



robotron

SOFTWARE
DOKUMENTATION

Anleitung für den Assemblerprogrammierer Teil I

Stand
9/88

Anwenderdokumentation

System
DCP 3.30

Anleitung
fuer
den Assemblerprogrammierer
- Teil 1 -

VEB Robotron Buchungsmaschinenwerk
Karl-Marx-Stadt
VEB Robotron Bueromaschinenwerk
Soemmerda

Die vorliegende 2. Auflage der Dokumentation "Anleitung fuer den Assemblerprogrammierer" unter DCP 3.30 entspricht dem Stand vom 01.09.88 und unterliegt nicht dem Aenderungsdienst.

Nachdruck, jegliche Vervielfaeltigung oder Auszuege daraus sind unzuellaessig.

Die Dokumentation wurde durch ein Kollektiv des

VEB Robotron Buchungsmaschinenwerk Karl-Marx-Stadt

erarbeitet.

Bitte senden Sie uns Ihre Hinweise, Kritiken, Wuensche oder Forderungen zur Dokumentation zu.

Die "Anleitung fuer den Assemblerprogrammierer" besteht aus zwei Teilen:

Teil 1 enthaelt:

- I. CPU - Befehlsbeschreibung
- II. Assembler (MASM)

Teil 2 enthaelt:

- III. Editoren (EDLIN, BE)
- IV. Bibliotheksverwalter (LIB)
- V. Binder (LINK)
- VI. Debugger (SYMDEB)
- VII. MAKE

VEB Robotron Buchungsmaschinenwerk
Karl-Marx-Stadt
PSF 129
Karl-Marx-Stadt
9010

I N H A L T S V E R Z E I C H N I S

	Seite
I. CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG	10
1. Programmiermodell und Registerarchitektur des K1810 WM86	10
1. 1. Allgemeines	10
1. 2. Registerstruktur	10
1. 3. Speicheradressen, Segmente	12
1. 4. Die Register des K1810 WM86	14
1. 4. 1. Hauptregister/allgemeine Register	14
1. 4. 2. Zeigerregister	15
1. 4. 3. Indexregister	15
1. 4. 4. Befehlszeiger	16
1. 4. 5. Segmentregister	16
1. 4. 6. Flagregister	17
2. Metasprache	18
2. 1. Allgemeine Elemente	18
2. 2. Operandenelemente	19
2. 3. Flageinstellung	20
3. Adressierung	20
3. 1. Adressmodi	20
3. 1. 1. Registeradressierung	21
3. 1. 2. Adressierung ueber Direktwert	21
3. 1. 3. Adressierung ueber Direktadresse	21
3. 1. 4. Register-indirekt-Modus	22
3. 1. 5. Basisadressmodus	22
3. 1. 6. Indexadressmodus	22
3. 1. 7. Basis- und Indexadressmodus kombiniert	23
3. 2. Befehlsaufbau	23
4. Beschreibung der Befehle	25
4. 1. Praefixe	25
4. 1. 1. Wiederholungspraefix	25
4. 1. 2. Bus-Lock-Signal fuer folgenden Befehl aktivieren	26
4. 2. Ladebefehle	27
4. 2. 1. Uebertragen von Daten	27
4. 2. 2. Laden Datensegmentregister	30
4. 2. 3. Laden Extrasegmentregister	31
4. 2. 4. Laden effektive Adresse	32
4. 3. Austauschbefehle	33
4. 4. Stackbefehle	34
4. 4. 1. Stack leeren	34
4. 4. 2. Flags aus dem Stack laden	36
4. 4. 3. Stack fuellen	37
4. 4. 4. Flags in den Stack laden	38
4. 5. Schleifenbefehle	39
4. 5. 1. Schleifenbefehl	39
4. 5. 2. Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Gleich oder Null	40

	Seite	
4. 5. 3.	Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Ungleich oder Nichtnull	41
4. 6.	Arithmetikbefehle	42
4. 6. 1.	Addition ohne Uebertrag	42
4. 6. 2.	Addition mit Uebertrag	44
4. 6. 3.	Dekrementieren	45
4. 6. 4.	Inkrementieren	47
4. 6. 5.	Subtraktion ohne Uebertrag	48
4. 6. 6.	Subtraktion mit Uebertrag	50
4. 6. 7.	Multiplikation vorzeichenlos	52
4. 6. 8.	Multiplikation vorzeichenbehaftet, ganzzahlig	53
4. 6. 9.	Division vorzeichenlos	54
4. 6.10.	Division vorzeichenbehaftet, ganzzahlig	56
4. 6.11.	Leerooperation	57
4. 6.12.	Arithmetische Negation - Zweierkomplement	58
4. 6.13.	Umkodierung von AL	59
4. 6.14.	Vergleich	60
4. 7.	Logikbefehle	62
4. 7. 1.	Logisches UND	62
4. 7. 2.	Logisches ODER	64
4. 7. 3.	Exklusiv-ODER	66
4. 7. 4.	Logisches UND ohne Resultatsabspeicherung	68
4. 7. 5.	Logisches Komplement	70
4. 8.	Sprungbefehle	71
4. 8. 1.	Bedingte Sprungbefehle	71
4. 8. 2.	Unbedingter Sprung	73
4. 9.	Verschiebe- und Rotationsbefehle	75
4. 9. 1.	Verschiebebefehle	75
4. 9. 1. 1.	Arithmetische und logische Linksverschiebung	75
4. 9. 1. 2.	Arithmetische Rechtsverschiebung	77
4. 9. 1. 3.	Logische Rechtsverschiebung	78
4. 9. 2.	Rotationsbefehle	80
4. 9. 2. 1.	Linksrotation	80
4. 9. 2. 2.	Rechtsrotation	81
4. 9. 2. 3.	Linksrotation durch CF	83
4. 9. 2. 4.	Rechtsrotation durch CF	85
4.10.	Flagbefehle	86
4.10. 1.	Uebertragsflag setzen	86
4.10. 2.	Uebertragsflag ruecksetzen	87
4.10. 3.	Richtungsflag setzen	87
4.10. 4.	Richtungsflag ruecksetzen	88
4.10. 5.	Interruptflag setzen	88
4.10. 6.	Interruptflag ruecksetzen	89
4.10. 7.	Flags in das Register AH laden	89
4.10. 8.	Flags von AH in das Flagregister laden	90
4.10. 9.	Negieren Uebertragsflag	90
4.11.	Unterprogrammaufruf und -rueckkehr	91
4.11. 1.	Unterprogrammaufruf	91
4.11. 2.	Rueckkehr vom Unterprogramm	93
4.11. 3.	Rueckkehr von der Unterbrechungsbehandlung	95
4.12.	CPU-Steuerbefehle	95
4.12. 1.	Koprozessor-Kommando mit Adresse	95
4.12. 2.	Prozessorhalt	96

4.12. 3.	Synchronisation mit externer Hardware	97
4.12. 4.	Prozessorinterrupt	97
4.12. 5.	Unterbrechung bei Ueberlauf	98
4.13.	Ein-/Ausgabebefehle	99
4.13. 1.	Eingabe Byte oder Wort	99
4.13. 2.	Ausgabe Byte oder Wort	100
4.14.	Korrekturbefehle	101
4.14. 1.	ASCII-Korrektur nach Addition	101
4.14. 2.	ASCII-Korrektur vor Division	102
4.14. 3.	ASCII-Korrektur nach Multiplikation	103
4.14. 4.	ASCII-Korrektur nach Subtraktion	103
4.14. 5.	Dezimalkorrektur nach Addition	104
4.14. 6.	Dezimalkorrektur nach Subtraktion	105
4.15.	Wandelbefehle	106
4.15. 1.	Umwandlung Byte in Wort	106
4.15. 2.	Umwandlung Wort in Doppelwort	106
4.16.	Zeichenkettenbefehle	107
4.16. 1.	Vergleich Bytekette/Wortkette	107
4.16. 2.	Laden Byte- oder Wortkette in den Akkumulator	108
4.16. 3.	Blocktransport im Speicher	109
4.16. 4.	Suchen Akkumulatorinhalt im Speicher	110
4.16. 5.	Speicher mit Inhalt Akkumulator laden	111
II.	MASM	112
1.	Einleitung	112
1. 1.	Leistungsfahigkeit des Assemblers	112
1. 2.	Ueberblick ueber diese Beschreibung	112
1. 3.	Metasprache	112
2.	Elemente des Assemblers	113
2. 1.	Einleitung	113
2. 2.	Zeichensatz	113
2. 3.	Ganze Zahlen	113
2. 4.	Realzahlen	115
2. 5.	Verschlüsselte Realzahlen	115
2. 6.	gepackte Dezimalzahlen	116
2. 7.	Zeichen- und Zeichenkettenkonstanten	116
2. 8.	Namen	117
2. 9.	Reservierte Namen	117
2.10.	Anweisungen	118
2.11.	Kommentare	119
2.12.	COMMENT	120
3.	Programmstruktur	120
3. 1.	Einleitung	120
3. 2.	Quelldatei	120
3. 3.	Pseudooperationen zur Definition der Anweisungsliste	123
3. 4.	SEGMENT und ENDS	124
3. 4. 1.	Align-Typ	125
3. 4. 2.	Combine-Typ	125

	Seite	
3. 4. 3.	Class-Typ	126
3. 4. 4.	Programmbeispiel	129
3. 4. 5.	Segmentverschachtelung	130
3. 5.	END	131
3. 6.	GROUP	132
3. 7.	ASSUME	134
3. 8.	ORG	134
3. 9.	EVEN	135
3.10.	PROC und ENDP	136
4.	Typen und Vereinbarungen	137
4. 1.	Einleitung	137
4. 2.	Markenvereinbarungen	137
4. 2. 1.	Definition einer NEAR-Marke	138
4. 2. 2.	Prozedurmarken	138
4. 3.	Datenvereinbarungen	139
4. 3. 1.	DB-Anweisung	139
4. 3. 2.	DW-Anweisung	140
4. 3. 3.	DD-Anweisung	142
4. 3. 4.	DQ-Anweisung	143
4. 3. 5.	DT-Anweisung	144
4. 3. 6.	DUP-Operator	145
4. 4.	Symbolvereinbarungen	146
4. 4. 1.	Gleichheitszeichen (=)	147
4. 4. 2.	EQU	147
4. 4. 3.	LABEL	148
4. 5.	Typdefinitionen	149
4. 5. 1.	STRUC und ENDS	149
4. 5. 2.	RECORD	151
4. 6.	Struktur- und Recordvereinbarung	152
4. 6. 1.	Strukturvereinbarung	152
4. 6. 2.	Recordvereinbarung	154
5.	Operanden und Ausdruecke	156
5. 1.	Einleitung	156
5. 2.	Operanden	156
5. 2. 1.	Konstanten	157
5. 2. 2.	Direktadresse	157
5. 2. 3.	Verschiebliche Operanden	157
5. 2. 4.	Speicherplatzzaehleroperand	158
5. 2. 5.	Registeroperand	159
5. 2. 6.	Basisoperand	160
5. 2. 7.	Indexoperand	161
5. 2. 8.	Basis-Index-Operand	162
5. 2. 9.	Strukturoperand	163
5. 2.10.	Recordoperand	165
5. 2.11.	Record-Feld-Operand	165
5. 3.	Operatoren und Ausdruecke	166
5. 3. 1.	Arithmetische Operatoren	167
5. 3. 2.	SHR- und SHL-Operator	168
5. 3. 3.	Vergleichsoperatoren	169
5. 3. 4.	Bitoperatoren	170
5. 3. 5.	Indexoperator	170
5. 3. 6.	PTR-Operator	171

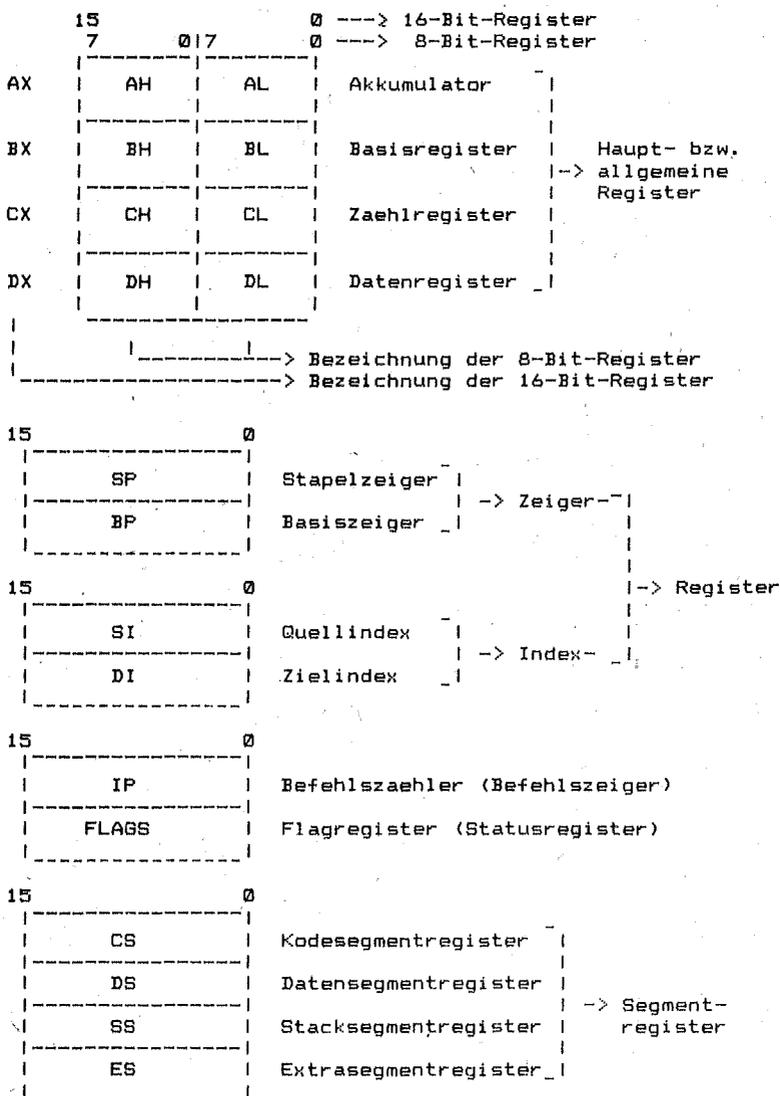
	Seite	
5. 3. 7.	Segmentpraefix	173
5. 3. 8.	Struktur-Feldname-Operator	173
5. 3. 9.	SHORT-Operator	174
5. 3.10.	THIS-Operator	174
5. 3.11.	HIGH- und LOW-Operator	175
5. 3.12.	SEG-Operator	175
5. 3.13.	OFFSET-Operator	176
5. 3.14.	TYPE-Operator	176
5. 3.15.	.TYPE-Operator	177
5. 3.16.	LENGTH-Operator	178
5. 3.17.	SIZE-Operator	178
5. 3.18.	WIDTH-Operator	178
5. 3.19.	MASK-Operator	179
5. 4.	Bestimmung von Ausdruecken und Rangfolge der Operatoren	179
5. 5.	Vorwaertsreferenzen	181
5. 6.	Strenge Typpruefung fuer Speicheroperanden	183
6.	Vereinbaren von Globalen	183
6. 1.	Einleitung	183
6. 2.	PUBLIC	184
6. 3.	EXTRN	184
6. 4.	Programmbeispiel	185
7.	Bedingte Pseudooperationen	187
7. 1.	Einleitung	187
7. 2.	Pseudooperationen fuer die bedingte Uebersetzung	187
7. 2. 1.	IF und IFE	188
7. 2. 2.	IF1 und IF2	189
7. 2. 3.	IFDEF und IFNDEF	189
7. 2. 4.	IFB und IFNB	190
7. 2. 5.	IFIDN und IFDIF	191
7. 3.	Bedingte Fehlerpseudooperationen	192
7. 3. 1.	.ERR, .ERR1 und .ERR2	193
7. 3. 2.	.ERRE und .ERRNZ	194
7. 3. 3.	.ERRDEF und .ERRNDEF	194
7. 3. 4.	.ERRB und .ERRNB	195
7. 3. 5.	.ERRIDN und .ERRDIF	196
8.	Makroprogrammierung	196
8. 1.	Einleitung	196
8. 2.	Makro-Pseudooperationen	197
8. 2. 1.	MACRO und ENDM	198
8. 2. 2.	Makroaufrufe	200
8. 2. 3.	LOCAL	201
8. 2. 4.	PURGE	203
8. 2. 5.	REPT und ENDM	203
8. 2. 6.	IRP und ENDM	204
8. 2. 7.	IRPC und ENDM	205
8. 2. 8.	EXITM	206
8. 3.	Makro-Operatoren	207
8. 3. 1.	Ersetzungsoperator	207
8. 3. 2.	Literal-Text-Operator	209

	Seite	
8. 3. 3.	Literal-Zeichen-Operator	209
8. 3. 4.	Ausdruck-Operator	209
8. 3. 5.	Makro-Kommentar	210
9.	Pseudooperationen zur Dateisteuerung	211
9. 1.	Einleitung	211
9. 2.	INCLUDE	212
9. 3.	.RADIX	212
9. 4.	%OUT	214
9. 5.	NAME	214
9. 6.	TITLE	215
9. 7.	SUBTTL	215
9. 8.	PAGE	216
9. 9.	.LIST und .XLIST	217
9.10.	.SFCOND, .LFCOND und .TFCOND	217
9.11.	.LALL, .XALL und .SALL	218
9.12.	.CREF und .XCREF	220
10.	Abarbeiten des Makroassemblers	220
10. 1.	Einleitung	220
10. 2.	Starten und Verwenden von MASM	220
10. 2. 1.	Aufrufen des Assemblers mit Hilfe von Eingabeaufforderungen	221
10. 2. 2.	Aufrufen des Assemblers mit Befehlszeile	223
10. 3.	Verwenden von MASM-Schaltern	225
10. 3. 1.	Segmente in alphabetischer Reihenfolge schreiben	226
10. 3. 2.	Segmente in der Quellkodereihenfolge schreiben	227
10. 3. 3.	Setzen Dateipuffergrösse	227
10. 3. 4.	Erzeugen einer Pass 1-Liste	227
10. 3. 5.	Definieren Assemblersymbol	228
10. 3. 6.	Festlegen eines Suchpfades fuer INCLUDE- Dateien	229
10. 3. 7.	Gross-/Kleinschreibung bei Namen	229
10. 3. 8.	Gross-/Kleinschreibung bei Eintrittspunkten und externen Namen	230
10. 3. 9.	Namen in Grossbuchstaben wandeln	230
10. 3.10.	Unterdruecken der Tabellen in der Assemblerliste	231
10. 3.11.	Pruefen auf unzuulaessigen Kode	231
10. 3.12.	Kode fuer einen Gleitkommaprozessor erzeugen	231
10. 3.13.	Kode fuer einen Gleitkommaemulator erzeugen	232
10. 3.14.	Zusaetzliche Assemblerstatistik anzeigen	232
10. 3.15.	Falsche Bedingungen listen	233
10. 3.16.	Fehlerzeilen auf dem Bildschirm anzeigen	234
10. 3.17.	Crossreferenzdatei spezifizieren	234
10. 3.18.	Assemblerliste spezifizieren	234
10. 3.19.	Meldungen bei erfolgreichem Assemblieren unterdruecken	235
10. 4.	Hinweise zum Lesen der Assemblerliste	235
10. 4. 1.	Hinweise zum Lesen des Kodes der Assembler- liste	235
10. 4. 2.	Hinweise zum Lesen einer Makrotabelle	245

	Seite	
10. 4. 3.	Hinweise zum Lesen einer Struktur- und Recordtabelle	245
10. 4. 4.	Hinweise zum Lesen einer Segment- und Gruppentabelle	246
10. 4. 5.	Hinweise zum Lesen der Symboltabelle	247
10. 4. 6.	Hinweise zum Lesen einer Pass 1-Liste	249
11.	Crossreferenz	251
11. 1.	Einleitung	251
11. 2.	Verwenden von CREF	252
11. 2. 1.	Erzeugen einer Crossreferenzdatei	252
11. 2. 2.	Erzeugen einer Crossreferenzliste unter Verwendung von Eingabeaufforderungen	253
11. 2. 3.	Erzeugen einer Crossreferenzliste unter Verwendung der Befehlszeile	254
11. 3.	Das Format einer Crossreferenzliste	255
Anhang A	MASM-Fehlermeldungen	260
Anhang B	MASM-Pseudooperationen	274
Anhang C	MASM-Operatoren	281
Anhang D	CREF-Fehlermeldungen	285
Anhang E	Exit-Kodes fuer MASM und CREF	286
Anhang F	CPU-Befehlsliste	287

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Die dem Programmierer zugänglichen Registerstrukturen sind:



Haeufig benutzte englischsprachige Bezeichnungen fuer die Register sind:

CX	Zaehregister	count
DX	Datenregister	data
SI	Quellindex	source index
DI	Zielindex	destination index
SP	Stapelzeiger	stack pointer
BP	Basiszeiger	base pointer
IP	Befehlszeiger	instruction pointer

1.3. Speicheradressen, Segmente

Ein Speicherplatz im 1 MByte-Speicheradressraum wird durch eine 20 Bit breite absolute Adresse adressiert. Der Prozessor K1810 WMS6 errechnet Speicheradressen durch Kombination einer effektiven Adresse mit einer Segmentbasisadresse aus einem der vier Segmentregister. Die Segmentbasisadresse definiert den Beginn bzw. die Untergrenze eines 64 KByte grossen Segmentes. Die effektive Adresse ist eine relative Adresse innerhalb eines Segmentes, bezogen auf die Segmentbasis. Folglich stellt sie einen Offset (Verschiebung) dar. Fuer die Adressdarstellung innerhalb eines 64 KByte-Segmentes ist eine 16-Bit-Adresse notwendig.

Die Segmentbasisregister, selbst 16 Bit breit, verweisen auf den Anfang von Speichergruppen der Groesse 16 Byte, beginnend ab der absoluten Speicheradresse 0. Die Segmentregister fungieren also beim K1810 WMS6 als Basisregister, die auf jeden Speicherplatz zeigen koennen, dessen Adresse durch 16 teilbar ist.

Die absolute Speicheradresse, auch als physikalische Speicheradresse bezeichnet, ergibt sich als Summe aus der Segmentbasisadresse (die Segmentregister liefern die Bits 4 bis 19, die Bits 0 bis 3 sind gleich 0) und dem 16-Bit-Offset als effektive Adresse.

```
Segmentbasisadresse      : xxxx xxxx xxxx xxxx 0000
effektive Adresse (Offset) : + 0000 yyyy yyyy yyyy yyyy
-----
absolute Adresse        : xxxx zzzz zzzz zzzz yyyy (20 Bit)
```

Eine absolute Adresse besteht, wie der Darstellung zu entnehmen ist, aus zwei Teiladressen:

- dem Inhalt des Segmentbasisregisters, d.h. der Segmentbasisadresse und
- der effektiven Adresse (Offset) innerhalb des Segments.

Die effektive Adresse kann sich aus Registerwerten und anderen

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Werten zusammensetzen.

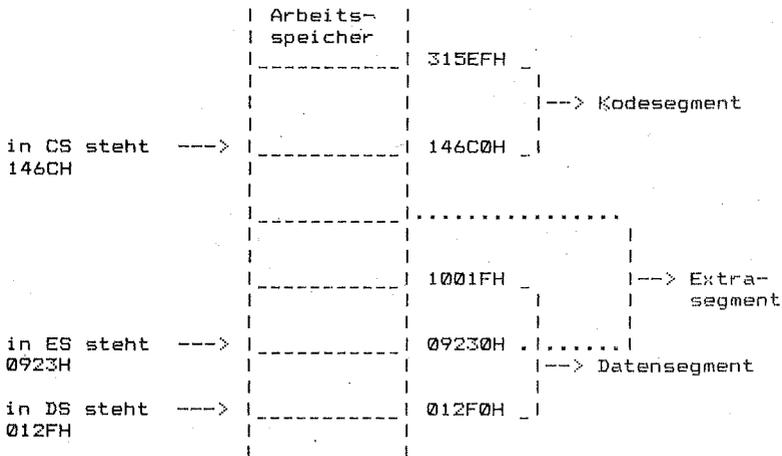
Beispiel:

```
MOV AL,[1000H] ; 1000H = Direktadresse
```

adressiert die Speicherstelle mit der effektiven Adresse 1000H im Datensegment;

Wenn DS = 2000H ist, wird auf die Speicherstelle mit der absoluten Adresse 21000H zugegriffen und der Inhalt in das Register AL geladen.

Das nachfolgende Schema stellt die Segmenteinteilung im Arbeitsspeicher dar:



Da der Prozessor aber ueber 4 Segmentregister verfuegt, kann ein Programm zu jedem beliebigen Zeitpunkt gleichzeitig 4 Speichersegmente definieren und benutzen.

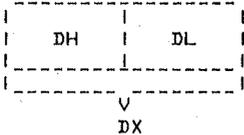
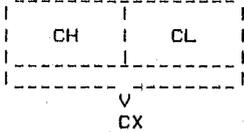
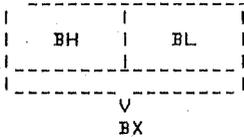
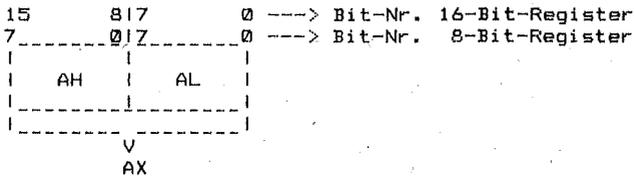
Die Segmente koennen einander ueberlappen oder auch nebeneinander liegen, d.h. die Segmentregister koennen beliebige Werte enthalten. Deshalb ist der Speicher nicht in 64 KByte-Blocke physikalisch unterteilt. Die Segmentregister muessen auch nicht Speicherbereiche auswaehlen, die sich nicht ueberlappen. Jedes Segmentregister gibt nur die Untergrenze eines Segmentes an, welches sich irgendwo im adressierbaren Speicher befinden kann. Die Segmente koennen nebeneinander liegen, unmittelbar aneinander grenzen bzw. sich auch ueberlappen.

1.4. Die Register des KI810-WM86

1.4.1. Hauptregister/allgemeine Register

Die Hauptregister koennen uneingeschraenkt in arithmetischen, logischen und E/A-Operationen benutzt werden. Daneben besitzt jedes Hauptregister eine oder mehrere Sonderfunktionen (zugewiesene spezielle Bedeutung).

Jedes dieser vier 16-Bit-Register (AX, BX, CX und DX) stellt eine Kombination von zwei 8-Bit-Registern dar.



Durch die Aufteilung dieser 16-Bit-Register in 8-Bit-Register lassen sich 8-Bit-Operationen durchfuehren. Der Vorteil besteht darin, dass Operationen mit 8-Bit-Registern in der Regel weniger Zeit benoetigen. Ausserdem besitzen sie einen kuerzeren Maschinenkode als mit 16-Bit-Registern. Damit wird weniger Speicherplatz benoetigt.

Beispiel:

Abwaertszaehlen eines Zaehlers von 250 dezimal auf 0. Es genuegt ein 8-Bit-Register, um diesen Vorgang auszufuehren.

Sonderfunktionen der Hauptregister:

Register AX: Alle ueber E/A-Befehle zu handhabenden Daten werden ueber dieses Register ein- bzw. ausgegeben. Sind in einigen Befehlen Direktwerte als Operand kodiert, bringt die Durchfuehrung der Operation ueber das Register AX einen kuerzeren Maschinenkode.

Register BX: Fungiert als Basisadressregister, d.h., sein Inhalt wird bei der Bildung von Speicheradressen verwendet.

Register CX: Sonderfunktion; Verwendung als Zaehregister; Der Inhalt dieses Registers wird bei der wiederholten Ausfuehrung von Zeichenkettenbefehlen und bei Verschiebeoperationen um mehr als eine Bitposition abwaerts gezaehlt.

Register DX: Es enthaelt bei einigen E/A-Operationen die Adresse des jeweiligen E/A-Kanals (Port-Adresse). Diese Funktion kann kein anderes Register uebernehmen.
Eine weitere Sonderaufgabe des Registers DX besteht in der Aufnahme von Operanden und Ergebnissen bei Multiplikationen und Divisionen.

1.4.2. Zeigerregister

Ueber die Zeigerregister SP und BP werden Speicherplaetze im Stacksegment adressiert. Ausserdem koennen in ihnen Operanden fuer 16 Bit breite arithmetische und logische Operationen gespeichert werden.

Das Register SP (Stapelzeiger oder Stackpointer) ermoeglicht im Speicher den Aufbau eines Stacks. Die Adressierung der Speicherplaetze erfolgt durch das Register SP in Verbindung mit dem Register SS.

Das Register BP erlaubt den Zugriff zu Daten im Stacksegment, in der Regel zu Parametern, die ueber den Stack weitergegeben werden. Der Inhalt des Registers BP wird ebenfalls mit dem Inhalt des Registers SS kombiniert.

SP, BP adressieren Speicherplaetze im Stacksegment. Die Register enthalten Offsets zur Adressberechnung innerhalb des Stacksegmentes. BP kann auch eine Basisadresse zur Adressberechnung innerhalb des Stacksegmentes enthalten.

1.4.3. Indexregister

Ueber die Indexregister SI und DI werden meist Speicherplaetze im Datensegment adressiert, die Zeichenketten enthalten. Werden Zeichenkettenbefehle angewendet, adressiert DI immer Speicher-

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

plaetze im Extrasegment. Ausserdem koennen in den Indexregistern Operanden fuer 16 Bit breite arithmetische und logische Operationen gespeichert werden.

SI, DI adressieren immer Speicherplaetze im Datensegment. Die Register enthalten Offsets oder Basisadressen zur Adressberechnung innerhalb des Segmentes.

Ausnahme: Bei Zeichenkettenbefehlen adressiert DI Speicherplaetze im Extrasegment.

1.4.4. Befehlszeiger

Der Befehlszeiger IP enthaelt immer die Adresse desjenigen Befehls, der als naechster ausgefuehrt wird. IP stellt immer den Offset bzgl. des CS-Registerinhaltes (Kodesegmentbasisadresse) dar.

1.4.5. Segmentregister

Bei der Berechnung einer Speicheradresse wird, ausser bei der Adressierung von Interruptvektoren, der Inhalt eines der 4 Segmentregister einbezogen. Jedes Segmentregister definiert im Speicher den Beginn eines 64 KByte grossen Bereiches, ein Segment. Aufgrund der 4 Segmentregister kann ein Programm gleichzeitig mit maximal 4 Segmenten arbeiten. Es wird zwischen Kode-, Daten-, Stack- und Extrasegment unterschieden.

Register CS: Vor dem Einlesen eines Befehls wird der Inhalt des Kodesegmentregisters CS mit dem Inhalt des Befehlszeiger IP kombiniert, um die Adresse des Speicherplatzes, an der der Befehl beginnt, zu ermitteln. Der Befehlszeiger IP adressiert damit relativ zum Inhalt des Kodesegmentregisters CS.

Register DS: In der Regel werden alle Operanden relativ zum Inhalt des Datensegmentregisters DS adressiert. Es existieren jedoch folgende Ausnahmen:

1. Wird das Register BP zur Adressberechnung genutzt, ist automatisch das Stacksegment adressiert. Die Segmentbasisadresse ist dann der Inhalt des Registers SS.
2. Zeichenkettenbefehle, die zur Bildung von Operandenadressen den Inhalt des Registers DI benutzen, verwenden als Segmentbasisadresse den Inhalt des Registers ES.

Register SS: In allen Operationen, die Adressen unter Verwendung des Inhaltes der Register SP oder BP bilden, wird bei der Bildung der absoluten Adresse der Inhalt des Stacksegmentregisters verwendet. Alle stackorientierten Befehle wie PUSH, POP, CALL, RET und INT werden nur in Verbindung mit dem Register SS ausgefuehrt.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Register ES: Bestimmte Zeichenkettenbefehle verwenden bei der Berechnung der Operandenadresse den Inhalt des Registers DI. Die so berechneten Adressen werden relativ zum Inhalt des Extrasegmentregisters verwendet.

1.4.6. Flagregister

Der K1810 WMB6 verfügt ueber ein 16-Bit-Flagregister, auch Statusregister genannt. Sein Inhalt wird auch als Prozessorstatuswort bezeichnet.

Die einzelnen Bits besitzen folgende Bedeutung:

```
15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0 <-- Bit-Nr.
-----
|x|x|x|x|O|D|F|I|F|I|T|F|I|S|F|Z|F|x|A|F|x|P|F|x|C|F| <-- Flagre-
|-----|
gister
```

x - reserviert, normalerweise 0

O - Ueberlauf bei Operationen mit Vorzeichen
(6.-->7. Bit bei 8-Bit Operanden und 14.-->15. Bit bei 16-Bit Operanden)

D - Richtungsflag
(entscheidet bei Zeichenkettenbefehlen die Abarbeitungsrichtung aufwaerts bzw. abwaerts)

I - Interruptflag
(INT fuer externe Interrupts)

T - Einzelschrittflag
(setzen TF erzeugt in der CPU Einzelschrittarbeitung)

S - Vorzeichenflag

Z - Nullflag

A - Hilfsuebertragsflag
(fuer BCD-Arithmetik bei Arbeit mit Tetraden)

P - Paritaetsflag

C - Uebertragsflag

Die Bits 0 bis 7 koennen mittels CPU-Befehlen nach dem Register AH transportiert, bzw. von dort geladen werden.

Haeufig benutzte englischsprachige Bezeichnungen fuer die Flags sind:

OF	Overflow - Flag
DF	Direction - Flag
IF	Interrupt - Flag
TF	Trap - Flag
SF	Sign - Flag
ZF	Zero - Flag
AF	Auxiliary carry - Flag
PF	Parity - Flag
CF	Carry - Flag

2. Metasprache

2.1. Allgemeine Elemente

[reg]	Inhalt Register *
[flags]	Inhalt Flagregister
[mem]	Inhalt des adressierten Speicherplatzes
mem	Adresse des Speicherplatzes (Offset)
{...}	Auswahl eines innerhalb der Klammer stehenden
{... ...}	Ausdruckes; beide Formen sind gleichbedeutend.
[...]	wahlfrei; der Ausdruck kann geschrieben werden

Kleinbuchstaben

Ein kleingeschriebener Text ist ein Syntaxterminus bzw. Syntaxausdruck. Er muss durch eine konkrete Zeichenkette ersetzt werden.

Grossbuchstaben

Bestandteil des Befehls, der unverändert uebernommen werden muss.

&	UND - Verknuepfung (Konjunktion)
	ODER - Verknuepfung (Disjunktion)
	Exklusiv - ODER - Verknuepfung (Antivalenz)
+	Addition
-	Subtraktion
*	Multiplikation
/	Division
mod	Modulo - Rechnung

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

= gleich
< kleiner
≤ kleiner gleich
> groesser
≥ groesser gleich
:= ist definiert zu (ergibt sich aus ...)

2.2. Operandenelemente

reg8 Byteregister: AL, BL, CL, DL, AH, BH, CH, DH
reg16 Wortregister: AX, BX, CX, DX, SP, BP, SI, DI
sreg Segmentregister: CS, SS, DS, ES
imm8 Direktwert (Byte)
imm16 Direktwert (Wort)
mem8 Konstantenausdruck (Bytewert) oder E/A- (Port-) Adresse
mem16 Direktadresse (numerisch angegebene Adresse) oder Konstantenausdruck (Wort)
mem16 kann als Direktadresse in den Formen:
- faradr: Adresswert ausserhalb des aktuellen Segments
- nearadr: Adresswert innerhalb des aktuellen Segments auftreten.
memi8, memi16 Indexspezifikation (Index- und bzw. oder Basisregisteradressierung unter Verwendung von BX, BP, DI, SI)
memb8, memb16 nur Basisregisteradressierung (BX oder BP)
{memb8 | memb16} = label [{BX} | {BP}]
flags Flagregister
sdisp Zieladresse mit Kurzdistanz im Bereich von
- 128 ≤ x ≤ + 127 Byte
op1 linker (1.) Operand
op2 rechter (2.) Operand
cond Bedingungsangabe

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

- ext8 Erweiterung des Akkumulators bei Multiplikation und Division (bei Byteoperationen = Register AH)
- ext16 Erweiterung des Akkumulators bei Multiplikation und Division (bei Wortoperationen = Register DX)

2.3. Flageinstellung

- X : Flag wird im Ergebnis der Operation beeinflusst
- . : Flag wird nicht beeinflusst
- 1 : Flag wird gesetzt
- 0 : Flag wird gelöscht
- U : Flagzustand undefiniert

3. Adressierung

3.1. Adressmodi

Der Prozessor K1810 WM86 verwendet 8 Adressierungsverfahren:

Adressierungsart	Format der Adresse	verwendetes sreg
Register (reg16)	Register enthaelt Offsetadresse im Segment, da 16 Bit gross	--
Direktwert (imm16)	direkt angegebener 16-Bitwert	--
Direktadresse (mem16)	16-Bit Speicheradresse (Offset)	DS
Register-indirekt-Modus	[BX] [BP] [DI] [SI]	DS SS DS DS
Basisadressmodus	label [BX] label [BP]	DS SS
Indexadressmodus	label [SI] label [DI]	DS DS
Basis- und Index-adressmodus kombiniert	[label] [BX+SI] [label] [BX][SI] [label] [BX+DI] [label] [BX][DI] [label] [BP+SI] [label] [BP][SI] [label] [BP+DI] [label] [BP][DI]	DS DS SS SS

3.1.1. Registeradressierung

Die einfachste Adressierungsart ist in Befehlen mit einem Operanden gegeben, der in einem Register steht. Hierbei handelt es sich nicht um eine Adressierung im eigentlichen Sinne. Die Registeradressierung wird hier als Adressierungsart eingestuft, um das Verstaendnis der Wirkung der 2-Operandenbefehle zu erleichtern. Bei ihnen muss (mit 2 Ausnahmen) ein Operand in einem Register stehen.

Beispiel:

```
INC AX
```

3.1.2. Adressierung ueber Direktwert

Bei dieser Adressierungsart ist der 1. Operand in einem Register abgespeichert. Der 2. Operand besteht dann aus dem Direktwert.

Beispiel:

```
ADD AX,1024H
```

Dieser Befehl veranlasst den Prozessor, einen Additionsbefehl auszufuehren, der 1024H zum Inhalt des Registers AX addiert. Dabei ist zu beachten, dass die 8 niederwertigen Bits des 16-Bit-Direktwertes in dem Speicherplatz mit der niedrigeren Adresse abgespeichert und die 8 hoeherwertigen Bits im naechsten Byte des Befehlskodes folgen.

3.1.3. Adressierung ueber Direktadresse

Direkte Adressierung liegt dann vor, wenn ein Offset zum Inhalt des Datensegmentregisters DS (Normalfall) addiert wird. Die Summe aus Offset und Inhalt des Datensegmentregisters stellt die absolute Adresse im Speicher dar.

Die Operandenadresse ist dabei wie unter Pkt. 3.1.2. abgespeichert.

Beispiel:

```
MOV AX,WERT
```

Es wird das Wort, das sich auf dem Speicherplatz befindet, der sich aus dem Inhalt von DS und dem Offset WERT ergibt, in das Register AX geladen.

3.1.4. Register-Indirekt-Modus

Bei dieser Adressierungsart werden unterschieden:

- a) Indirekte Adressierung ueber Indexregister SI oder DI
- b) Adressierung relativ zum Register BX
- c) Adressierung relativ zum Register BP

a) Indirekte Adressierung ueber Indexregister

Eine der beiden Indexregister SI oder DI enthaelt den Offset des Operanden. Es wird somit indirekt ueber die Indexregister auf den Speicherplatz zugegriffen.

b) Adressierung relativ zum Register BX

Im Register BX steht der Offset des Operanden. Der Inhalt des Registers BX wird auch oft als Basisadresse in weiteren Adressierungsarten verwendet.

c) Adressierung relativ zum Register BP

Unter bestimmten Bedingungen ist es guenstig, wenn Daten im Stacksegment erreichbar sind, ohne dass der Inhalt des Stackpointers veraendert werden muss. Dazu wird dann die Adressierung relativ zum Register BP verwendet.

3.1.5. Basisadressmodus

Diese Adressierungsart verwendet das Register BX als Basisadresse fuer Daten im Datensegment und das Register BP fuer Daten im Stacksegment.

Die effektive Adresse wird dann wie folgt gehildet:

- bei Verwendung BX: label + BX
- bei Verwendung BP: label + BP

Die absolute Adresse wird dann durch die Addition der Segmentbasisadresse (DS bei BX und SS bei BP) ermittelt (siehe Pkt. 3. Schema Bildung absolute Adresse !).

3.1.6. Indexadressmodus

Die Register SI oder DI werden zur Bildung der effektiven Adresse verwendet.

Sie wird auf folgendem Wege ermittelt:

- bei Verwendung SI: label + SI
- bei Verwendung DI: label + DI

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Erklärung:

d: Richtung (direction): d = 1 in REG ist Zielregister kodiert
d = 0 in REG ist Quellregister kodiert

w: Wort/Byte (word)

w = 1 --> Wort

w = 0 --> Byte

mod: Modifikation (modification)

reg: Register (register)

definiert ein Register oder ist eine Erweiterung des Operationskodes

r/m: Register/Speicherfeld (register/memory)

Kodierung Modifikationsfeld (mod):

mod 00 Speichermodus, keine Verschiebung
01 Speichermodus, 8-Bit-Verschiebung
10 Speichermodus, 16-Bit-Verschiebung
11 Registermodus (nur Arbeit zwischen Registern), ausser wenn r/m = 110 ist, dann 16-Bit-Verschiebung

Kodierung reg:

Dieses Feld definiert in Verbindung mit dem w-Bit ein 8- bzw. 16-Bit-Register, welches einem Befehlsoperanden entspricht.

reg	w = 0	w = 1	Segment- register
000	AL	AX	ES
001	CL	CX	CS
010	DL	DX	SS
011	BL	BX	DS
100	AH	SP	
101	CH	BP	
110	DH	SI	
111	BH	DI	

Dieses Feld wird bei bestimmten Befehlen auch zur Erweiterung des Operationskodes und zur Bestimmung des Operationstyps benutzt.

Register/Speicher - Feld (r/m):

Dieses Feld ist in Verbindung mit dem Modifikationsfeld mod zu betrachten. Im Registermodus bestimmt r/m den 2. Registeroperanden; im Speichermodus jedoch die effektive Adresse des Speicheroperanden.

Registermodus		Effektive Adressenbestimmung			
mod = 11		mod = 00	mod = 01		mod = 10
r/m	w=0	w=1			
000	AL	AX	[BX][SI]	disp8 [BX][SI]	disp16 [BX][SI]
001	CL	CX	[BX][DI]	disp8 [BX][DI]	disp16 [BX][DI]
010	DL	DX	[BP][SI]	disp8 [BP][SI]	disp16 [BP][SI]
011	BL	BX	[BP][DI]	disp8 [BP][DI]	disp16 [BP][DI]
100	AH	SP	[SI]	disp8 [SI]	disp16 [SI]
101	CH	BP	[DI]	disp8 [DI]	disp16 [DI]
110	DH	SI	--	disp8 [BP]	disp16 [BP]
111	BH	DI	[BX]	disp8 [BX]	disp16 [BX]

disp8 : 8-Bit-Verschiebung (Displacement)
 disp16: 16-Bit-Verschiebung

Die Bytes 3 bis 6 des Befehls enthalten den Verschiebungswert des Speicheroperanden und/oder des aktuellen Wertes eines unmittelbaren konstanten Operanden oder eine effektive Adresse.

4. Beschreibung der Befehle

4.1. Praefixe

Praefixe werden immer vor den eigentlichen Befehl oder den entsprechenden Operanden geschrieben.

4.1.1.1/ Wiederholungspraefixe

Die Wiederholungspraefixe koennen fuer die Zeichenkettenbefehle Verwendung finden. Sie ueberfuehren einfache Kettenoperationen in wiederholbare, solange zugeordnete Bedingungen nicht erfuehlt sind.

Es werden folgende Wiederholungspraefixe unterschieden:

REP

Anwendung fuer die Zeichenkettenbefehle LODS, MOVS, STOS.

Die spezifizierete Kettenoperation wird so lange wiederholt, bis das Zaehlregister [CX] = 0 wird.

CX wird nach jedem Durchlauf um 1 dekrementiert.

Beispiel:

```
MOV SI,OFFSET QUELL_KETTE
MOV DI,OFFSET ZIEL_KETTE
MOV CX,LAENGE_QUELLE
REP MOVSB
```

REPE, REPNE, REPZ, REPNZ

Anwendung fuer die Zeichenkettenbefehle CMPS und SCAS.
Die Anzahl der Wiederholungen ist hier abhaengig vom Z-Flag und [CX].

Der Befehl wird solange wiederholt, wie die Bedingung (E, NE, Z, NZ) erfuehlt oder [CX] nicht 0 geworden ist.

Beispiel:

```
MOV SI,OFFSET KETT1
MOV DI,OFFSET KETT2
MOV CX,LAENGE_KETT1
REPE CMPSB
```

4.1.1.2. Bus-Lock-Signal fuer einen nachfolgenden Befehl aktivieren

Schreibweise:

LOCK

LOCK wird dem Befehl vorangestellt. Der LOCK-Praefix fuehrt keine Operationen aus und beeinflusst keine Flags. Er kann mit Segment-Overrideoperator und / oder REP - Praefix kombiniert werden.

Ein spezieller Ein-Byte-LOCK-Praefix kann jedem Befehl vorangestellt werden. Es veranlasst den Prozessor das Bus-Lock-Signal fuer den folgenden Befehl zu beanspruchen.

Mit Hilfe des LOCK-Praefixes wird das Hardware-Pinnlock fuer die gesamte Ausfuehrungszeit des einen nachgestellten Befehls aktiviert.

LOCK wird in Mehrprozessorsystemen benutzt, um kritische Bereiche waehrend einem sogenannten Read-Modify-Zyklus gegen Zugriffe zu sichern.

4.2. Ladbefehle

4.2.1. Uebertragen_von_Daten

Befehl:	MOV	Move
Schreibweise:	MOV op1,op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	memb16	AX
	memb8	AL
2	AX	memb16
	AL	memb8
3	sreg	reg16 (ausser CS)
	sreg	{memb16 memb16} " "
4	reg16	sreg
	{memb16 memb16}	sreg
5	reg8	reg8
	reg16	reg16
	reg8	{memb8 memb8}
	{memb8 memb8}	reg8
	reg16	{memb16 memb16}
6	reg8	imm8
	reg16	imm16
7	{memb8 memb8}	imm8
	{memb16 memb16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op2]

Der Inhalt des rechten Operanden [op2] wird in den linken Operanden [op1] uebertragen. Der rechte Operand bleibt erhalten.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Es werden 7 Typen des Befehls MOV unterschieden:

Typ 1: Speicher <----- Akkumulator

Kodierung:	1010 001w	adr-low	adr-high
------------	-----------	---------	----------

Beispiele:

```
MOV ALPHA_MEM,AX
MOV BYTE PTR GAMMA,AL
MOV CS:BYTE PTR DATUM,AL
MOV ES:FELD[BX][ESI],AX
```

Typ 2: Akkumulator <----- Speicher

Kodierung:	1010 000w	adr-low	adr-high
------------	-----------	---------	----------

Beispiele:

```
MOV AX,WORD PTR ALPHA_MEM
MOV AL,BYTE PTR GAMMA
MOV AX,ES:FELD[BX][ESI]
MOV AL,SS:SPEICH_BYTE
```

Typ 3: Segmentregister <--- Speicher oder Register

Kodierung:	1000 1110	mod sreg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	--------------	---------	----------

v
nur bei sreg <-- mem

Beispiele:

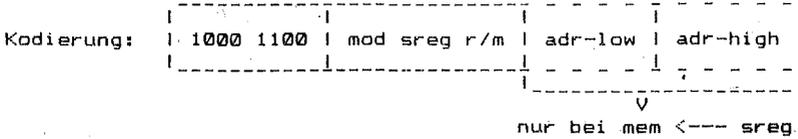
```
MOV ES,DX
MOV DS,AX
MOV SS,BX
MOV ES,SS:NEW_WORD[DI]
```

Beachte:

Das Codesegmentregister CS darf als Zielregister nicht verwendet werden.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

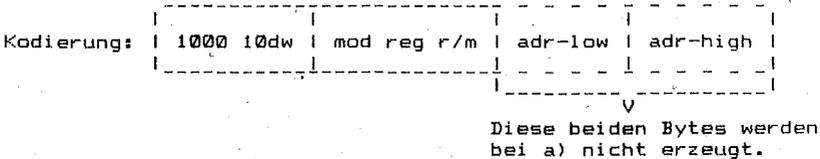
Typ 4: Speicher oder Register <--- Segmentregister



Beispiele:

```
MOV DX,ES
MOV SS:NEW_WORD[DI],ES
MOV CS,AX ; CS hier erlaubt
```

- Typ 5: a) Register <----- Register
 b) Register <----- Speicher oder Register
 c) Speicher oder Register <----- Register



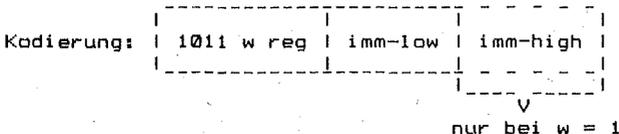
Beispiele:

```
a) MOV AX,BX
    MOV CL,DH
    MOV CX,DI

b) MOV AX,MEM_VALUE
    MOV DX,WORD PTR FELD[SI]
    MOV DI,MEM[EBX][SI]

c) MOV WORD PTR FELD[DI],DX
    MOV MEM_VALUE,AX
    MOV [EBX][SI],DI
```

Typ 6: Register <----- Direktwert



*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiele:

```
MOV AX,77
MOV DI,618
MOV BL,2
```

Typ 7: Speicher oder Register <---- Direktwert

Kodierung:



Beispiele:

```
MOV DS:MEM_WORD[BP],3897
MOV BYTE PTR [DI],66
MOV BX,10655
```

4.2.2. Laden Datensegmentregister

Befehl:	LDS	Load data segment
Schreibweise:	LDS op1,op2	register

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
=====	=====	=====
1	reg16	mem16
	reg16	mem16

Befehlswirkung: [op1] := [op2]
 [DS] := [op2+2]

Diese Operation ermöglicht es, das Datensegmentregister und ein weiteres Wortregister mittels eines Befehls zu laden. Der zweite Operand muss ein Doppelwortspeicheroperand sein [op2].

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlsablauf:

1. Das niederwertig adressierte Wort des Doppelwortspeicheroperanden wird in das spezifizierte 16-Bitregister geladen.

[op1] := [op2]

2. Das hoeherwertig adressierte Wort des Doppelwortspeicheroperanden wird in das Datensegmentregister (DS) geladen.

[DS] := [op2+2]

Kodierung:	1100 0101	mod reg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

Beispiele:

```
LDS BX,ADDR_TABLE[SI]
LDS SI,NEWSEG[BX]
LDS AX,MEM_DWORD
```

4.2.3. Laden Extrasegmentregister

Befehl:	LES	Load extra segment
Schreibweise:	LES op1,op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg16	mem16
	reg16	mem16

Befehlswirkung: [op1] := [op2]
[ES] := [op2+2]

Diese Operation ermöglicht es, das Extrasegmentregister und ein weiteres Wortregister mittels eines Befehls zu laden. Der zweite Operand muss ein Doppelwortspeicheroperand sein [op2].

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlsablauf:

1. Das niederwertig adressierte Wort des Doppelwortspeicheroperanden wird in das spezifizierte 16-Bitregister geladen.

[op1] := [op2]

2. Das hoehervertig adressierte Wort wird in das Extrasegmentregister (ES) geladen.

[ES] := [op2+2]

Kodierung:	1100 0100	mod reg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

Beispiele:

```
LES AX,ADDR_TAB[BX][SI]
LES SI,DOPPEL_WORT[BX]
```

4.2.4. Laden effektive Adresse

Befehl:	LEA	Load effective address
Schreibweise:	LEA op1,op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg16 reg16	mem16 mem16

Befehlswirkung: [op1] := op2

Der Befehl transportiert die Offsetadresse des Quelloperanden [op2] in den Zielperand [op1].

Kodierung:	1000 1101	mod reg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

Beispiele:

```
LEA BX,VARIABLE
LEA DX,BETA[BX][SI]
LEA AX,[BP][DI]
```

4.3. Austauschbefehl

Befehl	XCHG	Exchange
Schreibweise:	XCHG op1,op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	AX	reg16
2	reg16	reg16
	reg8	reg8
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16

Befehlswirkung: [op1] <-----> [op2]

Der Befehl tauscht den Byte- oder Wortoperanden [op2] mit dem Zieloperanden [op1] aus.

Befehlsablauf:

- Der Inhalt des linken Operanden wird in einem internen Arbeitsspeicher abgespeichert.
[areg] := [op1]
- Der Inhalt des linken Operanden wird durch den Inhalt des rechten Operanden ersetzt.
[op1] := [op2]
- Der Inhalt des internen Arbeitsspeichers wird in den rechten Operanden eingetragen. Damit ist der Austausch beendet.
[op2] := [areg]

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Es werden 2 Typen des Befehls XCHG unterschieden:

Typ 1: 16-Bit-Akkumulator (AX) <----> 16-Bit-Register

Kodierung:

1001 0 reg

Beispiele:

XCHG AX, BX
XCHG AX, CX

Typ 2: Speicher oder Register <----> Register

Kodierung:

1000 011w mod reg r/m adr-low adr-high
----- ----- ----- -----

v
nur bei Speicher <--> Register

Beispiele:

XCHG BL, BL
XCHG DX, BX
XCHG BETA_WORD, CX
* XCHG DH, BYTE PTR ALPHA
XCHG CX, WORD PTR [BX][DI]

4.4. Stackbefehle

4.4.1. Stack leeren

Befehl: POP Pop word off stack
Schreibweise: POP opi

Flags: keine Beeinflussung

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Operandenkombinationen:

Typ	opl
1	reg16
2	sreg ausser CS !
3	mem16 memi16

Befehlswirkung: [opl] := [SP]
 SP := SP + 2

POP transportiert einen Wortoperanden aus dem durch das Register SP adressierten Stackelement in den Zielooperanden. Anschliessend wird SP um 2 erhoeht.

Es werden 3 Typen des Befehls POP unterschieden:

Typ 1: Ziel: Wortregister

Kodierung: | 0101 1 reg |

Beispiele:

POP CX
POP DX
POP AX
POP BX

Typ 2: Ziel: Segmentregister

Kodierung: | 000 sreg 111 |

Beispiele:

POP DS
POP ES

Achtung ! POP CS ist nicht erlaubt!

Typ 3: Ziel: Speicherplatz

Kodierung:	1000 1111	mod 000 r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

Beispiele:

```
POP ALPHA
POP BETA[BX]
POP GAMMA[DI]
POP EMMA[BX][SI]
```

4.4.2. Flags aus dem Stack laden

Befehl:	POPF	Pop flags off stack
Schreibweise:	POPF	

Flags: OF,DF,IF,TF,SF,ZF,AF,PF,CF: X

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [flags] := [SP]
 SP := SP + 2

POPF transportiert die spezifischen Bits aus dem durch das Register SP adressierten Stackelement in die Flags und erhöht SP um 2.

Das Füllen der Flags erfolgt in der Reihenfolge:

Ueberlaufflag	OF	<---	Bit 11
Richtungssflag	DF	<---	Bit 10
Interruptflag	IF	<---	Bit 9
Trap-Flag	TF	<---	Bit 8
Vorzeichenflag	SF	<---	Bit 7
Nullflag	ZF	<---	Bit 6
Hilfsuebertragsflag	AF	<---	Bit 4
Paritaetsflag	PF	<---	Bit 2
Uebertragsflag	CF	<---	Bit 0

Kodierung:	1001 1101
------------	-----------

Beispiel:

POPF

4.4.3. Stack füllen

Befehl:	PUSH	Push word onto stack
Schreibweise:	PUSH op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg16
2	sreg CS ist zulaessig!
3	mem16 memi16

Befehlswirkung: SP := SP - 2
[SP] := [op1]

PUSH dekrementiert den Stackpointer um 2 und transportiert ein Wort vom Operanden [op1] zum durch das Register SP adressierten Stackelement, d.h., das Wort wird auf die Spitze des Stacks geschrieben.

