

# Kapitel 7

## **Benutzung der JMP- und CALL- Befehle**

(für MASM-, ASM86- und ASM286-Programmierer)





## 7.1 Unbedingte Sprünge im Bereich von -128 bis +127 Byte

Die 8086/80186/80286-CPU's kennen zwei unterschiedliche JMP-Befehle, um Labels innerhalb des augenblicklichen Code-Segments zu erreichen. Beide bestehen aus einem Einzel-Byte-Opcode, gefolgt von einem Displacement-Feld. Dieses Feld spezifiziert den Wert, der zum Instruction-Pointer IP addiert wird.

Der eine JMP-Befehl ist durch **zwei** Bytes im Displacement-Feld gekennzeichnet. Mit ihm sind sogenannte **NEAR-Labels**, also Sprungziele im Bereich von  $\pm 32K$  Bytes ab der augenblicklichen Position zu erreichen.

Der andere JMP-Befehl ist durch **ein** Byte im Displacement-Feld gekennzeichnet, das von den CPU's intern vorzeichenbehaltet auf zwei Bytes erweitert wird (sign extension). Mit diesem Befehl sind sogenannte **SHORT-Labels**, also Sprungziele im Bereich von -128 bis +127 Bytes ab der augenblicklichen Position zu erreichen. Der **SHORT JMP** ist gegenüber dem allgemeinen **NEAR JMP** optimiert, da er ein Byte aus dem Befehlscode entfernt.

### Beispiel 1:

In der angegebenen Quelldatei ist der Label RUECK\_WAERTS vor dem Befehl JMP RUECK\_WAERTS codiert. Er liegt weniger als 129 Bytes vom Sprungziel entfernt.

```

LOC  OBJ                LINE    SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_60
                                2
                                3    ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
----- 5    CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
0000     7    START:                ;
                                8                ;
0000 8BD0 9    RUECK_WAERTS:    MOV     DX,AX
                                10               ;
                                11               ;
                                12               ;
0002 EBFC 13                JMP     RUECK_WAERTS
                                14               ;
----- 15    CODE_PROG ENDS
                                16
                                17          END     START

```

Für diesen **Rückwärtssprung** optimiert der Assembler den Code des JMP-Befehls und generiert automatisch einen Zwei-Byte **SHORT JMP**.

Dies ist möglich, da der Assembler den Abstand zwischen dem Sprungziel und der Position des JMP-Befehls kennt.

### Beispiel 2:

In der angegebenen Quelldatei ist der Label RUECK\_WAERTS vor dem Befehl JMP RUECK\_WAERTS codiert. Er liegt außerhalb des 128-Byte-Bereiches.

```

LOC  OBJ          LINE   SOURCE
                                1      NAME    BEISPIEL_61
                                2
                                3      ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
-----           5      CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
0000           7      START:      ;
                                8
0000 8BD0      9      RUECK_WAERTS:  MOV    DX,AX
                                10
0002 (129     11
      ????)    DW    129 DUP (?)      ;Diese Definition dient nur
      )
                                12
                                13
                                14
0104 E9F9FE   14      JMP    RUECK_WAERTS
                                15
-----           16      CODE_PROG ENDS
                                17
                                18      END    START

```

Für diesen **Rücksprungbefehl** generiert der Assembler einen Drei-Byte **NEAR-JMP**.

### Beispiel 3:

In der angegebenen Quelldatei ist der Label VOR\_WAERTS nach dem Befehl JMP VOR\_WAERTS codiert.

```

LOC  OBJ          LINE   SOURCE
                                1      NAME    BEISPIEL_62
                                2
                                3      ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
-----           5      CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
0000           7      START:      ;
                                8
0000 EB0190   9      SPRUNG:      JMP    VOR_WAERTS
                                10
                                11
                                12
0003 8BD0     13      VOR_WAERTS:  MOV    DX,AX
                                14
-----           15      CODE_PROG ENDS
                                16
                                17      END    START

```

Der Assembler kennt in diesem Fall den Abstand zwischen der Position des JMP-Befehls und des Sprungziels **nicht**.