Es werden 3 Typen des PUSH-Befehls unterschieden:

Typ 1: Quelloperand = Wortregister

Kodierung:

0101 0 reg

Beispiele:

PUSH AX
PUSH SI
PUSH DX

Typ 2: Quelloperand = Segmentregister

Kodierung:	000 sreg 110
------------	--------------

Beispiele:

```
PUSH SS
PUSH ES
PUSH CS
```

Typ 3: Quelloperand = Speicher

Kodierung:	1111 1111	mod 110 r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

Beispiele:

```
PUSH BETA
PUSH EMIL[BX]
PUSH BERTACBX][DI]
```

4.4.4. Flags in den Stack laden

Befehl:	PUSHF	Push flags onto stack
Schreibweise:	PUSHF	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: SP := SP - 2
[SP] := [flags]

PUSHF dekrementiert den Stackpointer um 2 und transportiert alle Flags in die entsprechenden Bits des Wortoperanden im durch das Register SP adressierten Stackelement.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Das Füllen der Bits erfolgt in der Reihenfolge:

Ueberlauflag	OF	---->	Bit 11
Richtungsflag	DF	---->	Bit 10
Interruptflag	IF	---->	Bit 9
Trap-Flag	TF	---->	Bit 8
Vorzeichenflag	SF	---->	Bit 7
Nullflag	ZF	---->	Bit 6
Hilfsuebertragsflag	AF	---->	Bit 4
Paritaetsflag	PF	---->	Bit 2
Uebertragsflag	CF	---->	Bit 0

Kodierung: 1001 1100

Beispiel:

PUSHF

4.5. Schleifenbefehle

4.5.1. Schleifenbefehl

Befehl:	LOOP	Loop, or iterate instruction sequence until count complete
Schreibweise:	LOOP op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: sdisp

Befehlswirkung: [CX] := [CX] - 1
IF [CX] ≠ 0 THEN [IP] := [IP] + sdisp

LOOP dekrementiert das Zaehregister (CX) um 1 und springt zur Zieladresse (sdisp), falls [CX] nicht Null ist. Die Zielmarke muss sich, gemessen von diesem Befehl aus, im Bereich von - 128 ≤ x ≤ + 127 Bytes befinden. Sobald [CX] den Wert Null erreicht, wird die Schleife verlassen.

Kodierung: 1110 0010 | sdisp

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiel:

```

MOV   CX,LENGTH ARRAY
MOV   AX,0
MOV   SI,AX

NEXT:  ADD   AX,ARRAY[SI]
      ADD   SI,TYPE ARRAY
      LOOP  NEXT
      .
      .
      .

```

4.5.2. Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Gleich oder Null

Befehl:	bei Gleich: LOOPE	Loop on equal
	bei Null: LOOPZ	Loop on zero
Schreibweise:	LOOPE opi	
	LOOPZ opi	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: sdisp

Befehlswirkung: [CX] := [CX] - 1
 IF ([ZF] = 1 & [CX] ≠ 0)
 THEN [IP] := [IP] + sdisp

Die Zielmarke muss im Bereich von $-128 \leq x \leq +127$ liegen. LOOPE und LOOPZ dekrementieren das Zahlregister (CX). Wenn das Z-Flag (ZF) und das Register CX nicht Null sind, wird zur im Befehl angegebenen Marke verzweigt.

Kodierung:

1110 0001	sdisp
-----------	-------

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiel:

```
MOV    CX,LENGTH ARRAY
MOV    SI,-1
NEXT:  INC    SI
        CMP   ARRAY[SI],0
        LOOPE NEXT
        .
        .
        .
```

4.5.3. Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Ungleichheit oder nicht Null

Befehl:	bei Ungleich: LOOPNE	Loop on not equal
	bei nicht Null: LOOPNZ	Loop on not zero
Schreibweise:	LOOPNE op1 LOOPNZ op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: sdisp

Befehlswirkung: [CX] := [CX] - 1
IF ([ZF] = 0 & [CX] ≠ 0)
THEN [IP] := [IP] + sdisp

Die Zielmarke muss im Bereich von $-128 \leq x \leq +127$ liegen. LOOPNE und LOOPNZ dekrementieren das Zaehregister (CX). Wenn das Z-Flag nicht gesetzt und das Register CX nicht Null ist, wird zur im Befehl angegebenen Marke verzweigt.

Kodierung: 1110 0000 | sdisp |

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiel:

```

MOV     AX,0
MOV     SI,-1
MOV     CX,LAENGE
NONZER: INC     SI
MOV     AL,BYTE PTR ARRAY1[SI]
ADD     AL,BYTE PTR ARRAY2[SI]
MOV     SUM[SI],AX
LOOPNZ NONZER
      .
      .
      .

```

4.6. Arithmetikbefehle

4.6.1. Addition ohne Uebertrag

Befehl:	ADD	Addition
Schreibweise:	ADD op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] + [op2]

Der Inhalt der beiden Operanden wird addiert und die Summe im linken Operanden abgelegt. Der rechte Operand bleibt erhalten.

Es werden 3 Typen des Befehls ADD unterschieden:

4.6.2. Addition mit Uebertrag

Befehl:	ADC	Addition with carry
Schreibweise:	ADC op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
	reg16	{mem16 memi16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] + [op2] + [CF]

Der Inhalt der beiden Operanden wird addiert und die Summe im linken Operanden abgelegt.

Ist das Uebertragsflag (CF) gesetzt, so wird zum Ergebnis zusätzlich eine 1 addiert.

Es werden 3 Typen des Befehls ADC unterschieden:

Typ 1: [Speicher oder Register] + [Register]

Kodierung:	0001 00dw	mod reg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

V
nur bei [Speicher]+[Register]

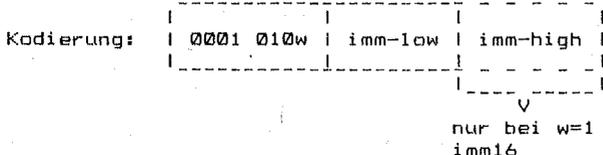
*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiele:

```

ADC   AX,SI
ADC   CH,BL
ADC   BX,WORD PTR SUMM1
ADC   WORD PTR SUMM2[SI],CX
ADC   BYTE PTR BSUM[BX][DI],BL
    
```

Typ 2: [Akku] + Direktwert

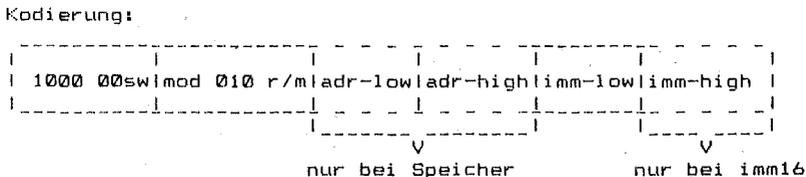


Beispiele:

```

ADC   AL,9
ADC   AX,7777
    
```

Typ 3: [Speicher oder Register] + Direktwert



Beispiele:

```

ADC   BH,99
ADC   CX,6789
ADC   BYTE PTR SUMME[BP][DI],88
ADC   WORD PTR GESAMT[DI],4567H
ADC   SUMM,6271
    
```

4.6.3. Dekrementieren

Befehl:	DEC	Decrement destination by one
Schreibweise:	DEC op1	

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg16
2	reg8 mem8 mem16 memi8 memi16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] - 1

Der Inhalt des Operanden wird um 1 dekrementiert.

Es werden 2 Typen des Befehls DEC unterschieden:

Typ 1: Wortregister

Kodierung:

0100 1 reg

Beispiele:

```
DEC AX
DEC BX
DEC DI
```

Typ 2: Speicher oder Byteregister

Kodierung:

1111 111w	mod 001 r/m	adr-low	adr-high
-----------	-------------	---------	----------

v
nur bei Speicher

Beispiele:

```
DEC AL
DEC BH
DEC BYTE PTR ZAHL
DEC WORD PTR SPEICHERDI
DEC ALPHA[BX][SI]
```

4.6.4 Inkrementieren

Befehl:	INC	Increment destination by one
Schreibweise:	INC op1	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg16
2	reg8
	mem8
	mem16
	memi8
	memi16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] + 1

Der Inhalt des Operanden wird um 1 erhöht.

Es werden 2 Typen des Befehls INC unterschieden:

Typ 1: Wortregister

Kodierung: 0100 0 reg

Beispiele:

```
INC SI
INC CX
INC AX
```

Typ 2: Speicher oder Byteregister

Kodierung: 1111 111w | mod 101 r/m | adr-low | adr-high

v
nur bei Speicher

Beispiele:

```

INC  AL
INC  CH
INC  BYTE PTR ZAHL
INC  WORD PTR SPEICH[SI]
INC  ALPHA[BX][SI]
    
```

4.4.5. Subtraktion ohne Uebertrag

Befehl:	SUB	Subtraction
Schreibweise:	SUB op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8 reg16 {mem8 memi8} {mem16 memi16}	reg8 reg16 reg8 {mem8 memi8} reg16 {mem16 memi16}
2	AL AX	imm8 imm16
3	reg8 reg16 {mem8 memi8} {mem16 memi16}	imm8 imm16 imm8 imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] - [op2]

SUB fuehrt eine Subtraktion des rechten Operanden vom linken Operanden durch und das Ergebnis wird im linken Operanden abgespeichert. Der rechte Operand bleibt erhalten.

Es werden 3 Typen des Befehls SUB unterschieden:

4.6.6. Subtraktion mit Uebertrag

Befehl:	SBB	Subtraction with borrow
Schreibweise:	SBB op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
	reg16	{mem16 memi16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] - [op2] - [CF]

SBB fuehrt eine Subtraktion des rechten Operanden vom linken Operanden durch. Falls das Uebertragsflag (CF)=1 ist, wird vom Ergebnis noch eine 1 subtrahiert.

Es werden 3 Typen des Befehls SBB unterschieden:

Typ 1: [Speicher oder Register] mit [Register]

Kodierung:	0001 10dw	mod reg r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

↓
nur bei Speicher

4.6.7. Multiplikation_vorzeichenlos

Befehl:	MUL	Multiply accumulator by register or memory;
Schreibweise:	MUL op1	unsigned

Flags: OF, CF: X
SF, ZF, AF, PF: U

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg8
	reg16
	mem8
	mem16
	memi8
	memi16

Befehlswirkung: [ALiAX + ext8|ext16] := [ALiAX] * [op1]
 IF [ext8|ext16] = 0 THEN [CF] = 0
 ELSE [CF] = 1
 [OF] := [CF]

MUL fuehrt eine vorzeichenlose Multiplikation mit dem Akkumulator und dem spezifizierten Operanden aus. Das Produkt wird im Akkumulator und seiner Erweiterung [ext8|ext16] abgespeichert. Dabei werden die Flags CF und OF gesetzt, wenn die obere Haelfte des Produkts (in der Erweiterung des Akkumulators) nicht Null ist, sonst sind die beiden Flags nicht gesetzt. Der Operand bleibt erhalten. In bestimmten Faellen sind mehrfache Additions- und Verschiebeoperationen geeigneter, um Multiplikationen auszufuehren. Dies besonders dann, wenn nur wenig Zeit zur Veruegung steht und Speicherinhalte nicht erhalten bleiben muessen.

Kodierung:	1111 01iw	mod 100 r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

v
nur bei Speicher

Beispiele:

- a) MOV AL, BYTE PTR FAKT1
 MUL BYTE PTR FAKT2
 ; Produkt in AX

- b) MOV AX, FAKTOR1
 MUL FAKTOR2
 ; Produkt: - hoeherwertig in DX
 ; - niederwertig in AX

4.6.8. Multiplikation_vorzeichenbehaftet..ganzzahlig

Befehl:	IMUL	Integer multiply accumulator
Schreibweise:	IMUL op1	by register or memory; signed

Flags: OF, CF: X
 SF, ZF, AF, FF: U

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg8
	reg16
	mem8
	mem16
	memi8
	memi16

Befehlswirkung: [AL|AX + ext8|ext16] := [AL|AX] * [op1]
 IF [ext8|ext16] = sign-extension of [low]
 THEN [CF] = 0
 ELSE [CF] = 1
 [OF] := [CF]

IMUL fuehrt eine ganzzahlige, vorzeichenbehaftete Multiplikation mit dem Akkumulator und dem spezifizierten Operanden aus (Interpretation als Binaerzahl mit Vorzeichen). Das Produkt wird im Akkumulator und seiner Erweiterung abgespeichert.

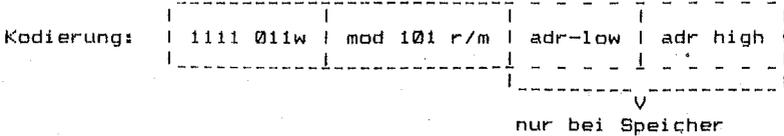
Der Operand bleibt erhalten.

Der Wert eines 8-Bit-Operanden (7 Bit plus Vorzeichen) liegt zwischen - 128 und + 127; der Wert eines 16-Bit-Operanden (15

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Bit plus Vorzeichen) liegt zwischen - 32788 und + 32767.

Wenn die 8 bzw. 16 hoeherwertigen Bit (ext8 | ext16) des Produkts alle den Wert des Vorzeichens der niederwertigen Haelfte des Produkts haben, dann werden OF und CF auf Null gesetzt, andernfalls werden beide auf 1 gesetzt.



Beispiele:

- a) MOV BYTE PTR FAKT1
IMUL FAKT2
; Produkt in AX
- b) MOV AX, MEM_FAKTEDI1
IMUL FAKTOR2
; Produkt: - hoeherwertige Haelfte in DX
; - niederwertige Haelfte in AX
- c) MOV AL, BYTE PTR FAKT1
CBW ; Umwandlung Byte in Wort in AX
IMUL FAKTOR2
; Produkt: - hoeherwertig in DX
; - niederwertig in AX

4.6.9. Division_vorzeichenlos

Befehl:	DIV	Division unsigned
Schreibweise:	DIV op1	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: U

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Operandenkombinationen:

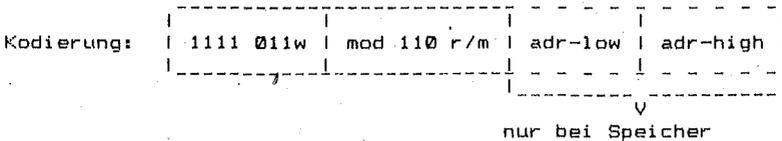
Typ	op1
1	reg8
	reg16
	mem8
	mem16
	memi8
	memi16

Befehlswirkung: Quotient:
 $[AL|AX] := [AL|AX + \text{ext8}|\text{ext16}] / [op1]$
 Rest:
 $[\text{ext8}|\text{ext16}] := [AL|AX + \text{ext8}|\text{ext16}] \bmod [op1]$
 IF Quotient > FFH bei Byte oder
 > FFFFH bei Wort (bei Division durch Null)
 THEN Quotient und Rest undefiniert,
 INT 0 ausgeloeset

DIV fuehrt eine Division ohne Vorzeichen eines Dividenden mit der doppelten Laenge, der sich im Akkumulator und seiner Erweiterung befindet, und eines Divisors einfacher Laenge, der sich im spezifizierten Operanden befindet, durch.

Der Quotient einfacher Laenge wird im Akkumulator und der Rest in seiner Erweiterung abgelegt.

Bei Division durch Null sind Quotient und Rest undefiniert und der INT 0 wird ausgeloeset.



Beispiele:

```

; Division Wort durch Byte
MOV  AX,NUM_WORD
DIV  BYTE PTR DIVISOR ; Quotient in AL, Rest in AH

; Division Byte durch Byte
MOV  AL,NUM_BYTE
SUB  AH,AH           ; Wandeln Byte in AL zu Wort in AX
DIV  DIVISOR_BYTE   ; Quotient in AL, Rest in AH
    
```

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

```

; Division Doppelwort durch Wort
MOV  DX,HIGH_WORD
MOV  AX,LOW_WORD
DIV  DIVISOR_WORD      ; Quotient in AX, Rest in DX

; Division Wort durch Wort
MOV  AX,NUM_WORD
SUB  DX,DX             ; Wandlung Wort in Doppelwort
DIV  DIVISOR_WORD      ; Quotient in AX, Rest in DX
    
```

4.6.10. Division vorzeichenbehaftet, ganzzahlig

Befehl:	IDIV	Integer division; signed
Schreibweise:	IDIV op1	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: U

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg8 reg16 mem8 mem16 memi8 memi16

Befehlswirkung:

Quotient: $[AX|AL] := [AL|AX + \text{ext8|ext16}] / [op1]$
 Rest: $[\text{ext8|ext16}] := |[AL|AX + \text{ext8|ext16}] \bmod [op1]$
 Voraussetzung: $[AL|AX] \geq 0$
 IF Quotient > 7FH bei Byte oder
 7FFFH bei Wort (bei Division durch Null)
 THEN Quotient und Rest undefiniert und Auslösung von INT 0

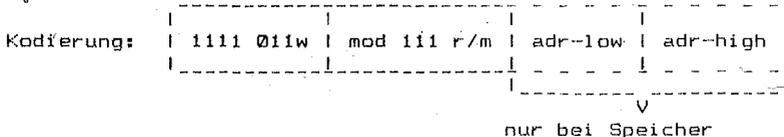
IDIV führt eine vorzeichenbehaftete Division eines Dividenden mit der doppelten Länge, der sich im Akkumulator und seiner Erweiterung befindet, und eines Divisors einfacher Länge, der sich im spezifizierten Operanden befindet, aus.

Der Quotient einfacher Länge wird im Akkumulator und der Rest in seiner Erweiterung DX abgelegt. Der Operand bleibt erhalten.

Bei Division durch Null sind Resultat und Rest undefiniert und der INT 0 wird ausgelöst. Die Operanden werden als vorzeichen-

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

behaftete Binaerzahlen interpretiert.



Beispiele:

; Division Byte durch Byte

```
MOV AL, BYTE PTR NUM
SUB AH, AH ; Wandel Byte in AL zu Wort in AX
IDIV BYTE PTR DIVISOR ; Quotient in AL, Rest in AH
```

; Division Wort durch Wort

```
MOV AX, NUM_WORD
SUB DX, DX ; Wandlung in Doppelwort
IDIV DIVISOR_WORD ; Quotient in AX, Rest in DX
```

4.6.11. Leeroperation

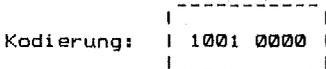
Befehl:	NOP	No operation
Schreibweise:	NOP	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: Leeroperation

NOP fuehrt eine Leeroperation aus. Der Befehl benoetigt 3 Takte. Anschliessend wird der naechste Befehl ausgefuehrt.



Beispiel:

```
NOP
```

4.6.12. Arithmetische Negation - Zweierkomplement

Befehl:	NEG	Negate, or form 2's complement
Schreibweise:	NEG op1	

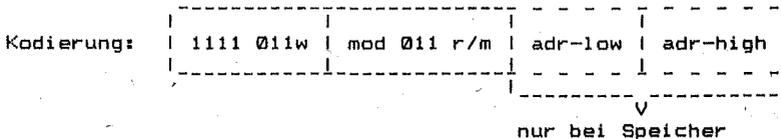
Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg8 reg16 mem8 mem16 memi8 memi16

Befehlswirkung: [op1] := 0 - [op1]
 IF [op1] = 0 THEN [CF] = 0
 ELSE [CF] = 1

NEG fuehrt eine Subtraktion des spezifizierten Operanden von Null durch und speichert das Ergebnis wieder im Operanden ab. Damit steht im Operanden nach der Operation das Zweierkomplement.



Beispiele:

```

NEG AX
NEG BYTE PTR MEM
NEG AL
NEG WORD PTR EMILEBX[10]
    
```

Wenn AL vor der Operation den Wert 13H (0001 0011B) enthielt, so lautet das Ergebnis nach der Operation -13H oder 0EDH (1110 1101B).

4.6.13. Umkodierung von AL

Befehl:	XLAT XLATB	Table look-up translation
Schreibweise:	XLAT XLATB	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [AL] := [DS:BX] + [AL]

Dieser Befehl wird verwendet, um in einer Kodewandeltabelle ein bestimmtes Zeichen zu adressieren.

Die Register AL und BX muessen vor der Operation eingestellt werden. In BX muss der Offset des Tabellenanfangs im aktuellen Datensegment (Tabelle max. 256 Bytes gross) geladen werden.

In AL muss der Index [[BX] + [AL]] des Elements, bezueglich zum Tabellenanfang, dessen Wert aus der Tabelle geholt werden soll, eingetragen werden.

Die Tabelle muss vorher im Datensegment definiert sein. Mit der Operation XLAT wird das entsprechende Byte aus der Tabelle geholt und in AL eingetragen.

Kodierung:

1101 0111

Beispiele:

```
MOV  BX,OFFSET TAB_NAME
MOV  AL,3
XLAT
```

Wirkung:	DS	Zugriff
TAB_NAME ----->	30H	+ 0
	31H	+ 1
	32H	+ 2
nach der Operation [AL] := 33H <-----	33H	+ 3 <----- [AL] = 3
	...	

4.6.14. Vergleich

Befehl:	CMP	Compare two operands
Schreibweise:	CMP op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
	{mem8 memi8}	reg8
	reg16	{mem16 memi16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: Vergleich [op1] mit [op2]

Der rechte Operand [op2] wird vom linken Operanden [op1] subtrahiert. Dabei werden nur die Flags eingestellt. Die beiden Operanden bleiben unverändert und müssen vom gleichen Typ (Byte oder Wort) sein.

Ausnahme ist der Vergleich eines Direktwertbytes mit einem Speicherwort.

Es werden 3 Typen des Befehl CMP unterschieden:

Typ 1: Register oder Speicher mit Register

Kodierung:

0011 10dw	mod reg r/m	adr-low	adr-high
-----------	-------------	---------	----------

v
nur bei Speicher

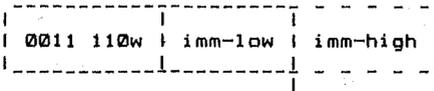
Beispiele:

```

CMP  BH,CL
CMP  BX,DX
CMP  CH,BYTE PTR WERT
CMP  ALPHA[DI],DX
CMP  SI,BP
CMP  BETA[BX][SI],CX
    
```

Typ 2: Akkumulator mit Direktwert

Kodierung:



nur bei w=1
imm16

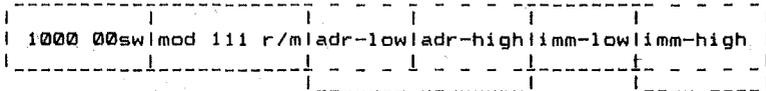
Beispiele:

```

CMP  AL,6
CMP  AX,999
CMP  AX,0FFFFH
CMP  AL,0FFH
    
```

Typ 3: Register oder Speicher mit Direktwert

Kodierung:



nur bei Speicher

nur bei s=w=1
imm16

Beispiele:

```

CMP  WORD PTR [BX][DI],6ACEH
CMP  GAMMA[BX],67
CMP  SI,798
CMP  BH,7
CMP  DX,0FFFFH
    
```

4.7. Logikbefehle

4.7.1. Logisches UND

Befehl:	AND	Logical AND
Schreibweise:	AND op1,op2	

Flags: SF, ZF, PF: X
 OF, CF : 0
 AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
	reg16	{mem16 memi16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] & [op2]
 [CF] := 0
 [OF] := 0

Mit AND werden die beiden Operanden bitweise logisch verknuepft. Das Ergebnis ist nur in solchen Bits gleich 1, wo beide Operanden eine 1 in diesem Bit stehen hatten, sonst ist es 0. Das Resultat wird im linken Operanden [op1] abgespeichert, der rechte Operand [op2] bleibt erhalten. Diese Operation setzt die Flags OF und CF auf Null.

Es werden 3 Typen des Befehls AND unterschieden:

Beispiele:

```

AND  BL,7AH
AND  DX,0FFFFH
AND  BYTE PTR BEIMCIBXJCSII,10011111B
AND  MEM_WORD,6060H
AND  ALPHAIDI,2323H
    
```

4.7.2. Logisches ODER

Befehl:	OR	Logical OR
Schreibweise:	OR op1,op2	

Flags: SF, ZF, PF: X
 OF, CF : 0
 AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 mem16}	reg8
	{mem16 mem16}	reg16
	reg8	{mem8 mem16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 mem16}	imm8
	{mem16 mem16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] | [op2]
 [CF] := 0
 [OF] := 0

Mit OR werden die beiden Operanden bitweise logisch verknuepft. Das Ergebnis ist nur in solchen Bitpositionen gleich Null, wo beide Operanden eine 0 besitzen; sonst ist es 1.

Das Resultat wird im linken Operanden [op1] abgespeichert, der rechte Operand [op2] bleibt erhalten. Die Flags OF und CF werden geloescht.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Es werden 3 verschiedene Typen des Befehls OR unterschieden:

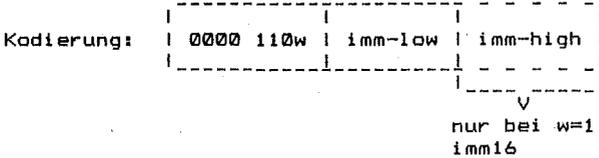
Typ 1: Register oder Speicher mit Register



Beispiele:

```
OR AL,CH
OR BX,DX
OR CL,BYTE PTR MEMORY
OR BETA[SI],AX
OR DX,GAMMA[BX][SI]
```

Typ 2: Akku mit Direktwert

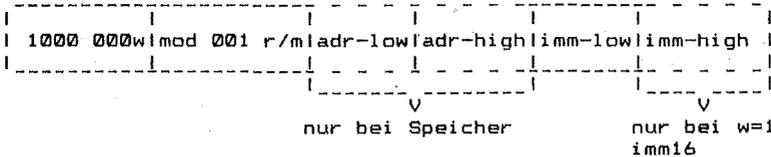


Beispiele:

```
OR AX,3030H
OR AL,31h
OR AL,100
OR AX,512
```

Typ 3: Register oder Speicher mit Direktwert

Kodierung:



Beispiele:

```
OR  BH,5AH
OR  DX,2340H
OR  BYTE PTR WERT[BX][DI],60H
OR  MEM_WORD,5050H
OR  PLATZ[DI],3030H
```

4.7.3. Exklusiv--ODER

Befehl:	XOR	Logical Exklusive OR
Schreibweise:	XOR op1,op2	

Flags: SF, ZF, PF: X
 OF, CF : 0
 AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] := [op1] || [op2]
 [CF] := 0
 [OF] := 0

Mit XOR werden die beiden Operanden bitweise logisch verknuepft. Das Ergebnis ist nur in den Bitpositionen gleich Null, wo die entsprechenden Bits beider Operanden gleich sind, sonst ist es 1.

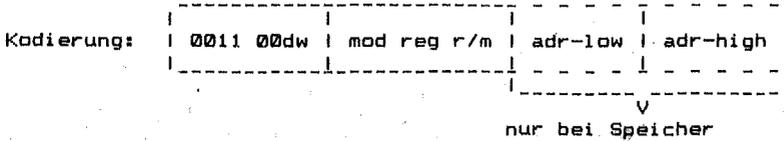
Das Resultat wird im linken Operanden [op1] abgespeichert, der rechte Operand [op2] bleibt erhalten. Die Flags OF und CF werden

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

geloescht.

Es werden 3 Typen des Befehls XOR unterschieden:

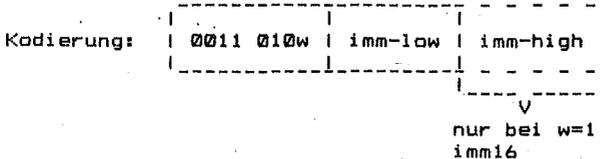
Typ 1: Register oder Speicher mit Register



Beispiele:

```
XOR AL,AL ; AL loeschen
XOR BX,BX ; BX loeschen
XOR CL,BYTE PTR MEMORY
XOR BETA[SI],AX
XOR DX,GAMMA[BX][SI]
```

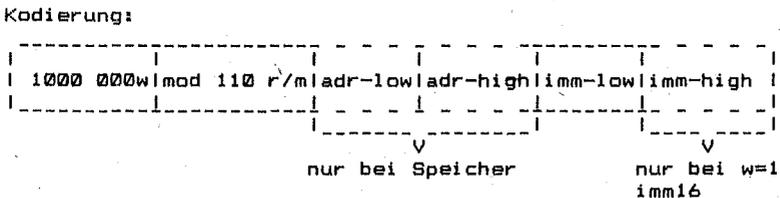
Typ 2: Akku mit Direktwert



Beispiele:

```
XOR AX,3030H
XOR AL,30H
XOR AL,100
XOR AX,1024
```

Typ 3: Register oder Speicher mit Direktwert



Beispiele:

```
XOR BH,5AH
XOR DX,3040H
XOR BYTE PTR WERT[BX][DI],30H
XOR MEM_WORD,6060H
XOR PLATZ[SI],3030H
```

4.7.4. Logisches UND ohne Resultatsabspeicherung

Befehl:	TEST	Test, or logical compare
Schreibweise:	TEST op1,op2	

Flags: SF, ZF, PF: X
 DF, CF : 0
 AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	reg8
	reg16	reg16
	{mem8 memi8}	reg8
	{mem16 memi16}	reg16
	reg8	{mem8 memi8}
	reg16	{mem16 memi16}
2	AL	imm8
	AX	imm16
3	reg8	imm8
	reg16	imm16
	{mem8 memi8}	imm8
	{mem16 memi16}	imm16

Befehlswirkung: [op1] & [op2]
 [CF] := 0
 [OF] := 0

Mit TEST werden die Operanden mit dem logischen UND bitweise verknuepft, ohne das sie dabei veraendert werden. Es erfolgt nur eine Einstellung der Flags. Die Flags CF und OF werden ge-
 loescht.

Es werden 3 Typen des Befehls TEST unterschieden:

• Beispiele:

```

TEST  BH,5AH
TEST  DX,3040H
TEST  BYTE PTR WERT[BX][DI],30H
TEST  MEM_WORD,6060H
TEST  PLATZ[SI],3030H
    
```

4.7.5. Logisches Komplement

Befehl:	NOT	Not, or form 1's complement
Schreibweise:	NOT opi	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	reg8
	reg16
	mem8
	mem16
	mem8
	mem16

Befehlswirkung:

Negation bzw. 1-er Komplement

- bei Byteoperationen: [op1] := 0FFh - [op1]
- bei Wortoperationen: [op1] := 0FFFFh - [op1]

Der spezifizierte Operand wird von 0FFh (Byte) oder 0FFFFh (Wort) subtrahiert und das Resultat wird im Operanden abgespeichert.

Kodierung:	1111 011w	mod 010 r/m	adr-low	adr-high
------------	-----------	-------------	---------	----------

↓
 nur bei Speicher

Beispiele:

```
NOT   AH           ; falls AH = 13H, dann Resultat = 0ECH
NOT   MEM_WORD    ; 2FC3H ----> 0D03CH
```

4.8. Sprungbefehle

Es werden hierbei bedingte Sprungbefehle mit kurzer Distanz und unbedingte Sprungbefehle unterschieden.

4.8.1. Bedingte Sprungbefehle mit kurzer Distanz

Befehl:	Jcond	Jump on condition
Schreibweise:	Jcond op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: sdisp

Befehlswirkung: IF cond = wahr, THEN IP := IP + sdisp (Jump)
ELSE no Jump

Diese Spruenge werden ausgefuehrt, wenn die im Befehl angegebene Bedingung wahr ist, sonst erfolgt kein Sprung.

Der Distanzbereich, in dem diese Spruenge ausgefuehrt werden koennen, betraegt $-128 \leq \text{sdisp} \leq +127$ Bytes.

Kodierung:

Opcode	sdisp
--------	-------

Beispiele:

```
a)      MOV   CX,5
        MARKE: .
          .
          JCXZ MARK1
          DEC  CX
          JMP  MARKE
        MARK1: .

b)      JNZ  R+98
```

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

c) CMP CX,DX
 JE LAB2
 INC CX

LAB2: .

d) SUB CX,DX
 JZ LAB3
 INC CX

LAB3: .

Tabella aller bedingten Sprungbefehle

Bedingung (cond)	mathem.	Flag	Werte vorzeichenhaftet
JA JNBE	> not ≤	CF = 0 & ZF = 0	ohne Vz
JAE JNB JNC	≥ not <	CF = 0	ohne Vz
JB JNAE JC	< not ≥	CF = 1	ohne Vz
JBE JNA	≤ not >	CF = 1 ZF = 1	ohne Vz
JE JZ	=	ZF = 1	-
JNE JNZ	≠	ZF = 0	-
JG JNLE	> not ≤	OF = SF & ZF = 0	mit Vz
JGE JNL	≥ not <	OF = SF	mit Vz
JL JNGE	< not ≥	OF ≠ SF	mit Vz
JLE JNG	≤ not >	OF ≠ SF ZF = 1	mit Vz
JS	Vz negativ	SF = 1	mit Vz
JNS	Vz positiv	SF = 0	mit Vz
JPO JNP	ungerade Paritaet	PF = 0	-
JPE JP	gerade Paritaet	PF = 1	-
JNO	kein Ueberl	OF = 0	-
JO	Ueberlauf	OF = 1	-
JCXZ	[CX] = 0	-	-

4.8.2. Unbedingter Sprung

Befehl:	JMP	Jump
Schreibweise:	JMP op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	mem16 SHORT mem16
2	reg16 mem16
3	FAR mem16
4	mem16

Befehlswirkung: Es wird unbedingt an die im Operanden angegebene Stelle im Programm verzweigt.

Es werden 4 Typen des Befehls JUMP unterschieden:

Typ 1: Im Segment oder Gruppe, direkt

Kodierung:	1110 1001	adr-low	adr-high
------------	-----------	---------	----------

V
nur bei mem16

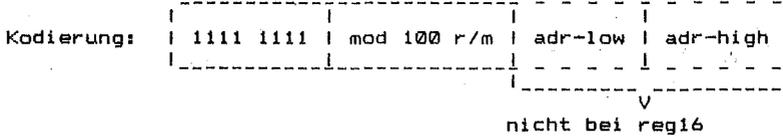
Operandenkombinationen: mem16
SHORT mem16 (Sprung auf Kurzdistanz, Befehl nur 2 Byte)

Beispiel:

JMP MARK1 ; Es wird zur Marke MARK1 im gleichen
; Codesegment gesprungen.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Typ 2: Im Segment oder Gruppe, indirekt



Operandenkombinationen: reg16
mem16

Wird ein 16-Bitregister (reg16) adressiert, dann wird der Inhalt dieses Registers in den Befehlszeiger (IP) uebertragen. Wird ein Speicherplatz (mem16) adressiert, so wird der Inhalt dieses und des darauffolgenden Speicherplatzes in den Befehlszeiger (IP) uebernommen.

Der Inhalt des Codesegmentregisters (CS) wird nicht veraendert. Anschliessend wird der Befehl ausgefuehrt, dessen 1. Byte durch den neuen Inhalt des IP in Verbindung mit dem Inhalt des Registers CS adressiert wird.

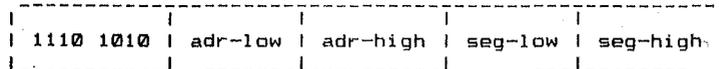
Beispiele:

a) ; mit reg16
JMP AX ; Es wird zur im Register AX stehenden Adresse
; verzweigt.

b) ; mit mem16
JMP ALPHA[BX]
JMP WORD PTR MARK[BX][SI]

Typ 3: Inter-Segment (in ein anderes Codesegment), direkt

Kodierung:



Operandenkombination: FAR mem16

Beispiel:

JMP FAR MARKE

Das Praefix FAR muss als Kennzeichnung fuer einen Sprung ueber die Segmentgrenze hinaus geschrieben werden.

Typ 4: Inter-Segment, indirekt

Kodierung:	1111 1111	mod 101 r/m	disp-low	disp-high
------------	-----------	-------------	----------	-----------

Operandenkombination: mem16

Der Inhalt des durch den Befehl adressierten Wortes wird in den Befehlszeiger (IP), der Inhalt des darauffolgenden Wortes wird in das Kodesegmentregister (CS) uebertragen. Anschliessend wird der Befehl ausgefuehrt, dessen absolute Adresse sich aus den neuen Inhalten von CS und IP ergibt.

Beispiel: JMP DWORD PTR [BX][SI]

4.9. Verschiebe- und Rotationsbefehle

4.9.1. Verschiebepfehle

4.9.1.1. Arithmetische oder logische Linkverschiebung

Befehl:	arithm.: SAL logisch: SHL	Shift arithmetic left Shift logical left
Schreibweise:	SAL op1,op2 SHL op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, PF, CF: X
AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 mem18}	1
	{mem16 mem116}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 mem18}	CL
	{mem16 mem116}	CL

4.7.1.2. Arithmetische Rechtsverschiebung

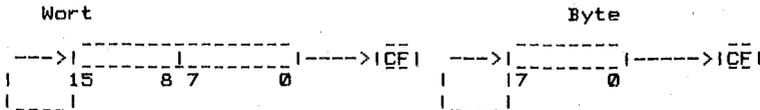
Befehl:	SAR	Shift arithmetic right
Schreibweise:	SAR op1,op2	

Flags: DF, SF, ZF, PF, CF: X
 AF : U

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 memi8}	1
	{mem16 memi16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 memi8}	CL
	{mem16 memi16}	CL

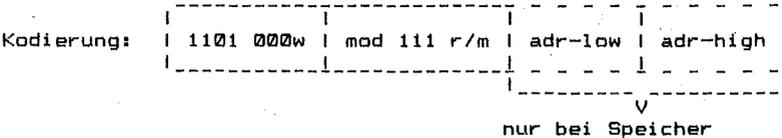
Befehlswirkung:



SAR verschiebt den linken Operanden um die im rechten Operanden stehende Anzahl von Bits nach rechts. Dabei ist die Verschiebung im hoechsten Bit gleich dem Originalbit an dieser Stelle vor der Verschiebung (wichtig fuer vorzeichenbehaftete Werte !).

Es werden 2 Typen des Befehls SAR unterschieden:

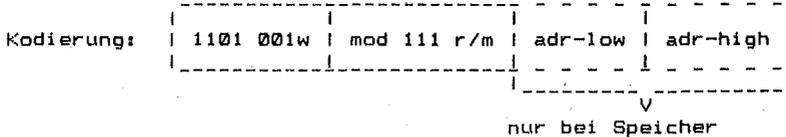
Typ 1: [Register oder Speicher] um 1 Bit verschieben



Beispiele:

```
SAR AL,1
SAR BH,1
SAR BYTE PTR WERT[SI],1
SAR MEM_WORD,1
SAR AX,1
```

Typ 2: [Register oder Speicher] um die Zahl im Register CL verschieben



Beispiele:

```
MOV CL,3 ; Einstellung Register CL
SAR AL,CL ; Verschiebung um 3 Bits nach rechts
SAR BH,CL
SAR AX,CL
SAR BYTE PTR WERT[BX][DI],CL
SAR MEM_WORD,CL
```

4.9.1.3. Logische Rechtsverschiebung

Befehl:	SHR	Shift logical right
Schreibweise:	SHR op1,op2	

Flags: OF, SF, ZF, PF, CF: X
 AF : U

Operandenkombinationen:

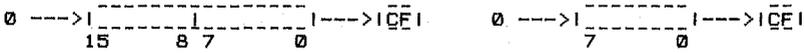
Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 memi8}	1
	{mem16 memi16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 memi8}	CL
	{mem16 memi16}	CL

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlswirkung:

Wort

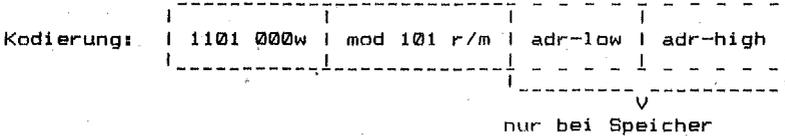
Byte



SHR verschiebt den linken Operanden um die Anzahl Bits, die im rechten Operanden spezifiziert worden sind, nach rechts. In das hoechstwertige Bit wird eine Null eingeschoben und das niederwertigste Bit wird in das Uebertragsflag (CF) verschoben.

Es werden 2 Typen des Befehls SHR unterschieden:

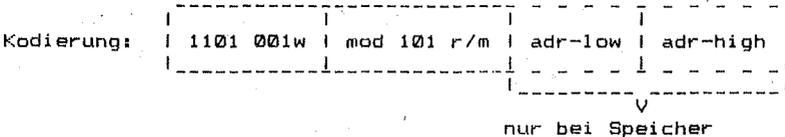
Typ 1: [Register oder Speicher] um 1 Bit verschieben



Beispiele:

```
SHR AL,1
SHR BH,1
SHR BYTE PTR WERT[D1],1
SHR MEM_WORD,1
SHR AX,1
```

Typ 2: [Register oder Speicher] um die Zahl im Register CL verschieben



Beispiele:

```
MOV CL,3 ; Einstellung Register CL
SHR AL,CL ; Verschiebung um 3 Bits nach rechts
SHR BH,CL
SHR AX,CL
SHR BYTE PTR WERT[BX][D1],CL
SHR MEM_WORD,CL
```

4.9.2. Rotationsbefehle

4.9.2.1. Linkerotation

Befehl:	ROL	Rotate left
Schreibweise:	ROL op1,op2	

Flags: OF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 mem16}	1
	{mem16 mem16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 mem16}	CL
	{mem16 mem16}	CL

Befehlswirkung:



ROL rotiert den linken Operanden um die im rechten Operanden angegebene Zahl Bits. Wenn die Zahl der Bits im rechten Operanden 1 war und der neue Wert von CF nicht gleich dem neuen Wert des Bits hoechster Ordnung ist, dann ist das Flag OF gesetzt, sonst hat OF den Wert Null.

War die Zahl der Bits groesser 1, dann ist OF undefiniert.

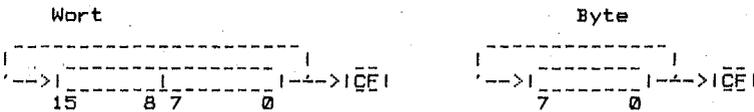
Es werden 2 Typen des Befehls ROL unterschieden:

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 memi8}	1
	{mem16 memi16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 memi8}	CL
	{mem16 memi16}	CL

Befehlswirkung:

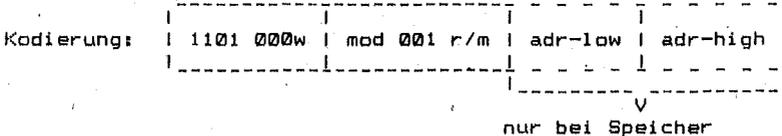


ROR rotiert den linken Operanden um die im rechten Operanden angegebene Zahl Bits.

Wenn die Zahl der Bits im rechten Operanden 1 war und der neue Wert von CF nicht gleich dem neuen Wert des Bits hoechster Ordnung ist, dann ist das O-Flag gesetzt, sonst hat OF den Wert Null. War die Zahl der Bits groesser 1, dann ist OF undefiniert.

Es werden 2 Typen des Befehls ROR unterschieden:

Typ 1: [Register oder Speicher] um 1 Bit rotieren



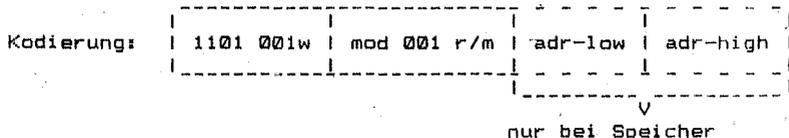
Beispiele:

```

ROR AL,1
ROR BH,1
ROR AX,1
ROR BYTE PTR WERT[D1],1
ROR MEM_WORD,1
    
```

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Typ 2: [Register oder Speicher] um die Zahl im Register
CL rotieren



Beispiele:

```

MOV CL,2 ; Einstellung Register CL
ROR AL,CL ; Rotation um 2 Bits nach rechts
ROR BH,CL
ROR AX,CL
ROR BYTE PTR WERT[BX][DI],CL
ROR MEM_WORD,CL
    
```

4.9.2.3. Linkscrotation_durchb_CG

Befehl:	RCL	Rotate left through carry
Schreibweise:	RCL op1,op2	

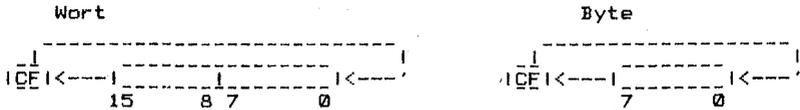
Flags: OF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 mem18}	1
	{mem16 memi16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 mem18}	CL
	{mem16 memi16}	CL

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlswirkung:



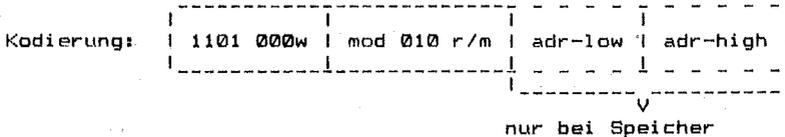
RCL rotiert den linken Operanden durch das Uebertragsflag (CF) um soviel Bits, wie im rechten Operanden angegeben wurde. Der zweite Operand kann die absolute Zahl 1 sein, oder die Zahl muss im Register CL stehen, wenn die Rotation um mehr als 1 Bit durchgefuehrt werden soll.

War der rechte Operand 1 und die zwei hoechsten Bits des zu rotierenden linken Operanden waren am Anfang ungleich (0 und 1 bzw. 1 und 0), dann wird das OF-Flag gesetzt. Sonst erhaelt OF den Wert Null.

War die Zahl im rechten Operanden nicht 1, dann ist OF undefiniert.

Es werden 2 Typen des Befehls RCL unterschieden:

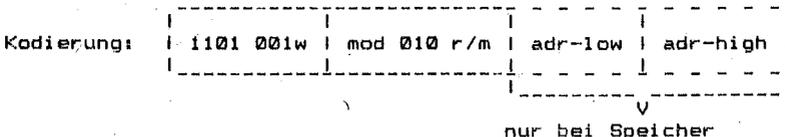
Typ 1: [Register oder Speicher] um 1 Bit rotieren



Beispiele:

- RCL AL,1
- RCL BH,1
- RCL AX,1
- RCL BYTE PTR WERT[DII],1
- RCL MEM_WORD,1

Typ 2: [Register oder Speicher] um die Zahl im Register CL rotieren



Beispiele:

```
MOV CL,5 ; Einstellen Register CL
RCL AL,CL ; Rotation um 5 Bits nach links
RCL BH,CL
RCL AX,CL
RCL BYTE PTR WERT[BX][DI],CL
RCL MEM_WORD,CL
```

4.9.2.4. Rechtsrotation durch CF

Befehl:	RCR	Rotate right through carry
Schreibweise:	RCR op1,op2	

Flags: OF, CF: X

Operandenkombinationen:

Typ	op1 #	op2
1	reg8	1
	reg16	1
	{mem8 memi8}	1
	{mem16 memi16}	1
2	reg8	CL
	reg16	CL
	{mem8 memi8}	CL
	{mem16 memi16}	CL

Befehlwirkung:



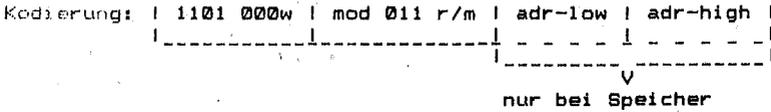
RCR rotiert den linken Operanden durch das Uebertragsflag (CF) um soviel Bits, wie im rechten Operanden angegeben wurde.

War der rechte Operand 1 und die zwei hoechsten Bits des zu rotierenden linken Operanden waren am Anfang ungleich (0 und 1 bzw. 1 und 0), dann wird das O-Flag gesetzt. Sonst enthaelt OF den Wert Null. War die Zahl im rechten Operanden nicht 1, dann ist OF undefiniert.

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Es werden 2 Typen des Befehls RCR unterschieden:

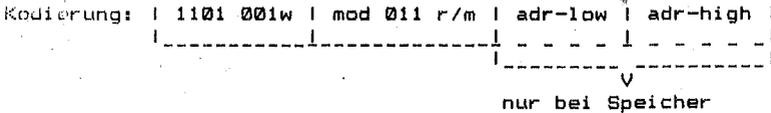
Typ 1: [Register oder Speicher] um 1 Bit rotieren:



Beispiele:

```
RCR AL,1
RCR BH,1
RCR AX,1
RCR BYTE PTR WERT[IDI],1
RCR MEM_WORD,1
```

Typ 2: [Register oder Speicher] um die Zahl im Register CL rotieren



Beispiele:

```
MOV CL,4 ; Einstellen Register CL
RCR AL,CL ; Rotation um 4 Bits nach rechts
RCR BH,CL
RCR AX,CL
RCR BYTE PTR WERT[BX][IDI],CL
RCR MEM_WORD,CL
```

4.10. Flagbefehle

4.10.1. Übertragsflag setzen

Befehl:	STC	Set carry flag
Schreibweise:	STC	

Flags: CF: 1

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [CF] := 1

STC setzt das Uebertragsflag (Carry-Flag).

Kodierung:

1111 1001

4.10.2. Uebertragsflag_ruecksetzen

Befehl:	CLC	Clear carry flag
Schreibweise:	CLC	

Flags: CF: 0

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [CF] := 0

CLC loescht das Uebertragsflag.

Kodierung:

1111 1000

4.10.3. Richtungsflag_setzen

Befehl:	STD	Set direction flag
Schreibweise:	STD	

Flags: DF: 1

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [DF] := 1

STD setzt das Richtungsflag DF (wichtig fuer Arbeit mit Zeichenkettenbefehlen).

Kodierung:

1111 1101

4.10.4. Richtungsflag_ruecksetzen

Befehl:	CLD	Clear direction flag
Schreibweise:	CLD	

Flags: DF: 0

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [DF] := 0

CLD loescht das Richtungsflag DF.

Kodierung:

1111 1100

4.10.5. Interruptflag_setzen

Befehl:	STI	Set interrupt flag
Schreibweise:	STI	

Flags: IF: 1

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [IF] := 1

STI setzt das Interruptflag IF und erlaubt maskierte externe Interrupts nach der Ausfuehrung des naechsten Befehls.

Kodierung:

1111 1011

4.10.6. Interruptflag_ruecksetzen

Befehl:	CLI	Clear interrupt flag
Schreibweise:	CLI	

Flags: IF: 0

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [IF] := 0

CLI loescht das Interruptflag IF. Damit werden externe Interrupts gesperrt.

Kodierung:

1111 1010

4.10.7. Flags_in_das_Register_AH_laden

Befehl:	LAHF	Load AH from flags
Schreibweise:	LAHF	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung:

LAHF transportiert die Flags SF, ZF, AF und CF in folgende Bits des Registers AH:

SF ----> Bit 7
 ZF ----> Bit 6
 AF ----> Bit 4
 PF ----> Bit 2
 CF ----> Bit 0

Die Bits 1, 3 und 5 des Registers AH sind undefiniert, d.h., sie koennen die Werte 0 oder 1 haben.

Kodierung:

1001 1111

4.10.8. Flags von AH in das Flagregister laden

Befehl:	SAHF	Store AH in flags
Schreibweise:	SAHF	

Flags: SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung:

SAHF transportiert die entsprechenden Bits des Registers AH zu den Flags SF, ZF, AF, PF und CF. Die anderen Bits von AH werden ignoriert.

Folgende Bits von AH werden transportiert:

- Bit 7 ----> SF
- Bit 6 ----> ZF
- Bit 4 ----> AF
- Bit 2 ----> PF
- Bit 0 ----> CF

Kodierung:

1001 1110

4.10.9. Negieren Uebertragsflag

Befehl:	CMC	Complement carry flag
Schreibweise:	CMC	

Flags: CF: X

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF [CF] = 0 THEN [CF] := 1
ELSE [CF] := 0

CMC negiert den Inhalt des Uebertragsflags CF.

Kodierung:

1111 0101

4.11. Unterprogrammaufruf und -rueckkehr

4.11.1. Unterprogrammaufruf

Befehl:	CALL	Call a procedure
Schreibweise:	CALL op1	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1
1	mem16 NEAR mem16
2	reg16 mem16
3	FAR mem16
4	mem16

Befehlswirkung:

Aufruf einer sich im Speicher befindlichen Prozedur (Unterprogramm).

Es werden 4 Typen des Befehls CALL unterschieden:

Typ 1: Im Segment oder Gruppe, direkt

Befehlsablauf: SP := SP - 2
[SP] := IP

Kodierung:

1110	1000	adr-low	adr-high
------	------	---------	----------

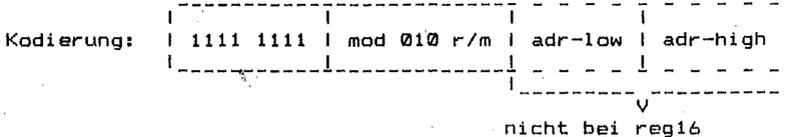
*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiele:

```
CALL NEAR UP1
CALL UPROG
```

Es werden die Programme UP1 und UPROG im gleichen Kodesegment aufgerufen und abgearbeitet.

Typ 2: Im Segment oder Gruppe, indirekt



Befehlsablauf:

Wird ein 16-Bitregister (reg16) adressiert, dann wird der Inhalt dieses Registers in den Befehlszeiger (IP) uebertragen. Wird ein Speicherplatz (mem16) adressiert, so wird der Inhalt dieses und des darauffolgenden Speicherplatzes in den Befehlszeiger (IP) uebernommen.

Der Inhalt des Kodesegmentregisters (CS) wird nicht veraendert. Anschliessend wird der Befehl ausgefuehrt, dessen 1. Byte durch den neuen Inhalt des IP in Verbindung mit dem Inhalt des Registers CS adressiert wird.

Beispiele:

a) ; mit reg16

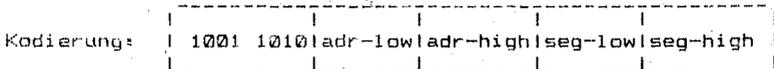
```
CALL AX
CALL DX
```

b) ; mit mem16

```
CALL WORD PTR MARK[BX][SI]
CALL WORD PTR [BP][DI]
```

Typ 3: Inter-segment (in ein anderes Kodesegment), direkt

Befehlsablauf: SP := SP - 4
 [SP + 2] := CS
 [SP] := IP



*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Beispiele:

```
CALL FAR UP1
CALL FAR UPROG
```

Typ 4: Inter-segment, indirekt

Kodierung:	1111 1111	mod 010 r/m	disp-low	disp-high
------------	-----------	-------------	----------	-----------

Operandenkombinationen: memi16

Befehlsablauf:

Der Inhalt des durch den Befehl adressierten Wortes wird in den Befehlszeiger (IP), der Inhalt des darauffolgenden Wortes wird in das Kodesegmentregister (CS) uebertragen. Anschliessend wird der Befehl ausgefuehrt, dessen absolute Adresse sich aus den neuen Inhalten von CS und IP ergibt.

Beispiele:

```
CALL DWORD PTR PROG[BX][SI]
CALL DWORD PTR [BX][DI]
```

4.11.2. Rueckkehr_vom_Unterprogramm

Befehl:	RET	Return from procedure
Schreibweise:	RET [op1]	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: [imm16]

Befehlswirkung:

RET bewirkt die Rueckkehr vom einem mittels Befehl Call gerufenen Unterprogramms in das aufrufende Programm.

Es werden 4 Typen des Befehls RET unterschieden:

Typ 1: Im gleichen Segment

Befehlsablauf: IP := [SP]
SP := SP + 2

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Kodierung:

1100 0011

Beispiel:

RET

Typ 2: Aus einem anderen Codesegment

Befehlsablauf: IP := [SP]
CS := [SP + 2]
SP := SP + 4

Kodierung:

1100 1011

Beispiel:

RET

Typ 3: Im gleichen Segment mit Operand

Befehlsablauf: IP := [SP]
SP := SP + 2 + imm16

Kodierung:

1100 0010	imm-low	imm-high
-----------	---------	----------

Beispiele:

RET 4 ; Angabe in Bytes
RET 12

Bedeutung: Diese Werte sagen aus, dass 2 und 6 Parameterworte einfach vom Stack genommen werden koennen, da die meisten Stackoperationen Wortoperationen sind und diese Werte eben als Zahlen genutzt werden (2 Bytes pro Wort), d.h., dass diese Parameter bei der Rueckkehr uebersprungen werden.

Typ 4: Aus einem anderen Codesegment mit Operand

Befehlsablauf: IP := [SP]
CS := [SP + 2]
SP := SP + 4 + imm16

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Kodierung:

1100 1010	imm-low	imm-high
-----------	---------	----------

Beispiele:

RET 2
RET 8

4.11.3. Rueckkehr von der Unterbrechungsbehandlung

Befehl:	IRET	Return from interrupt
Schreibweise:	IRET	

Flags: OF, DF, IF, TF, SF, ZF, AF, PF, CF

Operandenkombination: keine Operanden

Befehlswirkung: SP := SP + 6
[IP] = [SP]
[CS] = [SP - 4]
[Flags] := [SP - 2]

IRET uebergibt die Steuerung an die Rueckkehradresse und holt die geretteten Register IP, CS und Flags aus dem Stack zurueck (wie POPF). Das Programm wird dann mit dem naechsten Befehl nach der Stelle fortgesetzt, an der der Interrupt auftrat.

Kodierung:

1100 1111

4.12. CPU-Steuerbefehle

4.12.1. Coprozessor-Kommando mit Adresse

Befehl:	ESC	Escape
Schreibweise:	ESC op1, op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2
1	imm8	reg16
2	imm8	{mem16 memi16}

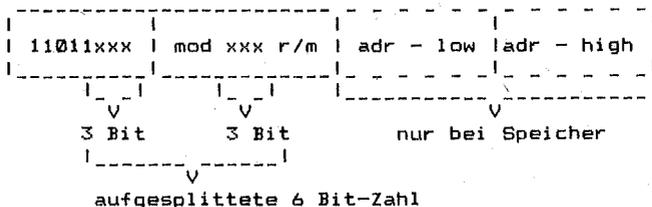
Befehlswirkung:

IF mod ≠ 11 THEN Datenbus := effektive Adresse 16 Bit
 ELSE keine Operation
 interner Coprozessorbefehl $0 \leq \text{imm8} \leq 63$

Der Befehl gibt ein Wort von einem Speicherplatz oder aus einem Register auf den Datenbus aus. Auf diese Art und Weise werden die K1810 WMS6-Adressmodi und im Speicher befindliche Informationen anderen Prozessoren (Co-Prozessoren) zugänglich gemacht.

Der 8086 Prozessor erledigt keine Operationen fuer den ESC-Befehl, ausser dem Zugriff auf einen Speicheroperanden und das Ablegen auf den Bus.

Kodierung:



Beispiel:

ESC EXTERNAL_OPCODE, ADDRESS

4.12.2. Prozessorhalt

Befehl:	HLT	Halt
Schreibweise:	HLT	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung:

Dieser Befehl bringt den Prozessor in den Halt-Status. Der Halt wird durch einen erlaubten externen Interrupt oder RESET aufgehoben.

Kodierung:

1111 0100

4.12.3. Synchronisation mit externer Hardware

Befehl:	WAIT	Wait
Schreibweise:	WAIT	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung:

Der Befehl bringt den Prozessor in einen Wartezustand, solange kein RESET empfangen wird. Dieser Wartezustand kann durch einen erlaubten externen Interrupt unterbrochen werden. Dieser Interrupt wird ausgeführt und zum WAIT-Befehl zurückgekehrt.

Das ermöglicht dem Prozessor sich mit der externen Hardware zu synchronisieren.

Kodierung:

1001 1011

4.12.4. Prozessorinterrupt

Befehl:	INT	Interrupt
Schreibweise:	INT op1	

Flags: IF, TF : 0

Operandenkombinationen: imm8

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlswirkung:

```

SP      := SP - 6
[SP + 4] := Flags
[SP + 2] := CS
[SP]    := IP
IP      := [imm8 * 4]
CS      := [imm8 * 4 + 2]
    
```

INT rettet die Flagregister (wie bei PUSHF), loescht die Flags TF und IF und uebergibt die Steuerung mit einem indirekten Aufruf an eine der 256 Adressen im Interruptvektor. Die Einbyteform dieses Befehls generiert einen Interrupt vom Typ 3 (INT 3).

Kodierung:

1100 110v	imm8
-----------	------

v
nur bei V = 1

imm8 = Interrupttyp

Beispiel:

```

INT 2      ; Interrupt 2 --> 2 Byte
INT 67     ; Interrupt 67 --> 2 Byte
INT 3      ; Interrupt 3 --> 1 Byte
    
```

4.12.5. Unterbrechung bei Ueberlauf

Befehl:	INTO	Interrupt if overflow
Schreibweise:	INTO	

Flags: IF, TF : 0

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF [OF] = 1 THEN INT 4

Falls das Ueberlaufflag OF gesetzt ist, rettet der Befehl das Flag-Register, loescht die Flags TF und IF und loest den Interrupt 4 (INT 4) aus.

Ist [OF] = 0, dann wird keine Operation ausgefuehrt.

Kodierung:

1100 1110

4.13. Ein-/Ausgabebefehle

4.13.1. Eingabe Byte oder Wort

Befehl:	IN	Input byte, word
Schreibweise:	IN op1, op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2	
1	AL AX	imm8 imm8	8-Bit-Portadresse
2	AL AX	DX DX	16-Bit-Portadresse in DX

Befehlswirkung: [op1] := [op2]

IN transportiert ein Byte oder Wort von einem Eingabeport in das Register AL oder AX. Das Port wird spezifiziert durch einen Direktwert zwischen 0 und 255, oder dieser Direktwert steht im Register DX, wo 64 KByte Eingabeports moeglich sind. Wird AX als Zielregister verwendet, so wird ein Wort vom Eingabeport uebertragen, bei AL ein Byte.

Es werden 2 verschiedene Typen des Befehls unterschieden.

Typ 1: Fester Port

Kodierung:

1110 010w	imm8
-----------	------

Beispiele:

```
IN AL,6 ; Der Inhalt der Portadresse 6 wird
          ; nach AL uebertragen (1 Byte).
IN AX,23 ; Der Inhalt der Portadresse 23 wird
          ; nach AX uebertragen (1 Wort).
```

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Typ 2: Variabler Port

Kodierung:

1110 110w

Beispiele:

; Portadresse muss vorher in DX geladen werden

IN AX,DX ; Wort

IN AL,DX ; Byte

4.13.2. Ausgabe Byte oder Wort

Befehl:	OUT	Output byte, word
Schreibweise:	OUT op1, op2	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen:

Typ	op1	op2	
1	imm8	AL	
	imm8	AX	8-Bit-Portadresse
2	DX	AL	
	DX	AX	16-Bit-Portadresse

Befehlswirkung: [op1] := [op2]

OUT transportiert ein Byte oder ein Wort vom Register AL oder AX zu einem Ausgabeport. Die Portadresse muss ein Direktwert zwischen 0 und 255 sein. Steht die Portadresse im Register DX, dann koennen 64 K Ports adressiert werden.

Es werden 2 verschiedene Typen des Befehls unterschieden:

Typ 1: Fester Port

Kodierung:

1110 011w imm8

Beispiele:

```
OUT 44,AL ; Byte
OUT 125,AX ; Wort
```

Typ 2: Variabler Port

Kodierung:

```
-----
| 1110 111w |
|-----|
```

Beispiele:

```
OUT DX,AL ; Byte
OUT DX,AX ; Wort
```

4.14. Korrekturbefehle

4.14.1. ASCII-Korrektur nach Addition

Befehl:	AAA	ASCII adjust fuer addition
Schreibweise:	AAA	

Flags: AF, CF : X
DF, SF, ZF, PF: U

Operandekombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF ([AL] & 0FH) > 9 | [AF] = 1

THEN

```
[AL] := [AL] + 6
[AH] := [AH] + 1
```

```
Flags: [AF] := 1
       [CF] := [AF]
```

```
[AL] := [AL] & 0FH
```

AAA fuehrt eine Korrektur des Resultates im Register AL nach einer Addition zweier ungepackter Operanden durch. Dabei entsteht eine ungepackte Summe.

Sind die unteren 4 Bits von AL groesser als 9 oder das Flag AF ist gesetzt, dann wird eine 6 zu AL addiert und AH um 1 erhoeht. AF und CF werden gesetzt.

Der neue Wert in AL hat in den oberen 4 Bits Nullen und die unteren 4 Bits enthalten die Zahl zwischen 0 und 9.

Kodierung:

0011 0111

Um einen ASCII-Wert wieder zu erreichen muss der Befehl OR AX,3030H anschliessend gegeben werden.

Beispiel:

```
MOV  AH,0
ADD  AL,DL
AAA
OR   AX,3030H
```

In AL soll 36H und in DL 38H vor der Addition stehen. Der Befehl berechnet folgende Summe:

```
  0011 0110 : 36H
+  0011 1000 : 38H
-----
  0110 1110 : 6EH
```

In AL steht nach der Addition 6EH. Nach dem Befehl AAA steht dann in AH : 01 und in AL : 04.

Nach Ausfuehrung von OR AX,3030H steht die Summe wieder ASCII-gerecht in AX : 3134H.

4.14.2. ASCII-Korrektur vor Division

Befehl:	AAD	ASCII adjust for division
Schreibweise:	AAD	

Flags: SF, ZF, PF: X
OF, AF, CF: U

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [AL] = [AH] * 0AH + [AL]
[AH] := 0

AAD wird zur Vorbereitung des Dividenden in AL angewandt. Der Befehl muss vor dem Divisionsbefehl geschrieben werden.

Resultat ist ein ungepackter Dividend.

Das Byte in AH wird mit 10 multipliziert und zu AL addiert. Das Resultat wird in AL abgespeichert. AH wird Null.

Kodierung:

1101 0101	0000 1010
-----------	-----------

4.14.3. ASCII-Korrektur nach Multiplikation

Befehl:	AAM	ASCII adjust for multiply
Schreibweise:	AAM	

Flags: SF, ZF, PF: X
 OF, AF, CF: U

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [AH] := [AL] / 0AH
 [AL] := [AL] mod 0AH

AAM fuehrt eine Korrektur des Resultates in AX durch. Ergebnis ist ein ungepacktes dezimales Produkt.

Der Inhalt von AH wird durch 10 dividiert. Anschliessend wird der Inhalt von AL durch den Divisionrest ersetzt.

Kodierung:

1101 0100	0000 1010
-----------	-----------

4.14.4. ASCII-Korrektur nach Subtraktion

Befehl:	AAS	ASCII adjust for subtraction
Schreibweise:	AAS	

Flags: AF, CF : X
 OF, ZF, SF, PF: U

Operandenkombinationen: keine Operanden

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

Befehlswirkung: IF $([AL] \& 0FH) > 9$ oder $[AF] = 1$
THEN

$[AL] := [AL] - 6$
 $[AH] := [AH] - 1$
 $[AL] := [AL] \& 0FH$

Flags: $[AF] := 1$
 $[CF] := 1$

AAS fuehrt eine Korrektur des Resultates nach einer Subtraktion zweier ungepackter Zahlen durch. Das Ergebnis ist eine ungepackte Differenz.

Sind die niederen 4 Bits von AL groesser als 9, oder das Register AF ist gesetzt, dann wird eine 6 von AL subtrahiert und AH um 1 vermindert. Die Flags AF und CF werden gesetzt. In AL entsteht ein Byte, dessen hoeherwertiger Teil 0 und dessen niederwertiger Teil einen Wert zwischen 0 und 9 belegt.

Mit dem anschliessenden Befehl OR AX,3030H wird eine ASCII-Zahl erreicht.

Kodierung

```

-----
| 0011 1111 |
|-----|
  
```

4.14.5. Dezimalkorrektur nach Addition

Befehl:	DAA	Dezimal adjust for
Schreibweise:	DAA	addition

Flags: SF, ZF, AF, PF, CF: X
OF : U

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF $([AL] \& 0FH) > 9$ | $[AF] = 1$
THEN $[AL] := [AL] + 6$
 $[AF] := 1$

IF $[AL] > 9FH$ | $[CF] = 1$
THEN $[AL] := [AL] + 60H$
 $[CF] := 1$

DAA fuehrt eine Korrektur des Resultates nach der Addition zweier gepackter Zahlen in AL durch, um eine gepackte dezimale Summe zu erhalten.

Sind die unteren 4 Bits des Registers AL groesser als 9 oder ist

*** CPU - BEFEHLSBESCHREIBUNG ***

AF gesetzt ist, dann wird eine 6 zu AL addiert und AF wird gesetzt. Falls AL groesser als 9FH oder das Uebertragsflag gesetzt ist, dann wird 60H zu AL addiert und CF gesetzt.

Kodierung:

	0010 0111	

4.14.6. Dezimalkorrektur nach Subtraktion

	Befehl:	DAS
	-----	-----
	Schreibweise:	DAS
	-----	-----

Decimal adjust for subtraction

Flags: SF, ZF, AF, PF, CF: X
OF : U

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF ([AL] & 0FH) > 9 | [AF] = 1
THEN [AL] := [AL] - 6
[AF] := 1

IF [AL] > 9FH | [CF] = 1
THEN [AL] := [AL] - 60H
[CF] := 1

DAS fuehrt eine Korrektur des Resultates nach der Subtraktion zweier gepackter Zahlen in AL durch, um eine gepackte dezimale Differenz zu erhalten.

Zuerst wird die niederwertige Stelle behandelt. Sind die niederwertigen 4 Bit von AL groesser als 9 oder ist AF gesetzt, wird von AL der Wert 6 subtrahiert und das Flag AF gesetzt.

Danach wird der Zustand der zweiten Dezimalstelle kontrolliert. Ist das Flag CF gesetzt oder AL groesser als 9FH, wird 60H von AL subtrahiert und CF gesetzt.

Kodierung:

	0010 1111	

4.15. Wandelbefehle

4.15.1. Umwandlung Byte in Wort

Befehl:	CBW	Convert byte to word
Schreibweise:	CBW	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF [AL] < 80H THEN [AH] := 0
ELSE [AH] := 0FFH

CBW wandelt das in AL stehende Byte in ein in AX stehendes Wort. Wenn das niederwertige Byte von AL kleiner als 80H ist, dann wird AH zu 0. Sonst wird AH auf 0FFH gesetzt, d.h., Bit 7 von AL füllt die Bits von AH.

Kodierung: 1001 1000

4.15.2. Umwandlung Wort in Doppelwort

Befehl:	CWD	Convert word to doubleword
Schreibweise:	CWD	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: IF [AX] < 8000H THEN [DX] := 0
ELSE [DX] := 0FFFFH

CWD wandelt ein in AX stehendes Wort in ein Doppelwort um, dass in den Registern DX und AX steht.

Ist der Wert in AX kleiner 8000H, dann wird DX mit 0 gefüllt. Das hoechste Bit (Bit 15) von AX füllt das Register DX.

Kodierung: 1001 1001

4.16. Zeichenkettenbefehle

4.16.1. Vergleich_Bytekette/Wortkette

Befehl:	CMPB fuer beide CMPSW Wortkette CMPSB Bytekette	Compare word string Compare byte string
Schreibweise:	CMPB CMPSW CMPSB	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: Vergleich [DS:SI] mit [ES:DI]

```
IF [DF] = 0
  THEN [SI] := [SI] + DELTA
       [DI] := [DI] + DELTA
  ELSE
       [SI] := [SI] - DELTA
       [DI] := [DI] - DELTA
```

Dabei ist DELTA = 1 fuer Byteketten und
DELTA = 2 fuer Wortketten.

Vor dem Befehl muessen die Register SI und DI mit den Adressen der zu vergleichenden Ketten geladen werden.

Diese Befehle vergleichen das durch SI adressierte Byte oder Wort im Datensegment mit dem durch DI adressierten Byte oder Wort im Extrasegment. Dabei werden die Flags entsprechend eingestellt. SI und DI werden bei DF = 1 inkrementiert. Der Inkrement- bzw. Dekrementwert ist fuer Byteketten 1 und fuer Wortketten 2. Nach der Operation zeigen dann SI und DI auf das naechste Element der zu vergleichenden Ketten. Diese Operation kann mit den REP-Praefixen mehrfach ausgefuehrt werden.

Kodierung: 1010 011w

Beispiel:

```
MOV SI,OFFSET KETTE1
MOV DI,OFFSET KETTE2
CMPSW
```

4.16.2. Laden Byte- oder Wortkette in den Akkumulator

Befehl:	LODS fuer beide	
	LODSW Wortkette	Load word string
	LODSB Bytekette	Load byte string
Schreibweise:	LODS	
	LODSW	
	LODSB	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [AL | AX] := [SI]
 IF [DF] = 0
 THEN [SI] := [SI] + DELTA
 ELSE [SI] := [SI] - DELTA

DELTA = 1 fuer Byteketten
 DELTA = 2 fuer Wortketten

LODS transportiert ein Byte oder Wort vom durch das Register SI (bezuglich Datensegment DS) adressierten Quellfeld zum Akkumulator AL oder AX und veraendert das Register SI um DELTA. Mit den REP-Präefixen kann die Operation mehrfach ausgefuehrt werden.

Kodierung: 1010 110w

Beispiel:

```
CLD          ;Loeschen DF --> Erhoehen von SI
MOV SI,OFFSET KETTEB
LODSB       ;Bytekette [SI] := [SI] + 1
.
.
.
STD         ;Setzen DF --> SI vermindern
MOV SI,OFFSET KETTEW
LODSW      ;Wortkette [SI] := [SI] - 2
```

4.16.3. Blocktransport im Speicher

Befehl:	MOVS fuer beide MOVSW fuer Wort MOVSB fuer Byte	Move word string Move byte string
Schreibweise:	MOVS MOVSW MOVSB	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [ziel] := [quelle]
 IF [DF] = 0
 THEN [SI] := [SI] + DELTA
 [DI] := [DI] + DELTA
 ELSE
 [SI] := [SI] - DELTA
 [DI] := [DI] - DELTA
 DELTA = 1 fuer Byteketten
 DELTA = 2 fuer Wortketten

MOVS transportiert ein Byte oder Wort vom durch SI adressierten Quellfeld im Datensegment zum durch DI adressierten Zielfeld im Extrasegment. Anschliessend werden SI und DI um DELTA entsprechend [DF] de- bzw. inkrementiert. Mit Anwendung des Praefix REP kann die Operation mehrfach ausgefuehrt werden.

Kodierung: | 1010 010w |

Beispiele:

```

MOV    SI,OFFSET QUELLE
MOV    DI,OFFSET ZIEL
MOV    CX,LAENGE_QUELLE
REP   MOVSB
    
```

Die Anweisung mit REP MOVSB uebertraegt die gesamte Quellkette aus dem Datensegment in die Zielposition im Extrasegment. Ohne REP wuerde nur 1 Byte bei obigem Beispiel in den Zielbereich uebertragen.

4.16.4. Suchen_Akkumulatorkinhalt_im_Speicher

Befehl:	SCAS fuer beide SCASW fuer Wort SCASB fuer Byte	Scan word string Scan byte string
Schreibweise:	SCAS SCASW SCASB	

Flags: OF, SF, ZF, AF, PF, CF: X

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: Vergleich [AL | AX] mit [mem8 | mem16]
 IF [DF] = 0
 THEN [DI] := [DI] + DELTA
 ELSE [DI] := [DI] - DELTA

 DELTA = 1 fuer Byteketten
 DELTA = 2 fuer Wortketten

SCAS subtrahiert das durch DI im Extrasegment adressierte Byte oder Wort im Speicher vom AL- oder AX-Inhalt und setzt die Flags. Das Register und der Speicheroperand bleiben dabei erhalten. Das Indexregister DI wird entsprechend [DF] in- bzw. dekrementiert. Die Operation kann mit Hilfe der REP-Praefixe mehrfach ausgefuehrt werden.

Kodierung: | 1010 111w |

Beispiel:

```
CLD          ;Loeschen Richtungsflag DF
MOV  DI,OFFSET KETTE
MOV  AL,'M'; zu suchender Begriff
SCASB
```

Dieser Befehl SCASB vergleicht den in AL stehenden Buchstaben 'M' mit dem 1. Byte der Kette und erhoehrt DI anschliessend um 1. Anhand der Flageinstellung ist zu erkennen, ob das Byte der Kette, durch DI adressiert, mit dem Wert in AL uebereinstimmt.

4.16.5. Speicher mit Akkumulatorinhalt laden

Befehl:	STOS fuer beide	
	STOSW fuer Wort	Store word string
	STOSB fuer Byte	Store byte string
Schreibweise:	STOS	
	STOSW	
	STOSB	

Flags: keine Beeinflussung

Operandenkombinationen: keine Operanden

Befehlswirkung: [mem8 | mem16] := [AL | AX]
 IF [DF] = 0
 THEN [DI] := [DI] + DELTA
 ELSE [DI] := [DI] - DELTA

DELTA = 1 fuer Byteketten
 DELTA = 2 fuer Wortketten

Das Byte oder Wort in AL oder AX ersetzt den Inhalt des Bytes oder Wortes im Extrasegment, das durch DI adressiert wird. DI wird anschliessend entsprechend [DF] in- bzw. dekrementiert. Mit Verwendung von REP-Präfixen kann die Operation mehrfach ausgeführt werden.

Kodierung: | 1010 101w |

Beispiel:

```
CLD           ;Loeschen DF
MOV  DI,OFFSET KETTE
MOV  AX,'AB'
STOSW
```

Der Befehl STOSW schreibt das in AX stehende Wort 'AB' auf den Speicherplatz KETTE, der durch DI adressiert ist und erhoehrt DI anschliessend um 2.

II. MASM

1. Einleitung

1.1. Leistungsfähigkeit des Assemblers

In diesem Teil werden die Syntax und die Struktur der Assemblersprache fuer MASM beschrieben.

MASM hat einen umfangreichen Satz an Assembler-Pseudooperationen, mit deren Hilfe man die segmentierte Architektur des Mikroprozessors vollstaendig beherrschen kann.

Es wird eine grosse Anzahl von Datentypen der Operanden erlaubt, so zum Beispiel ganze Zahlen, Zeichenketten, gepackte Dezimalzahlen, Gleitkommazahlen, Strukturen und Records.

Durch den Assembler werden verschiebliche Objektmoduln erzeugt, die mittels Programmverbinder LINK zu ausfuehrbaren Programmen verbunden werden koennen. Die von MASM erzeugten Objektmoduln sind kompatibel zu vielen von Compilern hoeherer Programmiersprachen erzeugten Objektmoduln.

MASM bietet einen umfangreichen Satz Pseudooperationen fuer die Makroprogrammierung und fuer die bedingte Assemblierung.

Ein wesentliches Merkmal von MASM ist die strenge Syntaxpruefung aller Anweisungen, einschliesslich der Spezifikationen fuer Speicheroperanden. Dadurch werden fragwuerdige Operanden, die zu Fehlern oder unerwuenschten Ergebnissen fuehren koennten, erkannt.

1.2. Ueberblick ueber diese Beschreibung

Hiermit liegt eine detaillierte Beschreibung der Syntax und der Struktur der Assemblersprache vor. Diese Beschreibung ist nicht geeignet, die Assemblerprogrammierung zu erlernen. Die Erlaeuterung des Mikroprozessors und die Erklaerung der Maschinenbefehle erfolgt in einem anderen Abschnitt.

Die Kapitel 2 bis 9 stellen die Sprachbeschreibung, das Kapitel 10 die Anwendungsbeschreibung des Assemblers dar. Im Kapitel 11 werden Erlaeuterungen zur Crossreferenz gegeben.

1.3. Metasprache

[...] Die Eingabe ist wahlfrei. Es ist zu beachten, dass diese Klammern fettgedruckt sind. Einfache Klammern haben andere Bedeutung, sie muessen geschrieben werden.

<...> Ein kleingeschriebener Text in spitzen Klammern muss vom Anwender durch eine konkrete Zeichenkette ersetzt werden. Normalerweise sind dabei die spitzen

Klammern nicht mit zu schreiben. Wenn sie geschrieben werden muessen, ist dies ausdruecklich vermerkt.

<GROSSBUCHSTABEN>

Es ist die genannte Taste zu druecken.

{...|...} Auswahl zwischen 2 oder mehreren Eintragungen. Eine der Eintragungen muss verwendet werden.

[,...] Die Eintragung kann wiederholt werden.

Alle anderen Teile der Syntaxbeschreibung sind unveraendert zu schreiben.

2. Elemente des Assemblers

2.1. Einleitung

Alle Assemblerprogramme bestehen aus einer oder mehreren Anweisungen und Kommentaren. Eine Anweisung oder ein Kommentar ist eine Kombination von Zeichen, Zahlen und Namen.

Namen und Zahlen werden zum Identifizieren von Werten in Anweisungen verwendet. Aus Zeichen werden Namen, Zahlen oder Zeichenkonstanten gebildet.

2.2. Zeichensatz

Fuer MASM ist der folgende Zeichensatz gueltig:

```
A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z
a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
? @ _ $ % ^ & * & % ! ' ` ~ | \ = # ^ | , ' "
```

2.3. Ganze Zahlen

Syntax:

```
<ziffern>
<ziffern>B
<ziffern>Q
<ziffern>O
<ziffern>D
<ziffern>H
<ziffern>R
```

Eine ganze Zahl ist eine Kombination von Binaer-, Oktal-, Dezimal- oder Hexadezimalziffern und einer wahlfreien Zahlenbasis. <ziffern> sind eine oder mehrere Ziffern einer speziellen Zahlenbasis: B, Q, O, D oder H. Der Bezeichner fuer Realzahlen kann ebenfalls verwendet werden. Wurde keine Zahlenbasis angegeben,

nimmt der Assembler die aktuelle Standardzahlenbasis an (dezimal, wenn diese nicht mit der Pseudooperation .RADIX geändert wurde). Die Zahlenbasis kann in grossen oder kleinen Buchstaben geschrieben werden. In den Beispielen in dieser Sprachbeschreibung wurden kleine Buchstaben verwendet.

In der folgenden Tabelle werden die moeglichen Ziffern fuer jede Zahlenbasis angegeben:

Zahlenbasis	Zahlentyp	Ziffern
B	Binaer	0 1
Q oder O	Oktal	0 1 2 3 4 5 6 7
D	Dezimal	0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
H	Hexadezimal	0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F
R	Realzahl	0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F

Hexadezimalziffern muessen immer mit einer Dezimalziffer (0 bis 9) beginnen. Wenn erforderlich, muss links eine fuehrende Null hinzugefuegt werden, um eine Hexadezimalzahl, die mit einem Buchstaben beginnt von einem Symbol unterscheiden zu koennen. So wird zum Beispiel 0ABCh als Hexadezimalzahl interpretiert, aber ABCh als Symbol. Die Hexadezimalziffern A bis F koennen als grosse oder kleine Buchstaben geschrieben werden.

Der Bezeichner R fuer Realzahlen kann nur in Verbindung mit Hexadezimalziffern verwendet werden, die aus 8, 16 oder 20 signifikanten Ziffern bestehen (eine fuehrende Null kann hinzugefuegt werden).

Die maximale Anzahl von Ziffern fuer eine ganze Zahl haengt von der Anweisung oder Pseudooperation ab, in der diese ganze Zahl geschrieben wird.

Die Standardzahlenbasis kann durch die Pseudooperation .RADIX spezifiziert werden (siehe auch Abschnitt 9.3.).

Beispiele:

```

01011010b    132q    5Ah    90d
01111b       170     0Eh    15d
    
```

2.4. Realzahlen

Syntax:

[{+|-}]<ziffern>.<ziffern>[E[+|-]]<ziffern>]

Eine Realzahl ist eine Zahl, die aus folgenden Teilen besteht:

- einer ganzen Zahl
- einem gebrochenen Teil
- und einem Exponenten.

<ziffern> kann eine Kombination von Dezimalziffern sein. Die <ziffern> vor dem Dezimalpunkt stellen die ganze Zahl dar. Die dem Punkt folgenden <ziffern> sind der gebrochene Teil. Die <ziffern> nach dem Kennzeichen fuer den Exponenten E sind der Exponent. Dieser ist wahlfrei. Ein gegebener Exponent kann ein Vorzeichen (+|-) haben.

Realzahlen koennen nur mit den Pseudooperationen DD, DQ oder DT verwendet werden. Die maximale Ziffernanzahl der Zahl und die maximale Groesse des Exponenten haengen von der Pseudooperation ab (siehe dazu auch die Abschnitte 4.3.3., 4.3.4. und 4.3.5. in dieser Beschreibung).

Beispiele:

65.78
6.578E1
6578.0E-2

2.5. Verschlüsselte Realzahlen

Syntax:

<ziffern>R

Eine verschlüsselte Realzahl besteht aus 8, 16 oder 20 Hexadezimalziffern, die eine Realzahl in verschlüsseltem Format darstellen.

Eine verschlüsselte Realzahl hat ein Vorzeichen, einen vorangestellten Exponenten und eine Mantisse. Diese Werte sind in Bitfeldern innerhalb der Zahl verschlüsselt. Die genaue Groesse und die Bedeutung jedes Bitfeldes haengt von der Bitanzahl in der Zahl ab. Die Ziffern muessen Hexadezimalziffern sein. Die Zahl muss mit einer Dezimalziffer (0 bis 9) beginnen und am Ende dieser Realzahl muss der Bezeichner R stehen.

Eine verschlüsselte Realzahl kann nur mit den Pseudooperationen DD, DQ oder DT verwendet werden. Diese Zahl muss 8, 16 oder 20 Ziffern haben. Wenn eine Null vorangestellt werden muss, betraegt die Ziffernanzahl 9, 17 oder 21. (Siehe dazu auch die Abschnitte 4.3.3., 4.3.4. und 4.3.5.)

Beispiele:

```
DD      3F800000r      ;1.0 fuer DD
DQ      3FF0000000000000r ;1.0 fuer DQ
```

2.6. Gepackte Dezimalzahlen

Syntax:

[{+|-}]<Ziffern>

Eine gepackte Dezimalzahl ist eine ganze Dezimalzahl, die in gepacktem Format gespeichert wird. Gepackte Dezimalzahlen haben ein Vorzeichenbyte und 9 Wertebytes. Jedes Wertebyte enthaelt 2 Dezimalziffern. Das hoechstwertige Bit des Vorzeichenbytes ist 0 fuer positive Werte und 1 fuer negative Werte.

Gepackte Dezimalzahlen haben dasselbe Format wie andere ganze Dezimalzahlen (Ganze Zahlen) mit der Ausnahme, dass sie zusaetzlich ein wahlfreies Vorzeichen haben und nur mit der Pseudocooperation DT definiert werden koennen.

Eine gepackte Dezimalzahl kann nicht mehr als 18 Ziffern haben.

Beispiele:

```
DT 1234567890 ;intern: 00000000001234567890h
DT -1234567890 ;intern: 80000000001234567890h
```

2.7. Zeichen- und Zeichenkettenkonstanten

Syntax:

'<zeichen>'
"<zeichen>"

Eine Zeichenkonstante enthaelt ein einzelnes ASCII-Zeichen, eine Zeichenkettenkonstante zwei oder mehr ASCII-Zeichen. Die ASCII-Zeichen muessen in einfache Hochkommas oder in Anfuhrungszeichen eingeschlossen werden. Bei Zeichen- oder Zeichenkettenkonstanten bleibt die gewaehlte Schreibweise (kleine oder grosse Buchstaben) immer erhalten!

Soll das begrenzende Zeichen Bestandteil der Zeichenkettenkonstante sein, muss es innerhalb der Konstante doppelt geschrieben werden. Links und rechts muss das gleiche Begrenzungszeichen stehen.

Beispiele:

```
'a'           ;a
'ab'          ;ab
"a"          ;a
"Das ist eine Meldung" ;Das ist eine Meldung
'File can't found' ;File can't found
"File can't found" ;File can't found
```

2.8. Namen

Syntax:

<zeichen>

Ein Name ist eine Folge von Buchstaben, Ziffern und speziellen Zeichen (., %, ?, \$, @) und wird in Assembleranweisungen als Marke, Variable oder Symbol verwendet.

Namen werden nach folgenden Regeln gebildet:

- Das erste Zeichen eines Namens muss ein Buchstabe, ein Unterstrichstrich (_), ein Fragezeichen (?), ein Punkt (.) oder das kommerzielle a (@) sein.
- Ein Name kann mit einem Punkt beginnen, aber es darf kein Punkt innerhalb des Namens auftreten.
- Ein Name kann grosse und kleine Buchstaben gemischt enthalten. Alle kleinen Buchstaben werden durch den Assembler in grosse gewandelt. Die Kleinschreibung bleibt erhalten, wenn der /ML-Schalter verwendet wurde oder wenn der Name mit PUBLIC oder EXTRN definiert und der /MX-Schalter waehrend der Uebersetzung gesetzt war.
- Die ersten 31 Zeichen eines Namens sind signifikant. Alle weiteren Zeichen werden ignoriert.
- Ein Name darf nicht mit einem reservierten Namen uebereinstimmen. Verboten sind zum Beispiel: AX, ?, \$, mov, PAGE usw.

Beispiele:

```
up3
Feld
_main
.sym1
```

2.9. Reservierte Namen

Ein reservierter Name ist jeder Name mit einer speziellen vorgegebenen Bedeutung fuer den Assembler.

Reservierte Namen schliessen Anweisungs- und Pseudooperationsmнемонiken, Registernamen und Operatornamen ein. Diese Namen koennen nur so, wie sie definiert sind, verwendet werden. Sie duerfen nicht anders benutzt werden.

Alle Kombinationen von grossen und kleinen Buchstaben werden als der gleiche Name behandelt. Zum Beispiel sind LENGTH und Length die gleichen Namen fuer den Operator LENGTH. In der folgenden Tabelle werden alle reservierten Namen mit Ausnahme der Befehlsmнемонiken aufgelistet:

Reservierte Namen

.186	DI	.ERRNZ	LENGTH	.SALL
.286c	DL	ES	.LFCOND	SEG
.286p	DQ	EVEN	.LIST	SEGMENT
.287	DS	EXITM	LOCAL	.SFCOND
.8086	DT	EXTRN	LOW	SHL
.8087	DW	FAR	LT	SHORT
=	DWORD	GE	MACRO	SHR
AH	DX	GROUP	MASK	SI
AL	ELSE	GT	MOD	SIZE
AND	END	HIGH	NAME	SP
ASSUME	ENDIF	IF	NE	SS
AX	ENDM	IF1	NEAR	STRUC
BH	ENDP	IF2	NOT	SUBTTL
BL	ENDS	IFB	OFFSET	TBYTE
BP	EQ	IFDEF	OR	.TFCOND
BX	EQU	IFDIF	ORG	THIS
BYTE	.ERR	IFE	%OUT	TITLE
CH	.ERR1	IFIDN	PAGE	TYPE
CL	.ERR2	IFNB	PROC	.TYPE
COMMENT	.ERR3	IFNDEF	PTR	WIDTH
.CREF	.ERRDEF	INCLUDE	PUBLIC	WORD
CS	.ERRDIF	IRP	PURGE	.XALL
CX	.ERRE	IRPC	QWORD	.XCREF
DB	.ERRIDN	LABEL	.RADIX	.XLIST
DD	.ERRNB	.LALL	RECORD	XOR
DH	.ERRNDEF	LE	REPT	

2.10. Anweisungen

Syntax:

[<name>] <mнемонik> [<operanden>] [;<kommentar>]

Eine Anweisung besteht aus einem wahlfreien Namen, der Mнемонik eines Maschinenbefehls oder einer Pseudooperation, einem oder mehreren wahlfreien Operanden und wahlfreiem Kommentar. Eine Anweisung stellt eine Aktion des Assemblers dar, einen Maschinenbefehl, oder generiert ein oder mehrere Datenbytes.

Anweisungen werden nach folgenden Regeln gebildet:

- Eine Anweisung kann in jeder Spalte beginnen.
- Eine Anweisung darf nicht mehr als 128 Zeichen lang sein und kein eingebettetes 0Dh, 0Ah haben. Anders gesagt, das Fortsetzen einer Anweisung auf weiteren Zeilen ist nicht erlaubt.
- Alle Anweisungen mit Ausnahme der letzten in der Datei muessen durch 0Dh, 0Ah abgeschlossen sein.

Beispiele:

```
zaehler DB      0
          mov    ax,bx
          ASSUME cs:_text,ds:DBGROUP
druck    PROC   NEAR
```

2.11. Kommentare

Syntax:

```
;<text>
```

Ein Kommentar ist jede Kombination von Zeichen, eingeleitet durch ein Semikolon (;) und abgeschlossen durch ein 0Dh, 0Ah. Kommentare beschreiben die Aktion eines Programms an einem bestimmten Punkt. Sie werden vom Assembler ignoriert und haben fuer die Uebersetzung keine Bedeutung. Kommentare koennen ueberall im Programm stehen, auch auf der Zeile einer Anweisung.

Wenn der Kommentar auf einer Anweisungszeile steht, dann muss er rechts von Namen, Mnemonik und Operanden angeordnet werden. Ein nach einem Semikolon stehender Kommentar darf nicht ueber das Ende der Zeile, in der er beginnt, fortgesetzt werden. Das heisst, er darf kein eingebettetes 0Dh, 0Ah enthalten. Fuer sehr lange Kommentare kann die Pseudooperation COMMENT verwendet werden.

Beispiele:

```
;Dieser Kommentar steht allein auf einer Zeile
mov ax,bx    ;Dieser Kommentar folgt einer Anweisung
;Kommentare koennen reservierte Woerter enthalten
```

2.12. COMMENT

Syntax:

```
COMMENT <begrenzer>  
<text>  
<begrenzer> [<text>]
```

Die Pseudooperation veranlasst den Assembler, allen <text> zwischen <begrenzer> und <begrenzer> als Kommentar zu behandeln. Das Zeichen <begrenzer> muss das erste vom Leerzeichen verschiedene Zeichen nach dem Schlüsselwort COMMENT sein. <text> sind alle nachfolgenden Zeichen bis zum naechsten Auftreten von <begrenzer>. Der Text darf den Begrenzer nicht enthalten.

Die Pseudooperation COMMENT wird fuer mehrzeilige Kommentare verwendet. Text, der irgendwo auf derselben Zeile wie der zweite Begrenzer auftritt, wird vom Assembler ignoriert.

Beispiele:

```
comment *  
Dieser Kommentar wird fortgesetzt  
bis zum naechsten Stern  
*
```

Das vorausgehende und das nachfolgende Beispiel zeigen, wie Textblöcke als Kommentar gekennzeichnet werden koennen.

```
comment +  
Der Assembler ignoriert die Anweisung,  
die dem letzten Begrenzer folgt  
+ mov ax,1
```

3. Programmstruktur

3.1. Einleitung

Durch die Pseudooperationen zur Programmstrukturierung laesst sich die Organisation definieren, die Programmcode und Daten beim Laden in den Speicher besitzen sollen.

Zu dieser Gruppe gehoeren folgende Pseudooperationen:

Pseudo-operation	Bedeutung
SEGMENT	Segmentdefinition
ENDS	Segmentende
END	Quelldateiende
GROUP	Segmente zu einer Gruppe zusammenfassen
ASSUME	Segmentregister zuweisen
ORG	Segmentanfang
EVEN	Segment ausrichten auf Speichergrenzen
PROC	Prozedurdefinition
ENDP	Prozedurende

3.2. Quelldatei

Jedes Assemblerprogramm wird aus einer oder mehreren Quelldateien erzeugt (Textdateien, die Anweisungen zur Definition von Programmdateien und Befehlen enthalten). MASM liest diese Quelldateien, uebersetzt die Anweisungen und erzeugt Objektmodule. LINK bereitet dann die Objektmodule fuer die Ausfuehrung vor.

Die Quelldateien muessen vom Standard-ASCII-Format sein: sie duerfen keine Steuerkodes enthalten und jede Zeile muss mit 0Dh, 0Ah abgeschlossen sein.

Die Anweisungen koennen in kleinen und grossen Buchstaben eingegeben werden. In dieser Sprachbeschreibung werden reservierte Woerter und Klassentypen in grossen Buchstaben geschrieben. Das ist aber keine generelle Forderung.

Alle Quelldateien haben die gleiche Form: Null oder mehr Programmsegmente gefolgt von einer END-Anweisung. Eine nur aus Makros, Strukturen und Records bestehende Quelldatei hat Null Segmente.

Die Pseudooperation END ist in jeder Quelldatei erforderlich. Sie zeigt das Ende der Quelldatei an. Sie dient ausserdem dazu, den Eintrittspunkt oder die Startadresse des Programms zu definieren.

Das folgende Beispiel erlaeutert das Format der Quelldatei. Es ist ein vollstaendiges Assemblerprogramm, das DCP-Funktionen

(oder Systemrufe) verwendet, um die Meldung Hier meldet sich Ihr Computer auf dem Bildschirm anzuzeigen.

Beispiel:

```

daten SEGMENT ;Datensegment
meldung DB "Hier meldet sich Ihr Computer",13,10,"$"
daten ENDS

code SEGMENT ;Kodesegment
ASSUME cs:code,ds:daten
beginn: ;Eintrittspunkt
mov ax,daten ;Datensegmentadresse
mov ds,ax ; ins DS-Register
mov dx,OFFSET meldung ;Laden Adresse der
; Zeichenkette
mov ah,09h ;Call Anzeigen
int 21h ; Zeichenkette
mov ah,4Ch ;Call Funktion
int 21h ; Programmende
code ENDS

stack SEGMENT stack ;Stacksegment
DW 64 DUP(?) ;Definieren Platz
; fuer Stack
stack ENDS

END beginn

```

Die folgenden Hauptmerkmale dieser Quelldatei sollten beachtet werden:

1. Die Pseudooperationen SEGMENT und ENDS, durch die die Segmente mit den Namen daten, code und stack definiert werden.
2. Die Variable meldung im Datensegment, die die anzuzeigende Zeichenkette definiert. Sie beinhaltet sowohl den Kode fuer CR/LF als auch das Waehrungszeichen (\$), das von der DCP-Funktion "Anzeige Zeichenkette" benoetigt wird.
3. Die Befehlsmarke beginn im Kodesegment, die den Beginn der Programmbefehle kennzeichnet.
4. Die DW-Anweisung im Stacksegment, die den nichtinitialisierten Speicherplatz fuer den Programmstack definiert.
5. Die ASSUME-Anweisung fuer das Daten- und das Kodesegment, durch die spezifiziert wird, welche Segmentregister mit den innerhalb des Segments definierten Marken, Variablen und Symbolen verbunden werden. Eine ASSUME-Anweisung fuer das Stacksegment ist nicht notwendig, weil der Combine-Typ dem Assembler mitteilt, dass das Segment mit dem Register SS verbunden wird.

6. Die ersten beiden Befehle, die die Adresse des Datensgments in das Register DS laden. Diese Befehle sind fuer das Kode- und Stacksegment nicht erforderlich, weil die Kode-segmentadresse immer in das Register CS geladen wird und die Stacksegmentadresse automatisch in das Register SS, wenn der Combine-Type stack verwendet wird.
7. Die letzten beiden Befehle im Kodesegment, die die DCP-Funktion 4Ch aufrufen, um zu DOS zurueckzukehren. Obwohl es andere Rueckkehrmoeglichkeiten gibt, ist diese die zu empfehlende fuer die meisten Assemblerprogramme.
8. Die END-Anweisung, die das Quelldateiende anzeigt und beginn als Eintrittspunkt des Programms festlegt.

3.3. Pseudooperationen zur Definition der Anweisungsliste

Syntax:

```
.8086  
.8087  
.186  
.286c  
.286p  
.287
```

Die Pseudooperationen zur Definition der Anweisungsliste fuer die Maschinenbefehle ermoeglichen Befehle fuer den gegebenen Mikroprozessor zu schreiben. Wenn eine solche Pseudooperation angegeben ist, wird vom Assembler jeder folgende zu diesem Prozessortyp gehoerende Befehl akzeptiert und uebersetzt.

Diese Pseudooperationen muessen am Anfang des Programms stehen. Sie sichern, dass alle Befehle einer Datei unter Verwendung der gleichen Anweisungsliste uebersetzt werden.

Die Anweisung .8086 ermoeglicht die Uebersetzung von Befehlen fuer die Prozessoren K1810 WM86, 8086 und 8088. Damit koennen Befehle fuer die Prozessoren 80186 und 80286 nicht uebersetzt werden.

Aehnlich verhaelt es sich bei .8087. Es koennen Befehle fuer den Gleitkomma-Koprozessor 8087, aber keine fuer den 80287 geltenden Befehle uebersetzt werden.

MASM uebersetzt standardmaessig die Befehle des K1810 WM86, des 8086 und 8087. Deshalb sind die Pseudooperationen .8086 und .8087 nicht erforderlich, wenn die Quelldatei nur solche Befehle enthaelt. Wird die Standardbefehlsliste nicht verwendet, sind die Programme unter Umstaenden nicht auf allen Prozessoren der Familie lauffaehig.

.186 erlaubt die Befehle des K1810 WM86, des 8086 und die zusaetzlichen Befehle des 80186.

Mit .286c sind die Befehle des K1810 WM86, des 8086 und die Befehle des nichtgeschuetzten Modus fuer den 80286 moeglich. Mit .286p koennen zusaetzlich zu den vorher genannten die Befehle des geschuetzten Modus des 80286 verwendet werden.

.287 laesst die Befehlsliste des Gleitkomma-Koprozessors 80287 zu. Solche Programme koennen nur auf dem 80286 abgearbeitet werden.

Sind die Pseudooperationen .8087 oder .287 in der Quelldatei enthalten, verlangt MASM die Angabe des /R- oder /E-Schalters in der Befehlszeile, um die Art der Uebersetzung der Gleitkommabefehle festzulegen.

Mit dem /R-Schalter wird Maschinenkode fuer die Gleitkommabefehle erzeugt. Der /E-Schalter bewirkt die Kodeausgabe fuer eine Gleitkomma-Emulator-Routine. Siehe dazu auch die Abschnitte 10.3.12. und 10.3.13.

3.4. SEGMENT und ENDS

Syntax:

```
<name> SEGMENT [<align>] [<combine>] ['<class>']  
<name> ENDS
```

Durch die Pseudooperationen SEGMENT und ENDS wird Beginn und Ende eines Programmsegments markiert. Ein Programmsegment ist eine Menge von Befehlen und / oder Daten, deren Adressen alle relativ zu demselben Segmentregister sind.

<name> bezeichnet den Namen des Segments. Entweder ist der Name einmalig oder der Name eines bereits vorhandenen Segments. Segmente mit dem gleichen Namen werden als dasselbe Segment gewertet.

Die wahlfreien Parameter <align>-, <combine>- und '<class>'-Typ geben dem Programmverbinder Anweisungen, wie die Segmente auszugeben sind. Sie muessen in dieser Reihenfolge, aber nicht alle drei angegeben werden.

Beachte!

Man darf den byte- und word-align-Typ nicht mit den reservierten Woertern BYTE und WORD verwechseln. Letztere werden verwendet, um den Datentyp mit den Operatoren THIS und PTR zu spezifizieren.

Ebenso sollte der page-align-Typ und public-combine-Typ nicht mit den Pseudooperationen PAGE und PUBLIC verwechselt werden. Der Unterschied muesste aus dem Zusammenhang klar sein, da der align- und combine-Typ nur auf derselben Zeile, wie die Pseudooperation SEGMENT verwendet wird.

3.4.1. Align-Typ

Der wahlfreie Parameter align-Typ gibt die Ausrichtung des gegebenen Segments an. Diese Ausrichtung definiert einen Bereich von Speicheradressen, aus dem eine Startadresse fuer das Segment ausgewaehlt werden kann.

Der align-Typ kann einer der folgenden sein:

Align-Typ	Bedeutung
byte	jede Byteadresse kann verwendet werden
word	jede Wortadresse kann verwendet werden 2 Bytes / Wort (durch 2 teilbare Adresse)
para	jede Paragraphadresse kann verwendet werden 16 Bytes / Paragraph (durch 16 teilbare Adresse)
page	Seitenadressen koennen verwendet werden 256 Bytes / Seite (durch 256 teilbare Adresse)

Para ist der Standard-align-Typ. Die echte Startadresse wird erst beim Laden des Programms berechnet. Der Programmverbinder garantiert, dass die Ladeadresse an der entsprechenden Speichergrenze liegt.

3.4.2. Combine-Typ

Der wahlfreie Parameter combine-Typ definiert, wie Segmente gleichen Namens verbunden werden.

Der combine-Typ kann einer der folgenden sein:

public Verketteten aller Segmente mit dem gleichen Namen zu einem einzigen zusammenhaengenden Segment. Alle Anweisungs- und Datenadressen in dem neuen Segment sind relativ zu einem einzigen Segmentregister und alle Offsets werden so angepasst, dass sie den Abstand zum Beginn des neuen Segments darstellen.

stack Verketteten aller Segmente mit dem gleichen Namen zu einem einzigen zusammenhaengenden Segment. Dieser combine-Typ ist der gleiche wie public, mit der Ausnahme, dass alle Adressen in dem neuen Segment relativ zum Segmentregister SS sind. Das Stackpointerregister SP wird auf die Endadresse des Segments initialisiert.

Fuer das Stacksegment sollte normalerweise der stack-Typ verwendet werden, da dann automatisch das SS-Register initialisiert wird. Ist dieser Typ fuer ein Stacksegment nicht angegeben worden, muss das Laden der Segmentadresse programmiert werden.

common Erzeugt sich ueberlagernde Segmente, wobei der Anfang aller Segmente mit demselben Namen dieselbe Adresse ist. Die Laenge des daraus resultierenden Bereichs ist gleich der Laenge des laengsten Segments. Alle Adressen in den Segmenten sind relativ zu derselben Basisadresse. Wurden Daten in mehr als einem Segment mit dem gleichen Namen vereinbart, so ersetzen die zuletzt vereinbarten Daten die vorher definierten.

memory Dieser Typ wird durch den Programmverbinder LINK exakt wie public behandelt. MASM erlaubt Segmente mit dem memory-Typ, obwohl LINK diesen Typ nicht unterstuetzt. Diese Eigenschaft wurde wegen der Kompatibilitaet mit anderen Programmverbindern vorgesehen.

at<adresse> Bewirkt, dass alle in diesem Segment definierten Marken und variablen Adressen relativ zu der gegebenen Adresse errechnet werden. <adresse> kann jeder gueltige Ausdruck sein. Er darf jedoch keine Vorwaertsreferenz enthalten, d. h. keinen Verweis auf ein Symbol, das spaeter in der Quelldatei definiert wird. Typisch fuer ein solches Segment ist, dass es weder Kode noch Daten enthaelt. Statt dessen stellt es eine Adressentabelle dar, die ueber Kode oder Daten ueberall im Speicher gelegt werden kann, beispielsweise ueber den Bildwiederholpeicher. Die Marken und Variablen koennen dann fuer symbolischen Zugriff auf feste Anweisungen und Daten verwendet werden.

Wenn kein combine-Typ angegeben ist, wird das Segment nicht mit anderen verbunden. Es wird angenommen, das es ein eigenes Segment ist.

Beachte!

Normalerweise sollte man als letztes im Programm ein Stacksegment vorsehen. Wurde kein Stacksegment angelegt, gibt der Programmverbinder eine Warnung aus. Diese Warnung kann ignoriert werden, wenn aus einem bestimmten Grund kein Stacksegment gewuenscht wird.

3.4.3. Class-Typ

Der wahlfreie Parameter class-Typ legt fest, welche Segmente in benachbarten Speicher geladen werden. Segmente gleichen Klassen-

namens werden hintereinander in den Speicher geladen. Alle Segmente einer Klasse werden vor den Segmenten einer anderen Klasse angeordnet. Der Klassenname muss in einfache Hochkommas (') eingeschlossen werden. Gross- oder Kleinschreibung wird nicht beruecksichtigt, es sei denn, waehrend der Uebersetzung wurden die Schalter /MX oder /ML bzw. /NOIGNORECASE beim Programmverbinder angegeben.

Beachte:

Namen, die als Klassentypen fuer Segmente zugewiesen wurden, duerfen nicht fuer andere Symboldefinitionen in der Quelldatei verwendet werden. Es wird sonst ein Fehler generiert:

Symbol already different kind

(das Symbol ist schon in anderer Art vorhanden).

Wenn keine Klassentypen spezifiziert wurden, schreibt der Programmverbinder die Segmente in der gleichen Reihenfolge in die ausfuehrbare Datei, wie sie in den Objektdateien auftreten. Diese Reihenfolge wird immer eingehalten, wenn der Programmverbinder nicht zwei oder mehr Segmente mit gleichem Klassennamen vorfindet.

Segmente mit identischen Klassennamen gehoeren zu derselben Klasse und werden als benachbarte Bloেকে in die ausfuehrbare Datei geschrieben.

Beispiel:

```
DATAX SEGMENT 'DATA'  
DATAX ENDS
```

```
TEXT SEGMENT 'CODE'  
TEXT ENDS
```

```
DATAZ SEGMENT 'DATA'  
DATAZ ENDS
```

In diesem Programmfragment haben die beiden Segmente DATAX und DATAZ den gleichen Klassennamen 'DATA'. Das Ergebnis ist, dass beide Segmente hintereinander vor das Segment TEXT in die ausfuehrbare Datei geschrieben werden.

Alle Segmente gehoeren einer Klasse an. Segmente, fuer die nicht explizit ein Klassenname vergeben wurde, erhalten den Null-Klassennamen. Sie werden als benachbarte Bloেকে mit den anderen Segmenten, die den Null-Klassennamen haben, geladen.

LINK enthaelt keine Begrenzung fuer die Anzahl oder die Groesse der Segmente einer Klasse. Die totale Groesse aller Segmente in einer Klasse kann 64 k Byte ueberschreiten.

LINK arbeitet die Moduln in der Reihenfolge ab, wie er sie in der Befehlszeile erhaelt. Man ist nicht immer in der Lage, Einfluss auf die Segmentladereihenfolge zu nehmen. Besteht beispielsweise ein Programm aus vier Segmenten, die in folgender Reihenfolge geladen werden sollen: CODE, DATA, CONST, STACK. Die Segmente CODE, CONST und STACK sind im ersten Modul des Programms, das DATA-Segment ist im zweiten Modul definiert. Link ordnet dann die Segmente nicht in der gewuenschten Reihenfolge, weil zuerst die im ersten Modul angelegten Segmente geladen werden.

Dieses Problem laesst sich durch Erzeugen und Uebersetzen eines Scheinprogramms vermeiden, welches nur leere Segmentdefinitionen in der gewuenschten Reihenfolge enthaelt. Diese uebersetzte Datei ist dann beim Verbinden als erste Objektdatei anzugeben.

Das folgende Beispiel zeigt ein solches Scheinprogramm mit festgelegter Ladereihenfolge der Segmente, die mit CODE, DATA, CONST und STACK benannt sind.

Beispiel:

```
CODE    SEGMENT para public 'CODE'
CODE    ENDS
DATA    SEGMENT para public 'DATA'
DATA    ENDS
CONST   SEGMENT para public 'CONST'
CONST   ENDS
STACK   SEGMENT para stack 'STACK'
STACK   ENDS
```

Dieses Programm muss die Definitionen fuer alle im Programm verwendeten Klassen enthalten. Wenn das nicht der Fall ist, waehlt LINK eine Standardreihenfolge, die nicht unbedingt mit der gewuenschten Reihenfolge uebereinstimmt. Beim Binden muss dieses Scheinprogramm die erste spezifizierte Objektdatei in der Befehlszeile von LINK sein.

Ein solches Scheinprogramm darf nicht fuer C, Pascal, FORTRAN oder BASIC verwendet werden. Diese Sprachen haben eine eigene Segmentanordnung (siehe LINK-Beschreibung). Diese Ladereihenfolge kann nicht modifiziert werden.

Mit dem /A-Schalter von MASM ist eine andere Moeglichkeit gegeben, die Segmentreihenfolge zu steuern. Dieser Schalter bewirkt, dass die Segmente in alphabetischer Reihenfolge in die Objektdatei geschrieben werden. Man muss den Segmenten Namen vergeben, die alphabetisch geordnet, die gewuenschte Ladereihenfolge ergeben. Bei dieser Strategie ist das gleiche zu beachten wie oben, wenn das Programm aus mehreren Moduln besteht. Dann sollten alle Segmente im ersten in der LINK-Befehlszeile spezifizierten Modul angelegt sein. Weitere Informationen zum /A-Schalter sind im Abschnitt 10.3.1. enthalten.

3.4.4. Programmbeispiel

Der folgende Quelltext erlaeuert eine Verwendungsmoeglichkeit der align- und combine-Typen. Die Abbildung, die diesem Beispiel folgt, zeigt den Weg, wie LINK das gegebene Programm in den Speicher laden wuerde. Der combine-Typ memory wird nicht gezeigt, da er gleich dem public-Typ ist. Klassentypen wurden hier nicht verwendet. Sie sind ausfuehrlich im Abschnitt 3.4.3. und in dem Beispiel des Abschnitts 3.6. erkluert worden.

Beachte!

Wird ein gegebener Segmentname mehrfach in einer Quelldatei verwendet, dann muss jede dieser einen solchen identischen Namen besitzende Segmentdefinition entweder exakt die gleichen oder sich nicht widersprechende Attribute haben.