Um zu garantieren, daß das Sprungziel erreicht wird, reserviert der Assembler Platz für den längeren **NEAR-JMP**-Befehl. D.h. für den Befehl `JMP VOR_WAERTS` generiert der Assembler einen Drei-Byte **NEAR-JMP**; und dies sogar, wenn der Label `VOR_WAERTS` im Bereich eines **SHORT-JMP** liegt.

### 7.1.1 Der SHORT-Operator

Um einen **Vorwärtssprung** zu optimieren, ist dem Assembler mitzuteilen, daß der Code zwischen dem Vorwärtssprung und seinem Ziel-Label kleiner als 128 Bytes ist. Dies ist möglich, wenn im JMP-Befehl der sogenannte **SHORT-Operator** benützt wird.

#### Beispiel 4:

```

LOC  OBJ          LINE   SOURCE
                                1           NAME    BEISPIEL_63
                                2
                                3   ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
----          5   CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
0000          7   START:          ;
                                8           ;
0000 EB00     9   SPRUNG:         JMP     SHORT VOR_WAERTS
                                10          ;
                                11          ;
                                12          ;
0002 8BD0    13   VOR_WAERTS:    MOV     DX,AX
                                14           ;
----          15   CODE_PROG ENDS
                                16
17           END     START

```

In der angegebenen Quelldatei ist im JMP-Befehl der SHORT-Operator verwendet.

Wenn der Assembler in einem JMP-Befehl den SHORT-Operator sieht, versucht er immer den Zwei-Byte SHORT-JMP zu generieren. Findet er den Ziel-Label außerhalb des 127-Byte-Bereiches, wird er eine Fehlermeldung ausgeben. Darin teilt er mit, daß er den Label nicht finden kann. Der Anwenderprogrammierer wird daraufhin in der Quelldatei den SHORT-Operator entfernen.

Der SHORT-Operator ist also immer dann anzuwenden, wenn ein JMP-Befehl optimiert werden soll. Dies setzt allerdings voraus, daß das Sprungziel im SHORT-JMP-Bereich liegt.

## 7.2 Bedingte Sprünge außerhalb des Bereiches von -128 bis +127 Bytes

Die 8086/80186/80286 bedingten Sprungbefehle (JC, JZ, JBE usw.) sind Zwei-Byte-Befehle. Das erste Byte entspricht dem Opcode des Befehls, während das zweite Byte eine vorzeichenbehaftete Zahl kennzeichnet. Dieses Offset-Byte wird zum Instruction-Pointer IP addiert, wenn der Sprung ausgeführt wird.

Da bedingte Sprungbefehle in einem Assembler-Programm oft vorkommen, reduzieren diese Zwei-Byte-Befehle zwar die Speicherbelegung, sie sind aber auf einen Bereich von -128 bis +127 Bytes begrenzt. D.h. das Sprungziel muß innerhalb von -128 bis +127 Bytes ab der Position des Sprungbefehls liegen.

Gelegentlich kommt es vor, daß bedingte Sprungbefehle ausgeführt werden müssen, deren Ziel-Label außerhalb des Bereichs von -128 bis +127 Bytes liegen.

Um dies zu realisieren, stehen zwei Techniken zur Verfügung:

- Die **gerichtete-Sprung-Methode** (vektored-Jump) und
- die **Jump-around-Jump-Methode**

### 7.2.1 Die gerichtete-Sprung-Methode

Bei dieser Methode wird zunächst der bedingte Sprung zu einem Zwischen-Label im -128 bis +127 Byte-Bereich durchgeführt ①. Dieser Zwischen-Label kennzeichnet einen JMP-Befehl, mit dessen Hilfe dann die gewünschte Position außerhalb des -128 bis +127 Byte-Bereiches zu erreichen ist ②.