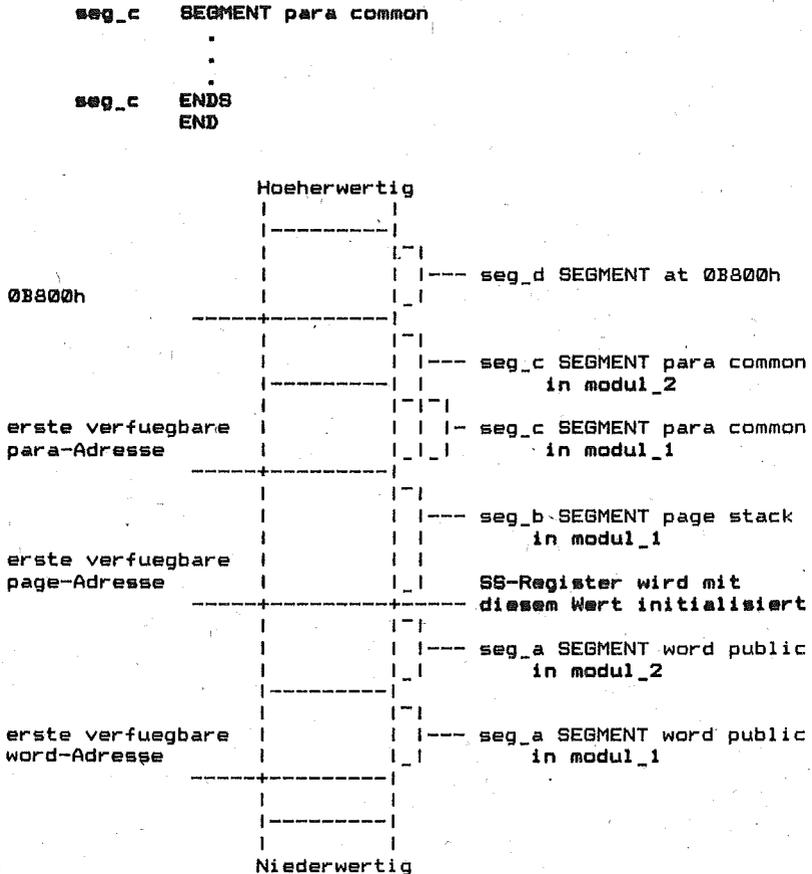
Beispiel:

```

NAME      modul_1
seg_a    SEGMENT word public
beginn:  .
        .
seg_a    ENDS
seg_b    SEGMENT page stack
        .
        .
seg_b    ENDS
seg_c    SEGMENT para common
        .
        .
seg_c    ENDS
seg_d    SEGMENT at 0B800h
        .
        .
seg_d    ENDS
END      beginn

NAME      modul_2
seg_a    SEGMENT word public
        .
        .
seg_a    ENDS
seg_b    SEGMENT page stack
        .
        .
seg_b    ENDS

```



3.4.5. Segmentverschachtelung

Segmente koennen geschachtelt werden. Trifft MASM auf ein inneres Segment, unterbricht er die Uebersetzung des umschliessenden Segments und beginnt das innere Segment zu assemblieren. Nachdem das innere Segment uebersetzt ist, setzt MASM die Uebersetzung des aeusseren Segments fort. Ein Ueberlappen der Segmente ist nicht erlaubt.

Beispiel:

```

beisp SEGMENT word public 'CODE' ;auesseres Segment
haupt PROC far
    .
    .
const SEGMENT word public 'CONST' ;inneres Segment
feld DW feld_daten
const ENDS ;Ende der
;Verschachtelung
    .
    .
    .
haupt .RET
beisp ENDP
beisp ENDS

```

Dieses Programmfragment enthaelt 2 Segmente: ein Kodesegment, genannt beisp, und ein Datensegment, genannt const. Das Segment const ist vollstaendig im Segment beisp enthalten.

3.5.1. END

Syntax:

```
END [<ausdruck>]
```

Die END-Anweisung kennzeichnet das Ende einer Quelldatei. Der Assembler ignoriert alle dieser Pseudooperation folgenden Anweisungen.

Der wahlfreie Ausdruck definiert den Programmeintrittspunkt, die Adresse, ab der die Programmausfuehrung beginnt. Besteht das Programm aus mehreren Moduln (Quelldateien), darf nur einer die Definition eines Eintrittspunktes haben. Der Modul mit dem Eintrittspunkt ist der Hauptmodul. Wenn kein Eintrittspunkt gegeben ist, wird nichts angenommen.

Beachte:

Wurde kein Eintrittspunkt fuer das Hauptprogramm definiert, ist ein korrektes Initialisieren des Programms nicht moeglich. Das Programm wird ohne Fehler uebersetzt und gebunden. Es stuerzt aber beim Versuch der Abarbeitung ab. Ein und nur ein Modul muss einen Eintrittspunkt haben.

Beispiele:

```

END
END start

```

3.6. GROUP

Syntax:

```
<name> GROUP <segmentname>[,<segmentname>,...]
```

Die Pseudooperation GROUP vergibt einem oder mehreren Segmenten einen Gruppennamen. Sie veranlasst, dass alle in den gegebenen Segmenten definierten Marken und variablen Adressen relativ zum Gruppenbeginn sind, also vor dem Beginn des Segments, in dem sie definiert werden.

<segmentname> muss der Name eines unter Verwendung der Pseudooperation SEGMENT oder eines SEG-Ausdruckes definierten Segments sein. (siehe dazu die Abschnitte 3.4. und 5.3.12.). Der Name darf nur einmal vorkommen.

Die Pseudooperation GROUP wirkt nicht auf die Segmentladereihenfolge. Die Ladereihenfolge haengt von der Segmentklasse oder von der Reihenfolge, in der die Objektmoduln an den Programmverbindner uebergeben werden, ab.

Weitere Erlaeuterungen dazu sind der Beschreibung des Programmverbindners zu entnehmen.

Segmente einer Gruppe muessen nicht aneinander grenzen. Nicht zu der Gruppe gehoernde Segmente koennen zwischen Segmente dieser Gruppe geladen werden. Die einzige Einschraenkung besteht darin, dass der Abstand zwischen dem 1. Byte des ersten Segments und dem letzten Byte des letzten Segments der Gruppe 65535 nicht ueberschreiten darf. Deshalb kann eine Gruppe, deren Segmente aneinander grenzen maximal 64 k Byte Speicherplatz belegen.

Gruppennamen koennen in der Pseudooperation ASSUME (Abschnitt 3.7.) und als Segmentpraefix (Abschnitt 5.3.7.) verwendet werden.

Beachte!

Ein Gruppenname darf nur in einer von mehreren moeglichen GROUP-Anweisungen in jeder Quelldatei vorkommen. Wenn verschiedene Segmente einer Quelldatei zur gleichen Gruppe gehoeren, muessen alle Segmentnamen in derselben GROUP-Anweisung angegeben werden.

Beispiel:

```
dgroup GROUP   aseg,bseg
              ASSUME ds:dgroup

aseg SEGMENT byte public 'DATA1'
:
sym_a:
:
aseg ENDS
```


3.7. ASSUME

Syntax:

```
ASSUME <segmentregister>:<segmentname>  
      [,<segmentregister>:<segmentname>,...]
```

```
ASSUME NOTHING
```

Die Pseudooperation ASSUME spezifiziert <segmentregister> als das Standardsegmentregister fuer alle Marken und Variablen, die in dem durch <segmentname> gegebenen Segment oder Gruppe, definiert sind.

Bei spaeteren Bezugnahmen auf Marken und Variablen wird automatisch das ausgewaehlte Register zur Berechnung der effektiven Adresse benutzt.

Es sind bis zu vier Angaben moeglich, fuer jedes Segmentregister eine. <segmentregister> kann einer der Segmentregisternamen CS, DS, ES oder SS sein.

<segmentname> muss einer der folgenden sein:

- Name eines vorher mit der Pseudooperation SEGMENT definierten Segments
- Name einer vorher mit der Pseudooperation GROUP definierten Gruppe
- Schluesselwort NOTHING

Das Schluesselwort NOTHING hebt die Standard-Segmentauswahl auf. Mit ASSUME NOTHING werden alle Registerzuordnungen aus einer vorangegangenen ASSUME-Anweisung aufgehoben.

Beachte!

Der Segmentpraefix kann zum Ueberschreiben des aktuellen, mit ASSUME festgelegten Segmentregisters verwendet werden.

Beispiele:

```
ASSUME cs:CODE  
ASSUME cs:cgroup,ds:dgroup,ss:nothing,es:nothing  
ASSUME NOTHING
```

3.8. ORG

Syntax:

```
ORG <ausdruck>
```

***** MASM *****

Die Pseudooperation **ORG** setzt den Speicherplatzzaehler im aktuellen Segment auf <ausdruck>. Nachfolgende Befehls- und Datenadressen beginnen ab dem neuen Wert.

Das Ergebnis des Ausdrucks muss ein absoluter Wert sein. Mit anderen Worten, alle Symbole, die in <ausdruck> verwendet werden, muessen dem Assembler im Pass 1 bekannt sein.

Es kann auch das Symbol $\$$ fuer den Speicherplatzzaehler verwendet werden.

Beispiele:

```
1.  ORG    120h
    mov    ax,dx
```

In diesem Beispiel beginnt die Anweisung `mov ax,dx` ab dem Byte 120h in dem aktuellen Segment.

```
2.  feld  ORG    $+2
     DW   100 DUP(0)
```

Im zweiten Beispiel beginnt die definierte Variable `feld` 2 Bytes nach der aktuellen Adresse.

Weitere Informationen zum Speicherplatzzaehlersymbol ($\$$) enthaelt der Abschnitt 5.2.4.

3.9. EVEN

Syntax:

EVEN

Die Pseudooperation **EVEN** richtet das naechste Daten- oder Anweisungsbyte an einer Wortgrenze aus. Wenn der aktuelle Wert des Speicherplatzzaehlers ungerade ist, inkrementiert diese Anweisung den Zaehler, so dass ein gerader Wert entsteht und fuegt einen **NOP**-Befehl (keine Operation) ein.

Hat der Speicherplatzzaehler schon einen geraden Wert, so ist **EVEN** ohne Wirkung.

Beachte:

Diese Pseudooperation muss in Segmenten mit Byte-Ausrichtung nicht verwendet werden.

Beispiel:

```

        ORG      0
test1   DB      1
        EVEN
test2   DW      520
    
```

In diesem Beispiel wird durch EVEN der Speicherplatzzaehler um 1 erhoeht und ein NOP-Befehl (90h) generiert. Das bedeutet, der Offset von test2 ist 2 und nicht 1, wie er ohne diese Pseudooperation waere.

3.10. PROC und ENDP

Syntax:

```

<name> PROC [<reichweite>]
           <anweisungen>
<name> ENDP
    
```

Durch die Pseudooperationen PROC und ENDP werden Beginn und Ende einer Prozedur gekennzeichnet.

Eine Prozedur ist ein Block von Anweisungen in Form eines Unterprogramms. Jede Prozedur hat einen Aufrufnamen <name>. <name> darf nur einmal vorkommen und nicht vorher im Programm definiert worden sein.

Der wahlfreie Parameter <reichweite> kann entweder NEAR oder FAR sein. NEAR ist die Standardannahme.

<name> besitzt die gleichen Attribute wie eine Marke und kann als Operand in jump-, call- und loop-Befehlen verwendet werden.

Zwischen PROC und ENDP koennen beliebig viele Anweisungen stehen. Die Prozedur sollte als letztes eine RET-Anweisung zur Rueckkehr zum aufrufenden Punkt enthalten. Verschachtelte Prozeduren sind erlaubt.

Beispiel:

```

push    ax           ;push 3. Parameter
push    bx           ;push 2. Parameter
push    cx           ;push 1. Parameter
call    addup        ;Prozedur addup aufrufen
.
.
.
    
```

```

addup  PROC      near      ;Rueckkehradr. fuer near
                                ;Aufruf nimmt 2 Bytes ein
        push     bp        ;Retten bp - 2 Bytes
                                ;--> Parameter beginnen
                                ; ab 4. Byte
        mov      bp,sp     ;Laden sp nach bp
        mov      ax,[bp+4] ;1. Parameter = 4. Byte
                                ; nach Zeiger
        add      ax,[bp+6] ;2. Parameter = 6. Byte
                                ; nach Zeiger
        add      ax,[bp+8] ;3. Parameter = 8. Byte
                                ; nach Zeiger
        pop      bp        ;Wiederherstellen bp
        RET                               ;Rueckkehr
addup  ENDP

```

In diesem Beispiel werden 3 Zahlen als Parameter an die Prozedur addup uebergeben. Parameter werden oft durch push-Befehle vor dem Aufruf an die Prozeduren uebergeben, so dass die aufgerufene Prozedur diese aus dem Stack lesen kann.

Beachte!

Die Methode der Parameteruebergabe in diesem Beispiel stimmt mit dem in hoeheren Programmiersprachen verwendeten Standard ueber ein.

Diese Prozedur koennte mit dem Stack-Trace-Kommando (K) des symbolischen Debuggers (SYMDEB) verfolgt werden.

4. Typen und Vereinbarungen

4.1. Einleitung

Dieses Kapitel erkluert:

- wie Daten fuer ein Programm generiert werden
- wie Marken und Variable, die auf Befehls- und Datenanweisungen verweisen, vereinbart werden
- wie Datentypen definiert werden, die zum Generieren von verschiedenen Felder enthaltenden Datenbloecken (wie Strukturen und Records) verwendet werden koennen

4.2. Markenvereinbarungen

Eine Marke ist ein Name, der fuer die Adresse einer Anweisung steht. Marken koennen in jump-, call- und loop-Befehlen verwendet werden, um die Programmausfuehrung mit dem Befehl fortzusetzen, dessen Adresse die Marke darstellt.

4.2.1. Definition einer NEAR-Marke

Syntax:

<name>:

Diese Definition erzeugt eine Anweisungsmarke vom Typ NEAR. Die Marke kann in Anweisungen in demselben Segment verwendet werden, um die Programmsteuerung an die durch diese Marke gekennzeichnete Anweisung zu uebergeben.

<name> darf nur einmal vorkommen, nicht vorher definiert sein und muss nachfolgend mit einem **Doppelpunkt (:)** versehen sein. Spaetestens das Segment, das die Vereinbarung enthaelt, muss mit dem Segmentregister CS verbunden sein (siehe Abschnitt 3.7.). Der Assembler ordnet dem Namen den aktuellen Wert des Speicherplatzzaehlers zu.

Eine NEAR-Marke kann entweder auf einer Zeile allein oder mit einer Anweisung stehen.

Marken muessen mit PUBLIC oder EXTERN erklart werden, wenn sie in einem Modul angelegt, und in einem anderen Modul benutzt werden (siehe Kapitel 6).

Beispiele:

```
beginn:
zyklus: inc    si
```

4.2.2. Prozedurmarken

Syntax:

<name> PROC [<reichweite>]

Die Pseudooperation PROC erzeugt eine Marke <name> und weist ihr wahlfrei eine <reichweite> zu. <reichweite> kann nur NEAR oder FAR sein, wobei NEAR der Standard ist. Die Marke adressiert den ersten Befehl der Prozedur.

Die Marke kann in einem call-Befehl stehen (oder in jump- oder loop-Befehlen), um die Ausfuehrungssteuerung an den ersten Befehl der Prozedur zu uebergeben.

Kommt der Assembler an die Definition der Prozedurmarke, setzt er den Wert der Marke auf den aktuellen Speicherplatzzaehler und den Typ auf NEAR oder FAR. Fuer eine Marke vom Typ FAR wird deren Segmentwert auf den des umschliessenden Segments gesetzt.

NEAR-Marken koennen in jump-, call- oder loop-Befehlen benutzt werden, um die Programmsteuerung an jede beliebige Adresse innerhalb des aktuellen Segments zu uebergeben. FAR-Marken dienen der Uebergabe der Programmsteuerung an Adressen in beliebigen

Segmenten ausserhalb des aktuellen Segments.

Prozedurmarken, die in einem Modul angelegt sind und in einem anderen aufgerufen werden, muessen mit PUBLIC und EXTRN vereinbart werden (siehe Kapitel 6).

4.3. Datenvereinbarungen

Mit Hilfe der Pseudooperationen zur Datenvereinbarung werden Daten fuer ein Programm generiert. Diese Pseudooperationen uebersetzen Zahlen, Zeichenketten und Ausdruecke in einzelne Bytes, Woerter oder andere Dateneinheiten. Die verschluesselten Daten werden in die Objektdatei uebernommen.

Folgende Pseudooperationen zur Datenvereinbarung existieren:

Pseudo-operation	Bedeutung
DB	Definiere Byte
DW	Definiere Wort (2 Bytes)
DD	Definiere Doppelwort (4 Bytes)
DQ	Definiere 4 Worte (8 Bytes)
DT	Definiere 10 Bytes

4.3.1. DB-Anweisung

Syntax:

```
[<name>] DB <initwert>[,<initwert>,...]
```

Fuer jeden angegebenen <initwert> wird ein Byte des Speichers zugewiesen und mit dem <initwert> selbst belegt.

<initwert> kann

- eine ganze Zahl
- eine Zeichenkettenkonstante
- ein DUP-Operator
- ein konstanter Ausdruck
- ein Fragezeichen (?)

sein. Das Fragezeichen steht fuer einen undefinierten Initialisierungswert. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) getrennt werden.

<name> ist wahlfrei. Wurde <name> angegeben, wird eine Variable

vom Typ Byte erzeugt, deren Offset der Wert des aktuellen Speicherplatzzählers ist.

Eine Zeichenkettenkonstante kann eine beliebige Anzahl Zeichen enthalten. Sie muss aber auf eine Zeile passen. Die Zeichen werden in der angegebenen Reihenfolge gespeichert, mit dem ersten Zeichen an der niedrigsten und dem letzten Zeichen an der höchsten Adresse.

Beispiele:

```

0000 10                ganzzahl DB 16
0001 61 62           kette   DB 'ab
0003 45 69 6E 67 65 62 65  meldung DB "Eingeben Name: "
        6E 20 4E 61 6D 65 20
0010 0C                ausdr   DB 4*3
0011 ??             undef   DB ?
0012 01 02 03 24     mehrfach DB 1,2,3,'X'
0015 000AC          doppeln  DB 10 DUP(?)
        ??
                                ]
001F FF             maxbyte DB 255
    
```

4.3.2. DW-Anweisung

Syntax:

```
[<name>] DW <initwert>[,<initwert>,...]
```

Fuer jeden <initwert> weist diese Pseudooperation ein Wort (zwei Bytes) des Speichers zu und initialisiert sie mit dem angegebenen Wert.

<initwert> kann

- eine ganze Zahl
- eine Ein- oder Zwei-Byte-Zeichenkettenkonstante
- ein DUP-Operator
- ein konstanter Ausdruck
- ein Adressausdruck
- ein Fragezeichen (?)

sein. Das Fragezeichen steht fuer einen undefinierten Initialisierungswert. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) getrennt werden.

<name> ist wahlfrei. Ist er angegeben, wird eine Variable vom Typ WORD erzeugt, deren Offset der Wert des aktuellen Speicherplatzzählers ist.

Zeichenkettenkonstanten duerfen nicht mehr als zwei Zeichen enthalten. Das letzte oder einzige Zeichen der Kette wird an der wertniedrigsten (adresshoechsten) Stelle abgelegt. Entweder 0 oder das erste Zeichen wird in der werthoechsten Stelle plat-

ziert.

Beachte:

Die Anweisungen (1) und (2),

- (1) DW ?
- (2) DW 1 DUP(?)

sind nicht identisch! Sie erzeugen verschiedenen Objektkode. Die Anweisung (1) ist unbestimmt. Der Wert 0 wird in den Objektkode eingetragen. (2) ist undefiniert. Es wird kein Wert fuer den Objektkode generiert.

In den meisten Faellen ist dieser Unterschied unbedeutend, bei Segmenten vom Combine-Typ COMMON ist er sehr wichtig.

Enthalten zwei Moduln unterschiedliche Definitionen fuer eine Variable; eine nur mit "?" und eine mit einem expliziten Wert, dann enthaelt die ausfuehrbare Datei in Abhaengigkeit von der Bindereihenfolge entweder 0 oder den Wert. Enthalten die Moduln "n DUP(?)" und "n DUP(m)", wobei n und m Zahlen sind, dann wird immer unabhangig von der Bindereihenfolge "n DUP(m)" generiert. In COMMON-Segmenten sollte "1 DUP(?)" statt "?" verwendet werden!

Beispiele:

```

code      SEGMENT byte
ASSUME cs:code,es:code,ds:code
0000 4158  ganzzahl DW 16728
0002 0061  zeichen  DW 'a'
0004 6263  kette    DW 'bc'
0006 000C  ausdr    DW 4*3
0008 0004 R  adrausdr DW kette
000A ?????  undef    DW ?
000C 0001 0002 0003 0024  mehrfach DW 1,2,3,'8'
0014 000A[  doppeln  DW 10 DUP(?)
          ?????
          ]
0028 FFFF          maxwort  DW 65535
002A 0000 R      feldptr1 DW feld
002C 0000 R      feldptr2 DW offset GROUP:feld
002E                                code    ENDS

0000                                group   SEGMENT word
0000 0064[      feld    DW 100 DUP(?)
          ?????
          ]
0008                                group   ENDS
                                END

```

4.3.3. DD-Anweisung

Syntax:

```
[<name>] DD <initwert>[,<initwert>,...]
```

Fuer jeden <initwert> weist diese Pseudooperation ein Doppelwort (4 Bytes) des Speichers zu und belegt dieses mit dem Initialisierungswert.

<initwert> kann

- eine ganze Zahl
- eine Realzahl
- eine Ein- oder Zwei-Byte-Zeichenkettenkonstante
- eine verschluesselte Realzahl
- ein DUP-Operator
- ein konstanter Ausdruck
- ein Adressausdruck
- ein Fragezeichen (?)

sein. Das Fragezeichen steht fuer einen undefinierten Initialisierungswert. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) voneinander getrennt werden.

<name> ist wahlfrei. Ist er angegeben, wird eine Variable vom Typ DWORD erzeugt, deren Offset der Wert des aktuellen Speicherplatzzaehlers ist.

Zeichenkettenkonstanten duerfen nicht mehr als zwei Zeichen besitzen. Das letzte oder einzige Zeichen wird in das erste Byte und das erste Zeichen (wenn die Kette zwei Zeichen enthaelt) wird in das naechste Byte geschrieben. Alle uebrigen Bytes sind Null.

Beispiele:

```

0000 58 41 00 00          ganzzahl DD 16728
0004 61 00 00 00          zeichen DD 'a'
0008 63 62 00 00          kette DD 'bc'
000C 00 00 40 81          realzahl DD 1.5
0010 00 00 00 3F          reali DD 3E000000r
0014 0C 00 00 00          ausdr DD 4*3
0018 000C ---- R          adrausdr DD realzahl
001C ?????????          undef DD ?
0020 01 00 00 00 02 00 00  mehrfach DD 1,2,3,'R'
      00 03 00 00 00 24 00
      00 00
0030 000AC                doppeln DD 10 DUP(?)
      ?????????
                                     ]
0058 FF FF FF FF          maxDD DD 4294967295
    
```

4.3.4. DQ-Anweisung

Syntax:

```
[<name>] DQ <initwert>[,<initwert>,...]
```

Fuer jeden <initwert> werden 8 Bytes des Speichers zugewiesen und mit dem <initwert> belegt.

<initwert> kann

- eine ganze Zahl
- eine Realzahl
- eine Ein- oder Zwei-Bytes-Zeichenkettenkonstante
- eine verschlüsselte Realzahl
- ein DUP-Operator
- ein konstanter Ausdruck
- ein Fragezeichen (?)

sein. Das Fragezeichen steht fuer einen undefinierten Initialisierungswert. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) getrennt werden.

<name> ist wahlfrei. Ist er angegeben, wird eine Variable vom Typ QWORD erzeugt, deren Offset der Wert des aktuellen Speicherplatzzaehlers ist.

Zeichenkettenkonstanten duerfen nicht mehr als zwei Zeichen enthalten. Das letzte (oder einzige) Zeichen wird linksbuendig in das erste Byte und das erste Zeichen (wenn die Kette aus 2 Zeichen besteht) in das naechste Byte geschrieben. Alle uebrigen Bytes nach rechts werden mit Null belegt.

Beispiele:

```
0000 58 41 00 00 00 00 00 00  ganzzahl DQ 16728
0000 00
0008 61 00 00 00 00 00 00 00  zeichen DQ 'a'
0008 00
0010 63 62 00 00 00 00 00 00  kette   DQ 'bc'
0010 00
0018 00 00 00 00 00 00 40  real    DQ 1.5
0018 81
0020 00 00 00 00 00 00 00 00  reali   DQ 3E00000000000000r
0020 2E
0028 0C 00 00 00 00 00 00 00  ausdr   DQ 4*3
0028 00
0030 ?????????????????? undef   DQ ?
0038 01 00 00 00 00 00 00 00  mehrfach DQ 1,2,3,'H'
0038 00 02 00 00 00 00 00 00
0038 00 00 03 00 00 00 00
0038 00 00 00 24 00 00 00
0038 00 00 00 00
```

```

0058 000A[      doppeln  DQ 10 DUP(?)
      ??????????????
      ??
      ]
00A8 FF FF FF FF FF FF FF maxDQ DQ 18446744073709551615
      FF

```

4.3.5. DT-Anweisung

Syntax:

```
[<name>] DT <initwert>[,<initwert>,...]
```

Fuer jeden Initialisierungswert werden 10 Bytes Speicher zugewiesen und mit dem <initwert> belegt.

<initwert> kann

- ein ganzzahliger Ausdruck
- eine gepackte Dezimalzahl
- eine Ein- oder Zwei-Byte-Zeichenkettenkonstante
- eine verschluesselte Realzahl
- ein DUP-Operator
- ein Fragezeichen (?)

sein. Das Fragezeichen steht fuer einen undefinierten Initialisierungswert. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) getrennt werden.

<name> ist wahlfrei. Ist er angegeben, wird eine Variable vom Typ TBYTE erzeugt, deren Offset der Wert des aktuellen Speicherplatzzaehlers ist.

Zeichenkettenkonstanten duerfen nicht mehr als zwei Zeichen enthalten. Das letzte (oder einzige) Zeichen wird linksbueendig in das erste Byte und das erste Zeichen (wenn die Kette aus zwei Zeichen besteht) in das naechste Byte geschrieben. Alle uebrigen Bytes nach rechts werden mit Null belegt.

Beachte!

Die Pseudooperation DT nimmt an, dass Konstanten mit Dezimalziffern gepackte Zahlen, keine ganzen Zahlen sind. Will man eine 10-Byte lange ganze Zahl definieren, muss das durch einen der Zahl folgenden Buchstaben spezifiziert werden: z. B. D oder d fuer dezimal oder H oder h fuer hexadezimal.

Beispiele:

```

0000 90 78 56 34 12 00 00 gepackt DT 1234567890
      00 00 00
000A 58 41 00 00 00 00 00 ganzzahl DT 16728d
      00 00 00

```


Beispiele:

1. **DB 100 DUP(1)**

Dieses Beispiel generiert 100 Bytes, die mit dem Wert 1 belegt werden.

2. **DW 20 DUP(1,2,3,4)**

Hier werden 80 Worte definiert. Die ersten 4 Worte werden nacheinander mit den Initialisierungswerten 1, 2, 3 und 4 belegt. Das wird wiederholt fuer die restlichen Worte.

3. **DB 5 DUP(5 DUP(5 DUP(1)))**

Diese Anweisung reserviert 125 Bytes, die alle den Wert 1 erhalten.

4. **DD 14 DUP(?)**

Das letzte Beispiel generiert 14 Doppelworte, die nicht initialisiert werden.

4.4. Symbolvereinbarungen

Durch die Pseudooperationen zur Symbolvereinbarung koennen Symbole erzeugt und verwendet werden. Ein Symbol ist der beschreibende Name, der fuer eine Zahl, einen Text, einen Befehl oder eine Adresse steht.

Symbole gestalten Programme leichter lesbar und unterstuetzen die Verwendung beschreibender Namen fuer dargestellte Werte. Ein Symbol kann ueberall dort benutzt werden, wo sein entsprechender Wert erlaubt ist.

Es gibt folgende Pseudooperationen zur Symbolvereinbarung:

Pseudo-operation	Bedeutung
=	absolute Zuweisung
EQU	Gleichsetzen absoluten Wert, Aliasname oder Textsymbol
LABEL	Erzeugen einer Anweisungs- oder Datenmarke

4.4.1 Gleichheitszeichen (=)

Syntax:

<name> = <ausdruck>

Die Pseudooperation Gleichheitszeichen erzeugt ein absolutes Symbol durch die Zuweisung des numerischen Wertes von <ausdruck> an <name>. Ein absolutes Symbol ist ein Name, der einen 16-Bit-Wert darstellt. Fuer diese Zahl wird kein Speicher zugewiesen. Statt dessen ersetzt der Assembler jedes nachfolgende Auftreten von Name durch den Wert des Ausdruckes. Dieser Wert ist waehrend der Uebersetzung verschieblich, aber zum Zeitpunkt der Abarbeitung konstant.

<ausdruck> kann

- eine ganze Zahl
- eine Ein- oder Zwei-Byte-Zeichenkettenkonstante
- ein konstanter Ausdruck
- ein Adressausdruck

sein. Sein Wert darf 65535 nicht ueberschreiten.

<name> darf entweder nur einmal vorkommen, oder er war vorher mit der Pseudooperation Gleichheitszeichen definiert worden.

Folglich koennen absolute Symbole zu jeder Zeit wieder anders definiert werden.

Beispiele:

```

0000
= 4158           ganzzahl = 16728
= 6263           kette   = 'bc'
= 000C           ausdruck = 3*4
= 6263           adrausdr = kette
0000
    
```

4.4.2 EQU

Syntax:

<name> EQU <ausdruck>

Die Pseudooperation EQU erzeugt absolute Symbole, Aliasnamen oder Textsymbole durch die Zuweisung von <ausdruck> an <name>. Ein absolutes Symbol ist ein Name, der einen 16-Bit-Wert darstellt. Ein Aliasname vertritt ein anderes Symbol. Ein Textsymbol ist ein Name, der eine Zeichenkette oder eine andere Kombination von Zeichen vertritt. Der Assembler ersetzt jedes folgende Auftreten des Namens mit dem Text oder dem Wert des Ausdrucks, in Abhaengigkeit davon, ob der Typ des Ausdrucks gegeben ist.

<name> darf nur einmal vorkommen, nicht vorher anderweitig definiert sein.

<ausdruck> kann

- eine ganze Zahl
- eine Zeichenkettenkonstante
- eine Realzahl
- eine verschlüsselte Realzahl
- eine Befehlsnemonik
- ein konstanter Ausdruck
- ein Adressausdruck

sein. Ausdruecke, deren Ergebnis Werte zwischen 0 und 65535 ergeben, erzeugen absolute Symbole und veranlassen den Assembler, <name> durch den Wert zu ersetzen. Alle anderen Ausdruecke bewirken, dass der Name durch den Text ersetzt wird.

Die Pseudooperation EQU kann zum Erzeugen einfacher Makros verwendet werden. Es ist zu beachten, dass der Assembler den Namen durch den Text oder den Wert ersetzt, bevor er versucht, die Anweisung, die diesen Namen enthaelt, zu uebersetzen.

Durch EQU definierte Symbole duerfen nicht wieder anders definiert werden.

Beispiele:

```

0000
= 0400      k      EQU 1024      ;Ersetzt durch
                                   ;den Wert
=          pi     EQU 3.14159    ; - " -
= 0258     matrix EQU 20*30      ; - " -
=          staptr EQU [bp]       ; - " -
=          locax  EQU xor ax,ax   ;Ersetzt durch
                                   ;den Text
=          prompt EQU 'Type Enter' ; - " -
=          bptr   EQU BYTE PTR   ; - " -
0000
    
```

3. LABEL

Syntax:

<name> LABEL <typ>

Die Pseudooperation LABEL erzeugt eine neue Variable oder Marke durch die Zuweisung des Wertes des aktuellen Speicherplatzzaehlers und des gegebenen Typs an den Namen.

<name> darf nur einmal vorkommen und nicht vorher anders definiert worden sein.

<typ> kann einer der folgenden sein:

- BYTE
- WORD
- DWORD
- QWORD
- TBYTE
- NEAR
- FAR

<typ> kann ausserdem der Name eines gueltigen Strukturtyps sein.

Beispiele:

```
bfeld LABEL BYTE
wfeld DW 100 DUP(?)
```

In diesem Beispiel verweisen bfeld und wfeld auf die gleichen Daten. Man kann als BYTE mit bfeld und als WORD mit wfeld auf die Daten zugreifen.

4.5. Typdefinitionen

Pseudooperationen zur Typdefinition ermoeglichen das Festlegen von Datentypen die aus mehreren Elementen oder Feldern bestehende Programmvariable erzeugen. Sie fassen ein oder mehrere benannte Felder unter einem gegebenen Typnamen zusammen. Dieser Typname kann dann in einer Datenvereinbarung verwendet werden, um eine Variable des gegebenen Typs zu erzeugen.

Folgende Pseudooperationen zur Typdefinition gibt es:

Pseudooperation	Bedeutung
STRUC und ENDS	Strukturtyp
RECORD	Recordtyp

4.5.1. STRUC und ENDS

Syntax:

```
<name> STRUC
    <felddefinitionen>
<name> ENDS
```

Die Pseudooperationen STRUC und ENDS kennzeichnen Beginn und Ende der Typdefinition fuer eine Struktur. Eine Strukturtypdefinition definiert den Namen des Strukturtyps und Anzahl, Typ und Standardwerte fuer die Felder, die die Struktur enthaelt.

Die Strukturdefinition erzeugt eine Maske fuer Daten. Diese Maske wird waehrend der Uebersetzung verwendet, erzeugt aber keine Daten. Daten koennen nur durch eine Strukturvereinbarung, wie sie im Abschnitt 4.6.1. beschrieben ist, generiert werden.

<name> definiert den Namen des Strukturtyps. Er darf nur einmal auftreten. <felddefinitionen> definieren die Felder der Struktur. Es koennen beliebig viele Felder definiert werden. Die Definitionen muessen einer der folgenden Formen genuegen:

```
[<name>] DB <standardwert>[,<standardwert>,...]
[<name>] DW <standardwert>[,<standardwert>,...]
[<name>] DD <standardwert>[,<standardwert>,...]
[<name>] DQ <standardwert>[,<standardwert>,...]
[<name>] DT <standardwert>[,<standardwert>,...]
```

Der wahlfreie <name> gibt dem Feld einen Namen. DB, DW, DD, DQ, DT definieren die Groesse jedes Feldes. <standardwert> definiert den Wert, den das Feld erhaelt, falls bei der Vereinbarung der Strukturvariablen kein Initialisierungswert angegeben war. <name> darf nur einmal vorkommen. Falls angegeben, stellt er den Offset vom Beginn der Struktur bis zu dem entsprechenden Feld dar.

<standardwert> kann

- eine Zahl
- ein Zeichen
- eine Zeichenkettenkonstante
- ein Symbol

sein. Er kann auch einen DUP-Operator enthalten, um mehrfach Werte fuer ein Feld zu definieren. Wenn der Standardwert eine Zeichenkettenkonstante ist, dann hat das Feld die gleiche Anzahl Bytes wie Zeichen in der Kette sind. Zwei oder mehr Standardwerte muessen durch Kommas (,) voneinander getrennt werden.

Die Definition eines Strukturtyps darf nur Felddefinitionen und Kommentare enthalten. Andere Anweisungen sind nicht erlaubt. Deshalb koennen Strukturen nicht geschachtelt werden.

Beispiel:

```
tabelle STRUC
    zaehler DB 10
    wert    DW 10 DUP(?)
    feld    DB 'kette'
tabelle ENDS
```

In diesem Beispiel besitzt die Struktur tabelle die Felder zaehler, wert und feld. Das Feld zaehler ist ein mit 10 initialisierter 1-Byte-Wert. wert besteht aus 10 nicht initialisierten Worten und feld ist ein mit 'kette' belegtes 5 Bytes langes Zeichenfeld. Die Offsets sind 0 fuer zaehler, 1 fuer wert und

21 fuer feld.

4.5.2. RECORD

Syntax:

```
<recordname> RECORD <feldname>:<anzahl>[=<ausdruck>]  
[,<feldname>:<anzahl>[=<ausdruck>],...]
```

Diese Pseudooperation definiert den Recordtyp fuer einen 8- oder 16-Bit-Record. Er kann ein oder mehrere Felder enthalten.

<recordname> ist der Name des Recordtyps, der beim Erzeugen des Records verwendet wird.

<feldname> ist der Name des Feldes. <anzahl> bezeichnet die Anzahl Bits in diesem Feld, die mit <ausdruck> als Initialisierungswert belegt werden.

Es koennen beliebig viele solche Kombinationen

```
<feldname>:<anzahl>[=<ausdruck>]
```

angegeben werden. Jede muss von ihrem Vorgaenger durch ein Komma (,) getrennt sein. Die Summe der Bits ueber alle Felder darf 16 nicht ueberschreiten.

<anzahl> muss eine Konstante zwischen 1 und 16 sein. Ist die Gesamtlaenge aller Felder groesser als 8, werden 2 Bytes, sonst nur 1 Byte fuer den Record reserviert.

Ist <ausdruck> spezifiziert worden, stellt er den Standardwert fuer das Feld dar. Ist das Feld wenigsten 7 Bits lang, kann ein ASCII-Zeichen fuer <ausdruck> geschrieben werden. Der Ausdruck darf keine Vorwaertsreferenz auf ein Symbol enthalten.

Die Felder werden in der definierten Reihenfolge in den Record geschrieben. Das erste Feld steht an der adressniedrigsten Stelle und danach nach rechts das naechste. Bei einer Gesamtlaenge des Feldes von nicht genau 8 oder 16 Bits wird der gesamte Record nach rechts verschoben, so dass das letzte Bit des letzten Feldes das niederwertigste Bit in dem Byte oder Wort wird. Nicht benutzte Bits sind dann die hoechstwertigen Bits, sie werden mit 0 belegt.

Die Pseudooperation RECORD erzeugt eine Maske fuer Daten. Sie wird vom Assembler waehrend der Uebersetzung verwendet, generiert aber keine Daten. Daten koennen nur durch die im Abschnitt 4.6.2. beschriebene Vereinbarung eines Records erzeugt werden.

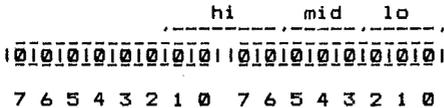
Beispiele:

```
1. maskel RECORD hi:4,mid:3,lo:3
```

Das Beispiel erzeugt einen mit maske1 benannten Recordtyp, der die drei Felder hi, mid und lo enthaelt. Jede Recordvereinbarung, die diesen Typ verwendet, belegt 16 Bits.

Das Feld hi belegt die Bits 6 bis 9 (Bit 9 entspricht dem Bit 1 im hoehwertigen Byte), das Feld mid nimmt die Bits 3 bis 5 ein und das Feld lo liegt auf den Bits 0 bis 2. Alle uebrigen Bits werden nicht benutzt.

Das folgende Diagramm zeigt diesen Recordtyp:

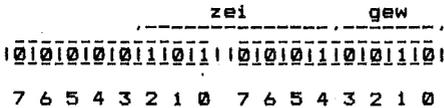


Da keine Initialisierungswerte angegeben wurden, erhalten alle Bits den Wert 0. Es ist zu beachten, dass das nur eine vom Assembler unterstuetzte Maske ist, Daten werden nicht erzeugt.

2. maske2 RECORD zei:7='Q',gew:4=2

Hier wird ein Recordtyp maske2 mit zwei Feldern, zei und gew erzeugt. Sie werden mit dem Buchstaben Q und der Zahl 2 initialisiert. Nicht benutzte Bits werden 0 gesetzt.

Das folgende Diagramm zeigt diesen Recordtyp:



4.6. Struktur- und Recordvereinbarung

Diese Pseudooperationen generieren aus mehreren Elementen oder Feldern bestehende Datenbyteblöcke. Die Vereinbarung einer Struktur oder eines Records besteht aus dem Namen einer vorher erfolgten Definition eines Struktur- bzw. Recordtyps und einer Menge von Initialisierungswerten.

4.6.1. Strukturvereinbarung

Syntax:

```
<name> <strukturname> <[<initwert>[,<initwert>,...]]>
```

Eine Strukturvariable ist eine Variable mit ein oder mehreren Feldern verschiedener Laenge.

<name> ist der Name der Variablen. <strukturname> ist der Name eines mittels der Pseudooperation STRUC definierten Struktur-

typs. Fuer jedes Feld kann ein <initwert> angegeben werden. Sie stellen die Initialisierungswerte fuer die Struktur dar.

<name> ist wahlfrei. Ist er nicht angegeben, weist der Assembler Speicherplatz fuer die Struktur zu, aber er erzeugt keinen Namen, mit dem auf die Struktur zugegriffen werden kann.

<initwert> kann

- eine ganze Zahl
- eine Zeichenkettenkonstante
- ein Ausdruck

sein. Die spitzen Klammern (<>) muessen auch dann geschrieben werden, wenn kein Initialisierungswert angegeben wird. Zwei oder mehr Initialisierungswerte muessen durch Kommas (,) voneinander getrennt werden. Bei der Verwendung des DUP-Operators brauchen nur die Werte innerhalb der runden Klammern in spitze Klammern eingeschloessen zu werden (siehe Abschnitt 4.3.6.).

Es muessen nicht alle Felder einer Struktur initialisiert werden. Wurde ein Initialisierungswert weggelassen, setzt der Assembler automatisch den Standardwert aus dem Strukturtyp ein. Ist der auch nicht vorhanden, bleibt das Feld uninitialized.

Im Abschnitt 5.2.9. werden verschiedene Moeglichkeiten fuer die Verwendung von Strukturdaten gezeigt.

Beachte!

Die bei Definition des Strukturtyps festgelegten Standardwerte koennen nicht in jedem Fall durch den Initialisierungswert bei der Strukturvereinbarung ueberschrieben werden. Das ist nur moeglich, wenn kein Mehrfachwert vorliegt.

Es sei beispielsweise folgende Definition eines Strukturtyps angenommen:

```

kette  STRUC
       puffer DB 100 DUP(?)      ;kann nicht
                                   ;ueberschrieben werden
       crlf  DB 13,10           ; - " -
       frage DB 'Dateiname: '  ;kann ueberschrieben
                                   ;werden
       endeKz DB 36             ; - " -
kette  ENDS
    
```

Die Variablen puffer und crlf koennen bei der Strukturvereinbarung nicht ueberschrieben werden, weil sie Mehrfachwerte als Standardwerte haben. Die Variable frage kann in ihrer gesamten Laenge ueberschrieben werden (nicht mehr als 11 Bytes). Analog kann das Feld endeKz mit jedem Bytewert ueberschrieben werden.

Beispiele:

1. struc1 tabelle <>

Das Beispiel erzeugt eine Strukturvariable struc1, deren Typ durch den Strukturtyp tabelle gegeben ist.

Die Initialisierungswerte fuer die Felder der Struktur werden durch die moeglicherweise angegebenen Standardwerte des Strukturtyps ersetzt. Hier koennte beispielsweise die Definition des Strukturtyps tabelle aus dem Beispiel des Abschnitts 4.5.1. verwendet werden.

Das Ergebnis waere: Das erste Byte besitzt den Wert 10, danach folgen 10 uninitialisierte Worte und anschliessend die Zeichenkette 'kette'.

2. struc2 tabelle <0,,>

Das zweite Beispiel erzeugt eine Strukturvariable struc2. Ihr Typ soll auch tabelle sein. Der Initialisierungswert fuer das erste Feld wird auf 0 gesetzt. Die durch den Strukturtyp definierten Standardwerte werden fuer die restlichen Felder verwendet.

Nehmen wir an, es wuerde wieder der Strukturtyp aus dem Abschnitt 4.5.1. benutzt. Der Initialisierungswert 0 aus der Strukturvereinbarung ueberschreibt dann den Standardwert 10 aus der Definition des Strukturtyps.

3. struc3 tabelle 10 DUP(<0,,>)

Das letzte Beispiel erzeugt eine Variable, die 10 Strukturen des Typs tabelle enthaelt. Das erste Feld jeder Struktur wird auf den Initialisierungswert 0 gesetzt, die uebrigen Felder erhalten den Standardwert.

4.4.2. Recordvereinbarung

Syntax:

```
[<name>] <recordname> <[<initwert>[,<initwert>,...]]>
```

Eine Recordvariable ist ein 8- oder 16-Bitwert, deren Bits auf ein oder mehrere Felder aufgeteilt sind.

<name> ist der Name der Variablen. <recordname> ist der Name eines mittels der Pseudooperation RECORD definierten Recordtyps. <initwert> definiert den Initialisierungswert fuer ein Feld des Records.

Der Name ist wahlfrei. Wurde kein Name angegeben, weist der Assembler Speicherplatz fuer den Record zu, aber er erzeugt keine Variable, mit der auf den Record zugegriffen werden kann.

<initwert> ist wahlfrei. Er kann eine ganze Zahl, eine Zeichenkettenkonstante oder jeder Ausdruck, dessen Ergebniswert nicht grosser als die aus dem Recordtyp resultierende Bitzahl ist, sein. Die spitzen Klammern (<>) sind auch dann erforderlich, wenn kein Initialisierungswert angegeben wird. Mehrere Initialisierungswerte sind durch Kommas (,) voneinander zu trennen. Wird der DUP-Operator (siehe Abschnitt 4.3.6.) verwendet, brauchen nur die Werte innerhalb der runden Klammern in spitze Klammern eingeschlossen werden.

Es muessen nicht alle Felder eines Records initialisiert werden. Wird ein Initialisierungswert weggelassen, verwendet der Assembler automatisch den Standardwert fuer dieses Feld. Dieser wird durch den Recordtyp definiert. Ist auch dieser nicht vorhanden, dann ist das Feld uninitialisiert.

Beispiele:

1. `rec1 maskel <>`

Das erste Beispiel erzeugt eine Variable mit dem Namen `rec1`, deren Typ durch den Recordtyp `maskel` gegeben ist.

Die Initialisierungswerte fuer die Felder des Records werden durch die moeglicherweise angegebenen Standardwerte des Recordtyps gesetzt.

Hier koennte beispielsweise die Definition des Recordtyps `maskel` aus dem Abschnitt 4.5.2. verwendet werden. Dann wuerde `rec1` 0 sein, weil alle Felder in der Definition nicht initialisiert waren.

2. `tab maske2 10 DUP(<'A',2>)`

Dieses Beispiel erzeugt eine Variable mit dem Namen `tab`, die 10 Records vom Recordtyp `maske2` enthaelt. Die Felder in diesem Record werden alle auf die Werte A und 2 gesetzt. Sei `maske2` der Recordtyp aus dem Beispiel im Abschnitt 4.5.2., dann ueberschreibt A den Standardwert Q in der Definition des Recordtyps.

zei	gew
10101010111010	1010101110101110
7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0

Dieses Bitdiagramm zeigt einen von 10 Records, die durch diese Vereinbarung generiert werden.

3. `para maskel <,,7>`

Das letzte Beispiel erzeugt eine Recordvariable mit dem Namen `para`. Ihr Typ ist `maskel`. Die Initialisierungswerte fuer die ersten beiden Felder sind die in der Definition des Recordtyps angegebenen Standardwerte. Der Wert fuer das 3. Feld ist 7. Wenn

die Definition des Recordtyps aus dem Abschnitt 4.5.2. verwendet wird, erhalten die ersten beiden Felder die Werte 0, weil sie nicht initialisiert waren.

Das folgende Bitdiagramm zeigt das Ergebnis:

```

                hi      mid      lo
                -----
01010101010101010101010111111111
 7 6 5 4 3 2 1 0  7 6 5 4 3 2 1 0
```

5. Operanden und Ausdruecke

5.1. Einleitung

Dieses Kapitel beschreibt die Syntax und die Bedeutung von Operanden und Ausdruecken, die in Assemblerbefehlen und Pseudoperationen verwendet werden.

Operanden stellen Werte, Register oder Speicherplatzzaehler dar, die in Maschinenbefehlen und Pseudoperationen angewendet werden.

Ausdruecke sind Kombinationen von Operanden mit arithmetischen, logischen, Bit- und Attributoperatoren. Sie dienen der Berechnung von Werten oder Speicherplatzzaehlern, die in den Befehlen und Pseudoperationen bestimmte Wirkungen hervorrufen.

Operatoren zeigen an, welche Operationen mit einem oder mehreren Werten in einem Ausdruck zur Berechnung seines Wertes ausgefuehrt werden sollen.

5.2. Operanden

Ein Operand kann eine Konstante, eine Marke, eine Variable oder ein anderes Symbol sein. Ein Operand wird in Befehlen und Pseudoperationen verwendet und stellt einen Wert, ein Register oder einen Speicherplatzzaehler dar.

Folgende Operandentypen existieren:

- Konstante
- Direktadresse
- verschiebliche Operanden
- Speicherplatzzaehleroperand
- Registeroperand
- Basisoperanden
- Indexoperanden
- Basis-Index-Operanden
- Strukturoperanden
- Recordoperanden
- Recordfeldoperanden

5.2.1. Konstanten

Syntax:

<Zahl> | <Zeichenkette> | <Ausdruck>

Eine Konstante ist eine Zahl, ein Symbol oder ein Ausdruck, dessen Ergebnis ein fester Wert ist. Im Gegensatz zu anderen Operanden sind Konstanten während der Abarbeitung unveränderlich.

Beispiele:

```
mov    ax,9
mov    al,'c'
mov    bx,65535/3
mov    cx,zaehler
```

Man beachte, dass zaehler im letzten Beispiel nur dann eine Konstante ist, wenn sie mit EQU oder dem Operator = definiert worden ist. Ist zaehler ein Symbol, ein verschieblicher Wert oder eine Adresse, dann ist er keine Konstante.

5.2.2. Direktadresse

Syntax:

<segment>: <offset>

Eine Direktadresse ist ein aus <segment> und <offset> bestehendes Adressenpaar. Sie stellt eine absolute Speicheradresse von einem oder mehreren Speicherbytes dar.

<segment> kann ein Segmentregister (CS, DS, SS, ES), ein Segmentname oder ein Gruppenname sein.

<offset> muss eine ganze Zahl, ein absolutes Symbol oder ein Ausdruck, dessen Ergebnis im Bereich von 0 bis 65535 liegt, sein.

Beispiele:

```
mov    ax,ss:0031h
mov    bx,data:0
mov    ax,DGROUP:block
```

5.2.3. Verschiebliche Operanden

Syntax:

<symbol>

Ein verschieblicher Operand ist ein Symbol, das die Speicheradresse (Segment und Offset) eines Befehls oder Datenbereichs darstellt. Im Gegensatz zu Direktadressen sind verschiebliche Operanden relativ zum Beginn des Segments oder der Gruppe, in dem sie definiert sind. Sie haben so lange keinen expliziten Wert, bis das Programm gebunden ist.

Beispiele:

```

call    prog
mov     bx,wert
mov     bx,OFFSET dgroup:tab
mov     cx,zaehler
    
```

Es ist zu beachten, dass zaehler im letzten Beispiel ein verschieblicher Operand ist, wenn er mit der Pseudooperation DW definiert wurde. Mit EQU oder = definiert, ergibt er eine Konstante.

5.2.4. Speicherplatzzaehleroperand

Syntax:

R

Der Speicherplatzzaehleroperand ist ein spezieller Operand. Er repraesentiert waehrend der Uebersetzung den aktuellen Speicherplatzzaehler im aktuellen Segment. Dieser Operand weist die gleichen Attribute wie eine Marke vom Typ NEAR auf.

Er stellt eine Befehlsadresse dar, die relativ zum aktuellen Segment ist. Ihr Offset ist gleich der Anzahl Bytes, die bis zu dieser Stelle in dem Segment generiert worden sind. Nach jedem uebersetzten Befehl erhoehrt der Assembler den Speicherplatzzaehler um die Anzahl generierter Bytes.

Beispiele:

```

menu    DB      'Programmfunktionen: ',13,10
f1      DB      'F1 Aendern ',13,10
f2      DB      'F2 Retten Datei ',13,10
        .
        .
        .
f10     DB      'Programmende ',13,10,'R'
laenge  =      R-menu
    
```

In diesem Beispiel wird der Speicherplatzzaehleroperand benutzt, um die Gesamlaenge dieser Zeichenkettenvereinbarungen festzustellen.

5.2.5. Registeroperand

Syntax:

<registername>

Ein Registeroperand ist der Name eines CPU-Register. Die Befehle fuehren mit dem Inhalt der in den Registeroperanden angegebenen Registern Aktionen durch. <registername> kann jeder in der folgenden Tabelle aufgefuehrte Registername sein.

Registeroperandentyp	Registernamen
allgemeines 16-Bit-Register	AX BX CX DX
8-Bit-Hoehwertiges-Register	AH BH CH DH
8-Bit-Niederwertiges-Register	AL BL CL DL
16-Bit-Segmentregister	CS DS SS ES
16-Bit-Zeiger-/Index-Register	SP BP SI DI

Es ist jede moegliche Schreibweise von kleinen und grossen Buchstaben erlaubt.

AX, BX, CX, DX sind allgemeine 16-Bit-Register. Sie koennen fuer alle Daten- oder numerischen Manipulationen verwendet werden. AH, BH, CH, DH sind die hoehwertigen 8 Bits dieser allgemeinen Register. Entsprechend sind AL, BL, CL, DL die niederwertigen 8 Bits.

CS, DS, SS, ES sind Segmentregister. Sie enthalten die aktuellen Segmentadressen fuer das Kodesegment, das Datensegment, das Stacksegment und das Extrasegment. Alle Befehls- oder Datenadressen sind relativ zur Segmentadresse in einem dieser Register.

SP ist das 16-Bit-Register fuer den Stackpointer. Der Stackpointer enthaelt die aktuelle hoechste Stackadresse. Diese Adresse ist relativ zur Segmentadresse im SS-Register. Sie wird automatisch bei Stackbefehlen veraendert.

BX, BP, DI, SI sind 16-Bit-Basis- bzw. Index-Register. Diese allgemeinen Register werden ueblicherweise als Zeiger auf Programmdate verwendet. Adressausdruecke, die das BP-Register enthalten, haben standardmaessig einen Offset zu dem durch das SS-Register adressierte Segment. Adressausdruecke, in denen BX, SI oder DI verwendet werden, haben einen Offset in das durch das DS-Register adressierte Segment. Wird das DI-Register mit Zeichenketten-Befehlen verwendet, stellt es immer einen Offset zum ES-Segment dar.

Das unbenannte 16-Bit-Register enthaelt 9 1-Bit-Flags, deren Positionen und Bedeutung in der folgenden Tabelle erklart sind.

Flagbit	Bedeutung
0	CF Uebertragsflag (Carryflag)
2	PF Paritaetsflag
4	AF Hilfsuebertragsflag (Auxiliary flag)
6	ZF Nullflag (Zero flag)
7	SF Vorzeichenflag
8	TF Einzelschrittflag - Unterbrechnung nach Befehlsausfuehrung (Trap)
9	IF Interruptflag
10	DF Richtungsflag
11	OF Ueberlaufflag

Obwohl dieses 16-Bit-Register keinen Namen hat, kann auf den Inhalt des Registers durch die Befehle LAHF, SAHF, PUSHF und POPF zugegriffen werden. Weiter Erlaeuterungen zu den Flags sind in der Befehlsbeschreibung enthalten.

5.2.6. Basisoperand

Syntax:

```
<verschiebung> [BP]
<verschiebung> [BX]
```

Ein Basisoperand stellt eine Speicheradresse relativ zu einem der Basisregister BP oder BX dar.

<verschiebung> kann

- ein Direktwert
- eine Direktadresse

sein. Sie muss einen absoluten Wert oder eine Speicheradresse ergeben. Wurde keine Verschiebung angegeben, wird Null angenommen. Die effektive Adresse eines Basisoperanden berechnet sich aus der Summe von Verschiebung und Inhalt des gegebenen Registers.

Wird BP verwendet, dann ist die Operandenadresse relativ zu dem

Segment, auf das das SS-Register zeigt.

Bei Verwendung von BX ist die Adresse relativ zu dem Segment, auf das das DS-Register zeigt.

Basisoperanden koennen unterschiedliche Formen haben. Die folgenden Schreibweisen sind aequivalent:

```
[<verschiebung>][BP]
[BP+<verschiebung>]
[BP].<verschiebung>
[BP]+<verschiebung>
```

In jedem Fall ergibt sich die effektive Adresse aus der Summe von Verschiebung und Inhalt des angegebenen Registers.

Beachte:

Die eckigen Klammern im Adressfeld zeigen nur dann eine Speicherreferenz an, wenn wenigstens eines der Register BX, BP, SI oder DI in den eckigen Klammern enthalten ist. Zum Beispiel transportiert `mov ax,[BX]` das Wort, auf welches BX weist, nach AX. Aber `mov ax,[2]` traegt den Direktwert 2 in das Register AX ein. Eine Speicherreferenz als absoluter Offset muesste so generiert werden: `mov ax,ds:[2]`. Weil DS das Standardsegmentregister fuer eine Speicherreferenz ist, wird der Segmentpraefix nicht in die Objektdatei geschrieben. Es wird dem Assembler aber mitgeteilt, dass [2] eine Speicherreferenz und kein Direktwert ist.