**Beispiel:**

```

LOC  OBJ                LINE  SOURCE
                                1      NAME    BEISPIEL_64
                                2
                                3      ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
----- 5      CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
                                7      EXTRN  NACH_IRGENDWO:NEAR
                                8
0000    9      START:                ;
                                10     ;
0000    11     GEWUENSCHTES_ZIEL: ②
0000 8BD0 12     MOV      DX,AX
0002 (500 13     DW      500 DUP (?) ;Diese Definition dient nur
      ????)
      )
                                14     ;Demonstrationszwecken
                                15     ;
03EA E90000 E 16     ;
                                17     JMP     NACH_IRGENDWO
                                18     ;
                                19     ;
03ED E910FC 20     ZWISCHEN_ZIEL: JMP    GEWUENSCHTES_ZIEL ②
03F0 (100 21     DB      100 DUP (?) ;Diese Definition dient nur
      ??)
                                22     ;Demonstrationszwecken
                                23     ;
0454 7297 24     ; ①
                                25     JC     ZWISCHEN_ZIEL
                                26     ;
----- 27     CODE_PROG ENDS
                                28
                                29     END    START

```

Die gerichtete-Sprung-Methode setzt voraus, daß **gefährlos** im -128 bis +127 Byte-Bereich des unbedingten Sprungbefehls ein JMP-Befehl codiert werden kann.

So ist im Beispiel vor dem Zwischen-Label ZWISCHEN\_ZIEL ein anderer JMP-Befehl (JMP NACH\_IRGENDWO) codiert. Die gleiche Schutzfunktion würde an dieser Stelle auch ein RET-Befehl erfüllen.

## 7.2.2 Die Jump-around-Jump-Methode

Bei dieser Methode wird ebenfalls ein JMP-Befehl benützt, um den Bereich eines bedingten Sprungbefehls zu erweitern. Jedoch folgt in diesem Fall der JMP-Befehl unmittelbar dem bedingten Sprungbefehl ① und dreht damit den Sinn des bedingten Sprungbefehls um.



**Beispiel:**

```

LOC  OBJ          LINE  SOURCE
                                1      NAME    BEISPIEL_65
                                2
                                3      ASSUME  CS:CODE_PROG
                                4
-----           5      CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6
0000           7      START:      ;
                                8      ;
0000           9      GEWUENSCHTES_ZIEL:
0000 8BD0      10      MOV        DX,AX
0002 (500     11      DW        500 DUP (?) ;Diese Definition dient nur
      ????)
      )
                                12      ;Demonstrationszwecken
                                13      ;
                                14      ;
03EA 7503      15      JNZ        WEITER
03EC E911FC     16      JMP        GEWUENSCHTES_ZIEL
03EF 8BCA      17      WEITER:    MOV        CX,DX
                                18      ;
                                19      ;
-----           20      CODE_PROG ENDS
                                21
                                22      END      START

```

Im angegebenen Beispiel ist der Befehl JZ GEWUENSCHTES\_ZIEL nachgebildet, wobei der Label GEWUENSCHTES\_ZIEL außerhalb des -128 bis +127 Byte-Bereiches liegt.

Solange die Originalbedingung (Ergebnis einer Operation = 0) erfüllt ist, wird mit Hilfe des Befehls JMP GEWUENSCHTES\_ZIEL der Code wiederholt. Ist die Originalbedingung nicht erfüllt, wird der JMP-Befehl übersprungen (Jump-around-Jump). Die Fortsetzung des Programms erfolgt beim Label WEITER. Die Jump-around-Jump-Methode hat den Vorteil, daß eine geschützte Position für den JMP-Befehl nicht vorhanden sein muß.

**7.3 JMP- und CALL-Operanden (direkt)**

JMP- und CALL-Befehle können **direkt** und **indirekt** ausgeführt werden. Dabei ist der Operand eines **direkten** JMP- oder CALL-Befehls durch einen Label identifiziert.

**Format:**

[Name:]	JMP oder CALL	Label	[;Kommentar]
---------	---------------	-------	--------------

- **Name** ist ein metasprachlicher Ausdruck, der den Offset des JMP- oder CALL-Befehls im augenblicklichen Code-Segment kennzeichnet. Die eckigen Klammern geben an, daß der Name frei gewählt werden kann.
- **Label** ist der metasprachliche Ausdruck für das Sprungziel eines JMP-Befehls oder das Verzweigungsziel eines CALL-Befehls. Das Ziel wird also direkt im Befehl angegeben.

### Beispiel:

```

LOC  OBJ                LINE    SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_66
                                2
                                3    ASSUME CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
----- 5    STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5 6          DW    5 DUP (?)
      ????)
000A )
                                7    TOP_STACK LABEL WORD
                                8
----- 9    STACK_PROG ENDS
                                10
----- 11   CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                12
0000 B8----- R 13    START:    MOV    AX,STACK_PROG    ;SS Register initialisieren
0003 8ED0      14          MOV    SS,AX
0005 BC0A00   R 15          MOV    SP,OFFSET TOP_STACK ;SP Register initialisieren
                                16
                                17          ;
                                18    INTRA_1:    JMP    ZIEL            ;Sprung nach CS:ZIEL
                                19          ;Intrasegment direkt
000B E80000   20    INTRA_2:    CALL   ZIEL            ;Verzweige nach CS:ZIEL
                                21          ;Intrasegment direkt
                                22          ;
                                23          ;
000E 8AC1    24    ZIEL:      MOV    AL,CL
                                25          ;
                                26          ;
                                27
----- 28    CODE_PROG ENDS
                                29
                                30          END    START

```

Die im Programmlisting angegebenen Befehle JMP ZIEL und CALL ZIEL bewirken, daß das Programm beim Label CS:ZIEL fortgesetzt wird. In beiden Fällen wird nur der Instruction-Pointer IP umgeladen (Instruction-Pointer relativ). D.h. die direkten Programmverzweigungen erfolgen im augenblicklichen Codesegment.

## 7.4 JMP- und CALL-Operanden (indirekt)

Der Operand eines **indirekten** JMP- oder CALL-Befehls ist durch einen WORD- oder DWORD-Pointer zum Sprungziel bzw. Verzweigungsziel identifiziert. Dabei besteht ein WORD-Pointer aus einem 16-Bit-Offset und ein DWORD-Pointer aus einem 16-Bit-Offset, gefolgt von einem 16-Bit-Segment-Basiswert. Um diese Pointer zu definieren, werden die DW- und DD-Anweisungen benutzt.

### Format:

```
[Name:]    JMP oder CALL    Adreß-Ausdruck    [;Kommentar]
```

Im angegebenen Format kennzeichnet **Adreß-Ausdruck** ein Register, eine WORD-Variable, eine DWORD-Variable oder den Ausdruck [BX].

Ein **Register** enthält den Offset des Sprung- bzw. Verzweigungsziels im augenblicklichen Codesegment.

```
LOC  OBJ                LINE    SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_67
                                2
                                3    ASSUME  CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
----- 5    STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5 6          DW      5 DUP (?)
      ????)
000A )
                                7    TOP_STACK LABEL WORD
                                8
----- 9    STACK_PROG ENDS
                                10
----- 11   CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                12
0000 B8---- R    13    START:    MOV     AX,STACK_PROG      ;SS Register initialisieren
0003 8ED0          14          MOV     SS,AX
0005 BCOA00 R    15          MOV     SP,OFFSET TOP_STACK ;SP Register initialisieren
                                16
0008 BB100090 R  17          MOV     BX,OFFSET ZIEL
                                18
                                19
000C FFE3          20    INTRA_1:  JMP     BX                ;Sprung nach CS:(BX)
                                21          ;Intrasegment indirekt
                                22
000E FFD3          23    INTRA_2:  CALL   BX                ;Verzweige nach CS:(BX)
                                24          ;Intrasegment indirekt
                                25
0010 8AC1          26    ZIEL:    MOV     AL,CL
                                27
                                28
                                29
----- 30    CODE_PROG ENDS
                                31
                                32          END     START
```

Im angegebenen Beispiel enthält das Register BX den Offset des Labels ZIEL. Die Befehle `JMP BX` bzw. `CALL BX` bewirken, daß das Programm beim Label `CS:(BX) = CS:ZIEL` fortgesetzt wird. In beiden Fällen erfolgen die indirekten Programmverzweigungen im augenblicklichen Codesegment (Intrasegment indirekt).

Eine **WORD-Variable** enthält den Offset des Sprung- bzw. Verzweigungsziels im augenblicklichen Codesegment.