Beispiele:

```
mov    ax,[bp]
mov    ax,[bx]
mov    ax,12[bx]
mov    ax,tab[bp]
```

5.2.7. Indexoperand

Syntax:

```
<verschiebung>[SI]
<verschiebung>[DI]
```

Ein Indexoperand stellt eine Speicheradresse relativ zu einem der Indexregister SI oder DI dar.

<verschiebung> kann

- ein Direktwert
- eine Direktadresse

sein. Sie muss einen absoluten Wert oder eine Speicheradresse ergeben. Es wird Null angenommen, wenn keine Verschiebung spezi-

fiziert wird.

Die effektive Adresse eines Indexoperanden ist die Summe aus der Verschiebung und dem Inhalt des angegebenen Registers. Die Adresse ist relativ zu dem Segment, auf das das DS-Register zeigt.

Indexoperanden koennen unterschiedliche Formen haben. Folgende Schreibweisen sind aequivalent:

```
[<verschiebung>][DI]
[DI+<verschiebung>]
[DI].<verschiebung>
[DI]+<verschiebung>
```

In jedem Fall ergibt sich die effektive Adresse aus der Summe von Verschiebung und Inhalt des angegebenen Registers.

Beachte!

Die eckigen Klammern im Adressfeld zeigen nur dann eine Speicherreferenz an, wenn wenigstens eines der Register BX, BP, SI oder DI in den eckigen Klammern enthalten ist. Zum Beispiel transportiert `mov ax,[BX]` das Wort, auf welches BX weist, nach AX. Aber `mov ax,[2]` bringt den Direktwert 2 in das Register AX. Eine Speicherreferenz als absoluter Offset muesste so generiert werden: `mov ax,ds:[2]`. Weil DS das Standardsegmentregister fuer eine Speicherreferenz ist, wird der Segmentpraefix nicht in die Objektdatei geschrieben. Es wird dem Assembler aber mitgeteilt, dass [2] eine Speicherreferenz und kein Direktwert ist.

Beispiele:

```
mov    ax,[si]
mov    ax,[di]
mov    ax,12[di]
mov    ax,tab[si]
```

5.2.8. Basis-Index-Operand

Syntax:

```
<verschiebung>[BP][SI]
<verschiebung>[BP][DI]
<verschiebung>[BX][SI]
<verschiebung>[BX][DI]
```

Ein Basis-Index-Operand stellt eine Speicheradresse relativ zu einer Kombination aus Basis- und Indexregister dar.

<verschiebung> kann

- ein Direktwert
- eine Direktadresse

sein. Das Ergebnis muss eine absolute Zahl oder eine Speicheradresse ergeben. Es wird Null angenommen, wenn keine Verschiebung spezifiziert war.

Die effektive Adresse eines Basis-Index-Operanden errechnet sich aus der Summe von Verschiebung und dem Inhalt der beiden angegebenen Register. Bei Verwendung des BP-Registers ist die Adresse relativ zu dem Segment, auf das das SS-Register zeigt. Sonst ist sie relativ zu dem Segment, auf das das DS-Register weist.

Basis-Index-Operanden koennen unterschiedliche Formen haben. Folgende Schreibweisen sind aequivalent:

```
[<verschiebung>][BP][DI]
[BP+DI]+<verschiebung>
[BP+DI].<verschiebung>
[DI]+<verschiebung>+[BP]
```

In jedem Fall ergibt sich die effektive Adresse aus der Summe von Verschiebung und dem Inhalt der beiden angegebenen Register.

Jedes Basisregister kann mit jedem Indexregister kombiniert werden, aber es ist nicht erlaubt, zwei Basis- oder zwei Indexregister zu kombinieren.

Beispiele:

```
mov ax,[bp][si]
mov ax,[bx+di]
mov ax,12[bp+di]
mov ax,tab[bx][si]
mov ax,tab[bx][bp] ;Fehler - 2 Basisregister
mov ax,tab[di][si] ;Fehler - 2 Indexregister
```

5.2.9. Strukturoperand

Syntax:

<variable>.<feld>

Ein Strukturoperand ist die Speicheradresse des Feldes einer Struktur. <variable> muss entweder ein Strukturname sein oder ein Speicheroperand, der die Adresse einer Struktur ergibt. <feld> muss der Name eines Feldes innerhalb einer Struktur sein. <variable> und <feld> sind durch den Struktur-Feldname-Operator Punkt (.) voneinander zu trennen. Dieser Operator ist im Abschnitt 5.3.8. beschrieben.

Die effektive Adresse eines Strukturoperanden ergibt sich aus

*** MASM ***

der Summe der Offsets von <variable> und <feld>. Die Adresse ist relativ zu dem Segment oder der Gruppe, in welcher <variable> definiert wurde.

Beispiele:

```
1.  datum   STRUC
      tag     DW     ?
      monat   DW     ?
      jahr    DW     ?
datum   ENDS

aktuelles_datum datum <'01','ja','86'>

      mov     ax,aktuelles_datum.tag
      mov     aktuelles_datum.jahr,'87'
```

In diesem Beispiel ist die Struktur erst vereinbart und dann definiert worden. Der erste MOV-Befehl bringt '01' (den Wert von aktuelles_datum.tag) in das Register AX. Der naechste Befehl legt den Wert '87' in die Variable aktuelles_datum.jahr ab.

```
2.  stackrahmen STRUC
      retadr   DW     ?           ;Stackrahmen
      ziel     DW     ?           ;von der niedrigsten ...
      quelle   DW     ?           ;... zur hoechsten Adr.
      nbytes   DW     ?
stackrahmen ENDS

copy  PROC     NEAR           ;Retten von nbytes, quelle und
                               ;ziel, bevor die Prozedur aufge-
                               ;rufen wird
      mov     bx,sp           ;Laden Stack in Basisregister
      mov     ax,ds
      mov     es,ax           ;(es) = Datensegment
      mov     di,ss:[bx].ziel ;(di) = Ziel
      mov     si,ss:[bx].quelle ;(si) = quelle
      mov     cx,ss:[bx].nbytes ;(cx) = nbytes
      rep     movsb           ;Transport Daten ds:si -> es:di
      ret
copy  ENDP
```

In diesem Beispiel werden die Strukturoperanden zum Zugriff auf die Werte im Stack benutzt.

Beachte:

Die Prozedur im obigen Beispiel entspricht nicht den Methoden der Parameteruebergabe bei hoeheren Programmiersprachen! Fuer diese Beispielprozedur kann das Stack-Trace-Kommando (K) im SYMDEB nicht benutzt werden.

5.2.10. Recordoperand

Syntax:

```
<recordname> [<wert>[,<wert>,...]]
```

Ein Record-Operand verweist auf den Wert eines Recordtyps. Diese Operanden koennen in Ausdruecken verwendet werden.

<recordname> muss der Name eines in dieser Quelldatei definierten Recordtyps sein. Der wahlfreie <wert> ist der Wert eines Feldes im Record. Wird mehr als ein Wert angegeben, so sind sie durch Kommas (,) voneinander zu trennen. Werte koennen Ausdruecke oder Symbole sein, wenn sie eine Konstante ergeben.

Die umschliessenden spitzen Klammern (<>) muessen geschrieben werden, auch wenn keine Werte eingetragen sind. Wird fuer ein Feld kein Wert angegeben, wird der Standardwert fuer dieses Feld eingesetzt.

In dem folgenden Beispiel wird diese Recorddefinition angenommen:

```
maskel RECORD hi:4,mid:3,lo:3
```

Beispiel:

```
rec1    maskel <3,2,1>
        mov    ax,rec1
```

In diesem Beispiel wird der konstante Wert 209 (0D1h) in das Register AX transportiert.

Das folgende Bitdiagramm zeigt diesen Wert:

```

                hi      mid      lo
                -----
0101010101010111110111010111
 7 6 5 4 3 2 1 0 7 6 5 4 3 2 1 0
```

Die Verwendung von Record-Operanden ist aehnlich der Vereinbarung von Records mit der Ausnahme, dass hier konstante Daten verwendet werden. Siehe dazu auch den Abschnitt 4.6.2.

5.2.11. Record-Feld-Operand

Syntax:

```
<recordfeldname>
```

Der Record-Feld-Operand stellt den Platz eines Feldes im entsprechenden Record dar. Der Operand ergibt die Bitposition des Feldes im Record (den Offset) und kann wie ein konstanter Ope-

rand verwendet werden.

<recordfeldname> muss der Name eines vorher definierten Recordfeldes sein.

Im naechsten Beispiel werden die folgende Recordvereinbarung und -definition angenommen:

```
maske1 RECORD hi:4,mid:3,lo:3
rec1   maske1 <9,7,4>
```

rec1 hat jetzt den Wert 636 (27Ch), dargestellt im folgenden Bitdiagramm:

```

                hi      mid      lo
                -----
|0|0|0|0|0|0|1|1|0| |0|1|1|1|1|1|1|1|1|0|0|
-----
 7 6 5 4 3 2 1 0  7 6 5 4 3 2 1 0
```

Beispiel:

```
mov     cl,hi
mov     dx,rec1
ror     dx,cl
mov     rc1,dx
```

In diesem Beispiel wird eine 6, der Verschiebefaktor hi (der Offset des Feldes hi im Record) in das Register CL gebracht. Der Inhalt von rec1 kommt ins Register DX. Der Offset des 3. Feldes (hi) wird fuer die Rotation des Wertes von rec1 benutzt, so dass der Wert von hi jetzt auf den niederwertigsten Bits steht. Dieser neue Wert wird in rec1 abgelegt. rec1 besitzt den Wert 61449 (0F009h). Er ist im folgenden Bitdiagramm dargestellt.

```

                hi      mid      lo
                -----
|1|1|1|1|1|1|0|0|0|0| |0|0|0|0|0|1|1|0|0|1|1|
-----
 7 6 5 4 3 2 1 0  7 6 5 4 3 2 1 0
```

5.3. Operatoren und Ausdruecke

Ein Ausdruck ist eine Kombination von Operanden und Operatoren, die einen einzigen Wert ergibt. Ausdruecke koennen fuer jeden in diesem Kapitel beschriebenen Operanden stehen. Das Ergebnis eines Ausdrucks kann ein Wert oder eine Speicheradresse sein, abhaengig vom Typ der verwendeten Operanden und Operatoren.

Der Assembler bietet eine Vielzahl von Operatoren - arithmetische, Verschieber-, Vergleichs- und Bitoperatoren - zum Veraendern und Vergleichen der Werte von Operanden. Attributoperatoren veraendern die Attribute der Operanden, sowie ihren Typ, ihre Adresse und ihre Groesse.

Zusaetzlich zu den hier beschriebenen Operatoren koennen der DUP-Operator (siehe Abschnitt 4.3.6.) und die speziellen Makrooperatoren (siehe Abschnitt 8.3.) verwendet werden.

5.3.1. Arithmetische Operatoren

Syntax:

```

<ausdruck1> * <ausdruck2>
<ausdruck1> / <ausdruck2>
<ausdruck1> MOD <ausdruck2>
<ausdruck1> + <ausdruck2>
<ausdruck1> - <ausdruck2>
+ <ausdruck>
- <ausdruck>
    
```

Arithmetische Operatoren ermoeglichen die allgemeinen mathematischen Operationen. In der folgenden Tabelle sind diese Operatoren und ihre Bedeutung aufgelistet:

Operator	Bedeutung
+	Positives Vorzeichen
-	Negatives Vorzeichen
*	Multiplikation
/	Ganzzahlige Division
MOD	Rest nach der Division (Modulo)
+	Addition
-	Subtraktion

Bei allen arithmetischen Operatoren, mit Ausnahme von + und -, muessen <ausdruck1> und <ausdruck2> ganze Zahlen sein. Der Operator + kann verwendet werden, um eine ganze Zahl zu einem verschieblichen Speicheroperanden zu addieren. Mit dem Operator - kann von einem verschieblichen Speicheroperanden eine ganze Zahl subtrahiert werden. Er kann auch zum Subtrahieren eines verschieblichen Operanden von einem anderen verschieblichen Operanden verwendet werden. Dies ist aber nur moeglich, wenn die Operanden auf Plaetze desselben Segments verweisen. Das Ergebnis ist ein absoluter Wert.

Beachte!

Die Vorzeichen + und - (verwendet zum Kennzeichnen von positiven und negativen Zahlen) sind nicht identisch mit den Binaeroperatoren + und - (verwendet zum Bezeichnen von Addition und Subtraktion). Die Vorzeichen + und - besitzen eine hoehere Prioritaet (siehe Tabelle im Abschnitt 5.4.).

Beispiele!

```

14*4      ;=56
14/4      ;=3
14 MOD 4   ;=2
14+4      ;=18
14-4      ;=10
14- +4    ;=10
14- -4    ;=18
alpha+5    ;addiere 5 zu dem Offset von alpha
alpha-5    ;vom Offset von alpha 5 subtrahieren
alpha-beta ;vom Offset von alpha den Offset von
           ; beta subtrahieren
    
```

5.3.2. SHR- und SHL-Operator

Syntax:

```

<ausdruck> SHR <anzahl>
<ausdruck> SHL <anzahl>
    
```

Die Operatoren SHR und SHL verschieben <ausdruck> nach rechts oder links um die mit <anzahl> gegebene Anzahl Bits. Am Ende herausgeschobene Bits gehen verloren. Ist die Anzahl groesser oder gleich 16, so ist das Ergebnis der Operation Null.

Es werden 8 oder 16 Bits verschoben, abhaengig davon, ob der zu verschiebende Wert ein Wort oder ein Byte ist.

Beachte!

Man darf die Assembleroperatoren SHR und SHL nicht mit den Prozessorbefehlen gleichen Namens verwechseln.

Beispiele!

```

mov     ax,01110111b SHL 3      ;0000001110111000b -> ax
mov     ah,01110111b SHR 3     ;00001110b -> ax
    
```

Es ist zu beachten, dass im ersten Beispiel in dem Wortregister 16 Bits verschoben werden, im zweiten Beispiel aber nur 8, weil das Register ah nur 1 Byte fasst.

5.3.3. Vergleichsoperatoren

Syntax:

```

<ausdruck1> EQ <ausdruck2>
<ausdruck1> NE <ausdruck2>
<ausdruck1> LT <ausdruck2>
<ausdruck1> LE <ausdruck2>
<ausdruck1> GT <ausdruck2>
<ausdruck1> GE <ausdruck2>
    
```

Die Vergleichoperatoren vergleichen <ausdruck1> mit <ausdruck2> und geben den Wert wahr (0FFFFh) zurueck, wenn die spezifizierte Bedingung erfuellt ist, oder falsch (0000h), wenn sie nicht erfuellt ist.

Operator	Rueckgabewert
EQ	wahr (0FFFFh), wenn die Ausdruecke gleich sind
NE	wahr (0FFFFh), wenn die Ausdruecke nicht gleich sind
LT	wahr (0FFFFh), wenn der linke Ausdruck kleiner als der rechte ist
LE	wahr (0FFFFh), wenn der linke Ausdruck kleiner oder gleich dem rechten ist
GT	wahr (0FFFFh), wenn der linke Ausdruck groesser als der rechte ist
GE	wahr (0FFFFh), wenn der linke Ausdruck groesser oder gleich dem rechten ist

Typisch fuer die Operatoren ist die Verwendung in bedingten Pseudooperationen und in Befehlen zur bedingten Programmsteuerung.

Beachte!

Die Operatoren EQ und NE behandeln ihre Argumente als vorzeichenbehaftete 16-Bit-Zahlen. Zahlen deren 16. Bit gesetzt ist, sind negative Zahlen (0FFFFh ist -1). Der Ausdruck -1 EQ 0FFFFh ist wahr, der Ausdruck -1 NE 0FFFFh ist falsch.

Die Operatoren LT, LE, GT, GE behandeln ihre Argumente als 17-Bit-Zahlen, wobei das 17. Bit das Vorzeichen darstellt. 0FFFFh ist die groesste vorzeichenlose Zahl (65535 und nicht -1)! Der Ausdruck 1 GT -1 ist wahr (0FFFFh), der Ausdruck 1 GT 0FFFFh ist

falsch (0).

Beispiele:

```
1 EQ 0 ;falsch
1 NE 0 ;wahr
1 LT 0 ;falsch
1 LE 0 ;falsch
1 GT 0 ;wahr
1 GE 0 ;wahr
```

5.3.4. Bitoperatoren

Syntax:

```
NOT <ausdruck>
<ausdruck1> AND <ausdruck2>
<ausdruck1> OR <ausdruck2>
<ausdruck1> XOR <ausdruck2>
```

Die logischen Operatoren fuehren bitweise logische Verknuepfungen der Ausdruecke aus. Bei Bitoperationen wird die Operation mit jedem Bit eines Ausdrucks ausgefuehrt und nicht mit dem Ausdruck als Ganzes. Der Ausdruck muss einen absoluten Wert ergeben.

Operator	Bedeutung
NOT	Invers, Negation
AND	Boolsches Und
OR	Boolsches Oder
XOR	Boolsches exklusives Oder

Beispiele:

```
NOT 11110000b ;ist gleich 111111100001111b
;oder 00001111b
01010101b AND 11110000b ;ist gleich 01010000b
01010101b OR 11110000b ;ist gleich 11110101b
01010101b XOR 11110000b ;ist gleich 10100101b
```

5.3.5. Indexoperator

Syntax:

```
[<ausdruck1>][<ausdruck2>]
```

Der Indexoperator [] addiert den Wert von <ausdruck1> zu <ausdruck2>. Dieser Operator ist identisch mit dem Operator +, mit der Ausnahme, dass <ausdruck1> wahlfrei ist.

Wenn <ausdruck1> gegeben ist, muss er links von Operator erscheinen.

<ausdruck1> kann

- eine ganze Zahl
- ein absolutes Symbol
- ein verschieblicher Operand

sein. Wenn <ausdruck1> nicht angegeben ist, wird der ganzzahlige Wert 0 angenommen.

Ist <ausdruck1> ein verschieblicher Operand, muss <ausdruck2>

- eine ganze Zahl
- ein absolutes Symbol

sein. Sonst kann <ausdruck2>

- eine ganze Zahl
- ein absolutes Symbol
- ein verschieblicher Operand

sein.

Ein typischer Anwendungsfall fuer den Indexoperator ist der indizierte Zugriff auf Elemente von Feldern, so z. B. auf ein einzelnes Zeichen in einer Zeichenkette.

Beispiele:

```
mov    al,kette[3]      ;Zugriff auf 4. Element von kette
mov    ax,feld[4]      ;Zugriff auf 5. Element von feld
mov    kette[last],al  ;Transport in das letzte Element
                        ; von kette
mov    cx,DGROUP:[1]   ;Zugriff auf 2. Byte von DGROUP
mov    cx,DGROUP:1     ; - " -
```

Die letzten beiden Beispiele sind identisch.

5.3.6. PTR-Operator

Syntax:

<typ> PTR <ausdruck>

Der PTR-Operator weist der durch <ausdruck> gegebenen Marke oder Variablen den durch <typ> spezifizierten Typ zu.

<typ> kann einer der folgenden Namen oder Werte sein:

Typ	Wert	
BYTE	1	
WORD	2	
DWORD	4	nur fuer Speicheroperanden
QWORD	8	
TBYTE	10	
NEAR	0FFFFh	nur fuer Marken
FAR	0FFFEh	

<ausdruck> kann jeder Operand sein.

Der PTR-Operator wird haeufig in Vorwaartsreferenzen gebraucht. Er legt explizit fest, welche Groesse oder Entfernung diese Referenz hat. Wurde der PTR-Operator nicht verwendet, nimmt der Assembler eine Standardgroesse oder Standardentfernung an. Er ist notwendig, um Uebersetzungsfehler beim Zugriff auf Daten zu vermeiden. Zum Beispiel kann er den Zugriff auf das hoeherwertige Byte einer Variablen von Wortlaenge ermoeglichen.

Im Abschnitt 5.6. wird die Verwendung des PTR-Operators diskutiert, um die mit der strengen Typpruuefung verbundenen Fehler zu vermeiden.

Solche Fehler sind:

- Illegal size for item
(Illegale Groesse fuer Ausdruecke)
- Operand types must match
(Operandentypen muessen angepasst werden)

Beispiele:

```
call FAR PTR up3
mov  BYTE PTR [feld],1
add  al, BYTE PTR [wort]
```

In diesen Beispielen ueberschreibt der PTR-Operator eine vorherige Datenvereinbarung. Die Prozedur up3 koennte als NEAR erklart worden sein, waehrend feld und wort mit der Pseudooperation DW vereinbart sein koennten.

5.3.7. Segmentpraefix

Syntax:

```
<segmentregister>: <ausdruck>  
<segmentname>: <ausdruck>  
<gruppenname>: <ausdruck>
```

Der Segmentpraefix (!) bewirkt das Berechnen der Adresse einer gegebenen Variablen oder Marke unter Verwendung des Beginns eines Segments oder einer Gruppe, spezifiziert durch das gegebene <segmentregister>, <segmentname> oder <gruppenname>.

<segmentname> oder <gruppenname> setzen voraus, dass dieser Name mittels SEGMENT oder GROUP definiert und unter Verwendung von ASSUME einem Segmentregister zugewiesen wurde.

<ausdruck> kann

- ein absoluter Wert
- ein verschieblicher Operand

sein.

<segmentregister> muss entweder

- CS
- DS
- SS oder
- ES

sein.

Standardmaessig wird die effektive Adresse relativ zu einem der Register DS, SS oder ES berechnet, abhaengig vom Befehl und vom Operandentyp. Alle Marken werden als NEAR angenommen. Diese Standardtypen koennen durch das Verwenden des Segmentpraefixes ueberschrieben werden.

Beispiele:

```
mov ax,es:[bx][si]  
mov _TEXT:far_label,ax  
mov ax,DBROUP:variable  
mov al,cs:000ih
```

5.3.8. Struktur-Feldname-Operator

Syntax:

```
<variable>.<feld>
```

Der Struktur-Feldname-Operator (.) bezeichnet ein Feld innerhalb einer Struktur. <variable> ist ein Operand (meistens eine vorher

vereinbarte Strukturvariable) und <feld> der Name eines Feldes innerhalb einer Struktur. Dieser Operator ist äquivalent dem Additionsoperator (+) in Basis- oder Indexoperanden.

Beispiele:

```
inc    datum.tag
mov    zeit.min,0
mov    [bx].ziel
```

5.3.9. SHORT-Operator

Syntax:

SHORT <marke>

Dieser Operator setzt den Typ einer gegebenen Marke auf SHORT. SHORT-Marken können in JMP-Befehlen verwendet werden, wenn die Entfernung von der Marke zu dem Befehl nicht grösser als 127 Bytes ist. Befehle, die SHORT-Marken benutzen, sind 1 Byte kürzer als die gleichen Befehle, die NEAR-Marken verwenden.

Beispiel:

```
jmp    SHORT zyklus      ;Sprung < 127 Bytes
```

5.3.10. THIS-Operator

Syntax:

THIS <typ>

Dieser Operator erzeugt einen Operanden, dessen Offset und Segmentwert gleich dem aktuellen Speicherplatzzaehlerwert und dessen Typ der angegebene ist.

<typ> kann einer der folgenden sein:

- BYTE
- WORD
- DWORD
- QWORD
- TBYTE
- NEAR
- FAR

Dieser Operator wird häufig in EQU- oder ==-Pseudooperationen verwendet, um Marken und Variable zu erzeugen. Der Operator THIS ist der Pseudooperation LABEL ähnlich.

Beispiele:

1. tag EQU THIS BYTE

Dieses Beispiel ist äquivalent der Anweisung

tag LABEL BYTE

2. test = THIS NEAR

Das gleiche Ergebnis würde mit

test LABEL NEAR

erzielt werden.

5.3.11. HIGH- und LOW-Operator

Syntax:

HIGH <ausdruck>
LOW <ausdruck>

Der Operator HIGH gibt die höherwertigen und LOW die niederwertigen 8 Bits von <ausdruck> zurück. <ausdruck> kann jeder Wert sein.

Beispiele:

```
mov ah,HIGH wort_wert ;höherwertiges Byte von  
; wort_wert -> ah  
mov al,LOW 0ABCDh ; 0CDh -> al
```

5.3.12. SEG-Operator

Syntax:

SEG <ausdruck>

Der SEG-Operator gibt den Segmentwert von <ausdruck> zurück. <ausdruck> kann

- eine Marke
- eine Variable
- ein Segmentname
- ein Gruppenname
- ein anderes Symbol

sein.

Beispiele:

```
mov    ax,SEG variable
mov    ax,SEG marke
```

5.3.13. OFFSET-Operator

Syntax:

```
OFFSET <ausdruck>
```

Das Ergebnis dieses Operators ist der Offset von <ausdruck>. <ausdruck> kann

- eine Marke
- eine Variable
- ein Segmentname
- ein anderes Symbol

sein. Der zurückgegebene Wert ist die Anzahl Bytes zwischen diesem Punkt und dem Anfang des Segments, in dem dieser definiert ist. Ist ein Segmentname angegeben worden, wird die aktuelle Größe dieses Segments zurückgegeben.

Es besteht auch die Möglichkeit, den Offset eines Punktes in einem anderen als dem aktuellen Segment bzw. der aktuellen Gruppe mittels Segmentpräfix zu erhalten.

Beispiele:

```
mov    bx,OFFSET up3
mov    bx,OFFSET dgroup:feld
```

Der Rückgabewert ist immer ein relativer Wert, der der Änderung durch LINK unterworfen ist, wenn das Programm gebunden wird.

5.3.14. TYPE-Operator

Syntax:

```
TYPE <ausdruck>
```

Das Ergebnis dieses Operators ist eine Zahl, die den Typ von <ausdruck> darstellt. Wenn der Ausdruck eine Variable ist, gibt der Operator die Größe des Operanden in Bytes zurück. Ist der Ausdruck eine Marke, wird fuer NEAR der Wert 0FFFFh und fuer FAR 0FFFFh zurückgegeben.

Dieser Rückgabewert kann fuer den PTR-Operator zum spezifizieren des Typs benutzt werden (siehe 2. Beispiel).

Beispiele:

```
mov    ax,TYPE feld
jmp    (TYPE m1) PTR m2
```

5.3.15. .TYPE-Operator

Syntax:

```
.TYPE <ausdruck>
```

Der Operator .TYPE gibt ein Byte zurueck, das den Modus und die Reichweite von <ausdruck> definiert. <ausdruck> ist ungueltig, wenn .TYPE eine Null zurueck gibt.

In der folgenden Tabelle sind die Variablenattribute aufgezeigt, die in den Bitpositionen 0, 1, 5 und 7 verschlüsselt sind:

Bit- position	Bit = 0	Bit = 1
0	nicht programmrelativ	programmrelativ
1	nicht datenrelativ	datenrelativ
5	nicht definiert	definiert
7	Lokal oder PUBLIC	EXTRN

Sind beide, das Reichweitebit (7) und das Definitionsbit (5) Null, dann ist der Ausdruck ungueltig.

Der .TYPE-Operator wird haeufig in bedingten Pseudoperationen verwendet, um ein Argument zu testen und entsprechende Entscheidungen ueber den Programmablauf zu treffen.

Beispiel:

```
x    DB    12
z    EQU   .TYPE x
```

In diesem Beispiel wird z auf den Wert 22h (00100010b) gesetzt. Bit 0 ist nicht gesetzt, da x nicht programmrelativ ist, Bit 1 ist gesetzt, weil x datenrelativ ist. Bit 5 ist gleich 1, weil x definiert ist und Bit 7 muss 0 sein, da x eine lokale Variable ist. Die uebrigen Bits sind nicht gesetzt.

5.3.16. LENGTH-Operator

Syntax:

```
LENGTH <variable>
```

Der Operator LENGTH liefert als Ergebnis die Anzahl BYTE-, WORD-, DWORD-, QWORD- oder TBYTE-Elemente in <variable>. Die Grösse jedes Elementes hängt vom definierten Typ der Variablen ab. Nur fuer Variable, die unter Verwendung des DUP-Operators definiert wurden, ist der Wert grosser als 1. Der Wert ist immer die Zahl, die dem ersten DUP-Operator vorausgeht.

Fuer die folgenden Beispiele werden diese Definitionen angenommen:

```
feld      DW      100 DUP(1)
tabelle   DW      100 DUP(1,10 DUP(?))
```

Beispiele:

```
mov       cx,LENGTH feld
mov       cx,LENGTH tabelle
```

In beiden Beispielen wird der Wert 100 in das Register cx geladen. Im zweiten Beispiel hängt der Rueckgabewert nicht von den geschachtelten DUP-Anweisungen ab!

5.3.17. SIZE-Operator

Syntax:

```
SIZE <variable>
```

Das Ergebnis dieses Operators ist die totale Anzahl Bytes, die dieser Variablen zugewiesen wurden. Das Ergebnis ergibt sich aus dem Wert von LENGTH mal dem Wert von TYPE.

Im Beispiel wird folgende Definition angenommen:

```
feld      DW 100 DUP(1)
```

Beispiel:

```
mov       bx,SIZE feld
```

Es wird der Wert 200 nach bx gebracht.

5.3.18. WIDTH-Operator

Syntax:

```
WIDTH <<recordfieldname>|<record>>
```

*** MASM ***

Der Operator WIDTH gibt die Groesse in Bits eines Recordfeldes oder eines Record an. <recordfeldname> muss der Name eines in einem Record definierten Feldes sein.

Fuer die naechsten Beispiele werden die folgende Recordvereinbarung und -definition angenommen:

```
rtyp   RECORD   feld1:3,feld2:6,feld3:7
rec1   rtyp   <>
```

Beispiele:

```
wid1   =       WIDTH feld1   ; = 3
wid2   =       WIDTH feld2   ; = 6
wid3   =       WIDTH feld3   ; = 7
widrec =       WIDTH rtyp    ; = 16
```

Zur Erinnerung: Der Feldname repraesentiert die Bitposition des Feldes im Record, z. B. feld1 ist gleich 13 (die Groesse von feld2 plus die Groesse von feld3). Aber WIDTH feld1 ist 3.

5.3.19. MASK-Operator

Syntax:

```
MASK <<recordfeldname>|<record>>
```

Das Ergebnis des Operators MASK ist eine Bitmaske. Ein Bit in der Maske enthaelt eine 1, wenn das Bit einem Feldbit entspricht. Alle anderen Bits sind 0.

<recordfeldname> muss der Name eines Feldes, definiert in einem Record, sein.

Im naechsten Beispiel wird die folgende Recordvereinbarung und -definition angenommen:

```
rtyp   RECORD   feld1:3,feld2:6,feld3:7
rec1   rtyp   <>
```

Beispiele:

```
m1     =       MASK feld1   ;E000h (1110000000000000b)
m2     =       MASK feld2   ;1F80h (11111100000000b)
m3     =       MASK feld3   ;007Fh (1111111b)
mrec   =       MASK rtyp    ;0FFFh (111111111111111b)
```

5.4. Bestimmung von Ausdruecken und Rangfolge der Operatoren

Ausdruecke werden in Uebereinstimmung mit den Regeln ueber Vorrang und Reihenfolge der Operatoren ausgewertet. Operationen mit

*** MASM ***

einer hoeheren Prioritaet werden zuerst ausgefuehrt. Operationen mit gleicher Prioritaet werden von links nach rechts abgearbeitet. Die Standardreihenfolge kann durch Klammern veraendert werden. In Klammern eingeschlossene Operationen werden immer vor den benachbarten Operationen ausgefuehrt.

In der folgenden Tabelle werden alle Operatoren in ihrer Rangfolge aufgelistet. Operatoren auf der selben Zeile haben die gleiche Prioritaet.

Prioritaet	Operatoren
(Hoechste)	
1	LENGTH, SIZE, WIDTH, MASK, (), [], <>
2	. (Struktur-Feldname-Operator)
3	: (Segmentpraefix)
4	PTR, OFFSET, SEG, TYPE, THIS
5	HIGH, LOW
6	+, - (Vorzeichen)
7	*, /, MOD, SHL, SHR
8	+, -
9	EQ, NE, LT, LE, GT, GE
10	NOT
11	AND
12	OR, XOR
13	SHORT, .TYPE
(Niedrigste)	

Beispiele:

```

8/4*2           ;= 4
8/(4*2)        ;= 1
8+4*2          ;=16
(8+4)*2        ;=24
8 EQ 4 AND 2 LT 3 ;0000h (falsch)
8 EQ 4 OR 2 LT 3 ;0FFFFh (wahr)

```

5.5. Vorwaertsreferenzen

Obwohl der Assembler Vorwaertsreferenzen auf Marken, Variable, Segmentnamen und andere Symbole erlaubt, koennen sie zu Assemblerfehlern fuehren, wenn sie nicht korrekt verwendet werden.

Eine Vorwaertsreferenz ist jede Verwendung eines Namens, bevor dieser definiert wurde.

Zum Beispiel waere die Marke weiter in dem JMP-Befehl eine Vorwaertsreferenz:

```

        jmp     weiter
        mov     ax,0
        .
        .
        .
weiter:
```

Trifft der Assembler im Pass 1 auf einen undefinierten Namen, nimmt er diesen als eine Vorwaertsreferenz an. Ist nur der Name vorhanden, trifft der Assembler Annahmen ueber Typ und Segmentregister, um Kode oder Daten fuer diese Anweisung zu generieren.

In oben stehendem Beispiel nimmt MASM an, dass weiter eine Marke vom Typ NEAR ist. Er generiert 3 Bytes fuer den Befehlskode.

Der Assembler trifft seine Annahmen entsprechend der Anweisung, die die Vorwaertsreferenz enthaelt. Sind diese Annahmen nicht korrekt, koennen Fehler auftreten. Waere zum Beispiel weiter eine FAR-Marke und keine NEAR-Marke, verursacht die im Pass 1 getroffene Annahme einen Phasenfehler. Denn im Pass 2 wuerden 5 Bytes fuer den Befehlskode dieser JMP-Anweisung generiert, im Pass 1 aber nur 3 Bytes.

Um Fehler mit Vorwaertsreferenzen zu vermeiden, sollten die Operatoren **!**, **PTR** und **SHORT** verwendet werden, wenn die Notwendigkeit besteht, die vom Assembler getroffenen Annahmen zu ueberschreiben. Im folgenden sind die Anwendungsfaelle fuer diese Operatoren aufgelistet.

- Erfolgt eine Vorwaertsreferenz auf eine Variable, relativ zu den Registern ES, SS oder CS, dann sollte der Segmentpraefix zum Spezifizieren des Segmentregisters, des Segments oder der Gruppe der Variablen verwendet werden.

Beispiele:

```

mov     ax,ss:stackoben
inc     data:zeitf11
add     ax,dgroup:1
```

Wuerde hier der Segmentpraefix nicht angegeben, nimmt der Assembler die Variable relativ zum DS-Register an.

- Stellt die Vorwaertsreferenz eine Befehlsmarke in einem

JMP-Befehl dar, dann verwendet man den Operator SHORT, wenn der Befehl weniger als 128 Bytes von der Referenz entfernt ist.

Beispiel:

```
jmp SHORT weiter
```

Wuerde SHORT nicht verwendet, nimmt der Assembler eine Entfernung groesser als 128 Bytes an. Das wuerde keinen Fehler verursachen. Aber der Assembler generiert einen unnoetigen NOP-Befehl.

- Stellt die Vorwaertsreferenz eine Befehlsmarke in einem CALL- oder JMP-Befehl dar, dann sollte der PTR-Operator benutzt werden, um den Typ der Marke festzulegen.

Beispiele:

```
call FAR PTR druck
jmp FAR PTR ende
```

Der Assembler nimmt standardmaessig an, dass die Marke den Typ NEAR hat. Folglich muss der PTR-Operator fuer NEAR-Marken nicht verwendet werden. Hat eine Marke den Typ FAR, muss FAR PTR geschrieben werden. Sonst wird ein Phasenfehler erzeugt.

- Ist eine Vorwaertsreferenz ein Segmentname mit einem Segmentpraefix, sollte die GROUP-Anweisung verwendet werden, um den Segmentnamen mit einem Gruppennamen zu verbinden. Danach ist diesem Gruppennamen mit ASSUME ein Segmentregister zuzuweisen.

Beispiel:

```
dgroup GROUP stack
        ASSUME ss: dgroup

code    SEGMENT
        .
        .
        .
        mov ax, stack
        .
        .
        .
```

Wird die Gruppe nicht mit dem Segmentnamen verbunden, ignoriert der Assembler den Segmentpraefix und benutzt das Standardsegmentregister fuer die Variable. Das ergibt meistens einen Phasenfehler im Pass 2.

5.6. Strenge Typpruefung fuer Speicheroperanden

Der Assembler fuehrt eine strenge Syntaxpruefung fuer alle Befehlsanweisungen durch, einschliesslich der strengen Typpruefung fuer Operanden, die auf einen Speicherplatz Bezug nehmen.

Folglich muss jeder verschiebliche Operand in einem Befehl, der auf einen impliziten Datentyp wirkt, entweder genau diesen Datentyp oder eine explizite Datentypueberschreibung (PTR-Operator) besitzen.

Im folgenden Beispiel wurde die Variable kette fehlerhaft in einem MOV-Befehl verwendet:

```
kette DB "Eine Meldung"
      .
      .
      .
      mov ax,kette[1]
```

Im Ergebnis wird die Fehlermeldung

```
Operand types must match
(Operandentypen muessen angepasst werden)
```

generiert, weil kette den Typ BYTE hat, der Befehl erwartet aber eine Variable vom Typ WORD. Dieser Fehler wird vermieden, wenn der PTR-Operator zum Ueberschreiben des Variablentyps verwendet wird. Der folgende Befehl wird korrekt uebersetzt:

```
mov ax,WORD PTR kette[1]
```

6. Vereinbaren von Globalen

6.1. Einleitung

Die Pseudooperationen zur Vereinbarung von Globalen erlauben es, Marken, Variable und absolute Symbole zu definieren, auf die global zugegriffen werden kann, d. h. sie koennen von allen Moduln in einem Programm angesprochen werden.

Die beiden Pseudooperationen zur Vereinbarung von Globalen sind PUBLIC und EXTRN.

Die Pseudooperation PUBLIC wird verwendet zur Vereinbarung von Eintrittspunkten und zur Umwandlung von lokal definierten Symbolen in globale Symbole, um sie in anderen Moduln verfuegbar zu machen.

Die Pseudooperation EXTRN dient der Vereinbarung einer externen Bezugnahme, d. h. der Name eines globalen Symbols und sein Typ werden in einer Quelldatei verfuegbar gemacht, so dass sie in dieser Datei verwendet werden koennen.

Jedes globale Symbol muss genau eine PUBLIC-Vereinbarung in

einer Quelldatei des Programms haben. Ein globales Symbol kann in beliebig vielen anderen Quelldateien EXTRN-Vereinbarungen haben.

6.2. PUBLIC

Syntax:

```
PUBLIC <name>[,<name>,...]
```

Durch die Pseudooperation PUBLIC werden die Variablen, Marken oder absoluten Symbole, die durch <name> spezifiziert wurden, in allen anderen Moduln des Programms verfuegbar gemacht.

<name> muss der Name einer Variablen, einer Marke oder eines absoluten Symbols sein, definiert innerhalb der aktuellen Quelldatei. Absolute Symbole koennen nur ganze Zahlen oder Zeichenkettenwerte der Laenge 1 oder 2 Bytes sein.

Der Assembler wandelt alle kleinen Buchstaben in grosse, bevor der Name in die Objektdatei uebernommen wird. Die Schalter /ML und /MX koennen in der Befehlszeile von MASM angegeben werden, um die Schreibweise der PUBLIC- und EXTRN-Symbole bei der Uebernahme in die Objektdatei beizubehalten. Siehe dazu auch die Abschnitte 10.3.7. und 10.3.8., in denen diese beiden Schalter beschrieben sind.

Symbole muessen als PUBLIC vereinbart werden, bevor sie fuer den symbolischen Test verwendet werden koennen. In der Beschreibung der Testhilfe SYMDEB ist detailliert beschrieben, wie die Symboldateien mit diesem Programm vorbereitet und verwendet werden.

Beispiel:

```

PUBLIC wahr,status,beginn,loe
wahr      =      0FFFFh
status    DB      1
beginn    LABEL   FAR
loe       PROC    NEAR

```

In diesem Beispiel wird ein absolutes Symbol, eine Variable, eine Marke und eine Prozedur als PUBLIC vereinbart.

6.3. EXTRN

Syntax:

```
EXTRN <name>:<typ>[,<name>:<typ>,...]
```

Die Pseudooperation EXTRN definiert eine externe Bezugnahme mit dem spezifizierten Namen und Typ.

Eine externe Bezugnahme ist eine Variable, Marke oder Symbol,

das mit PUBLIC in einem anderen Modul des Programms vereinbart wurde. <typ> muss gleich dem in der entsprechenden Definition angegebenen Typ sein. Er kann einer der folgenden sein:

- BYTE
- WORD
- DWORD
- QWORD
- TBYTE
- NEAR
- FAR
- ABS

Der Typ ABS ist fuer Symbole, die eine absolute Zahl darstellen.

Die aktuelle Adresse ist bis zum Binden der Objektdatei unbestimmt. Der Assembler trifft deshalb eine Annahme ueber ein Standardsegment fuer den externen Verweis. Diese Annahme ist abhaengig davon, wo die Anweisung EXTRN im Modul steht.

Steht EXTRN innerhalb eines Segments, dann wird der externe Punkt als relativ zu diesem Segment angenommen. Die zugehoerige PUBLIC-Anweisung (in einem anderen Modul) muss sich in einem Segment mit demselben Namen und denselben Attributen befinden.

Steht EXTRN ausserhalb aller Segmente, wird keine Annahme darueber getroffen, zu welchem Segment dieser Punkt relativ ist. Die zugehoerige PUBLIC-Anweisung kann sich in jedem Segment in jedem Modul befinden.

In jedem Fall kann der Segmentpraefix zum Ueberschreiben des Standardsegments fuer die Variable oder Marke benutzt werden.

Beispiel:

```
EXTRN tag:near
EXTRN mon:word,dat:dword
```

6.4. Programmbeispiel

Die folgende Quelldatei zeigt ein Programm, das PUBLIC- und EXTRN-Vereinbarungen zum Zugriff auf Befehlsmarken verwendet. Das Programm besteht aus zwei Modulen, genannt prog und up. Der Modul prog ist der Programminitialisierungsteil. Die Ausfuehrung beginnt an der Befehlsmarke beginn in prog und geht zur Befehlsmarke druck in up ueber. In up wird ein Systemruf verwendet, um Hallo auf den Bildschirm zu bringen. Die Abarbeitung endet mit dem Befehl exit im Modul prog.

Beispiel1:

Hauptprogramm_prog1

```

NAME      prog
PUBLIC   exit
EXTRN    druck:near

stack    SEGMENT word stack 'STACK'
DW       64 DUP(?)
stack    ENDS

data     SEGMENT word public 'DATA'
data     ENDS

code     SEGMENT byte public 'CODE'
ASSUME   cs:code, ds:data

beginn:
mov      ax,data           ;Laden Segmentadresse
mov      dx,ax            ; --> DS
jmp      druck            ;Sprung zu druck im
                           ;anderen Modul

exit:
mov      ah,4Ch           ;Aufruf Programmende
int      21h

code     ENDS
END

```

Untersprogramm_up1

```

NAME      up
PUBLIC   druck
EXTRN    exit:near

data     SEGMENT word public 'DATA'
meld     DB      "Hallo",13,10,"r"
data     ENDS

code     SEGMENT byte public 'DATA'
ASSUME   cs:code, ds:data

druck:
mov      dx,OFFSET meld   ;Laden Adresse Anzeige-
                           ;text
mov      ah,09h           ;Zeichenkettenanzeige-
                           ; funktion
int      21h
jmp      exit             ;zurueck in anderen
                           ;Modul

code     ENDS
END

```

In diesem Beispiel wird das Symbol exit als PUBLIC im Modul prog vereinbart, so dass darauf in anderen Quellmodulen (im Beispiel up) zugegriffen werden kann. Der Modul prog enthaelt auch eine EXTRN-Vereinbarung fuer das Symbol druck. Diese Vereinbarung definiert druck als eine NEAR-Marke. Sie kann unter der Voraus-

setzung, dass sie in einem anderen Quellmodul angelegt und als PUBLIC vereinbart wurde, in prog verwendet werden. Ein jmp-Befehl hat diese Marke als Operand.

Das Symbol druck wird im Modul up als Public vereinbart. Damit kann diese Marke in anderen Moduln angesprochen werden. exit ist als NEAR-Marke definiert. Es wird angenommen, dass sie in einem anderen Modul angelegt und als PUBLIC vereinbart ist.

Bevor dieses Programm abgearbeitet werden kann, muessen die Quelldateien einzeln uebersetzt und dann mittels LINK gebunden werden.

7. Bedingte Pseudooperationen

7.1. Einleitung

Der Makroassembler bietet zwei Typen von bedingten Pseudooperationen an. Die Pseudooperationen fuer die bedingte Uebersetzung testen eine spezifizierte Bedingung und uebersetzen einen Anweisungsblock, wenn die Bedingung wahr ist. Bedingte Fehlerpseudooperationen testen eine spezifizierte Bedingung und generieren einen Fehler, wenn die Bedingung wahr ist.

Beide Arten von bedingten Pseudooperationen testen die Bedingung nur zur Uebersetzungszeit. Sie koennen die Bedingungen nicht zur Abarbeitungszeit testen, weil sie zu dieser Zeit nicht bekannt sind. Es koennen nur solche Ausdruecke verglichen und getestet werden, die waehrend der Uebersetzung als Ergebnis eine Konstante ergeben.

Weil Makros und bedingte Pseudooperationen oft gemeinsam verwendet werden, ist es notwendig, auf das Kapitel 8 zu verweisen, um einige der Beispiele in diesem Kapitel zu verstehen. Bedingte Pseudooperationen werden haeufig mit den speziellen Makrooperatoren verwendet. Sie sind im Abschnitt 8.3. beschrieben.

7.2. Pseudooperationen fuer die bedingte Uebersetzung

Es gibt folgende Pseudooperationen fuer die bedingte Uebersetzung:

- IF
- IFE
- IF1
- IF2
- IFDEF
- IFNDEF
- IFB
- IFNB
- IFIDN
- IFDIF
- ELSE
- ENDIF

Die Pseudooperationen IF, ENDIF und ELSE koennen zum Einschlies-
sen von Anweisungen, die fuer die bedingte Uebersetzung in
Betracht kommen, verwendet werden. Der bedingte Block hat fol-
gende Form:

```

IF
    <anweisungen>
[ ELSE
    <anweisungen>]
ENDIF
    
```

Die dem IF folgenden <anweisungen> koennen alle gueltigen An-
weisungen, einschliesslich andere bedingte Bloecke sein. Die
Pseudooperation ELSE und die zugehoerigen Anweisungen sind wahl-
frei. ENDIF beendet den Block.

Die Anweisungen im bedingten Block werden nur dann uebersetzt,
wenn die bei dem zugehoerigen IF spezifizierte Bedingung er-
fuellt ist. Enthaelte der bedingte Block eine ELSE-Anweisung,
dann werden nur die Anweisungen bis zum ELSE uebersetzt. Die dem
ELSE folgenden Anweisungen werden bei nichterfuellter Bedingung
uebersetzt. Jeder bedingte Block muss mit einer ENDIF-Anweisung
abgeschlossen werden. Zu jedem IF ist hoechstens eine ELSE-
Anweisung erlaubt.

IF-Anweisungen koennen bis zu 255 mal geschachtelt werden. Eine
ELSE-Anweisung wird immer der naechsten vorhergehenden IF-Anwei-
sung zugeordnet, die noch kein ELSE hat.

2.2.1. IF und IFE

Syntax:

```

IF <ausdruck>
IFE <ausdruck>
    
```

Die Pseudooperationen IF und IFE testen den Wert eines Aus-
druckes. Die IF-Anweisung erlaubt die Uebersetzung, wenn der
Wert des Ausdruckes wahr (nicht Null) ist. Die IFE-Anweisung
erlaubt die Uebersetzung, wenn der Wert des Ausdruckes falsch
(Null) ist. Der Ausdruck muss einen absoluten Wert ergeben und
darf keine Vorwaertsreferenzen enthalten.

Beispiel:

```

IF      test
        EXTRN  dump:FAR
        EXTRN  trace:FAR
        EXTRN  breakpoint:FAR
ENDIF
    
```

In diesem Beispiel werden die Variablen innerhalb des Blockes
nur dann als EXTRN vereinbart, wenn das Symbol test den Wert

wahr (nicht Null) ergibt.

7.2.2. IF1 und IF2

Syntax:

```
IF1
IF2
```

Die Pseudooperationen IF1 und IF2 testen den aktuellen Assemblerpass. Die IF1-Anweisung erlaubt die Uebersetzung nur im Pass 1, die IF2-Anweisung nur im Pass 2. Beide Pseudooperationen haben keine Argumente.

Beispiel:

```
IF1
    %OUT Beginn des Pass 1
ELSE
    %OUT Beginn des Pass 2
ENDIF
```

7.2.3. IFDEF und IFNDEF

Syntax:

```
IFDEF <name>
IFNDEF <name>
```

Die Pseudooperationen IFDEF und IFNDEF testen, ob der gegebene <name> definiert worden ist oder nicht. IFDEF erlaubt die Uebersetzung nur, wenn <name> eine Marke, eine Variable oder ein Symbol ist. IFNDEF erlaubt die Uebersetzung, wenn <name> nicht definiert wurde.

<name> kann jeder gueltige Name sein. Es ist zu beachten, ein Name, der eine Vorwaartsreferenz darstellt, ist im Pass 1 undefiniert und im Pass 2 definiert.

Beispiel:

```
IFDEF puffer
    puffer1 DB 10 DUP(?)
ENDIF
```

In diesem Beispiel wird puffer1 nur dann zugewiesen, wenn vorher puffer definiert worden ist. Im folgenden wird eine Moeglichkeit fuer die Verwendung dieses bedingten Blockes gezeigt. puffer wird in der Quelldatei nicht definiert, sondern es wird bei Bedarf beim Aufruf von MASM der Schalter /D<symbol> genutzt. Ist dieser Block beispielsweise in der Quelldatei test.asm enthalten, koennte die Befehlszeile des Assemblers

MASM test /Dpuffer;

heissen. Das Symbol puffer waere damit definiert. Als Ergebnis wuerde durch den bedingten Block der Bereich puffer1 angelegt. Wird puffer1 nicht benoetigt, dann lautet die Befehlszeile

MASM test;

7.2.4. IFB und IFNB

Syntax:

```
IFB <argument>
IFNB <argument>
```

Durch die Pseudooperationen IFB und IFNB wird <argument> getestet. IFB erlaubt die Uebersetzung bei leerem Argument und IFNB bei nichtleerem Argument.

<argument> kann

- ein Name
- eine Zahl
- ein Ausdruck

sein. Die spitzen Klammern (<>) muessen geschrieben werden.

Diese Pseudooperationen werden in Makrodefinitionen verwendet. Sie steuern die bedingte Assemblierung der Anweisungen in Abhaengigkeit davon, ob Parameter im Makroaufruf uebergeben worden sind. In solchen Faellen sollte <argument> einer der in der Pseudooperation MACRO aufgelisteten symbolischen Parameter sein.

Beispiel:

```
pushall MACRO    reg1,reg2,reg3,reg4,reg5,reg6
  IFNB <reg1>    ;;wenn Parameter nicht
                ;;leer
                push reg1    ;;push 1 Register
                pushall reg2,reg3,reg4,reg5,reg6
                ;;und wiederholen
  ENDIF
ENDM

pushall ax,bx,si,ds
pushall ds,es
```

pushall ist ein rekursiver Makro. Er enthaelt den Aufruf von sich selbst solange, bis ein leeres Argument auftritt. Ein Register oder eine Liste von Registern (bestehend aus bis zu sechs Registern) kann an den Makro uebergeben werden.

7.2.5. IFIDN und IFDIF

Syntax:

```
IFIDN <argument1>,<argument2>
IFDIF <argument1>,<argument2>
```

Die Pseudooperationen IFIDN und IFDIF vergleichen <argument1> und <argument2>. IFIDN erlaubt die Uebersetzung bei identischen und IFDIF bei verschiedenen Argumenten.

Identisch heisst, jedes Zeichen von <argument1> ist gleich dem zugehoerigen Zeichen in <argument2>. Die spitzen Klammern (<>) muessen geschrieben werden. Die Argumente sind durch ein Komma (,) voneinander zu trennen.

Diese Pseudooperationen werden in Makrodefinitionen verwendet. Sie steuern die bedingte Assemblierung der Anweisungen in Abhaengigkeit davon, ob Parameter im Makroaufruf uebergeben worden sind. In solchen Faellen sollten die Argumente die in der Pseudooperation MACRO aufgelisteten symbolischen Parameter sein.

Beispiel:

```
divis MACRO   zaehler,nenner
      IFDIF   <nenner>,<0>    ;;wenn nicht Division : 0
      mov    ax,zaehler      ;;Division ax
      mov    bx,nenner      ;;durch bx
      div    bx              ;;Ergebnis in
                          ;; Akkumulator
      ENDIF
      ENDM

divis 6,%test
```

In diesem Makro wird die Pseudooperation IFDIF benutzt, um eine Division durch 0 zu verhindern. Beim Makroaufruf wird der zweite Parameter mit einem Prozentzeichen (%) angegeben, so dass der Wert des Parameters und nicht sein Name ausgewertet wird. Im Abschnitt 8.3.4. wird dieser Operator erklart.

Wurde der Parameter test vorher mit der Anweisung

```
test EQU 0
```

definiert, dann ist die Bedingung erfuehlt. Der Kode in diesem Block wird nicht assembliert. Lautet die Definitionsanweisung

```
test DW 0
```

wird der Fehler 42

```
Constant was expected
(Eine Konstante wird erwartet)
```

generiert, weil der Assembler keine Moeglichkeit hat, den Laufzeitwert der Variablen test zu ermitteln. Bedingte Pseudooperationen koennen nur die zum Uebersetzungszeitpunkt bekannten Konstanten auswerten.

7.3. Bedingte Fehlerpseudooperationen

Bedingte Fehlerpseudooperationen werden zum Testen von Programmen und Pruefen von Uebersetzungsfehlern benutzt. Durch Einfuegen einer bedingten Fehlerpseudooperation an einer Schluesselstelle im Quellcode, werden zum Assemblerzeitpunkt an dieser Stelle Bedingungen getestet (z. B. Grenzbedingungen in Makros).

Im folgenden sind die bedingten Fehlerpseudooperationen und die von ihnen erzeugten Fehler aufgelistet:

Pseudooperation	Nummer und Meldung
.ERR1	87 Forced error - pass1 (Erzwungener Fehler - Pass 1)
.ERR2	88 Forced error - pass2 (Erzwungener Fehler - Pass 2)
.ERR	89 Forced error (Erzwungener Fehler)
.ERRE	90 Forced error - expression equals 0 (Erzwungener Fehler - Ausdruck = 0)
.ERRNZ	91 Forced error - expression not equal 0 (Erzwungener Fehler - Ausdruck ≠ 0)
.ERRNDEF	92 Forced error - symbol not defined (Erzwungener Fehler - Symbol nicht definiert)
.ERRDEF	93 Forced error - symbol defined (Erzwungener Fehler - Symbol definiert)
.ERRB	94 Forced error - string blank (Erzwungener Fehler - Zeichenkette leer)
.ERRNB	95 Forced error - string not blank (Erzwungener Fehler - Zeichenkette nicht leer)
.ERRIDN	96 Forced error - strings identical (Erzwungener Fehler - Zeichenketten identisch)
.ERRDIF	97 Forced error - strings different (Erzwungener Fehler - Zeichenketten verschieden)

Diese durch bedingte Fehlerpseudoperationen generierten schweren Fehler veranlassen den Assembler den Rueckkehrcode 7 zu rueckzugeben und den Objektmodul zu loeschen. Alle bedingten Fehlerpseudoperationen ausser .ERR1 generieren schwere Fehler.

Z.3.1...ERR...ERR1 und ERR2

Syntax:

```
.ERR  
.ERR1  
.ERR2
```

Die Pseudoperationen .ERR, .ERR1 und .ERR2 erzeugen an der Stelle ihres Auftretens in der Quelldatei einen Fehler. Die .ERR-Anweisung generiert unabhaengig vom Pass .ERR1 und .ERR2 nur in ihrem zugehoerigen Pass einen Fehler.

.ERR1 erscheint nur auf dem Bildschirm oder in der Listendatei, wenn mit dem /D-Schalter eine Pass 1 - Liste angefordert wurde. Im Gegensatz zu allen anderen Fehlerpseudoperationen erzeugt diese keinen schwereren Fehler.

Diese Anweisungen koennen innerhalb von bedingten Bloecken verwendet werden, um zu sehen, welche Bloecke erweitert worden sind.

Beispiel:

```
IFDEF dcp  
.  
.  
.  
ELSE  
    IFDEF mutos  
        .  
        .  
        .  
    ELSE  
        .ERR  
    ENDIF  
ENDIF
```

Dieses Beispiel sichert, dass entweder das Symbol dcp oder das Symbol mutos definiert ist. War keines von beiden definiert, wird die innere ELSE-Bedingung uebersetzt und damit eine Fehlermeldung generiert. Da die .ERR-Anweisung benutzt wurde, wird in jedem Pass ein Fehler generiert. Wuerde .ERR2 benutzt, erschiene nur ein schwerer Fehler. Bei der Verwendung von .ERR1 wird nur eine Warnung gegeben.

7.3.2. .ERRE und .ERRNZ

Syntax:

```
.ERRE <ausdruck>
.ERRNZ <ausdruck>
```

Die Pseudooperationen .ERRE und .ERRNZ testen den Wert eines Ausdrucks. .ERRE generiert einen Fehler, wenn der Ausdruck falsch (Null) ist. .ERRNZ erzeugt einen Fehler, wenn der Ausdruck wahr (nicht Null) ist. <ausdruck> muss einen absoluten Wert ergeben und darf keine Vorwaertsreferenz enthalten.

Beispiel:

```
puffer MACRO   anzahl,pname
    .ERRE   anzahl LE 128           ;;Zuweisen Speicher
    pname  DB   anzahl DUP(0)     ;;aber nicht mehr
    ENDM                                         ;;als 128 Bytes

puffer 128,puffer1    ;Datenzuweisung ohne Fehler
puffer 129,puffer2    ;es wird ein Fehler erzeugt
```

In diesem Beispiel wird die Pseudooperation .ERRE verwendet, um die Grenzen eines an den Makro puffer uebergebenen Parameters zu pruefen. Ist anzahl kleiner oder gleich 128, wird der durch die Fehlerpseudooperation getestete Ausdruck wahr (nicht Null). Es wird kein Fehler generiert. Ist anzahl groesser als 128, wird der Ausdruck falsch (Null), es wird ein Fehler erzeugt.

7.3.3. .ERRDEF und .ERRNDEF

Syntax:

```
.ERRDEF <name>
.ERRNDEF <name>
```

Die Pseudooperationen .ERRDEF und .ERRNDEF testen, ob <name> definiert worden ist oder nicht. Durch .ERRDEF wird ein Fehler erzeugt, wenn <name> als Marke, Variable oder Symbol definiert wurde. Wurde <name> bis zu dieser Stelle noch nicht definiert, generiert .ERRNDEF einen Fehler.

<name> als Vorwaertsreferenz wird im 1. Pass als undefiniert und im 2. Pass als definiert betrachtet.

Beispiel:

```
.ERRDEF symbol
IFDEF config1
    .
    .      symbol EQU    0
    .
ENDIF
IFDEF config2
    .
    .      symbol EQU    1
    .
ENDIF
.ERRNDEF symbol
```

In diesem Beispiel sorgt die Pseudooperation .ERRDEF am Anfang des bedingten Blockes dafür, dass symbol vor dem Eintreten in den Block nicht definiert worden ist. Am Ende stellt .ERRNDEF sicher, dass symbol irgendwo innerhalb des Blockes definiert wurde.

7.3.4...ERRB_und_ERRNB

Syntax:

```
.ERRB <zeichenkette>
.ERRNB <zeichenkette>
```

Die Pseudooperationen .ERRB und .ERRNB testen die gegebene Zeichenkette. .ERRB erzeugt bei leerer und .ERRNB bei nicht leerer Zeichenkette einen Fehler.

<zeichenkette> kann

- ein Name
- eine Zahl
- ein Ausdruck

sein. Die spitzen Klammern (<>) müssen geschrieben werden.

Beispiel:

```
beisp  MACRO   param,test
        .ERRB  <param>          ;;Fehler, wenn kein
                                ;;Parameter uebergeben
        .ERRNB <test>          ;;Fehler, wenn mehr
                                ;;als ein Parameter
        .
        .
        ENDM
```

In diesem Beispiel werden die bedingten Fehlerpseudooperationen genutzt, um zu sichern, dass ein und nur ein Parameter an den

Makro uebergeben wird.

.ERRB erzeugt einen Fehler, wenn kein Parameter uebergeben wurde. .ERRNB generiert einen Fehler bei der Uebergabe von mehr als einem Parameter.

7.3.5...ERRIDN und .ERRDIF

Syntax:

```
.ERRIDN <zeichenkette1>,<zeichenkette2>
.ERRDIF <zeichenkette1>,<zeichenkette2>
```

Diese Pseudooperationen pruefen zwei Zeichenketten auf Identitaet. .ERRIDN erzeugt einen Fehler, wenn die Zeichenketten identisch, .ERRDIF, wenn sie verschieden sind.

Die Zeichenketten koennen Namen, Zahlen oder Ausdruecke sein. Zwei Zeichenketten sind identisch, wenn jedes Zeichen aus <zeichenkette1> gleich dem entsprechenden Zeichen aus <zeichenkette2> ist. Bei der Zeichenpruefung werden Gross- und Kleinschreibung beruecksichtigt. Die spitzen Klammern (<>) sind erforderlich.

Beispiel:

```
summe MACRO ad1,ad2,sum
.ERRIDN <ax>,<ad2> ;;Fehler, wenn ad2='ax'
.ERRIDN <AX>,<ad2> ;;Fehler, wenn ad2='AX'
mov ax,ad1 ;;wuerde ueberschrieben,
;;wenn ad2=ax waere

add ax,ad2
mov sum,ax ;;sum muss ein Register
;;oder Speicherplatz
;;sein

ENDM
```

.ERRIDN wird hier verwendet, um das AX-Register gegen die Uebergabe als 2. Parameter zu schuetzen, weil der Makro sonst fehlerhaft arbeiten wuerde. Es ist zu beachten, dass die .ERRIDN-Anweisung zweimal geschrieben wird, um die beiden wahrscheinlichen Schreibweisen fuer das Register zu testen.

8... Makroprogrammierung

8.1. Einleitung

Dieses Kapitel erklart, wie Makros in einer Quelldatei erzeugt und verwendet werden. Es werden die Makropseudooperationen und die speziellen Makrooperatoren besprochen. Da Makros mit bedingten Pseudooperationen eng verwandt sind, ist das Studium des Kapitels 7 zum Verstaendnis einiger Beispiele in diesem Kapitel notwendig.

Die Pseudooperationen fuer die Makroprogrammierung erlauben es, einen benannten Block von Quellenweisungen zu schreiben und dann diesen Namen stellvertretend fuer die Anweisungen in der Quelldatei zu verwenden. Waehrend der Uebersetzung ersetzt MASM jedes Auftreten des Makronamens durch die Anweisungen in der Makrodefinition. Solche Makrodefinitionen koennen ueberall in der Quelldatei und in jeder Anzahl stehen. Der Makroname wird dann an jeder Stelle eingefuegt, an der der Makroblock uebersetzt werden soll. Die Makrodefinition muss immer vor dem ersten Aufruf dieses Makros stehen. Parameter koennen an einen Makro uebergeben werden.

Makros koennen in getrennten Dateien abgelegt sein. Sie werden durch die Pseudooperation INCLUDE fuer das Programm verfuegbar gemacht (siehe dazu den Abschnitt 9.2.).

Oft kann eine Aufgabe sowohl durch eine Prozedur als auch durch einen Makro geloest werden. Beispielsweise realisiert die Prozedur addup aus dem Abschnitt 3.10. das Gleiche, wie der Makro addup im Abschnitt 8.2.1. Makros werden bei jedem Auftreten des Makronamens erweitert. So kann sich durch wiederholten Aufruf die Laenge einer ausfuehrbaren Datei vergroessern. Prozeduren nehmen weniger Platz ein. Durch den Aufwand des Rettens und Wiederherstellens von Adressen und Parametern sind sie langsamer.

8.2. Makro-Pseudooperationen

Makro-Pseudooperationen sind:

Pseudo-operation	Bedeutung
MACRO	Anfang einer Makrodefinition
ENDM	Ende einer Makrodefinition oder eines Wiederholungsblockes
LOCAL	Generieren von Marken innerhalb eines Makros
PURGE	Loeschen von Makrodefinitionen
REPT IRP IRPC	Beginn eines Wiederholungsblockes
EXITM	Vorzeitiges Beenden einer Makroerweiterung oder eines Wiederholungsblockes

Die Pseudooperationen MACRO und ENDM bezeichnen den Anfang und das Ende eines Makroblockes. Durch LOCAL werden Marken definiert, die nur innerhalb eines Makros verwendet werden. PURGE

loescht vorher definierte Makros. Mit EXITM kann ein Makro vorzeitig verlassen werden, bevor alle Anweisungen dieses Blockes erweitert worden sind.

REPT, IRP und IRPC erzeugen aneinander grenzende Bloেকে von sich wiederholenden Anweisungen. Diese Wiederholungsbloেকে werden haeufig innerhalb von Makros eingesetzt. Sie koennen ebenso selbstaendig verwendet werden. Die Anzahl der Wiederholungen kann durch die Angabe einer Zahl gesteuert werden, oder der Block wird fuer jeden Parameter in einer Liste bzw. fuer jedes Zeichen in einer Zeichenkette einmal wiederholt.

8.2.1. MACRO und ENDM

Syntax:

```
<name> MACRO [<dummysparameter>[,<dummysparameter>,...]]  
  <anweisungen>  
ENDM
```

MACRO und ENDM erzeugen einen Makro mit dem Namen <name>, der die gegebenen <anweisungen> enthaelt.

<name> muss ein gueltiger Name sein und darf nur einmal vorkommen. Er wird in der Quelldatei zum Aufruf des Makros benutzt. <dummysparameter> sind symbolische Parameter, die durch die echten beim Makroaufruf uebergebenen Werte durch Eins-zu-Eins-Textsubstitution ersetzt werden. Mehrere Parameter muessen durch Kommas (,) getrennt werden.

<anweisungen> koennen alle gueltigen MASM-Anweisungen, einschliesslich andere Makro-Pseudooperationen sein. Die Anweisungsanzahl ist beliebig. Es koennen beliebig viele symbolische Parameter beliebig oft in diesen Anweisungen verwendet werden.

Ein Makro wird in dem Moment aufgerufen, wenn sein Name in einer Quelldatei erscheint (Makronamen in Kommentaren werden ignoriert). MASM kopiert die Anweisungen der Makrodefinition an die Stelle des Aufrufs. Dabei wird jeder symbolische Parameter in diesen Anweisungen durch den im Aufruf uebergeben aktuellen Wert ersetzt.

Makrodefinitionen koennen geschachtelt werden. Das bedeutet, ein Makro kann innerhalb eines anderen Makros definiert sein. MASM behandelt innere Definitionen solange nicht, bis der aeussere Makro aufgerufen worden ist. Deshalb kann ein innerer Makro nicht aufgerufen werden solange der aeussere Makro nicht mindestens einmal aufgerufen wurde. Makrodefinitionen koennen in beliebiger Tiefe geschachtelt werden. Die Schachtelungstiefe ist nur von der Speichergroesse waehrend der Uebersetzung abhaengig.

Makrodefinitionen koennen Aufrufe anderer Makros beinhalten. Die inneren Makroaufrufe werden wie jeder andere Makroaufruf erweitert, aber nur dann, wenn der aeussere Makro aufgerufen wurde.

*** MASM ***

Makrodefinitionen koennen rekursiv sein, das heisst sie koennen sich selbst aufrufen, wie in dem Beispiel im Abschnitt 7.2.4. gezeigt wurde.

Beispiel:

```
addup  MACRO    ad1,ad2,ad3
        mov     ax,ad1      ;;1. Parameter -> AX
        add     ax,ad2      ;;die naechsten 2 Parameter
        add     ax,ad3      ;;addieren und die Summe in
        ENDM             ;;AX belassen
```

Das vorangehende Beispiel definiert einen Makro mit dem Namen addup. Er verwendet 3 symbolische Parameter zum Addieren von 3 Worten. Ihre Summe wird im Register AX belassen. Die 3 symbolischen Parameter werden beim Aufruf des Makros durch die aktuellen Werte ersetzt.

MASM uebersetzt die Anweisungen in dem Makro nur, wenn er aufgerufen worden ist und nur an der Stelle in der Quelldatei, an der der Makroaufruf steht. Deshalb sind alle Adressen im uebersetzten Kode relativ zum Makroaufruf und nicht zur Makrodefinition. Die Makrodefinition selbst wird nicht uebersetzt, sie erzeugt keinen Kode.

Man muss bei der Verwendung des Wortes MACRO nach den Pseudooperationen TITLE, SUBTTL und NAME vorsichtig sein. Das wuerde den Assembler veranlassen, eine Makrodefinition mit dem Namen TITLE, SUBTTL oder NAME zu beginnen. Mit der Zeile

```
TITLE Macro Datei
```

sollte einer "INCLUDE-Datei" der Titel "Macro Datei" geben werden. Diese Anweisung hat aber zur Folge, dass ein Makro genannt TITLE erzeugt und Datei als symbolischer Parameter angesehen wird. Weil kein zugehoeriges ENDM gefunden wird, generiert MASM einen Fehler.

Um dieses Problem zu vermeiden, sollte man das Wort MACRO anders schreiben, wenn es als Name oder Titel verwendet werden soll, z. B. MAKRO oder _MACRO.

Beachte!

In einem Makro wird jedes Auftreten eines symbolischen Parameters ersetzt, auch wenn dies nicht beabsichtigt war. Wurde zum Beispiel ein Registername, wie AX oder BX, als symbolischer Parameter benutzt, ersetzt MASM diesen Registernamen bei der Makroerweiterung immer durch den uebergebenen Wert. Enthaelt der Makro Anweisungen, die diese Register verwenden, wird der Makro fehlerhaft erweitert.

Beachte:

Makros koennen wiederholt definiert werden. Der urspruengliche Makro ist vorher nicht unbedingt zu loeschen. Die neue Definition ersetzt automatisch die vorhergehende. Wenn ein Makro in sich selbst neu definiert wird, muss gesichert werden, dass zwischen den beiden ENDM-Anweisungen keine weiteren Zeilen stehen. Das folgende Beispiel erzeugt fehlerhaften Kode:

Beispiel:

```
beisp  MACRO
      .
      .
      .
beisp  MACRO
      .
      .
      .
      ENDM
      ;;Kommentare oder Anweisungen sind nicht erlaubt
      ENDM
```

Um den Fehler zu beseitigen, ist die Zeile zwischen den ENDM-Anweisungen zu entfernen.

8.2.2. Makroaufrufe

Syntax:

<name> [<aktueller wert>[,<aktueller wert>,...]]

Ein Makroaufruf veranlasst den Assembler, die Anweisungen des Makros <name> an die Aufrufstelle zu kopieren und die symbolischen Parameter in diesen Anweisungen durch die entsprechenden aktuellen Werte zu ersetzen. <name> muss der Name einer Makrodefinition sein, die vorher in der Quelldatei steht.

<aktueller wert> kann

- jeder Name
- eine Zahl
- ein anderer Wert

sein. Es sind beliebig viele aktuelle Werte moeglich. Sie muessen alle auf eine Zeile passen. Mehrere Werte muessen durch Kommas (,), Tabulatoren oder Leerzeichen voneinander getrennt werden.

MASM ersetzt den ersten symbolischen Parameter durch den ersten aktuellen Wert, den zweiten durch den zweiten usw. Besitzt ein Makroaufruf mehr aktuelle Werte als symbolische Parameter, werden die ueberzaehligten ignoriert. Hat er weniger aktuelle Werte als symbolische Parameter, so wird jeder restliche Parameter

durch eine Null- bzw. Leer-Kette ersetzt. Die Pseudooperationen IFB, IFNB, und .ERRB koennen verwendet werden, um die Makros auf Nullketten zu testen und angemessen zu reagieren. Siehe dazu die Abschnitte 7.2.4. und 7.3.4.

Soll eine Liste von aktuellen Werten als ein einziger aktueller Wert uebergeben werden, muss diese Liste in spitze Klammern (<>) eingeschlossen werden. Die einzelnen Werte in der Liste sind durch Kommas (,) zu trennen.

Beispiele:

```
zuweis 1,2,3,4,5
```

Das erste Beispiel uebergibt 5 numerische Werte an den Makro zuweis.

```
zuweis <1,2,3,4,5>
```

In diesem Beispiel wird nur ein Wert an den Makro zuweis uebergeben. Dieser Wert besteht aus einer Liste von 5 Zahlen.

```
addup bx,2,count
```

Im letzten Beispiel werden 3 Werte an den Makro addup uebergeben. MASM ersetzt die zugehoerigen symbolischen Parameter exakt so, wie die Parameter im Makroaufruf geschrieben sind. Angenommen, addup waere der am Ende des Abschnitts 8.2.1. definierte Makro, dann wuerde der Assembler folgenden Code erweitern:

```
mov ax,bx
add ax,2
add ax,count
```

Im Abschnitt 10.4. ist ein Beispiel gegeben, wie Makros in der Assemblerliste dargestellt werden.

8.2.3. LOCAL

Syntax:

```
LOCAL <dummyname>[,<dummyname>,...]
```

Die Pseudooperation LOCAL erzeugt einen einmal vorkommenden Symbolnamen fuer die Verwendung in Makros. <dummyname> ist ein symbolischer Name, der bei der Makroerweiterung durch einen nur einmal vorkommenden Namen ersetzt wird. Es ist mindestens ein <dummyname> erforderlich. Werden mehrere angegeben, muessen sie durch Kommas (,) getrennt werden. <dummyname> kann in jeder Anweisung innerhalb des Makros verwendet werden.

Bei jeder Makroerweiterung erzeugt MASM einen neuen aktuellen Namen fuer den symbolischen Namen in folgender Form:

??<nummer>

<nummer> ist eine Hexadezimalzahl in den Grenzen von 0000 bis FFFF. Symbole dieses Formats duerfen nicht anderweitig verwendet werden, weil dann Marken oder Symbole mehrfach auftreten koennen. In der Liste erscheinen in der Makrodefinition die symbolischen Namen, aber in jeder Makroerweiterung wird der aktuelle Name eingesetzt.

Die LOCAL-Anweisung findet nur innerhalb von Makros Anwendung. Enthaelt ein Makro Marken oder Symbole und wird er in einer Quelldatei mehr als einmal aufgerufen, entsteht normalerweise ein Fehler. Dieser zeigt an, dass die Marke oder das Symbol mehrfach definiert wurde, weil dieselbe Marke bzw. dasselbe Symbol in jeder Makroerweiterung auftritt. Vermieden wird dies, indem alle innerhalb von Makros verwendeten Marken und Symbole mit der Pseudooperation LOCAL vereinbart werden.

Beachte:

Die Pseudooperation LOCAL kann nur in einer Makrodefinition verwendet werden. Sie muss vor allen anderen Anweisungen in dieser Makrodefinition stehen. Eine Kommentarzeile oder ein Befehl vor LOCAL verursacht eine Warnung.

Beispiel:

```

expo   MACRO   faktor,exponent
LOCAL  wieder,gonull ;;Vereinbaren Symbole
                               ;;fuer Makro
mov    cx,exponent   ;;exponent ist Zaehler
                               ;;fuer Schleife
mov    ax,1          ;;Multiplizieren mit 1
                               ;;das erste Mal
jcxz   gonull        ;;beenden, bei exponent=0
mov    bx,faktor
wieder: mul  bx      ;;Multiplizieren bis Ende
        loop wieder
gonull:
        ENDM

```

In diesem Beispiel definiert die Pseudooperation LOCAL die symbolischen Namen wieder und gonull. Diese Namen werden bei jeder Makroerweiterung durch nur einmal vorkommende Namen ersetzt. Beim ersten Mal erhaelt wieder den Namen ??0000 und gonull wird ??0001 zugewiesen. Beim zweiten Aufruf heisst wieder ??0002 und gonull ??0003 usw.

8.2.4. PURGE

Syntax:

```
PURGE <makroname>[,<makroname>,...]
```

Die Pseudooperation PURGE loescht die aktuelle Definition des Makros mit dem Namen <makroname>. Jeder spaetere Aufruf dieses Makros fuehrt bei der Uebersetzung zu einem Fehler.

Die PURGE-Anweisung wurde zum Loeschen nicht benoetigter Makros aus dem Speicher vorgesehen. Ist <makroname> ein Befehl oder die Mnemonik einer Pseudooperation, dann ist ihre vorherige Bedeutung wieder hergestellt.

Die PURGE-Anweisung wird haeufig im Zusammenhang mit "Makrobibliotheken" benutzt, um nur die Makros aus der Bibliothek auszuwaehlen, die wirklich benoetigt werden. Eine Makrobibliothek ist eine Datei, die Makrodefinitionen enthaelt. Sie wird der Quelldatei durch eine INCLUDE-Anweisung hinzugefuegt. Dann werden mit der PURGE-Anweisung die nicht benoetigten Definitionen entfernt.

Es ist nicht noetig, einen Makro mit PURGE zu loeschen bevor er neu definiert werden soll. Jede neue Definition eines Makros loescht automatisch die vorhergehende. Ein Makro kann sich selbst loeschen, sobald eine PURGE-Anweisung auf der letzten Zeile des Makros steht. Dieser Makro kann dann nur einmal aufgerufen werden!

Beispiele:

1. PURGE addup

Das erste Beispiel loescht den Makro addup.

2. PURGE mak1,mak2,mak9

Im zweiten Beispiel werden die Makros mak1, mak2 und mak9 entfernt.

8.2.5. REPT und ENDM

Syntax:

```
REPT   <ausdruck>
      <anweisungen>
ENDM
```

Die Pseudooperationen REPT und ENDM schliessen einen Block von Anweisungen ein, der sooft wiederholt wird, wie <ausdruck> angibt. Ausdruck muss eine vorzeichenlose 16-Bit-Zahl ergeben. Er darf keine externen oder undefinierten Symbole enthalten. <anweisungen> koennen alle gueltigen Anweisungen sein.

Beispiel:

```

X      =      0
      REPT    10
X      =      X+1
      DB     X
      ENDM

```

Dieses Beispiel wiederholt die Anweisungen = und DB zehnmal. Das Ergebnis sind 10 Datenbytes mit den Werten 1 bis 10.

8.2.6_IRP_und_ENDM

Syntax:

```

IRP <symbolischer name>,[<parameter>[,<parameter>,...]]
    <anweisungen>
ENDM

```

Die Pseudooperationen IRP und ENDM schliessen einen Block von Anweisungen ein, der fuer jeden Parameter in den spitzen Klammern (<>) wiederholt wird. <symbolischer name> ist der Name eines symbolischen Parameters, der durch die aktuellen <parameter> ersetzt wird.

<parameter> kann

- jedes gueltige Symbol
- eine Zeichenkette
- eine Zahl
- eine Zeichenkonstante

sein. Es koennen beliebig viele Parameter angegeben werden. Mehrere Parameter sind durch Kommas (,) voneinander zu trennen. Die spitzen Klammern (<>) um die Parameterliste sind erforderlich. <anweisungen> koennen alle gueltigen Assembleranweisungen sein. <symbolischer name> kann ueberall in diesen Anweisungen geschrieben werden.

Trifft MASM auf eine IRP-Anweisung, legt er fuer jeden Parameter einer durch spitze Klammern (<>) eingeschlossenen Liste eine Kopie der Anweisungen an. Waehrend des Kopierens ersetzt er in den Anweisungen jedesmal <symbolischer name> durch den aktuellen <parameter>. Wird ein Nullparameter in der Liste gefunden, dann wird der symbolische Parameter durch einen Nullwert ersetzt. Bei leerer Parameterliste wird die IRP-Anweisung ignoriert. Es werden keine Anweisungen kopiert.

Beispiel:

```
IRP    x,<0,1,2,3,4,5,6,7,8,9>
      DB      10 DUP(x)
ENDM
```

In diesem Beispiel wird die DB-Anweisung zehnmal wiederholt, dabei werden die Zahlen in der Liste in jeder Wiederholung eingesetzt. Die resultierenden Anweisungen erzeugen 100 Datenbytes mit jeweils zehn Gruppen der Werte 0 bis 9.

Beachte:

Angenommen, die IRP-Anweisung wird innerhalb einer Makrodefinition benutzt und die Parameterliste ist demzufolge ein symbolischer Parameter des Makros. In diesem Fall muss der symbolische Parameter in spitze Klammern eingeschlossen werden. In dem folgenden Makro wird beispielsweise der symbolische Parameter x als Parameterliste fuer die IRP-Anweisung verwendet.

Beispiel:

```
zuweis  MACRO  x
        IRP    y,<x>
        DB      y
        ENDM
ENDM
```

Wird dieser Makro aufgerufen durch

```
zuweis <0,1,2,3,4,5,6,7,8,9>
```

entsteht folgende Makroerweiterung

```
IRP    y,<0,1,2,3,4,5,6,7,8,9>
DB      y
ENDM
```

Der Makro entfernt die Klammern von dem aktuellen Parameter, bevor der symbolische Parameter ersetzt wird. Man muss die spitzen Klammern um die Parameterliste selbst vorsehen.

8.2.7. IRPC und ENDM

Syntax:

```
IRPC    <symbolischer name>,<zeichenkette>
        <anweisungen>
ENDM
```

Diese Pseudooperationen IRPC und ENDM schliessen einen Block von Anweisungen ein, der fuer jedes Zeichen in <zeichenkette> wiederholt wird. <symbolischer name> ist ein symbolischer Parame-

ter, der durch das aktuelle Zeichen in der Zeichenkette ersetzt wird. <zeichenkette> kann jede Kombination von Buchstaben, Ziffern und anderen Zeichen sein. Die Zeichenkette sollte in spitze Klammern eingeschlossen werden, wenn sie Trennzeichen enthaelt. Der symbolische Parameter kann beliebig oft in diesen Anweisungen verwendet werden.

Gelangt MASM an eine IRPC-Anweisung, legt er fuer jedes Zeichen der Kette eine Kopie der Anweisungen ab. Waehrend dieses Vorganges wird jedesmal der symbolische Parameter durch das aktuelle Zeichen ersetzt.

Beispiel:

```
IRPC    x,0123456789
        DB      x+1
ENDM
```

In diesem Beispiel wird die DB-Anweisung zehnmal wiederholt fuer jedes Zeichen in der Kette 0123456789. Die daraus resultierenden Anweisungen erzeugen 10 Datenbytes mit den Werten von 1 bis 10.

8.2.8. EXITM

Syntax:

```
EXITM
```

Die Pseudooperation EXITM teilt dem Assembler mit, dass die Erweiterung des Makros oder Wiederholungsblockes beendet werden soll. Die Uebersetzung wird mit der naechsten Anweisung nach dem Makroaufruf oder dem Wiederholungsblock fortgesetzt. Die EXITM-Anweisung wird haeufig in Verbindung mit der IF-Anweisung benutzt, um die bedingte Erweiterung der letzten Anweisungen in einem Makro oder Wiederholungsblock zu ermoeeglichen.

Beim Auftreten von EXITM verlaesst der Assembler den Makro oder Wiederholungsblock sofort. Alle uebrigen Anweisungen werden nicht mehr verarbeitet. EXITM in einem inneren (geschachtelten) Makro oder Wiederholungsblock bewirkt die Rueckkehr zur Erweiterung des aeusseren Blockes.

Beispiel:

```

zuweis MACRO wieder
X      =      0
REPT   wieder  ;;Wiederholen bis 256 *
      IFE    X-0FFh ;; X = 255 ?
      EXITM  ;;wenn so, dann beenden
      ELSE
      DB     X      ;;andernfalls X zuweisen
      ENDF
X      =      X+1  ;;X erhoehen
ENDM
ENDM

```

Dieses Beispiel definiert einen Makro, der nicht mehr als 255 Datenbytes erzeugt. Der Makro enthaelt eine IFE-Anweisung zur Pruefung des Ausdrucks X-0FFh. Ist der Ausdruck 0 (X = 255), wird die EXITM-Anweisung abgearbeitet und die Erweiterung des Makros beendet.

8.3. Makro-Operatoren

In Makros und bedingten Pseudooperationen koennen folgende spezielle Operatoren verwendet werden:

Operator	Bedeutung
&	Ersetzungsoperator
<>	Literal-Text-Operator
!	Literal-Zeichen-Operator
%	Ausdruck-Operator
;;	Makrokommentar

Diese Operatoren fuehren bei Verwendung in Makrodefinitionen oder bei bedingter Uebersetzung spezielle Steueroperationen aus (z. B. Textsubstitution). Sie sind in den Abschnitten 8.3.1. bis 8.3.5. beschrieben.

8.3.1. Ersetzungsoperator

Syntax:

```

&<symbolischer parameter>
oder
<symbolischer parameter>&

```

Der Ersetzungsoperator (&) zwingt MASM den <symbolischen para-

*** MASM ***

meter> durch seinen zugehoerigen aktuellen Wert zu ersetzen. Dieser Operator wird verwendet, wenn einem symbolischen Parameter unmittelbar andere Zeichen vorausgehen oder folgen, oder wenn der Parameter in einer in Hochkommata eingeschlossenen Zeichenkette auftritt.

Beispiel:

```
errgen MACRO Y,X
error&X DB 'Error &Y - &X'
        ENDM
```

Im obigen Beispiel ersetzt MASM beim Aufruf des Makros errgen die symbolischen Parameter &X und &Y durch die uebergebenen aktuellen Werte. Wird der Makro mit der Anweisung

```
errgen 1,wait
```

aufgerufen, entsteht folgende Erweiterung:

```
errorwait DB 'Error 1 - wait'
```

Beachte:

Bei geschachtelten Makros koennen zusaetzliche Ampersands (&) verwendet werden, um das aktuelle Ersetzen von symbolischen Parametern zu verzoegern. Im Allgemeinen muessen so viele Ampersands eingefuegt werden, wie die Schachtelungstiefe betraegt.

In der folgenden Makrodefinition wird der Ersetzungsoperator beispielsweise zweimal bei Z verwendet. Dies sichert, dass er erst waehrend der Abarbeitung der IRP-Anweisung ersetzt wird:

```
zuweis MACRO X
        IRP Z,<1,2,3>
        X&&Z DB Z
        ENDM
        ENDM
```

In diesem Beispiel wird der Parameter X unmittelbar beim Makroaufruf ersetzt. Der symbolische Parameter Z wird solange nicht ersetzt, bis die IRP-Anweisung abgearbeitet wird. Das bedeutet, der Parameter wird fuer jede Zahl in der IRP-Parameterliste einmal ersetzt.

Der Makro aufgerufen mit

```
zuweis var
```

generiert folgende Anweisungen:

```
var1    DB    1
var2    DB    2
var3    DB    3
```

8.3.2. Literal-Text-Operator

Syntax:

<text>

Der Literal-Text-Operator veranlasst MASM text als ein einziges Literal zu behandeln. Das ist unabhängig davon, ob er Kommas, Leerzeichen oder andere Trennzeichen enthält. Dieser Operator findet oft beim Aufruf von Makros oder in IRP-Anweisungen Verwendung, wenn die Werte in einer Parameterliste als ein einziger Parameter behandelt werden sollen.

Ausserdem zwingt der Literal-Text-Operator MASM dazu, spezielle Zeichen, wie das Semikolon (;) oder das Ampersand (&), nicht in ihrer speziellen Bedeutung, sondern als Zeichen zu behandeln. Beispielsweise wird ein Semikolon in spitzen Klammern <;> als das Zeichen Semikolon und nicht als Einleitung eines Kommentars gedeutet.

MASM beseitigt immer dann ein Paar spitze Klammern, wenn der Parameter in einem Makro verwendet wird. Bei der Anwendung in geschachtelten Makros müssen so viele spitze Klammern gesetzt werden, wie die Schachtelungstiefe beträgt.

8.3.3. Literal-Zeichen-Operator

Syntax:

!<zeichen>

Dieser Operator bewirkt, dass <zeichen> als Literalzeichen vom Assembler behandelt wird. Dieser Operator ist notwendig, wenn Zeichen mit spezieller Bedeutung (z. B. Semikolon (;) oder Ampersand (&)) nicht in dieser Bedeutung, sondern als Zeichen verwendet werden sollen.

8.3.4. Ausdruck-Operator

Syntax:

%<text>

Der Operator % veranlasst den Assembler <text> als Ausdruck zu bewerten. MASM berechnet den Wert des Ausdruckes unter Verwendung der aktuellen Zahlenbasis und ersetzt <text> durch diesen neuen Wert. <text> muss einen gueltigen Ausdruck darstellen.

*** MASM ***

Der Ausdruck-Operator wird in Makroaufrufen verwendet, wo der Programmierer das Ergebnis eines Ausdrucks statt des Ausdrucks uebergeben muss.

Beispiel:

```
      druck  MACRO  meld,num
              IF2   ;;nur im Pass 1
              %OUT  *%meld%num  ;;Anzeigen Meldung und
              *    ;; Zahl auf Bildschirm
              ENDIF
              ENDM

      sym1   EQU    100
      sym2   EQU    200

      druck  <sym1+sym2=>,%(sym1+sym2) ;Makroaufruf
```

In diesem Beispiel uebergibt der Makroaufruf das Textliteral `sym1+sym2=` an den symbolischen Parameter `meld`. Er uebergibt den Wert `300` (das Ergebnis des Ausdrucks `sym1+sym2`) an den symbolischen Parameter `num`. Im Ergebnis zeigt MASM beim Erreichen des Makroaufrufs waehrend der Uebersetzung die Meldung `sym1+sym2=300` auf dem Bildschirm an.

Die Pseudooperation `%OUT`, die diese Meldung auf den Bildschirm bringt, ist im Abschnitt 9.4. beschrieben und die Pseudooperation `IF2` im Abschnitt 7.2.2.

8.3.5. Makro-Kommentar

Syntax:

```
;;<text>
```

Ein Makrokommentar ist jeder Text in einer Makrodefinition, der nicht in die Makroerweiterung uebernommen werden soll. Jeder Text, der auf zwei Semikolons (`;;`) folgt, wird vom Assembler ignoriert. Er erscheint in der Assemblerliste nur einmal in der Makrodefinition.

Der normale Kommentaroperator (`;`) kann in Makros auch verwendet werden. Aber dieser Kommentar wird in der Assemblerliste in die Makroerweiterung mit uebernommen. Ob normaler Kommentar in Makroerweiterungen aufgelistet wird, haengt von der Verwendung der Pseudooperation `.LALL`, `.XALL` und `.SALL` ab (siehe Abschnitt 9.11.).

9. ... Pseudooperationen zur Dateisteuerung

9.1. Einleitung

In diesem Kapitel werden die Pseudooperationen zur Dateisteuerung von MASM beschrieben. Sie ermöglichen die Steuerung von Quell-, Objektcode- oder Listendateien.

Zu dieser Gruppe gehören folgende Pseudooperationen:

Pseudooperation	Bedeutung
INCLUDE	Eine Quelldatei einfügen
.RADIX	Ändern der Standardeingabezahlenbasis
%OUT	Eine Meldung auf dem Bildschirm anzeigen
NAME	Name für die Objektcode-Datei
TITLE	Titelzeile für die Assemblerliste setzen
SUBTTL	Untertitel für die Assemblerliste setzen
PAGE	Seitenlänge und Zeilenbreite für Assemblerliste festlegen
.LIST	Anweisungen in die Assemblerliste aufnehmen
.XLIST	Unterdrücken der Anweisungen in der Assemblerliste
.LFCOND	Auflisten der falschen Bedingungen
.SFCOND	Unterdrücken des Auflistens der falschen Bedingungen
.TFCOND	Umkippen der Listensteuerung falscher Bedingungen
.LALL	Anweisungen, die durch Makroerweiterung entstanden sind, in die Assemblerliste aufnehmen
.SALL	Anweisungen, die durch Makroerweiterung entstanden sind, in der Assemblerliste unterdrücken
.XALL	Kommentare aus der Makroliste ausschließen
.CREF	Symbole in Crossreferenzdatei aufnehmen
.XCREF	Unterdrücken Symbolliste

7.2. INCLUDE

Syntax:

```
INCLUDE <dateiname>
```

Die INCLUDE-Anweisung fuegt Quellkode aus der durch <dateiname> gegebenen Quelldatei in die aktuelle Quelldatei waehrend der Uebersetzung ein. <dateiname> muss der Name einer existierenden Datei sein. Wenn sich die Datei nicht im aktuellen Arbeitslaufwerk befindet, wird ein vollstaendiger oder unvollstaendiger Pfadname angegeben.

MASM sucht die "INCLUDE-Datei" (Quelldatei, die durch <dateiname> spezifiziert wurde) zuerst in den Pfaden, die mit dem /I-Schalter festgelegt wurden. Dann wird das aktuelle Verzeichnis geprueft. Wird die genannte Datei nicht gefunden, gibt der Assembler eine Fehlermeldung aus und haelt an.

Belangt der Assembler an eine INCLUDE-Anweisung, eroeffnet er die spezifizierte Quelldatei und uebersetzt sofort ihre Anweisungen. Nachdem MASM alle Anweisungen gelesen hat, setzt er die Uebersetzung mit der auf die Pseudooperation INCLUDE folgenden Anweisung fort.

Geschachtelte INCLUDE-Anweisungen sind erlaubt. Das heisst eine in einer INCLUDE-Anweisung enthaltene Datei kann wieder eine INCLUDE-Anweisung enthalten. Die aus einer "INCLUDE-Datei" stammenden Anweisungen werden in der Liste mit dem Buchstaben C gekennzeichnet.

Verzeichnisse koennen im Pfadnamen der INCLUDE-Anweisung entweder durch den Schraegstrich (/) oder den inversen Schraegstrich (\) eingeleitet werden.

Es sollte nur der Dateiname, aber kein Pfadname in einer INCLUDE-Anweisung spezifiziert werden, wenn mit dem /I-Schalter ein Suchpfad festgelegt werden soll. Der /I-Schalter ist im Abschnitt 10.3.6. erkluert.

Beispiele:

```
INCLUDE entry           ;Dateiname
INCLUDE b:\include\record ;Pfadname
INCLUDE /include/as/stdio ;Pfadname
INCLUDE localinc\define.inc ;unvollstaendiger Pfadname
```

7.3. RADIX

Syntax:

```
.RADIX <ausdruck>
```

Mit der Pseudooperation `.RADIX` wird die Eingabezahlenbasis fuer Zahlen in der Quelldatei gesetzt. `<ausdruck>` ist eine Zahl in den Grenzen zwischen 2 und 16. Er definiert, ob die Zahlen binar, oktal, dezimal, hexadezimal oder zu einer anderen Basis sind.

Die gebrauchlichsten Zahlenbasen sind:

Basis	Zahlentyp
2	Binar
8	Oktal
10	Dezimal
16	Hexadezimal

`<ausdruck>` wird unabhaengig von der aktuellen Eingabezahlenbasis immer als Dezimalzahl betrachtet. Der Standard fuer die Eingabezahlenbasis ist dezimal.

Beachte!

`.RADIX` hat keine Wirkung auf die Pseudooperationen `DD`, `DQ` oder `DT`. Die im Ausdruck dieser Pseudooperationen eingetragenen Zahlen werden immer als dezimal bewertet, wenn nicht eine spezielle Zahlenbasis an den Wert angehaengt ist.

`.RADIX` hat auch keine Wirkung auf die wahlfreie Spezifikation der Zahlenbasis `B` und `D`, die bei ganzen Zahlen verwendet wird. Tritt der Buchstabe `B` oder `D` am Ende einer ganzen Zahl auf, so wird das immer als Spezifikation einer Zahlenbasis betrachtet, auch wenn die Eingabezahlenbasis 16 ist.

Die Zahl `0ABCD` wird beispielsweise als dezimal interpretiert, wenn die aktuelle Zahlenbasis 16 ist, also als ungueltige Zahl und nicht wie beabsichtigt als Hexadezimalzahl `0ABCD`. Es ist `0ABCDh` zu schreiben, um diese Zahl als hexadezimal zu kennzeichnen. Aehnlich wird `11B` als 11 binar behandelt, eine gueltige Zahl, aber es war `11B` hexadezimal beabsichtigt.

Beispiele:

```
.RADIX 16
.RADIX 2
```

Das erste Beispiel definiert die aktuelle Eingabezahlenbasis hexadezimal, das zweite Beispiel binar.

9.4. %OUT

Syntax:

```
%OUT [<text>]
```

Erreicht der Assembler waehrend der Uebersetzung die %OUT-Anweisung, zeigt er den spezifizierten <text> auf dem Bildschirm an. Diese Pseudooperation gestattet bei langen Uebersetzungen an bestimmten Punkten Meldungen anzuzeigen.

%OUT generiert in beiden Paessen eine Ausgabe. Mit IF1 und IF2 kann die Ausgabe auf den entsprechenden Pass begrenzt werden.

Beispiel:

```
IF1
    %OUT Erster Pass beendet
ENDIF
```

Diese Beispielanweisungen koennten am Ende einer Quelldatei stehen. Die Meldung **Erster Pass beendet** wuerde dann am Ende des ersten Passes angezeigt und im zweiten Pass ignoriert.

9.5. %NAME

Syntax:

```
NAME <modulname>
```

Die Pseudooperation NAME gibt dem aktuellen Modul den Namen <modulname>. Dieser Modulname wird vom Programmverbinder benutzt, wenn Fehlermeldungen angezeigt werden.

<modulname> kann jede Kombination von Buchstaben und Ziffern sein. Die Laenge des Namens ist beliebig, aber es werden nur die ersten sechs Zeichen verwendet. Der Name darf nur einmal vorkommen und kein reserviertes Wort sein.

Wurde keine NAME-Anweisung verwendet, bildet der Assembler einen Standardmodulnamen aus den ersten sechs Zeichen des in der TITLE-Anweisung angegebenen Textes. Wurde auch keine TITLE-Anweisung gefunden, so ist der Standardname A.

Beispiel:

```
NAME Grafik
```

Dieses Beispiel setzt den Modulnamen auf Grafik.

2.6. TITLE

Syntax:

```
TITLE <text>
```

Die Pseudooperation TITLE spezifiziert die Titelzeile fuer die Assemblerliste. Sie wird auf der 1. Zeile jeder Seite ausgegeben. Als <text> ist jede Zeichenkombination bis zu einer Laenge von 60 Zeichen erlaubt.

Je Modul darf nur eine TITLE-Anweisung angegeben werden. Die ersten 6 vom Leerzeichen verschiedenen Zeichen werden als Modulname verwendet, wenn der Modul keine NAME-Anweisung enthaelt.

Beispiel:

```
TITLE Grafik - Erstes Programm
```

Dieses Beispiel spezifiziert "Grafik - Erstes Programm" als Titelzeile. Wenn der Modul keine NAME-Anweisung enthaelt, dann heisst der Modul Grafik (die ersten 6 Zeichen der Titelzeile).

2.7. SUBTTL

Syntax:

```
SUBTTL [<text>]
```

Die Pseudooperation SUBTTL spezifiziert einen Untertitel fuer die Liste. Diese Zeile wird auf jeder Seite unmittelbar nach der Titelzeile ausgegeben. Der <text> kann jede Zeichenkombination bis zu einer Laenge von 60 Zeichen sein. Ist kein Text angegeben, bleibt die Zeile leer.

Es koennen beliebig viele SUBTTL-Anweisungen in einem Programm angegeben werden. Eine neue SUBTTL-Anweisung ersetzt den Text der vorangegangenen.

Beispiel:

```
SUBTTL Unterprogramm Kreis
```

Dieses Beispiel erzeugt den Untertitel "Unterprogramm Kreis".

```
SUBTTL
```

Hier wird als Untertitel eine leere Zeile generiert.

2.8. PAGE

Syntax:

```
PAGE <laenge>[,<breite>]  
PAGE +  
PAGE
```

Mittels PAGE kann die Seitenlaenge und die Zeilenbreite fuer die Assemblerliste festgelegt werden. Man kann den Abschnitt erhoehen und die Nummer des Abschnitts entsprechend anpassen oder einen Seitenwechsel erzwingen.

Wurden beide Parameter - <laenge> und <breite> - spezifiziert, wird die maximale Zeilenanzahl pro Seite auf <laenge> und die maximale Zeichenanzahl pro Zeile auf <breite> gesetzt. Die Zeilenanzahl kann sich in den Grenzen von 10 bis 255 und die Zeichenanzahl in den Grenzen von 60 bis 132 bewegen. Als Standard nimmt MASM fuer die Zeilenanzahl 50 und fuer die Zeichenanzahl 80 an. Wird nur die Breite, aber nicht die Laenge spezifiziert, muss vor Breite unbedingt ein Komma (,) geschrieben werden.

Das Zeichen Plus (+) nach PAGE bewirkt, dass die Abschnittsnummer um 1 erhoehrt und die Seitennummer auf 1 zurueckgesetzt wird. Die Seitennummern der Assemblerliste haben folgende Form:

<abschnitt>-<seitennummer>

Dabei ist <abschnitt> die Abschnittsnummer innerhalb eines Moduls und <seitennummer> ist die Seitennummer innerhalb des Abschnitts. Standardmaessig wird mit 1-1 begonnen.

PAGE ohne Argumente bewirkt einen Vorschub auf die neue Seite und die Ausgabe der Titel- und Untertitelzeile.

Beispiele:

1. PAGE

Es wird ein Seitenvorschub erzeugt.

2. PAGE 58,60

Die maximale Zeilenanzahl wird auf 58, die maximale Zeichenanzahl auf 60 gesetzt.

3. PAGE ,132

Ab jetzt ist die maximale Zeichenanzahl 132. Die aktuelle Zeilenanzahl (entweder der Standard von 50 oder ein vorher gesetzter Wert) bleibt unveraendert erhalten.

4. PAGE +

Hier wird die Abschnittsnummer erhoehrt und die Seitennummer auf

1 gesetzt. War beispielsweise die Seitennummer vorher 3-6, so erhaelt die naechste Seite die Nummer 4-1.

7.9. LIST und XLIST

Syntax:

```
.LIST  
.XLIST
```

Mit den Pseudooperationen .LIST und .XLIST wird gesteuert, welche Quellzeilen in die Liste uebernommen werden. .XLIST unterdrueckt das Auflisten der nachfolgenden Quellzeilen. .LIST hebt die Wirkung von .XLIST wieder auf. Diese Pseudooperationen werden meistens paarweise verwendet, um zu verhindern, dass ein bestimmter Abschnitt einer Quelldatei in die Liste aufgenommen wird.

Die Pseudooperation .XLIST setzt alle anderen Listenpseudooperationen ausser Kraft (ausser .LIST).

Beispiel:

```
.XLIST      ;ab hier werden die Zeilen nicht in die  
            ;Liste uebernommen  
.  
.  
.  
.LIST      ;die Zeilen werden ab jetzt wieder in  
            ;die Liste uebernommen  
.  
.  
.
```

7.10. SFCOND, LFCOND und TFCOND

Syntax:

```
.SFCOND  
.LFCOND  
.TFCOND
```

Die Pseudooperationen .SFCOND und .LFCOND bestimmen, ob falsche bedingte Bloecke aufgelistet werden. .SFCOND unterdrueckt das Auflisten aller nachfolgenden falschen bedingten Bloecke. Die Anweisung .LFCOND laesst das Listen dieser Bloecke wieder zu. Aehnlich wie .LIST und .XLIST koennen diese Pseudooperationen benutzt werden, um das Auflisten von falschen bedingten Bloecken in Programmabschnitten zu unterdruecken.

.TFCOND wirkt in Verbindung mit dem /X-Schalter des Assemblers. Bei gegebenem /X-Schalter in der MASM-Befehlszeile setzt .TFCOND den Standard auf Listen der falschen bedingten Bloecke. Ist der /X-Schalter nicht angegeben, dann bewirkt .TFCOND das Unterdruecken der falschen bedingten Bloecke. Jedesmal, wenn ein

neues .TFCOND im Quellcode auftritt, wird das Listen der falschen bedingten Bloecke umgeschaltet. Es wird eingeschaltet, wenn es vorher aus war und umgekehrt.

.TFCOND ist unabh angig von .LFCOND und .SFCOND.

Beispiel:

```

test1  DB      0      ;Symbol ist definiert --->
                                ;alle Bedingungen sind falsch

                                ;/X nicht verwendet /X verwendet

.SFCOND
IFNDEF test1                ;nicht gelistet      nicht gelistet
test2  DB      128
ENDIF

.LFCOND
IFNDEF test1                ;aufgelistet      aufgelistet
test2  DB      128
ENDIF

.TFCOND
IFNDEF test1                ;aufgelistet      nicht gelistet
test2  DB      128
ENDIF

.TFCOND
IFNDEF test1                ;nicht gelistet      aufgelistet
test2  DB      128
ENDIF

```

Das Auflisten der letzten beiden Bedingungsbl ocke kehrt sich um, wenn der /X-Schalter verwendet wird.

9.11.1.1. .LALL, .XALL und .SALL

Syntax:

```

.LALL
.XALL
.SALL

```

Die Pseudooperationen .LALL, .XALL und .SALL steuern das Auflisten der Anweisungen von Makros, die in die Quelldatei erweitert wurden. Die Makrodefinition wird immer vollst andig aufgelistet, aber die Makroerweiterung nur bei entsprechend gesetzter Pseudooperation.

.LALL veranlasst den Assembler, alle Quellenweisungen in einem Makro aufzulisten, einschliesslich der Kommentare, denen ein einfaches Semikolon (;) vorausgeht. Ausgeschlossen werden die Kommentare, die mit einem doppelten Semikolon (;;) beginnen.

.XALL listet nur die Kode oder Daten generierenden Anweisungen.

Kommentare werden ignoriert.

.SALL unterdrueckt das Listen aller Makroerweiterungen. Das heisst, in der Quelliste erscheint nur die Makroaufrufzeile, nicht die Zeilen, die durch den Aufruf generiert werden.

Im nachfolgenden Beispiel wird angenommen, dass der folgende Makro am Anfang der Quelldatei definiert worden ist:

```
MACRO test
;Makrokommentarzeile
;normale Kommentarzeile
    IF2
    ASSUME cs:code ;kein Kode oder Daten
    DW 20 DUP(?) ;kein Kode oder Daten
    mov ax,bx ;generiert Daten
    ENDIF ;generiert Code
ENDM ;kein Kode oder Daten
```

Angenommen, dieser Makro wird in einer Quelldatei einmal mit jeder dieser Pseudooperationen aufgerufen:

```
.LALL test ;Aufruf mit .LALL
.XALL test ;Aufruf mit .XALL
.SALL test ;Aufruf mit .SALL
```

Beispiel:

```
.LALL
test
1 ;normale Kommentarzeile
1 IF2 ;Kein Kode oder
;Daten
1 ASSUME cs:code ;Kein Kode oder
;Daten
0005 0014[ DW 20 DUP(?) ;generiert Daten
???? 1
] 1
002D 8B C3 1 mov ax,bx ;generiert Kode
1 ENDIF
.XALL
test
002F 0014[ 1 DW 20 DUP(?) ;generiert Daten
0057 8B C3 1 mov ax,bx ;generiert Kode
.SALL
test
```

Es ist zu beachten, dass die Makrokommentarzeile in keiner Liste der Makroerweiterung erscheint. Normale Kommentare werden nur bei Verwendung von .LALL aufgelistet.

9.12. .CREF und .XCREF

Syntax:

```
.CREF
.XCREF [<name>[,<name>,...]]
```

Die Pseudooperationen .CREF und .XCREF steuern das Generieren der Crossreferenz fuer die Makroassembler-Crossreferenzdatei. .XCREF unterdrueckt das Generieren der Crossreferenz fuer Marken, Variable und Symbole. Wenn .CREF auftritt, wird das Generieren fortgesetzt.

Ist bei .XCREF <name> angegeben, dann wird die Crossreferenz nur fuer diese Marken, Variablen oder Symbole unterdrueckt. Alle anderen Namen werden beruecksichtigt. Die genannten Marken, Variablen oder Symbole werden in der Symboltabelle der Assemblerliste uebergangen. Wenn zwei oder mehr Namen angegeben sind, muessen sie durch Kommas (,) voneinander getrennt werden.

Beispiele:

```
.XCREF                ;Unterdruecken der Crossreferenz
.                    ;der Symbole in diesem Block
.
.
.CREF                 ;Symbole dieses Blockes wieder
.                    ;in die Symboltabelle aufnehmen
.
.
.XCREF test1,test2   ;in diesem Block fuer test1 und
.                    ;test2 keine Crossreferenz
.                    ;erzeugen
.
```

10.Aberbeiten des Makroassemblers

10.1. Einleitung

Der Makroassembler uebersetzt Assembler-Quelldateien und erzeugt Objektdateien, die unter dem Betriebssystem DCP gebunden und ausgefuehrt werden koennen.

Dieses Kapitel erkluert, wie MASM benutzt wird und beschreibt das Format der durch MASM erzeugten Assemblerliste.

10.2. Starten und Verwenden von MASM

Die Abschnitte 10.2.1. und 10.2.2. erklaren, wie MASM zum Assemblieren einer Programmdatei gestartet und verwendet wird.

Dazu gibt es zwei verschiedene Methoden:

- durch Beantworten einer Reihe von Eingabeaufforderungen
- oder durch eine DCP-Befehlszeile.

Wenn MASM gestartet ist, werden entweder die spezifizierten Dateien oder die Eingabeaufforderungen fuer zusaetzliche Dateien abgearbeitet.

MASM kann jederzeit durch Druucken von <CTRL>+<C> abgebrochen werden.

10.2.1. Aufrufen des Assemblers mit Hilfe von Eingabeaufforderungen

Um den Assembler zu starten kann man direkt MASM eingeben. Folgende Schritte sind notwendig:

1. Eingeben

MASM

und druecken <ENTER> in der DCP-Befehlsebene. MASM zeigt darauf folgende Eingabeaufforderung an:

Source filename [.ASM]:

2. Es ist der Name der zu uebersetzenden Datei einzugeben, einschliesslich Laufwerk und Pfad, wenn die Datei sich nicht im aktuellen Verzeichnis befindet. Anschliessend ist <ENTER> zu betaetigen. Wenn keine Dateierweiterung angegeben ist, ergaenzt der Assembler .ASM.

Der Assembler verlangt einen Quelldateinamen. Man kann nicht nur <ENTER> eingeben, wie das bei anderen Eingabeaufforderungen der Fall ist.

Als naechstes wird diese Eingabeaufforderung angezeigt:

Object filename [source.OBJ]:

3. Es ist zu beachten, dass source der Name der spezifizierten Quelldatei ist. Es ist der Name fuer den Objektcode und <ENTER> einzugeben. War keine Dateierweiterung angegeben, nimmt der Assembler .OBJ als Standard. Wird der Standarddateiname gewuenscht (= Name der Quelldatei), ist kein Dateiname, sondern nur <ENTER> einzugeben.

Als naechstes erscheint die folgende Eingabeaufforderung:

Source listing [NUL.LST]:

4. Wenn der Assembler eine Liste erzeugen soll, muss hier der Name fuer die Listdatei und <ENTER> eingegeben werden. Falls keine Dateierweiterung angegeben wird, nimmt der

***** MASM *****

Assembler .LST als Standard an. Wird keine Assemblerliste gewünscht, ist nur <ENTER> einzugeben.

Danach wird gefragt:

Cross-reference [NUL.CRF]:

5. Soll der Assembler eine Crossreferenzdatei erzeugen, ist der Name fuer diese Datei und <ENTER> einzugeben. Der Standard fuer die Dateierweiterung ist .CRF. Wird nur <ENTER> betaetigt, wird keine Crossreferenzdatei erzeugt.

Dann uebersetzt MASM die Quelldatei.

Am Ende jeder Eingabezeile koennen ein oder mehrere wahlfreie Schalter spezifiziert werden. Jedem Schalter muss ein Schraegstrich (/) oder ein Bindestrich (-) vorangehen. Die Schalter sind im Abschnitt 10.3. beschrieben.

Fuer jede sich nicht im aktuellen Verzeichnis befindende Datei muss der entsprechende Pfadname angegeben werden.

An jeder Eingabeaufforderung kann der Rest der Dateinamen im Befehlszeilenformat eingegeben werden. Zum Beispiel kann man fuer alle restlichen Eingabeaufforderungen die Standardantworten auswaehlen, in dem man ein Semikolon (;) nach der Eingabe oder Kommas (,) angibt, um die einzelnen Dateien kenntlich zu machen. Erkennt MASM ein Semikolon, arbeitet er die restlichen Eingabeaufforderungen ohne Anzeige ab und waehlt die Standardantworten aus.