### Beispiel:

```

LOC  OBJ                LINE   SOURCE
                                1           NAME    BEISPIEL_68
                                2
                                3   ASSUME  CS:CODE_PROG,DS:DATEN_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
-----  5   STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5  6           DW      5 DUP (?)
      ????)
000A )
                                7   TOP_STACK LABEL WORD
                                8
-----  9   STACK_PROG ENDS
                                10
-----  11  DATEN_PROG SEGMENT WORD PUBLIC 'RAM_REGION'
                                12
0000 1500    R   13   NEAR_LABEL    DW      ZIEL           ;Offset von ZIEL in diesem
                                           ;Segment
-----  14
                                15  DATEN_PROG ENDS
                                16
-----  17  CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                18
0000 B8----    R   19   START:      MOV     AX,DATEN_PROG      ;DS Register initialisieren
0003 8ED8      20           MOV     DS,AX
0005 B8----    R   21           MOV     AX,STACK_PROG    ;SS Register initialisieren
0008 8ED0      22           MOV     SS,AX
000A BC0A00    R   23   MOV     SP,OFFSET TOP_STACK ;SP Register initialisieren
                                24           ;
                                25           ;
000D FF260000  R   26   INTRA_1:   JMP     NEAR_LABEL      ;Sprung nach CS:(NEAR_LABEL)
                                           ;Intrasegment indirekt
                                27
                                28           ;
0011 FF160000  R   29   INTRA_2:   CALL   NEAR_LABEL      ;Verzweige n. CS:(NEAR_LABEL)
                                           ;Intrasegment indirekt
                                30
                                31           ;
0015 8AC1      32   ZIEL:      MOV     AL,CL
                                33           ;
                                34           ;
                                35
-----  36  CODE_PROG ENDS
                                37
                                38           END     START

```

Die Befehle `JMP NEAR_LABEL` und `CALL NEAR_LABEL` bewirken, daß das Programm beim Label `CS:(NEAR_LABEL) = CS:ZIEL` fortgesetzt wird.

Der Operand `NEAR_LABEL` ist ein **WORD-Pointer**, der den Offset des Sprung- bzw. Verzweigungsziels `ZIEL` kennzeichnet.

Bei beiden Befehlen wird der Offset von ZIEL in den Instruction-Pointer IP geladen. D.h. diese indirekte Programmverzweigung erfolgt im augenblicklichen Codesegment (Intrasegment indirekt).

Eine DWORD-Variable enthält einen Offset, gefolgt von einem Segment-Basiswert und zeigt damit auf ein Sprung- bzw. Verzweigungsziel in einem beliebigen Segment.

### Beispiel:

```

LOC  OBJ                LINE  SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_69
                                2
                                3  ASSUME  CS:CODE_PROG,DS:DATEN_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
----- 5  STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5 6          DW      5 DUP (?)
      ????)
000A )
                                7  TOP_STACK LABEL WORD
                                8
----- 9  STACK_PROG ENDS
                                10
----- 11  DATEN_PROG SEGMENT WORD PUBLIC 'RAM_REGION'
                                12
0000 0000---- R 13  FAR_LABEL      DD      ZIEL          ;Offset von ZIEL und
                                14                                     ;Basiswert von CODE_PROG_1
----- 15  DATEN_PROG ENDS
                                16
----- 17  CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                18
0000 B8---- R 19  START:      MOV     AX,DATEN_PROG      ;DS Register initialisieren
0003 8ED8    20          MOV     DS,AX
0005 B8---- R 21          MOV     AX,STACK_PROG    ;SS Register initialisieren
0008 8ED0    22          MOV     SS,AX
000A BC0A00 R 23          MOV     SP,OFFSET TOP_STACK ;SP Register initialisieren
                                24          ;
                                25          ;
000D FF2E0000 R 26  INTER_1:    JMP     FAR_LABEL        ;Sprung nach CS: (FAR_LABEL)
                                27                                     ;Intersegment indirekt
                                28          ;
0011 FF1E0000 R 29  INTER_2:    CALL   FAR_LABEL        ;Verzweige n. CS: (FAR_LABEL)
                                30                                     ;Intersegment indirekt
                                31          ;
----- 32  CODE_PROG ENDS
                                33
                                34  ASSUME  CS:CODE_PROG_1
                                35
----- 36  CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                37          ;
0000 8BCA    38  ZIEL:      MOV     CX,DX
                                39          ;
                                40          ;
----- 41  CODE_PROG_1 ENDS
                                42
                                43          END      START

```

Die im Programmlisting angegebenen Befehle JMP FAR\_LABEL und CALL FAR\_LABEL bewirken, daß das Programm beim Label CS: (FAR\_LABEL) = CS:ZIEL fortgesetzt wird.