Beispiele:

1. MASM

```
Source filename [.ASM]: prog
Object filename [.OBJ]: b:prog
Source listing [NUL.LST]: PRN /D
Cross-reference [NUL.CRF]: b:\cref\prog
```

Dieses Beispiel weist MASM an, die Quelldatei prog.asm vom aktuellen Laufwerk zu assemblieren und den Objektcode prog.obj auf das Laufwerk B in das aktuelle Verzeichnis zu schreiben. Der Geraetenname und der Schalter /D nach der Eingabeaufforderung Source listing besagt, dass eine Assemblerliste (einschliesslich einer Pass 1 - Liste) auf den Drucker ausgegeben wird. Der /D-Schalter ist im Abschnitt 10.3.1. beschrieben. MASM gibt die Crossreferenzdaten in die Datei prog.crf in das Verzeichnis \cref auf das Laufwerk B aus.

2. MASM

```
Source filename [.ASM]: prog
Object filename [.OBJ]: f123;
```

In diesem Beispiel uebersetzt MASM die Quelldatei prog.asm und schreibt den Objektkode in die Datei f123.obj. Das Semikolon nach dem Objektdateinamen besagt, dass fuer die restlichen Eingabeaufforderungen die Standarddateinamen auszuwaehlen sind. Das bedeutet, der Assembler erzeugt weder eine Assemblerliste noch eine Crossreferenz.

10.2.2. Aufrufen des Assemblers mit Befehlszeile

Man kann eine Programmquelldatei uebersetzen durch die Eingabe des MASM-Befehls und den Namen der Dateien, die zu verarbeiten sind. Die Befehlszeile hat folgende Form:

```
MASM <quelldatei>[, [<objektdatei>] [, [<listdatei>]
  [, [<crossreferenzdatei>]]] [schalter] [;]
```

<quelldatei> muss der Name der zu assemblierenden Datei sein. Wurde keine Dateierweiterung angegeben, ergaenzt MASM .ASM. <schalter> kann eine Kombination von MASM-Schaltern sein (siehe Abschnitt 10.3.). Schalter koennen an beliebiger Stelle in der Befehlszeile stehen.

<objektdatei> ist wahlfrei. Es ist der Name, den die Objekt-kodatei erhalten soll. Ist kein Name angegeben worden, verwendet MASM den Quelldateinamen mit der Dateierweiterung .OBJ.

<listdatei> ist ebenfalls wahlfrei und stellt den Namen der Datei fuer die Assemblerliste dar. War kein Name eingegeben, so wird diese Liste unterdrueckt. Die Assemblerliste enthaelt den uebersetzten Kode fuer jede Quellenweisung sowie die Namen und Typen der Symbole, die in dem Programm definiert sind. Wurde keine Dateierweiterung angegeben, traegt MASM .LST ein.

<crossreferenzdatei> ist der Name, den die Crossreferenzausgabe erhalten soll. Er kann ebenfalls weggelassen werden. Falls diese Datei erzeugt wurde, kann sie mit dem Programm CREF verarbeitet werden. Dieses Programm erzeugt eine Crossreferenzliste der Symbole des Programms fuer den Programmtest. Der Standard fuer die Dateierweiterung ist .CRF.

Man kann das Semikolon (;) in der Befehlszeile verwenden, um fuer die restlichen Dateinamen den Standard auszuwaehlen. Standard ist:

```
Uebersetzen Quelldatei
Ausgabe Objektdatei
Unterdruecken Assemblerliste
Unterdruecken Crossreferenz
```

Ein Semikolon nach dem Quelldateinamen bedeutet, dass der Standard-Objektkodename verwendet und weder Assemblerliste noch Crossreferenz erzeugt wird. Ein Semikolon nach dem Objektdateinamen unterdrueckt die Liste und die Crossreferenz. Ein Semikolon nach dem Listdateinamen unterdrueckt nur die Crossreferenz.

Alle waehrend der Uebersetzung erzeugten Dateien werden auf das aktuelle Laufwerk in das aktuelle Verzeichnis geschrieben, falls nichts anderes fuer die einzelnen Dateien spezifiziert ist. Es muss getrennt fuer jede Datei eine anderes Laufwerk bzw. ein Pfad spezifiziert werden, wenn diese Datei nicht in das aktuelle Verzeichnis gehen soll. Ebenso kann ein Geraetenname an die Stelle des Dateinamens geschrieben werden, z. B.

NUL - keine Datei
PRN - Drucker.

Bemerkung:

Wird kein Semikolon verwendet, sind alle Kommas in der Befehlszeile erforderlich. Sind nicht alle Kommas geschrieben worden, dann werden die restlichen Eingaben wie oben beschrieben durch Eingabeaufforderungen abgefragt. Wird fuer einen Dateinamen der Standard gewünscht, fuer einen nachfolgenden soll aber keine Eingabe erfolgen, so sind zwei aufeinanderfolgende Kommas zu schreiben (,,). Leerzeichen in einer Befehlszeile sind wahlfrei.

Ein fehlerhaft eingegebener Dateiname fuehrt zu einer Fehlermeldung, und MASM wiederholt die Eingabeaufforderung in der Art, wie sie im vorigen Abschnitt beschrieben ist.

Beispiele:

1. MASM prog.asm, prog.obj, prog.lst, prog.crf

Dieses Beispiel ist aquivalent zu:

2. MASM prog,,;

Die Quelldatei prog.asm wird assembliert und in prog.obj der Objektcode geschrieben. Ausserdem wird eine Assemblerliste unter dem Namen prog.lst und eine Crossreferenzdatei prog.crf erzeugt.

3. MASM startup,,stest;

Die Quelldatei startup.asm wird assembliert und der Objektcode in die Datei mit dem Standardnamen startup.obj geschrieben. Ausserdem wird eine Assemblerliste mit dem Namen stest.lst erzeugt und eine Crossreferenzdatei durch die Angabe des Semikolons unterdrueckt.

4. MASM B:\src\build;

In diesem Beispiel wird MASM angewiesen, eine Quelldatei build.asm aus dem Verzeichnis \src auf dem Laufwerk B zu assemblieren. Das Semikolon bewirkt, dass eine Objektdatei mit dem Standardnamen build.obj in das aktuelle Verzeichnis geschrieben wird, aber es verhindert das Erstellen der Assemblerliste und der Crossreferenzdatei. Man beachte, dass die Objektdatei auf das aktuelle Laufwerk, nicht auf das fuer die Quelldatei spezi-

fizierte kommt.

10.3. Verwenden von MASM-Schaltern

Die MASM-Schalter steuern die Arbeit des Assemblers und das Format der Ausgabedateien wird generiert. MASM hat folgende Schalter:

Schalter	Bedeutung
/A	Segmente in alphabetischer Reihenfolge ordnen
/S	Segmente in der Quellcodereihenfolge schreiben
/B<zahl>	Puffergrösse setzen
/C	Crossreferenzdatei spezifizieren
/L	Assemblerliste spezifizieren
/D	Pass 1-Liste erzeugen
/D<symbol>	Assemblersymbol definieren
/I<pfad>	Suchpfad fuer Include-Dateien setzen
/ML	Gross- und Kleinschreibung bei Namen wird als verschieden betrachtet
/MX	Gross- und Kleinschreibung bei EXTRN- und PUBLIC-Namen wird als verschieden betrachtet
/MU	Namen in Grossbuchstaben wandeln
/N	Tabellen in der Listdatei unterdruecken
/P	auf unzuulaessigen Kode pruefen
/R	Kode fuer Gleitkommaprozessor erzeugen
/E	Kode fuer Gleitkommaemulator erzeugen
/T	Meldungen bei erfolgreicher Uebersetzung unterdruecken
/V	eine Extrastatistik auf dem Bildschirm anzeigen
/X	Auch falsche Bedingungen in die Liste aufnehmen
/Z	Fehlerzeilen anzeigen

Die Schalter koennen irgendwo in der Befehlszeile des MASM stehen. Ein Schalter wirkt auf alle Dateien in der Befehlszeile, auch wenn er am Ende der Zeile eingetragen ist.

Schalter werden durch den Schraegstrich (/) oder den Bindestrich (-) und entweder durch kleine oder grosse Buchstaben gekennzeichnet. Beispielsweise sind folgende Schreibweisen aquivalent:

```
/a
/A
-a
-A
```

Mehrere Schalter sind durch Leerzeichen voneinander zu trennen.

Bemerkung:

Bindestriche sollten nicht in Quelldateinamen verwendet werden. Obwohl der Bindestrich fuer DCP-Dateinamen ein erlaubtes Zeichen ist, bewertet der Assembler diesen als Beginn eines Schalters. Zum Beispiel wird der Dateiname prog-c vom Assembler als Dateiname prog mit nachfolgendem Schalter -c interpretiert. Das Ergebnis ist eine Fehlermeldung.

10.3.1. Segmente in alphabetischer Reihenfolge schreiben

Syntax:

```
/A
```

Dieser Schalter weist die Anordnung der uebersetzten Segmente in alphabetischer Reihenfolge an. Wird dieser Schalter weggelassen, kopiert MASM die Segmente in der Reihenfolge in die Objektkodatei, wie sie in der Quelldatei auftreten. Diese Information wird an den Programmverbinder uebergeben. Der Schalter hat keine Auswirkungen auf das Aussehen der Assemblerliste.

Beispiel:

```
MASM prog /A
```

Dieses Beispiel erzeugt eine Objektdatetei, in der die Segmente in alphabetischer Reihenfolge angeordnet sind. Das heisst, wenn die Quelldatei prog.asm Segmente mit den Klassentypen 'DATA', 'CODE' und 'STACK' enthaelt, wird im Objektkode eine Information ueber folgende Segmentreihenfolge abgelegt: 'CODE', 'DATA', 'STACK'.

Auf die Bedeutung der Segmentreihenfolge und der Klassentypen wird im Einzelnen in der Beschreibung des Programmverbinders LINK und im Abschnitt 3.4.3. in dieser Dokumentation eingegangen.

10.3.2. Segmente in der Quellkodereihenfolge schreiben

Syntax:

/S

Der /S-Schalter veranlasst den Assembler, die Segmente in derselben Reihenfolge in die Objektdatei zu schreiben, wie sie in der Quelldatei erscheinen. Das ist die Standardreihenfolge.

10.3.3. Setzen Dateipuffergrösse

Syntax:

/B<zahl>

Der /B-Schalter weist den Assembler an, die Dateipuffergrösse fuer die Quelldatei zu aendern. <zahl> ist die Anzahl von 1024 Byte - (1k Byte -) Speicherblocken, die als Puffer zugewiesen werden koennen. Die Puffergrösse kann in den Grenzen von 1 bis 63 k (nicht 64 k!) Byte ausgewaehlt werden. Die Standardpuffergrösse ist 32 k Byte.

Ein Puffer, groesser als die Quelldatei, ermoglicht die vollstaendige Uebersetzung im Speicher und damit eine Vergrößerung der Uebersetzungsgeschwindigkeit.

Wenn fuer die gewuenschte Puffergrösse der Platz nicht ausreicht, weil der Speicher des Computers zu klein ist oder weil sich zu viele residente Programme im Speicher befinden, wird eine Fehlermeldung ueber ungenuegenden Speicherplatz angezeigt. Nach Reduzierung der Puffergrösse kann erneut versucht werden, das Programm zu uebersetzen.

Beispiele:

1. prog,, /B16;

Das Beispiel vermindert die Puffergrösse auf 16 k Byte.

2. MASM,, /B63;

Im Beispiel wird die Puffergrösse auf 63 k Byte vergrößerert.

10.3.4. Erzeugen einer Pass 1 - Liste

Syntax:

/D

Der /D-Schalter bewirkt das Hinzufuegen einer Pass 1 - Liste an

die Assemblerliste, um das Ergebnis beider Assemblerpaesse zu sehen. Diese Pass 1 - Liste ist beim Suchen von Phasenfehlern nuetzlich. Phasenfehler entstehen, wenn der Assembler im Pass 1 Annahmen ueber das Programm trifft, die sich im Pass 2 nicht bestaetigen.

Pass 1 - Fehler werden wie normale Fehler in der Liste ausgegeben.

/D bewirkt nur dann eine Pass 1 - Liste, wenn auch eine Assemblerliste erstellt wird. Fehlermeldungen werden fuer beide Paesse angezeigt, auch wenn keine Assemblerliste erzeugt wird.

Weitere Informationen zur Pass 1 - Liste werden im Abschnitt 10.4.6. gegeben.

Beispiel:

```
MASM prog,, /D;
```

In diesem Beispiel wird eine Pass 1 - Liste fuer die Quelldatei prog.asm erzeugt und mit in der Datei prog.lst untergebracht.

10.3.5. Definieren Assemblersymbol

Syntax:

```
/D<symbol>
```

Mit diesem Schalter kann ein Symbol definiert werden, dass waehrend der Uebersetzung so verwendet werden kann, als waere es in der Quelldatei definiert worden.

Das spezifizierte Symbol wird als "Null-Text-Kette" definiert. Dieses so definierte Symbol kann durch die bedingten Assembler-Pseudooperationen IFDEF und IFNDEF ausgewertet werden. Diese Pseudooperationen sind im Abschnitt 7.2.3. erklart.

Beispiel:

```
MASM prog,, /Dbreite
```

Das Beispiel definiert ein Symbol breite und gibt ihm den Wert 0. Das Symbol koennte in folgendem bedingten Assemblerblock verwendet werden

```
IFDEF breite  
    PAGE 50,132  
ENDIF
```

Ist das Symbol in der Befehlszeile definiert, wird die Assemblerliste fuer einen 132-Zeichen breiten Drucker formatiert. Ist das Symbol nicht definiert, wird die Standardbreite von 80

Zeichen genommen.

Siehe dazu auch die Beschreibung der Pseudooperation PAGE im Abschnitt 9.8.

10.3.6. Festlegen eines Suchpfades fuer INCLUDE-Dateien

Syntax:

`/I<pfad>`

Der /I-Schalter wird verwendet, um einen Suchpfad fuer INCLUDE-dateien festzulegen. Gesucht wird in der Reihenfolge der Pfadangaben in der Befehlszeile.

Die Pseudooperation INCLUDE und INCLUDE-Dateien sind im Abschnitt 9.2. beschrieben.

Beispiel:

```
MASM prog,, /Ib:\io /I\makro;
```

Enthaelt die Quelldatei die Anweisung

```
INCLUDE progio.mac
```

sucht MASM die Datei progio.mac zuerst im Verzeichnis \io auf dem Laufwerk B, dann im Verzeichnis \makro des aktuellen Laufwerks und zuletzt im aktuellen Verzeichnis.

Man sollte in der INCLUDE-Anweisung keinen Pfad spezifizieren, wenn man in der Befehlszeile einen Suchpfad angeben will. Enthaelte eine Quelldatei folgende Anweisung

```
INCLUDE a:\makro \progio.mac;
```

so wird MASM die Datei progio.mac in a:\makro suchen und den in der Befehlszeile angegebenen Suchpfad ignorieren.

10.3.7. Gross-/Kleinschreibung bei Namen

Syntax:

`/ML`

Der /ML-Schalter erhaelt beim Assemblieren die Kleinschreibung in Marken, Variablen und Symbolnamen. Alle Namen, die die gleiche Rechtschreibung haben, aber verschiedene Buchstaben (grosse bzw. kleine) werden als verschieden betrachtet.

So sind zum Beispiel DATA und data bei Verwenden des Schalters /ML verschieden. Ohne diesen Schalter wurde der Assembler automatisch kleine Buchstaben in Grossbuchstaben wandeln.

Dieser Schalter ist zum Binden von Assemblermoduln mit Moduln, die durch einen die Gross-/Kleinschreibung beruecksichtigenden Compiler erzeugt wurden, notwendig.

Beispiel:

```
MASM prog /ML,,;
```

Dieses Beispiel weist den Assembler an, die Kleinschreibung in den in der Quelldatei definierten Namen zu erhalten.

10.3.8. Gross-/Kleinschreibung bei Eintrittspunkten und externen Namen

Syntax:

```
/MX
```

Der /MX-Schalter erhaelt beim Assemblieren die Kleinschreibung in Eintrittspunkten und externen Namen. Alle anderen Namen werden durch MASM in Grossbuchstaben gewandelt. Eintrittspunkte und externe Namen sind Marken, Variable oder Symbole, die mit den Pseudooperationen PUBLIC und EXTRN definiert wurden. Wurde der /MX-Schalter spezifiziert, schreibt der Assembler die Eintrittspunkte und externen Namen exakt so in die Objektdatei, wie sie in der Quelldatei auftreten.

Die Namen DATA und Data wuerden bei Verwenden des /MX-Schalters in der Objektdatei verschieden geschrieben.

Dieser Schalter wird verwendet, wenn Assemblermoduln mit durch Compiler erzeugte Moduln gebunden werden sollen, die diese Eigenschaft besitzen.

Beispiel:

```
MASM prog /MX,,;
```

Dieses Beispiel veranlasst MASM die Kleinschreibung in jedem Eintrittspunkt und jedem externen Namen beizubehalten.

10.3.9. Namen in Grossbuchstaben wandeln

Syntax:

```
/MU
```

Dieser Schalter bewirkt, dass in Eintrittspunkten und externen Namen Kleinbuchstaben in Grossbuchstaben gewandelt werden. Das ist Standard.

10.3.10. Unterdruecken der Tabellen in der Assemblerliste

Syntax:

/N

Dieser Schalter teilt dem Assembler mit, dass am Ende der Assemblerliste alle Tabellen wegzulassen sind. Wenn dieser Schalter nicht ausgewaehlt wurde, enthaelt die Assemblerliste Tabellen ueber Makros, Strukturen und Records, Segmente, Gruppen und Symbole. Der Kodeteil der Liste wird durch den Schalter /N ebensowenig veraendert wie die Endmeldung.

Beispiel:

```
MASM prog, /N;
```

10.3.11. Pruefen auf unzuulaessigen Kode

Syntax:

/P

Der /P-Schalter bewirkt das Pruefen auf unzuulaessigen Kode im geschuetzten Modus des 80286. Dieser Schalter ist nur dann wirksam, wenn der Assembler durch die Pseudooperation .286p gesteuert wird.

Die Pseudooperation .286p und andere zur Auswahl der Anweisungsliste sind im Abschnitt 3.3. erklart.

Kode, der Daten mittels Segmentpraefix CS: in den Speicher transportiert, wird im nichtgeschuetzten 286-Modus und im 8086- und 80186-Modus akzeptiert. Er kann die Ursache fuer Probleme im geschuetzten Modus sein. Wirkt der /P-Schalter und tritt solcher Kode auf, wird Fehler 100 generiert.

Beispiel:

```
MASM prog /P;
```

Dieses Beispiel veranlasst den Assembler zu pruefen, ob Anweisungen Daten mit dem Segmentpraefix CS: unmittelbar in den Speicher transportieren.

10.3.12. Kode fuer einen Gleitkommaerprozessor erzeugen

Syntax:

/R

Dieser Schalter weist den Assembler an, Kode fuer Gleitkomma-Anweisungen zu generieren, der durch die Prozessoren 8087 oder 80287 ausgefuehrt werden kann. Programme, die mit dem /R-Schalter erzeugt wurden, koennen nur auf Anlagen abgearbeitet werden, die entweder mit dem Arithmetikprozessor 8087 oder 80287 bestueckt sind.

10.3.13. Kode fuer einen Gleitkommaemulator erzeugen

Syntax:

/E

Mit dem Schalter /E ist es moeglich, Anweisungskode zu erzeugen, der den Gleitkommaprozessor 8087 oder 80287 emuliert. Dazu ist eine mathematische Emulationsbibliothek erforderlich, wie sie fuer die Sprachen C, PASCAL oder FORTRAN existiert.

Der Makroassembler besitzt **keine** mathematische Emulationsbibliothek.

Sollen Programme mit 8087- oder 80287-Befehlen abgearbeitet werden und der entsprechende Gleitkommaprozessor steht nicht zur Verfuegung, ist das Programm mit dem /E-Schalter zu uebersetzen und anschliessend mit einer mathematischen Emulationsbibliothek zu verbinden. Diese Bibliothek muss die die Gleitkommaanweisungen des 8087 bzw. 80287 emulierenden Routinen enthalten.

Beispiel:

```
MASM prog /E;  
LINK prog,,,math.lib
```

In diesem Beispiel wird fuer die Gleitkommaanweisungen Emulationscode erzeugt. In der zweiten Befehlszeile wird die Objektdatei mit einer mathematischen Bibliothek verbunden.

Versucht man, den /E-Schalter ohne mathematische Bibliothek zu verwenden, wird die Uebersetzung fehlerfrei sein. Jedoch beim Binden der Objektdatei treten Fehler auf.

10.3.14. Zusätzliche Assemblerstatistik anzeigen

Syntax:

/V

Der /V-Schalter bewirkt, dass am Ende eines Assemblerlaufes zusaeztlich zu den Angaben ueber die Anzahl von Fehlern und Warnungen sowie ueber den freien Bereich weitere Angaben auf den Bildschirm ausgegeben werden.

Diese sind:

Anzahl der Quellzeilen
Anzahl der Zeilen total
Anzahl der Symbole

10.3.15. Falsche Bedingungen listen

Syntax:

/X

Der /X-Schalter veranlasst den Assembler, alle Anweisungen, die den Koerper einer bedingten Pseudooperation bilden und deren Bedingung falsch ist, in die Assemblerliste auszugeben. Ist der /X-Schalter nicht in der Befehlszeile angegeben, werden diese Anweisungen in der Liste unterdrueckt. Dieser Schalter bietet die Moeglichkeit, auch die Anweisungen zu sehen, die keinen Kode erzeugen.

Der /X-Schalter laesst sich fuer alle bedingten Pseudooperationen anwenden: IF, IFE, IF1, IF2, IFDEF, IFNDEF, IFB, IFNB, IFIDN, IFDIF. Diese bedingten Pseudooperationen sind im Abschnitt 7.2. beschrieben.

Durch die Pseudooperation .TFCOND wird die Wirkung des /X-Schalters veraendert. Ein .SFCOND in der Quelldatei unterdrueckt das Listen falscher bedingter Bloecke waehrend ein .LFCOND das Auflisten falscher bedingter Bloecke wieder einschaltet. Diese beiden Pseudooperationen wirken ohne Ruecksicht darauf, ob der /X-Schalter in der Befehlszeile gesetzt war oder nicht.

Ein .TFCOND in der Quelldatei kehrt die normale Bedeutung des /X-Schalters um. Wenn der /X-Schalter gesetzt war und der Assembler auf ein .TFCOND in der Quelldatei trifft, werden nachfolgend falsche bedingte Bloecke unterdrueckt. Das naechste .TFCOND bewirkt wieder das Auflisten der falschen bedingten Bloecke.

Im folgenden wird die Wirkung von .TFCOND, .SFCOND, .LFCOND und dem /X-Schalter erkluert:

.SFCOND Der /X-Schalter hat keine Wirkung, falsche bedingte Bloecke werden nicht aufgelistet

.LFCOND Der /X-Schalter hat keine Wirkung, falsche bedingte Bloecke werden aufgelistet

.TFCOND Wechseln zwischen Unterdruecken und Listen falscher bedingter Bloecke

keine Pseuooperation

 Listen der falschen bedingten Bloecke

Der /X-Schalter ist wirkungslos, wenn keine Assemblerliste

erzeugt wird. Weitere Informationen ueber die Pseudooperationen, die das Listen falscher bedingter Bloecke steuern, sind im Abschnitt 9.10. gegeben.

Beispiel:

MASM prog,,/X;

Tritt in der Quelldatei zweimal .TFCOND auf, beginnt der Assembler die falschen Bedingungen aufzulisten bis zum ersten Auftreten der Pseudooperation und setzt das fort nach dem Erreichen der zweiten. Das Wechseln zwischen Auflisten und Unterdruecken wird so mit jedem neuen Auftreten eines .TFCOND fortgesetzt.

10.3.16. Fehlerzeilen auf dem Bildschirm anzeigen

Syntax:

/Z

Der /Z-Schalter bewirkt, dass Zeilen, die einen Fehler enthalten auf dem Bildschirm angezeigt werden. Normalerweise wird nur eine den Fehler beschreibende Meldung ausgegeben. Mit dem /Z-Schalter wird sowohl die fehlerhafte Zeile als auch die Fehlermeldung angezeigt.

MASM assembliert ohne den /Z-Schalter schneller.

10.3.17. Crossreferenzdatei spezifizieren

Syntax:

/C

Mit dem /C-Schalter kann erreicht werden, dass eine Crossreferenzdatei erzeugt wird, auch wenn dies nicht in der Befehlszeile oder als Antwort auf die entsprechende Eingabeaufforderung spezifiziert wurde. Die Crossreferenzdatei hat dann den Namen der Quelldatei und die Erweiterung .CRF. Mit diesem Schalter kann kein Name fuer diese Datei vereinbart werden.

10.3.18. Assemblerliste spezifizieren

Syntax:

/L

Durch diesen Schalter kann eine Assemblerliste erzeugt werden, auch wenn das nicht in der Befehlszeile spezifiziert, oder als Antwort auf die entsprechende Eingabeaufforderung gegeben wurde. Die durch den /L-Schalter erzeugte Assmberliste hat immer den Namen der Quelldatei und die Erweiterung .LST. Man kann mit

diesem Schalter keinen Namen vereinbaren.

10.3.19. Meldungen bei erfolgreichem Assemblieren unterdruecken

Syntax:

/T

Durch den /T-Schalter werden alle Meldungen unterdrueckt, wenn die Quelldatei ohne Fehler und Warnungen uebersetzt wurde.

Dieser Schalter kann sinnvoll in Stapelverarbeitungsdateien zum Unterdruecken unnoetiger Meldungen auf den Bildschirm verwendet werden.

10.4. Hinweise zum Lesen der Assemblerliste

MASM erzeugt eine Assemblerliste der Quelldatei nur dann, wenn dafuer ein Name in der Befehlszeile bzw. eine Antwort auf die entsprechende Eingabeaufforderung gegeben wurde oder wenn der /L-Schalter gesetzt war. In der Assemblerliste sind die Quellzeilen und der fuer jede Anweisung generierte Kode enthalten. Die Liste zeigt ausserdem alle Namen und Werte der Marken Variablen und Symbole dieser Quelldatei.

Der Assembler erzeugt Tabellen fuer Makros, Strukturen, Records, Segmente, Gruppen und andere Symbole. Diese Tabellen stehen am Ende der Assemblerliste, es sei denn, sie wurden mit dem /N-Schalter unterdrueckt.

MASM listet nur den Typ der im Programm vorkommenden Symbole auf. Enthaeft das Programm keine Makros, wird kein Makroabschnitt in der Tabelle ausgegeben.

Ausserdem enthaelt die Assemblerliste Fehlermeldungen, falls waehrend der Uebersetzung Fehler aufgetreten sind. Diese Fehlermeldung wird unter der verursachenden Anweisungszeile ausgegeben. Am Ende der Liste werden die Anzahl Fehler und die Anzahl Warnungen mitgeteilt.

10.4.1. Hinweise zum Lesen des Kodes der Assemblerliste

Der Assembler listet den fuer die Anweisungen der Quelldatei generierten Maschinencode auf.

Jede Zeile hat die Form:

[<zeilennummer>] <offset> <kode> <anweisung>

<zeilennummer> ist wahlfrei. Sie stellt die Nummer der Zeile beginnend bei der ersten Anweisung in der Assemblerliste dar. Diese Zeilennummer wird nur erzeugt, wenn eine Crossreferenz-

datei gefordert wird. Die Zeilennummer in der Liste entspricht nicht immer der Zeilennummer derselben Zeile in der Quelldatei.

<offset> ist die relative Adresse zum Anfang des Codesegmentes.

<kode> ist der aktuelle Befehls- oder Datenkode, der fuer die Anweisung generiert wurde. Wenn moeglich, gibt MASM den aktuellen numerischen Wert fuer den Kode hexadezimal an. Sonst wird er kommentiert, wenn erst beim Binden der exakte Kode erzeugt werden kann:

- R fuer einen Segmentoffset
- E fuer eine externe Bezugnahme.

<anweisung> ist die Quellenanweisung, die exakt so gezeigt wird, wie sie in der Quelldatei steht oder sie ist aus einem Makro erweitert worden.

Tritt waehrend der Uebersetzung ein Fehler auf, so werden unmittelbar unter der verursachenden Anweisung die Fehlernummer und die Fehlermeldung ausgegeben. Im Anhang A sind alle Fehler von MASM aufgefuehrt.

Eine Fehlermeldung enthaelt folgende Informationen:

- Quelldateiname
- Quellzeilennummer
- Fehlernummer
- Fehlermeldung

Beispiel:

```
                28                               nov       ds,ax
Test2.ASM(22) : error 10 : Syntax
```

Die 22 in der Fehlermeldung ist die Zeilennummer der Quelldatei. Die 28 in der Kodezeile ist die Zeilennummer der Assemblerliste. Diese Zeilennummern muessen nicht identisch sein. Zeilennummern in der Assemblerliste werden nur erzeugt, wenn eine Crossreferenzdatei aufgebaut werden soll.

Der Assembler verwendet spezielle Symbole zum Kennzeichnen der Adressen, die von LINK aufgeloeset werden muessen, oder zum Kennzeichnen von Werten, die auf einem speziellen Weg generiert werden. Diese Symbole sind in der folgenden Tabelle erklart:

Symbol	Bedeutung
R	Verschiebliche Adresse; muss von LINK aufgelöst werden
E	Externe Bezugnahme; muss von LINK aufgelöst werden
----	Segment- oder Gruppenadresse; muss von LINK aufgelöst werden
=	Durch Pseudooperation EQU oder = definiert
nn:	Segmentpraefix in der Anweisung (nn - Hexakode des Segmentpraefix)
nn/	Praefix fuer REP- oder LOCK-Anweisung (nn - Hexakode fuer REP, REPZ, REPNZ, LOCK)
nn[xx]	DUP-Ausdruck (nn-mal den Wert xx kopieren)
n	Schachtelungstiefe bei Makroerweiterungen (n = 1...9 bzw. n = +, wenn groesser als 9)
C	Zeile stammt aus einer INCLUDE-Datei

Beispiel:

Im folgenden wird ein umfangreiches Beispiel gezeigt.

Es wird eine Datei, deren Name ueber die Tastatur eingegeben wird, sequentiell gelesen. Die Woerter werden gezaehlt. Das Ergebnis erscheint auf dem Bildschirm hexadezimal.

Die Angabe LENGTH = in der Symboltabelle musste auf Grund der geringen Zeilenlaenge auf eine neue Zeile geschrieben werden. Normalerweise gehoeren diese Angaben an das Ende der vorhergehenden Zeile. Aus dem gleichen Grund wurden Kommentare auf extra Zeilen geschrieben. Das ist beim Assembler nicht Bedingung.

```

page 56,60
TITLE TEST1.ASM
dcpint MACRO funktion

;Aufruf DCP-Funktion
mov ah,funktion

;Uebernahme Funktionswert
int 21H
ENDM

error MACRO errnum
;Anzeige ERROR und EXIT
mov dx,OFFSET err&errnum
;AAD Fehlertext
dcpint 09H
;Fkt. Anzeige Zeichenkette

mov al,errnum
;EXIT mit Rueckgabe Fehlernummer
dcpint 4CH
;Fkt. Programmende
ENDM

PUBLIC eing,namepuff,dat_name,puffer
PUBLIC err1,err2,zaehler,neu_merk
PUBLIC eing_datei,open_datei,weiter
PUBLIC puffer_lesen,abschluss
PUBLIC conv_hex,rotieren
PUBLIC quit,wort_zaehl,folge_zeich
PUBLIC neu_wort,alt_wort,ausg_wort
PUBLIC eing_ausg

0000
0000 0100[
    ??
]

;Stackbereich 256 Byte
0100 stack ENDS

0000
0000 45 69 6E 67 61 62 65
    20 44 61 74 65 69 6E
    61 6D 65 3A 20 24
0014 15 ??
    namepuff db 15H,?
;Max. Laenge Dateiname
0016 0015[
    dat_name db 15H DUP(?)
]

;= 21 Byte Dateiname

```

```

002B 0400[      puffer dw 400H DUP(?)
      ?????
      1

      ;Puffergroesse = 2048 Byte

err1
082B 44 61 74 65 69 20 6E db 'Datei nicht gefunden',0DH,0AH,'R'
      69 63 68 74 20 67 65
      66 75 6E 64 65 6E 0D
      0A 24
0842 45 2F 41 20 46 65 68 err2 db 'E/A Fehler',0DH,0A
      6C 65 72 0D 0A 24
084F 0000      zaehler dw 0
      ;Wortzaehler = 0
0851 01      neu_merk db 1
      ;Neues Wortkennzeichen = 1

0852      data ENDS

0000      code SEGMENT byte public 'CODE'
      ASSUME cs:code,ds:data

0000 B8 ---- R      start: mov ax,data
      ;Einstellen DS-Register
0003 8E D8      mov ds,ax
0005 BA 0000 R      mov dx,OFFSET eing
      ;AAD Text
      dcpint 09H
0008 B4 09      1 mov ah,09H
000A CD 21      1 int 21H
      ;Textanzeige
eing_datei:
000C      mov dx,OFFSET namepuff
000C BA 0014 R      ;Ladeadresse fuer Dateiname
      dcpint 0AH
000F B4 0A      1 mov ah,0AH
0011 CD 21      1 int 21H
      ;Eingabe Dateiname
0013 8B F2      mov si,dx
      ;SI einstellen auf Anfang Dateiname
0015 8A 5C 01      mov bl,BYTE PTR [si+1]
      ;Bereitstellen 1 Byte in B
0018 C6 40 02 00      mov BYTE PTR [si+bx+2],0
      ;Loeschen Zeilenende
001C B2 0A      mov dl,0AH
      ;Zeilenschaltung
      dcpint 02H
001E B4 02      1 mov ah,02H
0020 CD 21      1 int 21H
      ;Druckausgabe

```

```

0022                open_datei:
0022  BA 0016 R      mov     dx,OFFSET dat_name
                    ;AAD Dateiname
0025  J2 C0          xor     al,al
                    ;Wert 0 fuer Eroeffnen zum Lesen
                    dcpint 3DH
0027  B4 3D          1      mov     ah,3DH
0029  CD 21          1      int     21H
                    ;Dateieroeffnung
002B  73 0D          jnc     weiter
                    ;zur Weiterarbeit
002D                fehler: error 1
002D  BA 082B R      1      mov     dx,OFFSET err1
0030  B4 09          2      mov     ah,09H
0032  CD 21          2      int     21H
0034  B0 01          1      mov     al,1
0036  B4 4C          2      mov     ah,4CH
0038  CD 21          2      int     21H
                    ;Fehlermakro Fehler 1

003A  8B D8          weiter: mov     bx,ax
                    ;Dateinummer nach BX
                    mov     dx,OFFSET puffer

test1.ASM(95) : error 10: Syntax error
                    ;AAD Einlesebereich
003C                ea_wiederh:
003C  B9 0800        mov     cx,800H
                    ;Puffergroesse
                    dcpint 3FH
003F  B4 3F          1      mov     ah,3FH
0041  CD 21          1      int     21H
                    ;Einlesen Datei 1 Block
                    puffer_lesen:
0043                jc     ea_err
0043  72 0A          ;Lesefehler
0045  3D 0000        cmp     ax,0
                    ;Dateiende ?
0048  74 12          je     abschluss
                    ;zum Dateischliessen
004A  EB 008B R      call  wort_zaehl
                    ;zur Anzeige Text
004D  EB ED          jmp     SHORT ea_wiederh
                    ;naechster Satz
004F                ea_err: error 2
004F  BA 0842 R      1      mov     dx,OFFSET err2
0052  B4 09          2      mov     ah,09H
0054  CD 21          2      int     21H
0056  B0 02          1      mov     al,2
0058  B4 4C          2      mov     ah,4CH
005A  CD 21          2      int     21H
                    ;Fehler 2

```

```

005C          abschluss:      dcpint 3EH
005C  B4 3E          1          mov     ah,3EH
005E  CD 21          1          int     21H
                ;Dateiabschluss (Dateinr. in BX)

0060  8D 1E 084F R          mov     bx,zaehler
                ;Einstellen Wortzaehler
0064          conv_hex:
0064  B1 04          mov     cl,4
                ;Bitanzahl zum Rotieren
0066  B5 04          mov     ch,4
                ;Anzahl Zeichen
0068          rotieren:
0068  D3 C3          rol     bx,cl
                ;Rotieren linkes Zeichen nach rechts
006A  BA D3          mov     dl,b1
                ;einstellen DL fuer Wandlung

006C  80 E2 0F          and     dl,0FH
                ;Maske fuer linkes Zeichen

006F  80 C2 30          add     dl,30H
                ;konvertieren in ASCII-Zeichen
0072  80 FE 3A          cmp     dh,3AH
                ;Test auf groesser 9?
0075  7C 03          jl     ausg
                ;wenn nicht, dann Anzeige
0077  80 C2 07          add     dl,07H
                ;Erzeugen HEX-Buchstabe
007A          ausg:      dcpint 02H
007A  B4 02          1          mov     ah,02H
007C  CD 21          1          int     21H
                ;Zeichenanzeigefunktion
007E  FE CD          dec     ch
                ;Zeichenzaehler - 1
0080  75 E6          jnz    rotieren
                ;zum naechsten Zeichen

0082  32 C0          xor     al,al
                ;0 setzen fuer Rueckkehrcode
                dcpint 4CH
0084  B4 4C          1          mov     ah,4CH
0086  CD 21          1          int     21H
                ;Programmbeendigung

0088          wort_zahl PROC NEAR
                ;Prozedur Wortaufbereitung im Puffer
0088  53          push   bx
                ;retten Dateinummer
0089  BE 002A R          mov     si,OFFSET puffer-1
                ;ADR 1 Byte vor dem Puffer

```

```

008C BB 0000          mov     bx,0
                    ;BX = 0 fuer Wortzaehler
008F BB CB          mov     cx,ax
                    ;Uebergabe 1 gelesenes Zeichen in CX
0091 8A 26 0851 R   mov     ah,neu_merk
                    ;Bereitstellen Merkmal
0095                folge_zeich:
0095 46              inc     si
                    ;Index + 1
0096 8A 04          mov     al,[si]
                    ;naechstes Zeichen
0098 3C 20          cmp     al,20H
                    ;Test auf Space
009A 7E 10          jle     ausg_wort
                    ;zur Wortausgabe
009C 80 FC 01      cmp     ah,1
                    ;Test Wortmerkmal = 1
009F 74 03          je      neu_wort
                    ;zum neuen Wort
00A1 EB 04 90      jmp     alt_wort
                    ;zum naechsten Zeichen des Wortes

00A4                neu_wort:
00A4 43              inc     bx
                    ;Wortzaehler +1
00A5 32 E4          xor     ah,ah
                    ;Loeschen Wortmerkmal
00A7                alt_wort:
00A7 E2 EC          loop   folge_zeich
                    ;gehe zum naechsten Zeichen
00A9 EB 05 90      jmp     eing_ausg
                    ;gehe zum zaehlen
00AC                ausg_wort:
00AC B4 01          mov     ah,1
                    ;Setzen Wortmerkmal auf 1
00AE E2 E5          loop   folge_zeich
                    ;gehe zum naechsten Zeichen

00B0                eing_ausg:
00B0 01 1E 084F R   add     zaehler,bx
                    ;Weiterzaehlen Wortzaehler
00B4 8B 26 0851 R   mov     neu_merk,ah
                    ;Speichern Wortmerkmal neu
00B8 5B            pop     bx
                    ;Zurueckholen Dateinummer
00B9 C3            ret
                    wort_zaehl ENDP

00BA                code     ENDS

                    END     start

```

Macro Assembler Version 4.00

1/4/87 00:09:48

TEST1.ASM

Symbols-1

Macros:

Name	Lines
DCPINT	4
ERROR	9

Segments and Groups:

Name	Size	Align	Combine	Class
CODE	003A	BYTE	PUBLIC	'CODE'
DATA	0852	WORD	PUBLIC	'DATA'
STACK	0100	WORD	STACK	'STACK'

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
ABSCHLUSS	L NEAR	005C	CODE Global
ALT_WORT	L NEAR	00A7	CODE Global
AUSSG	L NEAR	007A	CODE
AUSSG_WORT	L NEAR	00AC	CODE Global
CONV_HEX	L NEAR	0064	CODE Global
DAT_NAME	L BYTE	0016	DATA Global Length = 0015
EA_ERR	L NEAR	004F	CODE
EA_WIEDERH	L NEAR	003C	CODE
EING	L BYTE	0000	DATA Global
EING_AUSSG	L NEAR	00B0	CODE Global
EING_DATEI	L NEAR	000C	CODE Global
ERR1	L BYTE	082B	DATA Global
ERR2	L BYTE	0842	DATA Global
FEHLER	L NEAR	002D	CODE
FOLGE_ZEICH	L NEAR	0095	CODE Global
NAMEPUFF	L BYTE	0014	DATA Global
NEU_MERK	L BYTE	0851	DATA Global
NEU_WORT	L NEAR	00A4	CODE Global
ROPEN_DATEI	L NEAR	0022	CODE Global
PUFFER	L WORD	002B	DATA Global Length = 0400
PUFFER_LESEN	L NEAR	0043	CODE Global
QUIT	L NEAR	0082	CODE Global

*** MASM ***

Macro Assembler Version 4.00

1/4/87 00:09:48

TEST1.ASM

Symbols-2

ROTIEREN	L NEAR 0068	CODE	Global
START	L NEAR 0000	CODE	
WEITER	L NEAR 003A	CODE	Global
WORT_ZAEHL	N PROC 0088	CODE	Global Length = 0032
ZAEHLER	L WORD 084F	DATA	Global

209 Source Lines
275 Total Lines
53 Symbols

49094 Bytes symbol space free

0 Warning Errors
1 Severe Errors

10.4.2. Hinweise zum Lesen einer Makrotabelle

Die Tabelle am Ende der Assemblerliste zeigt die Namen und die Gesamtzeilenanzahl aller in der Quelldatei definierten Makros. Die Liste hat zwei Spalten mit den Ueberschriften

N a m e L i n e s

Beispiel:

N a m e	L i n e s
DCPINT	4
ERROR	9

Die Namensspalte enthaelt alle Makronamen in alphabetischer Reihenfolge. Diese sind exakt so geschrieben, wie in der Quelldatei angegeben, mit der Ausnahme, dass kleine Buchstaben in grosse gewandelt werden. Das kann mittels /ML-Schalter verhindert werden. Namen, die laenger als 31 Zeichen sind, werden abgeschnitten. Die Spalte Lines zeigt die Zeilenanzahl des Makros an.

10.4.3. Hinweise zum Lesen einer Struktur- und Recordtabelle

Die Tabelle am Ende der Liste enthaelt die Namen und Dimensionen aller Strukturen und Records in der Quelldatei.

Die Namensspalte enthaelt den Namen der Struktur oder des Records. Darauf folgen eingerueckt Zeilen mit den Namen der Felder im Inneren der Strukturen oder Records.

Die Namen sind exakt so geschrieben, wie in der Quelldatei, mit der Ausnahme, dass kleine Buchstaben in grosse gewandelt werden, wenn das nicht mit dem /ML-Schalter verhindert wird. Namen, die laenger als 31 Zeichen sind, werden abgeschnitten.

Beispiel:

N a m e	Width Shift	# fields Width Mask Initial
STRUC1	001A	0003
COUNT	0000	
VALUE	0001	
NAME	0015	

Fuer eine Struktur steht in der Spalte Width die Groesse des Records in Bytes. Unter #fields steht die Anzahl der Felder der Struktur. Beide Werte sind hexadezimal.

Fuer einen Record steht in der Width-Spalte die Groesse des Records in Bits. Die Spalte #fields enthaelt die Anzahl Felder

des Records.

Fuer die Felder von Strukturen bedeutet der Wert in der Spalte Shift die relative Adresse in Bytes vom Beginn der Struktur aus. Diese Angabe ist hexadezimal. Die anderen Spalten werden nicht benoetigt.

Beispiel:

Name	Width Shift	# fields Width Mask	Initial
RECO	0000	0002	
FL1	0003	0008 07F8	0400
FL2	0000	0003 0007	0002
REC1	000A	0003	
FL1	0006	0004 03C0	0000
FL2	0003	0003 0038	0000
FL3	0000	0003 0007	0000

Fuer die Felder eines Records stellt der Wert in der Spalte Shift den Abstand vom niederwertigsten Bit des Records zum niederwertigsten Bit des Feldes dar. Die Spalte Width enthaelt die Feldlaenge in Bits. Der Wert in der Spalte Mask stellt hexadezimal den Maximalwert dar, den das Feld annehmen kann. Falls ein Initialisierungswert angegeben war, steht dieser in der Spalte Initial. Die Maske und der Initialisierungswert sind so dargestellt, wie sie im Record plaziert sind und als ob alle anderen Felder Null waeren.

10.4.4. Hinweise zum Lesen einer Segment- und Gruppentabelle

Das folgende Beispiel zeigt den Teil der Assemblerliste, der die Namen, Groessen und Attribute aller Segmente und Gruppen der Quelldatei enthaelt.

Beispiel:

Name	Size	Align	combine	Class
DGROUP	GROUP			
DATA	0024	WORD	PUBLIC	'DATA'
STACK	0014	WORD	STACK	'STACK'
CONST	0000	WORD	PUBLIC	'CONST'
HEAP	0000	WORD	PUBLIC	'MEMORY'
MEMORY	0000	WORD	PUBLIC	'MEMORY'
FIRST	0037	WORD	PUBLIC	'CODE'
MAIN_STARTUP	007F	PARA	NONE	

Diese Tabelle hat fuenf Spalten:

Name	Size	Align	combine	Class
------	------	-------	---------	-------

Die Namensspalte enthaelt die Namen aller Segmente und Gruppen in alphabetischer Reihenfolge, mit Ausnahme der zu einer Gruppe gehoerenden Segmentnamen. Diese werden unter dem Gruppennamen angeordnet. Die Schreibweise der Namen ist gleich der in der Quelldatei, wobei kleine Buchstaben in grosse gewandelt werden, es sei denn, dass das mit dem Schalter /ML verhindert wird. Namen, die laenger als 31 Zeichen sind, werden abgeschnitten.

In der Spalte **Size** wird hexadezimal die Groesse jedes Segmentes angegeben. Weil eine Gruppe keine Groesse hat, wird nur das Wort **GROUP** eingetragen.

Die Spalte **Align** zeigt, mit welchem Typ einer Speicheradresse das Segment beginnt. Dieser Align-Typ kann einer der folgenden sein:

- byte
- word
- para
- page
- at

Wenn das Segment nicht mit einem bestimmten Align-Typ definiert wurde, traegt MASM den Standard-Align-Typ fuer dieses Segment ein. Der Standardtyp ist **PARA**.

In der Spalte **Combine** wird der Typ des Segmentes ausgewiesen. Dieser Typ kann einer der folgenden sein:

- none
- public
- stack
- memory
- common
- <address> (fuer den Align-Typ at)

Ist kein bestimmter Combine-Typ fuer das Segment definiert, wird **NONE** eingetragen. **NONE** stellt einen eigenen Combine-Typ dar. Ist der Align-Typ **at**, so enthaelt die Spalte **Combine** die hexadezimale Adresse fuer den Anfang des Segmentes.

Die Spalte **Class** beinhaltet den Klassennamen des Segmentes. Dieser Name wird genau so geschrieben wie in der Quelldatei, mit der Ausnahme, dass kleine Buchstaben in grosse gewandelt werden, wenn nicht der Schalter /ML angegeben war. Wurde kein Name spezifiziert, wird **NONE** eingetragen.

Die Align- und Combine-Typen und die Klassennamen werden im Abschnitt 3.4. ausfuehrlich erklart.

10.4.5. Hinweise zum Lesen der Symboltabelle

Im folgenden Beispiel wird der Teil der Assemblerliste vorgestellt, der die Namen, Typen, Werte und Attribute aller Symbole der Quelldatei enthaelt.

Beispiel:

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
SYM0	Number	0005	
SYM1	Text	1.234	
SYM2	Number	0008	
SYM3	Alias	SYM4	
SYM4	Text	5[BP][DI]	
SYM5	Opcode		
SYM6	L BYTE	002	DATA
SYM7	L WORD	0012	DATA
SYM8	L DWORD	0022	DATA
SYM9	L QWORD	0000	
MARK0	L FAR	0000	External
MARK1	L NEAR	0010	CODE

Diese Tabelle hat vier Spalten:

Name Type Value Attr

In der Namensspalte sind alle Symbolnamen in alphabetischer Reihenfolge aufgelistet und so geschrieben, wie in der Quelldatei, mit der Ausnahme, dass kleine Buchstaben in grosse gewandelt werden, es sei denn, es wurde der /ML- bzw. /MX-Schalter angegeben. Namen, die laenger als 31 Zeichen sind, werden abgeschnitten.

Die Spalte **Type** zeigt den Typ des Symbols an. Er kann einer der folgenden sein:

Typ	Bedeutung
L NEAR	Marke vom Typ NEAR
L FAR	Marke vom Typ FAR
N PROC	Prozedurmarke vom Typ NEAR
F PROC	Prozedurmarke vom Typ FAR
Number	Absolutwert
Alias	ein "Alias-Name" fuer eine anderes Symbol
Opcode	Anweisungscode
Text	Speicheroperand, Zeichenfolge oder anderer Wert

Wurde ein Symbol durch die Pseudoperation EQU oder Gleichheitszeichen (=) definiert, erscheint in der Typ-Spalte entweder **Number**, **Opcode**, **Alias** oder **Text**. Ist das Symbol eine Variable, eine Marke oder eine Prozedur, wird in der Typ-Spalte die Symbollänge angezeigt, falls sie bekannt ist. Die Länge kann folgendermassen angegeben sein:

Typ	Länge
BYTE	1 Byte (8 Bits)
WORD	1 Wort (16 Bits)
DWORD	1 Doppelwort (2 Worte)
QWORD	4 Worte
TBYTE	10 Bytes (5 Worte)
<number>	Länge in Bytes einer strukturierten Variablen.

Stellt das Symbol einen absoluten Wert dar, der mit der Pseudoperation EQU oder = definiert wurde, enthält die Spalte **Value** den Wert des Symbols. Dieser Wert kann ein anderes Symbol sein, eine Zeichenfolge oder ein konstanter numerischer Hexadezimalwert, abhängig davon, ob der Typ **Alias**, **Text** oder **Number** ist. War der Typ **Opcode**, bleibt die Spalte leer. Für Variable, Marken oder Prozeduren enthält diese Spalte den Offset zum Beginn des Segmentes, in dem sie definiert ist.

In der Spalte **Attr** stehen die Attribute des Symbols. Diese Attribute beinhalten, wenn vorhanden, den Namen des Segments, den Gültigkeitsbereich und die Kodelänge. Ein Gültigkeitsbereich ist nur dann gegeben, wenn das Symbol unter Verwendung von **EXTRN** oder **PUBLIC** definiert wurde. Dann ist der Gültigkeitsbereich **External** oder **Global**. Die hexadezimale Kodelänge wird nur für Prozeduren angegeben. Diese Spalte bleibt leer, wenn das Symbol keine Attribute besitzt.

Wurde der DUP-Operator verwendet, erscheint in der Zeile eine zusätzliche Längenangabe **Length=<wert>**. <wert> ist eine hexadezimale Angabe und stellt den Wiederholungsfaktor vor dem DUP-Operator dar.

10.4.6. Hinweise zum Lesen einer Pass 1 - Liste

Wurde in der Befehlszeile von MASM der /D-Schalter spezifiziert, gibt der Assembler zusätzlich eine Pass 1 - Liste in die Assemblerlistendatei aus. Diese zeigt das Ergebnis beider Pässe. Die Pass 1 - Liste kann helfen, die Ursache von Phasenfehlern zu finden.

*** MASM ***

Das folgende Beispiel erlaeutert die Pass 1 - Liste fuer eine ohne Fehler uebersetzte Quelldatei. Obwohl im Pass 1 ein Fehler auftritt, berichtigt MASM diesen Fehler im Pass 2 und beendet die Uebersetzung korrekt.

Waehrend des Pass 1 verursacht die jle-Anweisung mit einer Vorwaertsreferenz einen Fehler:

```
0017 7E 00                jle    smlstk
PASS_PROG.ASM (20) : error 9 : Symbol not defined SMLSTK
0019 BB 1000             mov    bx,4096
001C                    smlstk:
```

MASM zeigt diesen Fehler an, weil er bis zu dieser Stelle noch nicht an die Definition des Symbols smlstk gekommen ist. Im Pass 2 ist smlstk definiert, so dass der Assembler die Anweisung ohne Fehler uebersetzen kann:

```
0017 7E 03                jle    smlstk
0019 BB 1000             mov    bx,4096
001C                    smlstk:
```

Der Anweisungscode fuer jle enthaelt jetzt die 03 statt der 00. Das ist ein Sprung von 3 Byte.

Dort, wo MASM in beiden Paessen Code in der gleichen Bedeutung generiert, entsteht kein Phasenfehler. Ein Phasenfehler wird durch eine Meldung vom Assembler sichtbar gemacht.

In dem folgenden Programmfragment wird dies verdeutlicht. Eine falsch geschriebene Marke verursacht eine Phasenfehler.

```
0000                    code    segment
0000 E9 0000 U           jmp    go
PASS_TEST.ASM(2) : error 9 : Symbol not defined go
0003                    go     label  byte
0003 BB 0001           mov    ax,1
0006                    code    ends
```

Die Marke go wurde in einer Vorwaertsreferenz verwendet und erzeugt im Pass 1 den Fehler **Symbol not defined**. Der Assembler nimmt an, dass das Symbol spaeter definiert wird, generiert 3 Bytes fuer den Kode und reserviert davon 2 Bytes fuer den aktuellen Wert des Symbols.

Im Pass 2 ist die Marke go bekannt als Marke vom Typ BYTE. Dieser Typ ist fuer die jmp-Anweisung nicht erlaubt. Als Ergebnis erzeugt MASM im Pass 2 nur 2 Bytes fuer den Kode, 1 Byte weniger als im Pass 1. Das ist die Ursache fuer einen Phasenfehler.

```

0000                code    segment
0003 R              jmp     go
PASS_TEST.ASM(2) : error 57 : Illegal size for item
0003                go     label  byte
PASS_TEST.ASM(3) : error 6 : Phase error between passes
0003 B8 0001        mov     ax,1
0006                code    ends
    
```

Die meisten Fehler aus dem Pass 1 werden im Pass 2 aufgelöst, so dass sie weder als Warnungen noch als schwere Fehler in Erscheinung treten. Konnten beispielsweise 5 Fehler aus dem Pass 1 während des Pass 2 nicht aufgelöst werden, dann werden diese im Fehlerzähler gezählt und auf der letzten Seite der Assemblerliste ausgewiesen, falls keine Pass 1 - Liste gefordert war.

Es gibt folgende 5 Phasenfehler:

Fehler- nummer	Meldung	Bedeutung
2	Register already defined	Register bereits definiert
4	Redefinition of symbol	Neudefinition eines Symbols
13	Must be declared in pass 1	Muss bereits im Pass 1 erklärt sein
17	Forward reference is illegal	Vorwärtsreferenz ist nicht erlaubt
85	End of file, no END directive	Dateiende, aber keine END-Anweisung

11. Crossreferenz

11.1. Einleitung

Das Programm CREF erzeugt eine Crossreferenzliste aller Symbole eines Assemblerprogramms.

Eine Crossreferenzliste ist eine alphabetische Aufzählung aller Symbole. Jedem Symbol folgt eine Anzahl von Zeilennummern. Diese Zeilennummer weist auf die Zeile im Quellprogramm, die einen Verweis auf das Symbol enthält.

CREF ist als Testhilfe zur Beschleunigung der Suche von Symbolen gedacht. Die Crossreferenz kann gemeinsam mit der vom Assembler erzeugten Symboltabelle den Test und die Korrektur von Programmen erleichtern.

11.2. Verwenden von CREF

CREF erzeugt eine Crossreferenzliste fuer ein Programm durch Umsetzen einer Nicht-ASCII-Crossreferenzdatei aus einem Assemblerlauf in eine lesbare ASCII-Datei.

Eine Crossreferenzdatei erhaelt man, indem man einen Namen fuer die Crossreferenzdatei beim Aufruf des Assemblers angibt. Eine Crossreferenzliste wird durch den Aufruf von CREF und die Angabe des Namens der Crossreferenzdatei aufgebaut.

In den Abschnitten 11.2. und 11.3. wird das ausfuehrlich erkluert.