Der Operand FAR\_LABEL ist ein DWORD-Pointer, der den Offset und den Segment-Basiswert des Sprung- bzw. Verzweigungsziels ZIEL kennzeichnet.

Bei beiden Befehlen wird der Basiswert des Segments CODE\_PROG\_1 in das Register CS und der Offset von ZIEL (relativ zu CODE\_PROG\_1) in den Instruction-Pointer IP geladen. D.h. diese indirekte Programmverzweigung erfolgt in ein anderes Codesegment (Intersegment indirekt).

Die Anwendung von Intersegment-indirekt JMP- bzw. CALL-Befehlen sind eine mögliche Methode den Selektor CS umzuladen. Der Ausdruck [BX] wird als Pointer auf eine WORD-Variable (Offset) oder eine DWORD-Variable (Offset und Segment-Basiswert) behandelt. Wobei diese Variablen zum Ziel eines JMP- oder CALL-Befehls zeigen.

### Beispiel:

```

LOC  OBJ                LINE  SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_70
                                2
                                3  ASSUME  CS:CODE_PROG,DS:DATEN_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
-----
                                5  DATEN_PROG SEGMENT WORD PUBLIC 'RAM_REGION'
                                6
0000 1B00                R     7  NEAR_LABEL    DW    ZIEL_1          ;Offset von ZIEL_1 im
                                8                                ;Segment CODE_PROG
0002 0000-----        R     9  FAR_LABEL    DD    ZIEL_2          ;Offset von ZIEL_2 und
                                10                               ;Basiswert von CODE_PROG_1
                                11
-----
                                12  DATEN_PROG ENDS
                                13
-----
                                14  STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5                  15          DW    5 DUP (?)
      ????)
      )
000A                16  TOP_STACK LABEL WORD
                                17
-----
                                18  STACK_PROG ENDS
                                19
-----
                                20  CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                21
0000 B8-----        R     22  START:      MOV    AX,DATEN_PROG      ;DS Register initialisieren
0003 8ED8                23          MOV    DS,AX
0005 B8-----        R     24          MOV    AX,STACK_PROG     ;SS Register initialisieren
0008 8ED0                25          MOV    SS,AX
000A BC0A00            R     26          MOV    SP,OFFSET TOP_STACK ;SP Register initialisieren
                                27
000D BB0000            R     28          MOV    BX,OFFSET NEAR_LABEL
                                29
                                30
0010 FF27                31  INTRA_1:   JMP    WORD PTR[BX]      ;Sprung nach CS:[BX]
                                32                               ;Intrasegment indirekt
                                33
0012 FF17                34  INTRA_2:   CALL   WORD PTR[BX]      ;Verzweige nach CS:[BX]
                                35                               ;Intrasegment indirekt
                                36
                                37
0014 BB0200            R     38          MOV    BX,OFFSET FAR_LABEL