11.2.1. Erzeugen einer Crossreferenzdatei

Eine Crossreferenzdatei kann durch die Eingabe eines Namens fuer diese Datei beim Aufruf von MASM erstellt werden. MASM bietet dazu 2 Wege:

- Dieser Dateiname kann die Antwort auf die entsprechende Eingabeaufforderung sein.
- Oder er kann in der Befehlszeile gemeinsam mit anderen Dateinamen eingegeben werden.

Bei der ersten Variante wird der Dateiname als Antwort auf die vierte Eingabeaufforderung eingegeben.

Es soll beispielsweise eine Crossreferenzdatei mit dem Namen test.crf fuer das Programm test.asm erstellt werden, dann sind folgende Eingaben notwendig

Beispiel:

```
MASM
Source filename [.ASM]: test
Object filename [test.OBJ]: test
Source listing [NUL.LST]: test
Cross-Reference [NUL.CRF]: test
```

Wird nach Cross-Reference [NUL.CRF]: kein Dateiname eingegeben, dann wird auch keine Crossreferenzdatei aufgebaut. Wurde keine Dateierweiterung angegeben, wird von MASM .CRF eingetragen. Diese Dateierweiterung erwartet CREF. Er wird fuer alle Crossreferenzdateien empfohlen.

Soll die Befehlszeile verwendet werden, so ist der Name der Crossreferenzdatei als vierter Parameter in der MASM-Befehlszeile zu plazieren.

Es soll beispielsweise eine Crossreferenzdatei mit dem Namen test.crf fuer die Quelldatei test.asm aufgebaut werden.

Beispiel:

MASM test,test,test,test

Mit dieser Befehlszeile werden ausserdem eine Objektkoddatei und eine Assemblerlistendatei waehrend der Uebersetzung erzeugt. Die einzelnen Parameter muessen durch Kommas getrennt werden. Sie sind Stellungsparameter, d. h. soll ein Parameter weggelassen werden, so ist stets das Komma einzugeben.

Weiter Informationen dazu enthaelt der Abschnitt 10.2.1.

11.2.2. Erzeugen einer Crossreferenzliste unter Verwendung von Eingabeaufforderungen

Das Programm CREF kann durch die Eingabe des Programmnamens gestartet werden. Danach erscheinen auf dem Bildschirm eine Reihe von Eingabeaufforderungen, die nach Dateinamen fragen. Folgende Schritte sind bei dieser Arbeitsweise notwendig:

1. Eingeben

CREF

und druecken <ENTER> in der DCP-Befehlsebene. Sobald CREF gestartet ist, wird angezeigt:

Cross-Reference [.CRF]:

2. Eingeben des Namens der Crossreferenzdatei, die in eine Crossreferenzliste gewandelt werden soll und betaetigen von <ENTER>.

Besitzt die Datei die Erweiterung .CRF, braucht keine Dateierweiterung angegeben werden. Hat sie eine andere Erweiterung, so muss diese exakt eingegeben werden.

Danach ist der Dateinamen fuer die Crossreferenzliste einzugeben.

Listing [dateiname.REF]:

Beachte, dass <dateiname> der Standarddateiname fuer die Crossreferenzliste ist.

3. <ENTER> eingeben, wenn der Standarddateiname verwendet werden soll. Sonst ist der Dateiname und <ENTER> einzugeben. Wenn keine Dateierweiterung eingegeben wurde, wird .REF eingesetzt.

Sobald dieser Dateiname eingegeben wurde, liest CREF die Crossreferenzdatei und erzeugt eine neue Liste. Die Anzahl der Symbole in der Crossreferenzdatei wird angezeigt.

Beispiel:

CREF
Cross Reference Version x.xx

Cross reference [.CRF]: test
Listing [test.REF]:

8 Symbols

In diesem Beispiel wird test.crf gelesen und das Ergebnis in test.ref ausgegeben. Die Crossreferenz enthaelt 8 Symbole.

11.2.3. Erzeugen einer Crossreferenzliste unter Verwendung der Befehlszeile

Man kann eine Crossreferenzliste auch durch die Eingabe von CREF, gefolgt von den Namen der zu verarbeitenden Dateien, erzeugen.

Die Befehlszeile hat folgende Form:

CREF <crossreferenzdatei>[,<crossreferenzliste>];]

<crossreferenzdatei> bezeichnet den Namen der durch MASM erzeugten Crossreferenzdatei und <crossreferenzliste> ist der Name der zu erstellenden lesbaren ASCII-Datei.

Wurden keine Dateierweiterungen angegeben, nimmt CREF automatisch .CRF fuer die Crossreferenzdatei und .REF fuer die Crossreferenzliste an.

Durch die Eingabe eines Semikolons (;) nach dem Namen der Crossreferenzdatei wird der Standarddateiname fuer die Liste ausgewaehlt. Dieser Standarddateiname hat den selben Dateinamen wie die Crossreferenzdatei und die Dateierweiterung .REF.

Vor einer der beiden Dateien kann ein Laufwerk oder ein Pfad angegeben werden. Ebenso ist ein Geraetenname (z. B. CON oder PRN) fuer die Ausgabe moeglich.

Beispiele:

1. CREF test.crf,test.ref

In diesem Beispiel wird die Crossreferenzdatei test.crf verwendet, um die Crossreferenzliste test.ref zu erzeugen. Das Gleiche wird auch erreicht durch:

2. CREF test,test

oder

3. CREF test;

In dem folgenden Beispiel wird die Crossreferenzliste auf dem Bildschirm angezeigt. Es wird keine Datei ausgegeben.

4. CREF test,con

11.3. Das Format einer Crossreferenzliste

Die Crossreferenzliste enthaelt die Namen aller im Programm vorkommenden Symbole. Jedem Namen folgt eine Liste von Zeilennummern, die Zeilen in der Assemblerliste angeben, in denen das Symbol entweder definiert oder verwendet wurde. Die auf die Definition des Symbols verweisende Zeilennummer ist durch ein Nummernzeichen (#) markiert.

Jede Seite dieser Liste beginnt mit dem Titel des Programms. Der Titel ist der Name oder die Zeichenkette, die durch die Pseudoooperation TITLE in der Quelldatei definiert wurde. (Siehe dazu auch den Abschnitt 9.6.)

Beispiel:

Wir nehmen an, dass das folgende Beispiel in der Datei test2.asm ist:

*** MASM ***

```
quit    MACRO
        ;Rueckkehr zu DCP
        mov     ah,4Ch
        ;;DCP-Endefunktion
        int     21h
        ENDM

max     EQU     65535

        EXTRN  work:NEAR

stack   SEGMENT para public 'STACK'
        DB     256 DUP(?)
stack   ENDS

data    SEGMENT public 'DATA'
puffer  DW     100 DUP(?)
data    ENDS

code    SEGMENT public 'CODE'
ASSUME  cs:code,ds:data

start:  mov     ax,data
        ;Ladeadresse
        mov     ds,ax
        call    work
        ;Unterprogrammaufruf
        quit    ;Makroaufruf
code    ENDS
        END     start
```

Das Programm wird uebersetzt und es wird eine Crossreferenzdatei erzeugt durch die Eingabe von:

```
MASM test2,test2,test2,test2
```

Die bei diesem Assemblerlauf entstandene Liste wird im folgenden gezeigt:

```

1          quit    MACRO
2          ;Rueckkehr zu DCP
3          mov     ah,4Ch
4          ;;DCP-Endefunktion
5          int     21h
6          ENDM
7
8 = FFFF          max    EQU     65535
9
10          EXTRN  work:NEAR
11
12 0000          stack SEGMENT para public 'STACK'
13 0000 0100E    DB     256 DUP(?)
14             ??
15             ]
16
17 0100          stack ENDS
18
19 0000          data  SEGMENT public 'DATA'
20 0000 0064E    puffer DW   100 DUP(?)
21             ???
22             ]
23
24 00C8          data  ENDS
25
26 0000          code  SEGMENT public 'CODE'
27             ASSUME cs:code,ds:data
28
29 0000 B8 ---- R    start:mov   ax,data
30             ;Ladeadresse
31 0003 9E DS      mov     ds,ax
32 0005 E8 0000 E    call    work
33             ;Unterprogrammaufruf
34             quit
35 0008 B4 4C      1      mov     ah,4Ch
36 000A CD 21      1      int     21h
37             ;Makroaufruf
38 000C          code  ENDS
39             end    start

```

Macros:

Name	Lines
QUIT	3

Segments and Groups:

Name	Size	Align	Combine	Class
CODE	000C	PARA	PUBLIC	'CODE'
DATA	00C8	PARA	PUBLIC	'DATA'
STACK	0100	PARA	PUBLIC	'STACK'

Symbols:

Name	Type	Value	Attr
MAX	Number	FFFF	
PUFFER	L WORD	0000	DATA Length = 0064
START	L NEAR	0000	CODE
WORK	L NEAR	0000	External

31 Source Lines
 34 Total Lines
 29 Symbols

49812 Bytes symbol space free

0 Warning Errors
 0 Severe Errors

*** MASM ***

Um die Crossreferenzliste als Datei test2.crf zu erzeugen, ist

CREF test2,test2

einzugeben. Diese entstandene Datei test2.ref ist folgendermassen aufgebaut:

Cross-Reference Version 4.00 Tue May 05 06:44:32 1987

Symbol	Cross-Reference	(# is definition)				Cref-1
CODE	26	26#	26	27	38	
DATA	19	19#	19	24	27 29	
MAX.	8	8#				
PUFFER	20	20#				
QUIT	34					
STACK.	12	12#	12	17		
START.	29	29#	39			
WORK	10	10#	32			

Die Zeilennummern in der Crossreferenzliste und in der Assemblerliste lassen sich vergleichen. Man sollte nicht versuchen, die Zeilen in der Quelldatei zu zaehlen, da diese Zeilennummern nicht zu denen in der Assemblerliste und in der Crossreferenzdatei passen.

Anhang_A

MASM-Fehlermeldungen

In diesem Anhang werden die Fehlermeldungen und Warnungen von MASM aufgelistet und kurz erklärt.

Fehlermeldungen werden sofort ausgegeben, wenn ein Fehler während der Uebersetzung auftritt. Warnungen sind das Ergebnis fragwuerdiger Anweisungen.

Nach der Abarbeitung wird eine Endmeldung angezeigt, auch wenn kein Fehler aufgetreten ist. Diese Meldung enthaelt den freien Platz in der Symboltabelle in Bytes und die Anzahl Fehler und Warnungen.

Wurde der /V-Schalter gesetzt, werden zusaetzlich die Anzahl Quellzeilen, die Gesamtzahl Zeilen (einschliesslich der Makroerweiterungen), sowie die Anzahl der Symbole angezeigt.

Beispiel:

```
1108 Source Lines
1286 Total Lines
215 Symbols

44814 Bytes symbol space free

0 Warning Errors
0 Severe Errors
```

Die ersten 3 Zeilen werden nur durch den /V-Schalter auf dem Bildschirm angezeigt.

Die Meldungen sind in der Reihenfolge ihrer Nummern aufgefuehrt. Wenn erforderlich, sind Verweise auf Abschnitte der MASM-Beschreibung gegeben.

0 Block nesting error

Geschachtelte Prozeduren, Segmente, Strukturen, Makros, IRC-, IRP- oder REPT-Anweisungen sind nicht richtig beendet worden. Dieser Fehler tritt beispielsweise auf, wenn die aeuessere Anweisung abgeschlossen wird, obwohl die innere noch eroeffnet ist.

1 Extra characters on line

Ausser den fuer die Anweisung notwendigen Zeichen sind darueber hinaus ueberfluessige Zeichen auf einer Zeile enthalten.

3 Unknown symbol type

MASM erkennt die in einer LABEL- oder EXTRN-Anweisung spezifizierte Typgroesse nicht an.

Beispiel:

```
marke LABEL bite
```

Es ist ein gueltiger Typ, wie BYTE, WORD, NEAR usw. einzutragen.

4 Redefinition of symbol

Wurde ein Symbol zweimal definiert, erscheint dieser Fehler im 1. Pass bei der zweiten Definition (siehe auch die Fehler 5 und 26).

5 Symbol is multi-defined

Wurde ein Symbol zweimal definiert, erscheint dieser Fehler im Pass2 bei beiden Definitionen (siehe auch Fehler 4 und 26).

6 Phase error between passes

Das Programm enthaelt eine zweideutige Anweisung, so dass eine Marke ihren Wert zwischen Pass 1 und Pass 2 aendert. Das kann beispielsweise bei Vorwaertsreferenzen ohne den erforderlichen Praefix auftreten. Mittels /D-Schalter kann eine Pass 1 - Liste erzeugt werden, die beim Auflösen der Phasenfehler hilft.

7 Already had ELSE clause

Es wurde eine ELSE-Anweisung innerhalb einer existierenden ELSE-Klausel definiert. Zu jedem IF ist nur eine ELSE-Anweisung moeglich.

8 Not in conditional block

Ein ENDIF oder ELSE wurde spezifiziert, ohne vorher eine bedingte Pseudooperation zu aktivieren.

9 Symbol not defined

Es wurde ein undefiniertes Symbol verwendet. Eine moegliche Ursache fuer diesen Fehler wird im Abschnitt 10.4.6. erkluert.

10 Syntax error

Syntaxfehler

11 Type illegal in context

In diesem Zusammenhang nicht erlaubter Typ

12 Should have been group name

Es muss ein Gruppenname spezifiziert werden

13 Must be declared in pass 1

Das Symbol muss vor seiner Verwendung definiert sein.

14 Symbol type usage illegal

Unerlaubte Verwendung eines PUBLIC-Symbols (siehe Abschnitt 6.2.)

15 Symbol already different kind

Versuch, ein Symbol zu definieren, das schon in anderer Art vorhanden ist.

16 Symbol is reserved word

Versuch, ein fuer den Assembler reserviertes Wort unerlaubt zu benutzen (zum Beispiel mov als Variable).

17 Forward reference is illegal

Unerlaubte Vorwaertsreferenz

Beispiel:

```
DB      zaehler DUP(?)
zaehler EQU      10
```

In umgekehrter Reihenfolge werden die Anweisungen fehlerfrei uebersetzt.

18 Must be register

Der Operand muss ein Register sein, aber es wurde ein Symbol angegeben.

19 Wrong type of register

Der Befehl erwartet einen bestimmten Registertyp. Es wurde ein ungueltiges Register angegeben.

Beispiel:

```
INC     CS
```

20 Must be segment or group

Es muss ein Segment oder eine Gruppe sein.

*** MASM - FEHLERMELDUNGEN ***

21 Symbol has no segment

Eine Variable wurde mit SEG verwendet, obwohl sie kein bekanntes Segment hat.

22 Must be symbol type

Es muss der Typ WORD, DW, QW, BYTE oder aehnliches spezifiziert werden.

23 Already defined locally

Es wurde versucht, ein Symbol als EXTRN zu erklaren, welches schon lokal definiert ist.

24 Segment parameters are changed

Die Argumente der SEGMENT-Anweisung sind nicht identisch mit denen einer vorherigen SEGMENT-Definition fuer das gleiche Segment.

25 Not proper align/combine type

Die Parameter der SEGMENT-Anweisung sind nicht korrekt. Der ALIGN- und COMBINE-Typ ist zu pruefen (siehe Abschnitt 3.4.)

26 Reference to mult defined

Die Anweisung enthaelt ein mehrfach definiertes Symbol (siehe Fehler 4 und 5).

27 Operand was expected

Der Assembler erwartet einen Operanden, aber es wurde ein Operator angegeben.

28 Operator was expected

Der Assembler erwartet eine Operator, aber es wurde ein Operand angegeben.

29 Division by 0 or overflow

Der Ausdruck enthaelt eine Division durch 0, oder eine Zahl ist laenger als darstellbar.

30 Shift count is negative

Der Verschiebeausdruck enthaelt einen negativen Verschiebefaktor.

31 Operand types must match

Der Assembler hat an einer Stelle verschiedene Arten oder Groessen von Argumenten erhalten, an der sie angepasst sein muessen.

Beispiel:

```
mov     ax,bh
```

Der Befehl ist nicht erlaubt. Beide Operanden muessen entweder Wort oder Byte sein.

32 Illegal use of external

Nicht erlaubte Verwendung eines External

Beispiel:

```
DB      zaehler DUP(?)
```

ist nicht erlaubt, wenn zaehler extern definiert ist (siehe Abschnitt 6.3.)

33 Must be record field name

Es muss ein Recordfeldname spezifiziert werden.

34 Must be record or field name

Es muss ein Recordname oder ein Recordfeldname eingetragen werden.

35 Operand must have size

Der Operand muss eine Groesse besitzen. Dieser Fehler kann meistens durch Verwenden des PTR-Operators vermieden werden.

36 Must be var, label or constant

Eine Variable, Marke oder Konstante muss angegeben werden.

37 Must be structure field name

Es wird ein Strukturfeldname erwartet.

38 Left Operand must have segment

Im rechten Operanden wurde etwas verwendet, das im linken Operanden eine Segmentangabe erfordert.

Beispiel:

```
:symbol ; ist ungueltig  
seg:symbol ; waere richtig
```

39 One Operand must be const

Der Additionsoperator wurde unerlaubt verwendet (siehe Abschnitt 5.3.1.).

40 Operands must same or 1 abs

Der Subtraktionsoperator wurde unerlaubt verwendet (siehe Abschnitt 5.3.1.).

41 Normal type operand expected

Es wurde STRUC, BYTE, WORD oder ein anderer ungueltiger Operand angegeben. Erwartet wird eine variable Marke.

42 Constant was expected

Der angegebene Ausdruck hat als Ergebnis keine Konstante, zum Beispiel ein Variablenname oder ein External.

43 Operand must have segment

Unerlaubte Verwendung des SEG-Operators (siehe Abschnitt 5.3.12.).

44 Must be associated with data

Es wurde ein koderelativer Ausdruck geschrieben, aber ein datenrelativer Ausdruck wird erwartet.

Beispiel:

```
marke: mov     ax,LENGTH ds:marke
```

Diese Zeile versucht einen Ausdruck mittels DS zu adressieren, waehrend der Ausdruck in Wirklichkeit durch CS adressiert wird.

45 Must be associated with code

Es wurde ein datenrelativer Ausdruck geschrieben, aber ein koderelativer wird erwartet.

Beispiel:

```
jmp test
```

Dieser Fehler erscheint fuer diese Zeile, wenn test im Datensegment definiert ist.

*** MASM - FEHLERMELDUNGEN ***

46 Already have base register

In einem Operanden wurde mehr als ein Basisregister angegeben.

Beispiel:

```
mov ax,[bx+bp]
```

47 Already have index register

In einem Operanden wurde mehr als ein Indexregister verwendet.

Beispiel:

```
mov ax,[si+di]
```

48 Must be index or base register

Der Befehl fordert ein Index- oder Basisregister. Es wurde ein anderes Register in den eckigen Klammern ([]) geschrieben.

Beispiel:

```
mov ax,[bx+ax]
```

49 Illegal use of register

Unerlaubte Verwendung eines Registers

50 Value ist out of range

Der angegebene Wert ist zu gross.

51 Operand not in IP segment

Auf einen Operanden kann nicht zugegriffen werden, weil er sich nicht im aktuellen IP-Segment befindet.

52 Improper operand type

Es wurde ein Operand so benutzt, dass kein Operationskode generiert werden konnte.

53 Relative jmp out of range

Bedingte Spruenge muessen im Bereich von -128 bis +127 vom aktuellen Befehl ausgefuehrt werden. Der spezifizierte Sprung liegt ausserhalb dieses Bereichs. Die Korrektur erfolgt durch Umkehren der Bedingung im bedingten Sprung und dem Anspruch der ausserhalb liegenden Marke durch einen unbedingten Sprung (JMP).

***** MASM - FEHLERMELDUNGEN *****

54 Index displ. must be constant

Unerlaubte Verwendung einer Indexverschiebung

55 Illegal register value

Der spezifizierte Registerwert passt nicht in das "reg"-Feld des Befehls (der Wert ist groesser als 7).

56 No immediate mode

Es wurde ein Direktwert fuer einen Befehl spezifiziert, der keinen Direktwert akzeptieren kann.

Beispiel:

```
mov    ds,data
```

Diese Anweisung ist nicht erlaubt. Die Segmentadresse muss erst in ein allgemeines Register und dann nach DS transportiert werden.

57 Illegal size for item

Die Groesse der Bezugnahme im Ausdruck ist nicht erlaubt. Ein Beispiel fuer diesen Fehler wird im Abschnitt 10.4.6. gezeigt. Der Fehler kann durch Verwenden des PTR-Operators beseitigt werden (siehe Abschnitt 5.3.6. und 5.5.).

58 Byte register is illegal

In einem Ausdruck wurde eines der Byteregister verwendet, wo es nicht erlaubt ist.

Beispiel:

```
PUSH  AL    ; ist nicht erlaubt
PUSH  AX    ; ist richtig
```

59 CS register illegal usage

Unerlaubte Verwendung des Registers CS.

Beispiel:

```
XCHG  CS,AX
```

60 Must be AX or AL

Der Befehl erlaubt nur die Register AX oder AL. Es wurde ein anderes Register spezifiziert.

Beispiel:

```
IN-Befehl
```

61 Improper use of segment reg

Ein Segmentregister wurde in einem Befehl unerlaubt verwendet.

Beispiel:

Transport eines Direktwertes in ein Segmentregister

62 No or unreachable CS

Es wurde versucht an eine unerreichbare Marke zu springen.

63 Operand combination illegal

Die verwendete Operandenkombination ist in diesem 2-Operanden-Befehl nicht erlaubt.

64 Near JMP/CALL to different CS

Es wurde ein Sprung oder ein Unterprogrammaufruf innerhalb eines Segments (NEAR) an eine Stelle in einem anderen Kodesegment, das durch ein anderes ASSUME CS definiert ist, versucht.

65 Label can't have seg. override

Der Segmentpraefix wurde unerlaubt benutzt (siehe Abschnitt 5.3.7.).

66 Must have opcode after prefix

Einer der Praefixe REPE, REPNE, REPZ oder REPNZ wurde ohne nachfolgenden Operationskode verwendet.

67 Can't override ES segment

Das Extrasegment wurde in einem Befehl unerlaubt ueberschrieben.

Beispiel:

STOS DS:TARGET ; ist nicht erlaubt

68 Can't reach with segment reg

Es fehlt die ASSUME-Anweisung, die diese Variable adressierbar macht.

69 Must be in segment block

Es wurde versucht, Kode ausserhalb eines Segments zu generieren.

*** MASM - FEHLERMELDUNGEN ***

70 Can't use EVEN on Byte segment

Die EVEN-Anweisung wurde in einem Segment mit Byteausrichtung verwendet (siehe Abschnitt 3.9.).

72 Illegal value for DUP count

Der Zaehler des DUP-Operators muss eine konstante positive ganze Zahl groesser Null sein.

73 Symbol already external

Es wird versucht, ein externes Symbol lokal zu definieren.

74 DUP is too large for linker

Die Schachtelungstiefe der DUP-Operatoren ist zu gross (siehe Abschnitt 4.3.6.).

75 Usage of ? (indeterminate) bad

Falsche Verwendung des undefinierten Operanden (?).

Beispiel:

? + 5 ; ist nicht erlaubt

76 More values than defined with

Fuer eine durch RECORD oder STRUC definierte Variable wurden zu viele Initialisierungswerte angegeben.

77 Only initialize list legal

Es wurde ein Strukturname ohne spitze Klammern (<>) verwendet.

78 Direktive illegal in STRUC

Die Definition eines Strukturtyps darf nur Felddefinitionen und Kommentare enthalten. Andere Anweisungen sind nicht erlaubt (siehe Abschnitt 4.5.1.).

79 Override with DUP is illegal

Der DUP-Operator ist als Initialisierungswert in einer Strukturvereinbarung nicht erlaubt.

80 Field cannot be overridden

Das Feld der Strukturvereinbarung kann nicht ueberschrieben werden.

*** MASM - FEHLERMELDUNGEN ***

81 Override is of wrong type

Der Initialisierungswert fuer das Feld einer Strukturvereinbarung hat die falsche Groesse.

Beispiel:

Mit dem mit DW definierten "MELDUNG" soll ein mit DB definierter Standardwert ueberschrieben werden.

83 Circular chain of EQU aliases

Eine EQU-Anweisung weist eventuell auf sich selbst.

84 8087 opcode can't be emulated

Entweder der vom Befehl verwendete 8087-Operationskode oder die Operanden koennen vom Emulator nicht unterstuetzt werden.

85 End of file, no END direktive

Die END-Anweisung wurde vergessen oder es liegt ein Fehler bei Verschachtelungen vor.

86 Data emitted with no segment

Daten oder Kode generierende Anweisungen liegen ausserhalb eines Segmentes.

Beispiel:

```
code    SEGMENT
      .
      .
code    ENDS
      push    ax
test    DW    ?
      END
```

Beide vor dem END stehenden Anweisungen wuerden diesen Fehler verursachen. Jede Daten oder Kode generierende Anweisung muss innerhalb eines Segments stehen.

87 Forced error - pass 1

Es wurde mittels .ERR1 ein Fehler erzwungen

88 Forced error - pass 2

Es wurde mittels .ERR2 ein Fehler erzwungen

89 Forced error

Es wurde mittels .ERR ein Fehler erzwungen

*** MASM - FEHLERMELDUNGEN ***

90 Forced error - expression equals 0

Es wurde mittels .ERRE ein Fehler erzwungen

91 Forced error - expression not equal 0

Es wurde mittels .ERRNZ ein Fehler erzwungen

92 Forced error - symbol not defined

Es wurde mittels .ERRNDEF ein Fehler erzwungen

93 Forced error - symbol defined

Es wurde mittels .ERRDEF ein Fehler erzwungen

94 Forced error - string blank

Es wurde mittels .ERRB ein Fehler erzwungen

95 Forced error - string not blank

Es wurde mittels .ERRNB ein Fehler erzwungen

96 Forced error - string identical

Es wurde mittels .ERRIDN ein Fehler erzwungen

97 Forced error - string different

Es wurde mittels .ERRDIF ein Fehler erzwungen

98 Override value is wrong length

Der ueberschreibende Wert fuer ein Strukturfeld ist zu lang. Er passt nicht in das Feld.

Beispiel:

```
x      STRUC
x1     DB      "A"
x      ENDS
y      x      <"AB">
```

Der ueberschreibende Wert ist eine zwei Bytes lange Kette. Die Strukturtypdefinition sieht nur Platz fuer ein Byte vor.

99 Line to long expanding symbol

Ein mit EQU oder = definiertes Symbol ist so lang, dass seine Erweiterung ein Ueberlaufen des internen Assemblerpuffers verursacht. Diese Meldung kann ein rekursives Textmakro anzeigen.

100 Impure memory reference

Der Kode enthaelt den Versuch, Daten ins Kodesegment zu schreiben, wenn .826p und der /P-Schalter wirken.

Beispiel:

```
code    SEGMENT
        ASSUME  CS:code
c_word  DW     ?
        .
        .
        mov    cs:c_word,data
code    ENDS
```

Der /P-Schalter prueft Anweisungen, die im nichtgeschuetzten Modus erlaubt sind und im geschuetzten Modus Probleme verursachen koennen.

101 Missing data; zero assumed

Fuer eine Anweisung fehlt ein Operand.

Beispiel:

```
mov    ax,
```

Der Kode wird uebersetzt, als stuede.

```
mov    ax,0.
```

Das ist nur eine Warnung. Die Objektkodedatei wird nicht geloescht.

102 Segment near (or at) 64k limit

Das ist eine Warnung. Die Objektkodedatei wird nicht geloescht. Diese Warnung tritt nur fuer Kodesegmente nicht fuer Datensegmente auf, wenn sie bis auf 36 Bytes die maximale Groesse von 64k erreicht haben. Sie wird ausgegeben, wenn das Segment mit ENDS abgeschlossen wird. Ein Kodesegment ist ein Segment, das mindestens einen Befehl enthaelt.

Zusaetzlich gibt der Assembler eine Meldung ohne Nummer aus:

Out of Memory

Aller verfuegbare Speicher wurde aufgebraucht, entweder weil die Quelldatei zu gross ist, oder weil zu viele Symbole definiert wurden.

Es gibt verschiedene Moeglichkeiten, diesen Fehler zu beseitigen. Zunaechst sollte man versuchen, ohne Objektkodedatei zu uebersetzen. Wenn das geht, assembliert man, um eine Assemblerliste oder eine Crossreferenz zu erhalten. Dabei spezifiziert man keine Objektkodedatei. Danach muss die Quelldatei geaendert werden, um den benoetigten Platz fuer die Symbole zu verringern. Dabei ist folgendes zu beachten:

- minimale Verwendung von Makros, Strukturen, EQU- und = - Anweisungen
- kurze Symbolnamen verwenden
- Tabulatoren statt mehrere Leerzeichen in Makros verwenden
- Makrokommentar mit zwei statt einem Semikolon kennzeichnen
- nicht mehr benoetigte Makrodefinitionen loeschen.

Anhang B

Uebersicht ueber die Pseudooperationen des Assemblers

.186		123
	Erlaubt den Befehlssatz der Prozessoren K1810 WM86, 8086 und 80186	
.286c		123
	Erlaubt den Befehlssatz des nichtgeschuetzten Modus fuer den 80286	
.286p		123
	Erlaubt den Befehlssatz der Prozessoren K1810 WM86, 8086 und alle Befehle des 80286	
.287		123
	Erlaubt den Befehlssatz der Arithmetikprozessoren 8087 und 80287	
.8086		123
	Erlaubt den Befehlssatz der Prozessoren K1810 WM86, 8086 und 8088	
.8087		123
	Erlaubt nur den Befehlssatz des Arithmetikprozessors 8087	
<name> = <ausdruck>		147
	Absolutes Symbol durch Zuweisen des numerischen Wertes von <ausdruck> an <name> erzeugen	
ASSUME <segmentregister>:<segmentname> [,<segmentregister>:<segmentname>,...]		134
	Weist <segmentregister> als Standard allen Marken und Variablen in dem durch <segmentname> gegebenen Segment oder Gruppe zu	
COMMENT <begrenzer> <text> <begrenzer> [<text>]		120
	Betrachtet <text> zwischen den begrenzenden Zeichen <begrenzer> als Kommentar	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

.CREF	220
Hebt die Wirkung von .XCREF auf	
[<name>] DB <initwert>[,<initwert>,...]	139
Zuweisen eines Bytes des Speichers und initialisieren	
[<name>] DW <initwert>[,<initwert>,...]	140
Zuweisen eines Wortes (2 Bytes) des Speichers und initialisieren	
[<name>] DD <initwert>[,<initwert>,...]	142
Zuweisen eines Doppelwortes (4 Bytes) des Speichers und initialisieren	
[<name>] DQ <initwert>[,<initwert>,...]	143
Zuweisen von 8 Bytes des Speichers und initialisieren	
[<name>] DT <initwert>[,<initwert>,...]	144
Zuweisen von 10 Bytes des Speichers und initialisieren	
ELSE	188
Die dem ELSE folgenden Anweisungen werden bei nicht erfuellter Bedingung der zugehoerigen bedingten Pseudoo- peration IFxxxx uebersetzt (xxxx steht fuer den ent- sprechenden Bedingungskode).	
END	131
Kennzeichnet das Ende einer Quelldatei, <ausdruck> stellt den Eintrittspunkt in das Hauptprogramm dar.	
ENDIF	188
Beendet einen bedingten Block	
ENDM	198,203,204,205
Beendet eine Makrodefinition oder einen Wiederholungs- block	
<name> ENDP	136
Bezeichnet das Ende einer Prozedur	
<name> ENDS	124,149
Kennzeichnet das Ende eines Segments bzw. das Ende einer Strukturdefinition	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

<name> EQU <ausdruck>	147
Erzeugen von absoluten Symbolen, Aliasnamen oder Textsymbolen durch Zuweisen von <ausdruck> an <name>	
.ERR	193
Generiert einen Fehler	
.ERR1	193
Generiert nur im Pass 1 einen Fehler	
.ERR2	193
Generiert nur im Pass 2 einen Fehler	
.ERR3 <zeichenkette>	195
Generiert einen Fehler, wenn <zeichenkette> leer ist	
.ERRDEF <name>	194
Generiert einen Fehler, wenn <name> als Marke, Variable oder Symbol definiert ist	
.ERRDIF <zeichenkette1>,<zeichenkette2>	196
Generiert einen Fehler, wenn <zeichenkette1> und <zeichenkette2> verschieden sind.	
.ERRE <ausdruck>	194
Generiert einen Fehler, wenn <ausdruck> falsch (Null) ist	
.ERRIDN <zeichenkette1>,<zeichenkette2>	196
Generiert einen Fehler, wenn <zeichenkette1> und <zeichenkette2> identisch sind	
.ERRN3 <zeichenkette>	195
Generiert einen Fehler, wenn <zeichenkette> nicht leer ist.	
.ERRNDEF <name>	194
Generiert einen Fehler, wenn <name> bis zu dieser Stelle noch nicht definiert worden ist.	
.ERRNZ <ausdruck>	194
Generiert einen Fehler, wenn <ausdruck> wahr (nicht Null) ist	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

EVEN	135
Richtet das naechste Daten- oder Anweisungsbyte an einer Wortgrenze aus	
EXITM	206
Beendet die Erweiterung eines Makros oder Wiederholungsblockes vorzeitig	
EXTRN <name>:<typ>[,<name>:<typ>,...]	184
Definiert <name> als externe Bezugnahme mit dem angegebenen <typ>	
<name> GROUP <segmentname>[,<segmentname>,...]	132
Vergibt einem oder mehreren Segmenten einen Gruppennamen	
IF <ausdruck>	188
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn <ausdruck> wahr ist	
IF1	189
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen nur im Pass 1	
IF2	189
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen nur im Pass 2	
IFB <argument>	190
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen bei leerem <argument>	
IFDEF <name>	189
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn <name> eine Marke, Variable oder ein Symbol ist	
IFDIF <argument1>,<argument2>	191
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn <argument1> und <argument2> verschieden sind	
IFE <ausdruck>	188
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn der Wert von <ausdruck> falsch (Null) ist	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

IFIDN <argument1>,<argument2>	191
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn <argument1> und <argument2> identisch sind	
IFNB <argument>	190
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen bei nicht leerem <argument>	
IFNDEF <name>	189
Erlaubt die Uebersetzung der nachfolgenden Anweisungen, wenn <name> nicht definiert ist	
INCLUDE <dateiname>	212
Fuegt Quellcode aus der durch <dateiname> spezifizierten Datei in die aktuelle Datei ein	
IRP <symbolischer name>,<[[<parameter>,<parameter>,...]]>	204
Beginn eines Wiederholungsblockes; die Wiederholung erfolgt fuer jeden <parameter>	
IRPC <symbolischer name>,<zeichenkette>	205
Beginn eines Wiederholungsblockes; die Wiederholung erfolgt fuer jedes Zeichen in <zeichenkette>	
<name> LABEL <typ>	148
Erzeugen einer Variablen oder Marke durch Zuweisen des Wertes des aktuellen Speicherplatzzaehlers und des durch <typ> gegebenen Typs an <name>	
.LALL	218
Alle Quellenweisungen eines Makros, einschliesslich Kommentare mit einem einfachen Semikolon (;) werden aufgelistet	
.LFCOND	217
Laesst das Listen der falschen bedingten Bloecke wieder zu	
.LIST	217
Hebt die Wirkung von .XLIST auf; nachfolgende Quellenweisungen werden wieder in die Liste aufgenommen	
LOCAL <dummyname>[,<dummyname>,...]	201
erzeugt Symbolnamen innerhalb eines Makros	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

<name> MACRO [<dummysparameter> [, <dummysparameter> ,...]]	198
Beginn einer Makrodefinition	
NAME <modulname>	214
Gibt dem aktuellen Modul den Namen <modulname>	
ORG <ausdruck>	134
Setzt den Speicherplatzzaehler im aktuellen Segment auf <ausdruck>	
%OUT [<text>]	214
Zeigt den spezifizierten <text> waehrend der Uebersetzung auf dem Bildschirm an	
PAGE <laenge> , <breite>	216
Stellt die Seitenlaenge und die Zeilenbreite fuer die Assemblerliste ein	
PAGE +	216
Erhoehrt in der Assemblerliste die Abschnittsnummer um 1 und setzt die Seitennummer auf 1 zurueck	
PAGE	216
Vorschub auf die neue Seite in der Assemblerliste	
<name> PROC [<reichweite>]	136,138
Kennzeichnet den Beginn einer Prozedur und die <reichweite> NEAR oder FAR	
PUBLIC <name> [, <name> ,...]	184
Definiert <name> als Eintrittspunkt (globales Symbol)	
PURGE <makroname> [, <makroname> ,...]	203
Loescht Makrodefinitionen	
.RADIX <ausdruck>	212
Setzt die Eingabezahlenbasis auf <ausdruck>	
<recordname> RECORD <feldname> : <anzahl> [= <ausdruck>] [, <feldname> : <anzahl> [= <ausdruck>],...]	151
Definiert einen Recordtyp	

*** MASM - PSEUDOOPERATIONEN ***

REPT <ausdruck>	203
Beginn eines Wiederholungsblockes; <ausdruck> gibt die Zahl der Wiederholungen an	
.SALL	218
Unterdrueckt das Listen aller Makroerweiterungen	
<name> SEGMENT [<align>] [<combine>] ['<class>']	124
Markiert den Beginn eines Programmsegments genannt <name> mit den Attributen <align> und <class>.	
.SFCOND	217
Unterdrueckt das Auflisten aller nachfolgenden falschen bedingten Bloecke	
<name> STRUC	149
Kennzeichnet den Beginn einer Strukturtypdefinition	
SUBTTL [<text>]	215
spezifiziert einen Untertitel fuer die Assemblerliste	
.TFCOND	217
Schaltet das Listen der falschen bedingten Bloecke um	
TITLE <text>	215
Spezifiziert eine Titelzeile fuer die Assemblerliste	
.XALL	218
Nur Code oder Daten generierende Anweisungen in Makros werden aufgelistet	
.XCREF [<name> [,<name>,...]]	220
Unterdrueckt das Erzeugen einer Crossreferenz fuer die angegebenen Namen	
.XLIST	217
Nachfolgende Quellzeilen werden nicht in die Assemblerliste aufgenommen.	

Anhang C

Uebersicht ueber die Operatoren des Assemblers

<ausdruck1> * <ausdruck2>	167
Multiplikation <ausdruck1> mal <ausdruck2>	
<ausdruck1> / <ausdruck2>	167
Division <ausdruck1> durch <ausdruck2>	
<ausdruck1> + <ausdruck2>	167
Addition <ausdruck1> plus <ausdruck2>	
<ausdruck1> - <ausdruck2>	167
Subtraktion <ausdruck1> minus <ausdruck2>	
+ <ausdruck>	167
Das Vorzeichen von <ausdruck> wird beibehalten	
- <ausdruck>	167
Das Vorzeichen von <ausdruck> wird umgekehrt	
<segmentregister>: <ausdruck>	173
Das Standardsegmentregister fuer <ausdruck> wird durch <segmentregister> ueberschrieben	
<segmentname>: <ausdruck>	157,173
Das Standardsegment fuer <ausdruck> wird durch <segmentname> ueberschrieben	
<gruppenname>: <ausdruck>	173
Das Standardsegment fuer <ausdruck> wird durch <gruppenname> ueberschrieben	
<variable>.<feld>	163,173
Addiert den Offset von <feld> zum Offset von <variable>	
<ausdruck1>[<ausdruck2>]	160,170
Addiert den Wert von <ausdruck1> zu dem Wert von <ausdruck2>	
&<symbolischer parameter>	207
Ersetzt <symbolischer parameter> durch den aktuellen Wert	

*** MASM - OPERATOREN ***

<symbolischer parameter>&	207
Ersetzt <symbolischer parameter> durch den aktuellen Wert	
<text>	209
Textliteral	
!<zeichen>	209
Zeichenliteral	
%<text>	209
Bewertet <text> nicht als Zeichenkette, sondern als Ausdruck und verwendet seinen Wert	
;;<text>	210
Makrokommentar; wird nicht in die Makroerweiterung aufgenommen	
<ausdruck1> AND <ausdruck2>	170
Bitweise logische UND-Verknuepfung	
<zaehler> DUP [(<initwert>), (<initwert>), ...]	145
Spezifiziert mehrfaches Auftreten von einem oder mehreren Initialisierungswerten	
<ausdruck1> EQ <ausdruck2>	169
Der Vergleich von <ausdruck1> und <ausdruck2> ergibt bei Gleichheit den Wert wahr (0FFFFh) zurueck	
<ausdruck1> GE <ausdruck2>	169
Der Vergleich ergibt den Wert wahr (0FFFFh), wenn <ausdruck1> groesser oder gleich <ausdruck2> ist	
<ausdruck1> GT <ausdruck2>	169
Der Vergleich ergibt den Wert wahr (0FFFFh), wenn <ausdruck1> groesser als <ausdruck2> ist	
HIGH <ausdruck>	175
Gibt die hoehervertigen 8 Bits von <ausdruck> zurueck	
<ausdruck1> LE <ausdruck2>	169
Der Vergleich ergibt den Wert wahr (0FFFFh), wenn <ausdruck1> kleiner oder gleich <ausdruck2> ist	

*** MASM - OPERATOREN ***

LENGTH <variable>	178
Liefert als Ergebnis die Anzahl BYTE-, WORD-, DWORD-, QWORD- oder TBYTE-Elemente in <variable>	
LOW <ausdruck>	175
Gibt die niederwertigen 8 Bits von <ausdruck> zurueck	
<ausdruck1> LT <ausdruck2>	169
Der Vergleich ergibt den Wert wahr (0FFFFh), wenn <ausdruck1> kleiner als <ausdruck2> ist	
MASK <recordfeldname>	179
Gibt eine Bitmaske zurueck. Ein Bit ist 1, wenn das Bit zum Feld gehoert. Alle anderen Bits sind 0.	
MASK <record>	179
Gibt eine Bitmaske zurueck. Ein Bit ist 1, wenn das Bit zum Record gehoert. Alle anderen Bits sind 0.	
<ausdruck1> MOD <ausdruck2>	167
Rest nach der Division (Modulo)	
<ausdruck1> NE <ausdruck2>	169
Der Vergleich von <ausdruck1> und <ausdruck2> gibt bei Ungleichheit den Wert wahr (0FFFFh) zurueck	
NOT <ausdruck>	170
Bitweise logische Negation von <ausdruck>	
OFFSET <ausdruck>	176
Gibt den Offset von <ausdruck> zurueck	
<ausdruck1> OR <ausdruck2>	170
Bitweise logische ODER-Verknuepfung	
<typ> PTR <ausdruck>	171
Weist <ausdruck> den durch <typ> spezifizierten Typ zu	
SEG <ausdruck>	175
Gibt den Segmentwert von <ausdruck> zurueck	

*** MASM - OPERATOREN ***

<ausdruck> SHL <anzahl>	168
<ausdruck> nach links um <anzahl> Bits verschieben	
SHORT <marke>	174
Setz den Typ der <marke> auf SHORT; Verwendung in JMP-Befehlen, wenn die Entfernung zwischen -128 und + 127 liegt	
<ausdruck> SHR <anzahl>	168
<ausdruck> nach rechts um <anzahl> Bits verschieben	
SIZE <variable>	178
Gibt die totale Anzahl Bytes von <variable> zurueck	
THIS <typ>	174
Erzeugt einen Operanden, dessen Offset und Segmentwert gleich dem aktuellen Speicherplatzzaehlerwert und dessen Typ der angegebene <typ> ist	
TYPE <ausdruck>	176
gibt den Typ von <ausdruck> zurueck	
.TYPE <ausdruck>	177
Gibt ein Byte zurueck, das den Modus und die Reichweite von <ausdruck> definiert	
WIDTH <recordfeldname>	178
Gibt die Groesse eines Recordfeldes in Bits an	
WIDTH <record>	179
Gibt die Groesse eines Records in Bits an	
<ausdruck1> XOR <ausdruck2>	170
Exklusives ODER	

Anhang_D

CREF-Fehlermeldungen

Von CREF werden folgende Fehlermeldungen angezeigt:

can't open cross-reference file for reading

Die Datei mit der Erweiterung .CRF kann nicht gefunden werden. Es sind die korrekte Schreibweise des Namens und das spezifizierte Laufwerk zu prüfen.

can't open listing file for writing

Ursache fuer diese Fehlermeldung kann sein:

- Diskette ist voll oder schreibgeschuetzt
- eine Datei mit dem spezifizierten Namen ist schon vorhanden
- das angegebene Laufwerk ist nicht verfuegbar

cref has no switches

In der Befehlszeile von CREF wurde durch Schraegstrich (/) oder Bindestrich (-) ein Schalter spezifiziert. CREF besitzt keine Schalter.

extra file name ignore

In der Befehlszeile wurden mehr als zwei Dateinamen angegeben. CREF verwendet nur die ersten beiden Namen.

line invalid, start again

In der Befehlszeile bzw. nach der Eingabeaufforderung wurde keine Datei mit der Erweiterung .CRF eingegeben. Nach dieser Meldung erscheint die Aufforderung, diesen Dateinamen einzugeben.

out of heap space

CREF hat nicht genug Speicherplatz. Es sind residente Programme zu entfernen.

premature eof

Es wurde entweder keine gueltige Crossreferenzdatei spezifiziert, oder die Datei ist beschaedigt.

read error on stdio

Dieser Fehler tritt nur auf, wenn das Programm von der Tastatur oder aus einer Umlenkungsdatei ein <CTRL>+<Z> erhaelt.

Anhang E

Exit-Kodes fuer MASM und CREF

Die Verwendung der Exit-Kodes ist in der Anleitung fuer den Bediener, Abschnitt 14. Stapelverarbeitung ausfuehrlich beschrieben.

Exit-Kodes fuer MASM

Kode	Bedeutung
0	Kein Fehler
1	Argumentfehler
2	Eingabedatei kann nicht eroeffnet werden
3	Assemblerlistendatei kann nicht eroeffnet werden
4	Objektkodedatei kann nicht eroeffnet werden
5	Crossreferenzdatei kann nicht eroeffnet werden
6	INCLUDE-Datei kann nicht eroeffnet werden
7	Assemblerfehler
8	Speicherzuweisungsfehler
10	Fehler der Symboldefinition in der Befehlszeile
11	Nutzerinterrupt

Es ist zu beachten, dass der Assembler bei Kode 7 automatisch die ungueltige Objektkodedatei loescht.

Exit-Kodes fuer CREF

Kode	Bedeutung
0	Kein Fehler
1	schwere CREF-Fehler

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Anhang_E

Zusammenstellung aller Befehle, alphabetisch geordnet

Bezeichnung	Befehl	Operanden	Bytes	Flags
				ODITZAPC
ASCII-Korrektur nach Addition	AAA	-	1	U...UUXUX
ASCII-Korrektur vor Division	AAD	-	2	U...XXUXU
ASCII-Korrektur nach Multiplikation	AAH	-	1	U...XXUXU
ASCII-Korrektur nach Subtraktion	AAS	-	1	U...UUXUX
Addition mit Uebertrag	ADC	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16 reg8, {mem8 memi8} reg16, {mem16 memi16}	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4	X...XXXXX
		AL, imm8 AX, imm16	12 13	
		reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	
Addition ohne Uebertrag	ADD	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16 reg8, {mem8 memi8} reg16, {mem16 memi16}	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4	X...XXXXX
		AL, imm8 AX, imm16	12 13	
		reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags
				ODITZAPC
Logisches UND	AND	reg8 , reg8	12	0...XXUX0
		reg16 , reg16	12	
		{mem8 memi8} , reg8	12 - 4	
		{mem16 memi16} , reg16	12 - 4	
		reg8 , {mem8 memi8}	12 - 4	
		reg16 , {mem16 memi16}	12 - 4	
		AL , imm8	12	
		AX , imm16	13	
		reg8 , imm8	12 - 3	
		reg16 , imm16	13 - 4	
{mem8 memi8} , imm8	13 - 5			
{mem16 memi16} , imm16	14 - 6			
Unterprogram- lauf	CALL	mem16	13
		NEAR mem16	13	
		reg16	12 - 3	
		memi16	12 - 4	
		FAR mem16	15	
memi16	14			
Umwandlung Byte in in Wort	CBW	-	1
Uebertragsflag ruecksetzen	CLC	-	10
Richtungsflag ruecksetzen	CLD	-	1	.0.....
Interruptflag ruecksetzen	CLI	-	1	..0.....
Uebertragsflag negieren	CMC	-	1X

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags ODITSZAPC
Vergleich	CMP	reg8, reg8 reg16, reg16 reg8, (mem8 memi8) {mem8 memi8}, reg8 reg16, {mem16 memi16} {mem16 memi16}, reg16 AL, imm8 AX, imm16 reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 13 12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	X...XXXX
Vergleich Bytekette / Wortkette	CMPS CMPSB CMPSW	-	1	X...XXXX
Umwandlung Wort in Doppelwort	CWD	-	1
Dezimalkorrektur nach Addition	DAA	-	1	U...XXXX
Dezimalkorrektur nach Subtraktion	DAS	-	1	U...XXXX
Dekrementieren	DEC	reg16 reg8 mem8 mem16 memi8 memi16	1 12 14 14 12 - 4 12 - 4	X...XXXX
Division vorzeichenlos	DIV	reg8 reg16 mem8 mem16 memi8 memi16	12 12 14 14 12 - 4 12 - 4	U...UUUU
Koprozessorkommando mit Adresse	ESC	imm8, reg16 imm8, {mem16 memi16}	12 12 - 4
Prozessorhalt	HLT	-	1

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags (ODITBZAPC)
Division (vorzeichenbehaftet, ganzzahlig)	IDIV	reg8 reg16 mem8 mem16 memi8 memi16	2 2 4 4 2 - 4 2 - 4	U...UUUUU
Multiplikation (vorzeichenbehaftet, ganzzahlig)	IMUL	reg8 reg16 mem8 mem16 memi8 memi16	2 2 4 4 2 - 4 2 - 4	X...UUUUU
Eingabe Byte oder Wort	IN	AL ,imm8 AX ,imm8 AL ,DX AX ,DX	2 2 1 1
Inkrementieren	INC	reg16 reg8 mem8 mem16 memi8 memi16	1 2 4 4 2 - 4 2 - 4	X...XXXXX
Prozessorinterrupt	INT	imm8 3	2 1	..00.....
Unterbrechung bei Ueberlauf	INTO	-	1	..00.....
Rueckkehr von der Unterbrechungs- behandlung	IRET	-	1	XXXXXXXXX
Bedingte Spruenge (mit kurzer Distanz -128 ≤ sdisp ≤ +127 (siehe Tabelle im Abschnitt 4.8.1., CPU-Befehlsbe- schreibung)	Jcond	sdisp	2

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Befehl	Operanden	Bytes	Flags
				ODIT SZAPC
Unbedingter Sprung	JMP	mem16	3
		SHORT mem16	2	
		reg16	2 - 3	
		mem16	2 - 4	
		FAR mem16	5	
		mem16	4	
Flags nach AH laden	LAHF	-	1
Laden Datensegmentregister	LDS	reg16 ,mem16	4
		reg16 ,mem16	2 - 4	
Laden effektive Adresse	LEA	reg16 ,mem16	4
		reg16 ,mem16	2 - 4	
Laden Extrasegmentregister	LES	reg16 ,mem16	4
		reg16 ,mem16	2 - 4	
Laden Byte- oder Wortkette in den Akkumulator	LODS	-	1
		LODSB		
		LODSW		
Schleifenbefehl	LOOP	sdisp	2
Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Gleich oder Null	LOOPE	sdisp	2
		LOOPZ		
Bedingte Schleifenbefehle mit Sprung bei Ungleich oder nicht Null	LOOPNE	sdisp	2
		LOOPNZ		

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags ODITSZAPC
Uebertragen von Daten	MOV	mem16 ,AX	2 - 4
		mem8 ,AL	2 - 4	
		AX ,mem16	2 - 4	
		AL ,mem8	2 - 4	
		sreg(ausser CS),reg16	2	
		sreg(ausser CS),(mem16 mem16)	2 - 4	
		reg16 ,sreg	2	
		(mem16 mem16),sreg	2 - 4	
		reg8 ,reg8	2	
		reg16 ,reg16	2	
		reg8 ,(mem8 mem8)	2 - 4	
		(mem8 mem8) ,reg8	2 - 4	
		reg16 ,(mem16 mem16)	2 - 4	
(mem16 mem16),reg16	2 - 4			
reg8 ,imm8	2			
reg16 ,imm16	3			
(mem8 mem8) ,imm8	3 - 5			
(mem16 mem16),imm16	4 - 6			
Blocktransport im Speicher	MOVSB	-	1
		MOVSD		
		MOVSW		
Multiplikation vorzeichenlos	MUL	reg8	2	IX...UUUUX
		reg16	2	
		mem8	4	
		mem16	4	
		mem8	2 - 4	
mem16	2 - 4			
Arithmetische Negation - Zweierkomplement	NEG	reg8	2	IX...XXXXX
		reg16	2	
		mem8	4	
		mem16	4	
		mem8	2 - 4	
mem16	2 - 4			
Leeroperation	NOP	-	1

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags
				ODITSAZPC
Logisches Komplement	NOT	reg8 reg16 mem8 mem16 mem8 mem16	12 12 14 14 12 - 4 12 - 4
Logisches ODER	OR	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 mem8}, reg8 {mem16 mem16}, reg16 reg8, {mem8 mem8} reg16, {mem16 mem16}	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4	0...XXUX0
		AL, imm8 AX, imm16	12 13	
		reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 mem8}, imm8 {mem16 mem16}, imm16	12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	
Ausgabe Byte oder Wort	OUT	imm8, AL imm8, AX DX, AL DX, AX	12 12 11 11
Stack leeren	POP	reg16 sreg (außer CS!)	1 1
		mem16 mem16	14 14	
Flags aus dem Stack laden	POPF	-	1	XXXXXXXX
Stack füllen	PUSH	reg16 sreg mem16 mem16	1 1 14 12 - 4
Flags in den Stack laden	PUSHF	-	1

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Befehl	Operanden	Bytes	Flags
Uebertragsflag setzen	STC	-	11
Richtungsflag setzen	STD	-	1	.1.....
Interruptflag setzen	STI	-	1	..1.....
Speicher mit Akkumulatorinhalt laden	STOS	-	1
Byte	STOSB			
Wort	STOSW			
Subtraktion ohne Uebertrag	SUB	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16 reg8, {mem8 memi8} reg16, {mem16 memi16}	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4	X...XXXX
		AL, imm8 AX, imm16	12 13	
		reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	
Logisches UND ohne Resultatsabspeicherung	TEST	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16 reg8, {mem8 memi8} reg16, {mem16 memi16}	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4	0...XXUX0
		AL, imm8 AX, imm16	12 13	
		reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	
Synchronisation mit externer Hardware	WAIT	-	1

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Bezeichnung	Be- fehl	Operanden	Bytes	Flags ODITSZAPC
Austauschbefehl	XCHG	AX, reg16 reg16, reg16 reg8, reg8 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16	1 1 - 2 12 12 - 4 12 - 4
Umkodierung von AL	XLAT XLATB	-	1
Exklusives ODER	XOR	reg8, reg8 reg16, reg16 {mem8 memi8}, reg8 {mem16 memi16}, reg16 reg8, {mem8 memi8} reg16, {mem16 memi16} AL, imm8 AX, imm16 reg8, imm8 reg16, imm16 {mem8 memi8}, imm8 {mem16 memi16}, imm16	12 12 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 - 4 12 13 12 - 3 13 - 4 13 - 5 14 - 6	0...XXUX0

Beachte:

Bei Verwendung eines Segmentpraefixes fuer einen Operanden erhoeht sich die angegebene Byteanzahl um 1. Es wird ein Vorbyte generiert.

*** CPU - BEFEHLSLISTE ***

Präfixe

Sie werden vor dem eigentlichen Befehl geschrieben und liefern eine Vorbyte.

Bedeutung	Praefix	Vorbyte
Bus-Lock-Signal fuer folgenden Befehl aktivieren	LOCK	F0
Wiederholungspraefixe fuer LODS, MOVS, STOS	REP	F2
Wiederholungspraefixe fuer CMPS und SCAS	REPE REPNE REPZ	F3 F2 F3

Abkuerzungen

Die Abkuerzungen entsprechen der Metasprache im Abschnitt 2 der CPU-Befehlsbeschreibung. Eine Ausnahme bildet die Bezeichnung der Flags. Aus Platzgruenden wurde in dieser Befehlsliste nur der erste Buchstabe verwendet.

NOTIZEN

NOTIZEN

NOTIZEN

NOTIZEN

III-12-12 Kv 1550/88