```

```

LOC  OBJ          LINE    SOURCE
                                ;
                                ;
0017 FF2F        41      INTER_1:    JMP      DWORD PTR[BX]      ;Sprung nach CS:[BX]
                                ;Intersegment indirekt
                                ;
                                ;
0019 FF1F        44      INTER_2:    CALL     DWORD PTR[BX]      ;Verzweige nach CS:[BX]
                                ;Intersegment indirekt
                                ;
                                ;
001B 8AC1        48      ZIEL_1:    MOV      AL,CL
                                ;
                                ;
-----         52      CODE_PROG ENDS
                                ;
                                ;
                                54      ASSUME CS:CODE_PROG_1
                                ;
-----         56      CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                ;
                                ;
0000 8BCA        59      ZIEL_2:    MOV      CX,DX
                                ;
                                ;
-----         63      CODE_PROG_1 ENDS
                                ;
                                ;
                                65      END      START

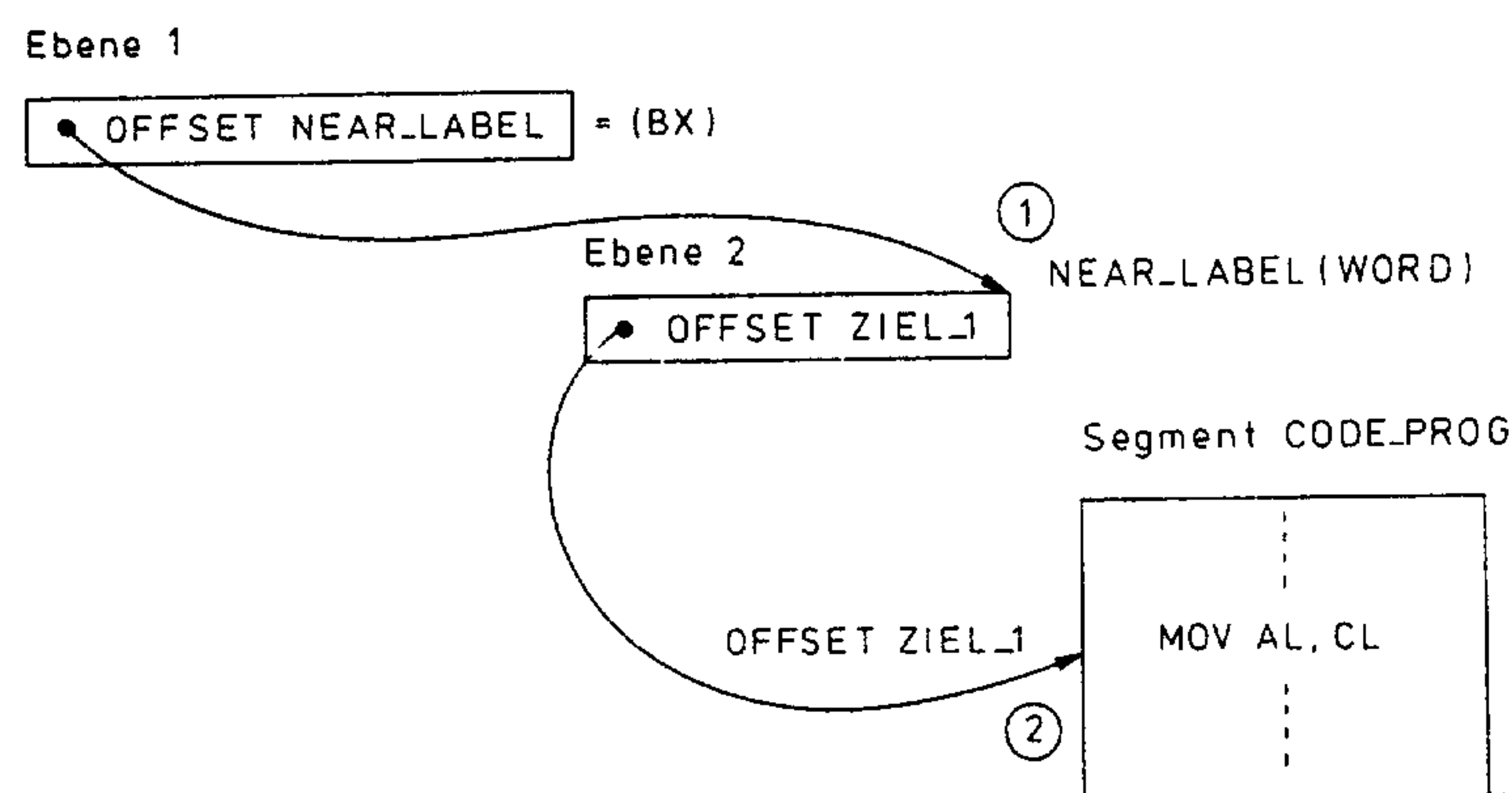
```

Bei den im Beispiel verwendeten JMP- und CALL-Befehlen sind die Typ-Override-Operatoren WORD PTR und DWORD PTR verwendet. Sie kennzeichnen [BX] als Zeiger zur WORD-Variablen NEAR\_LABEL bzw. zur DWORD-Variablen FAR\_LABEL.

Diese Variablen zeigen ihrerseits zum Sprung-/Verzweigungsziel ZIEL\_1 im CODE\_PROG-Segment bzw. zum Sprung-/Verzweigungsziel ZIEL\_2 im CODE\_PROG\_1-Segment.

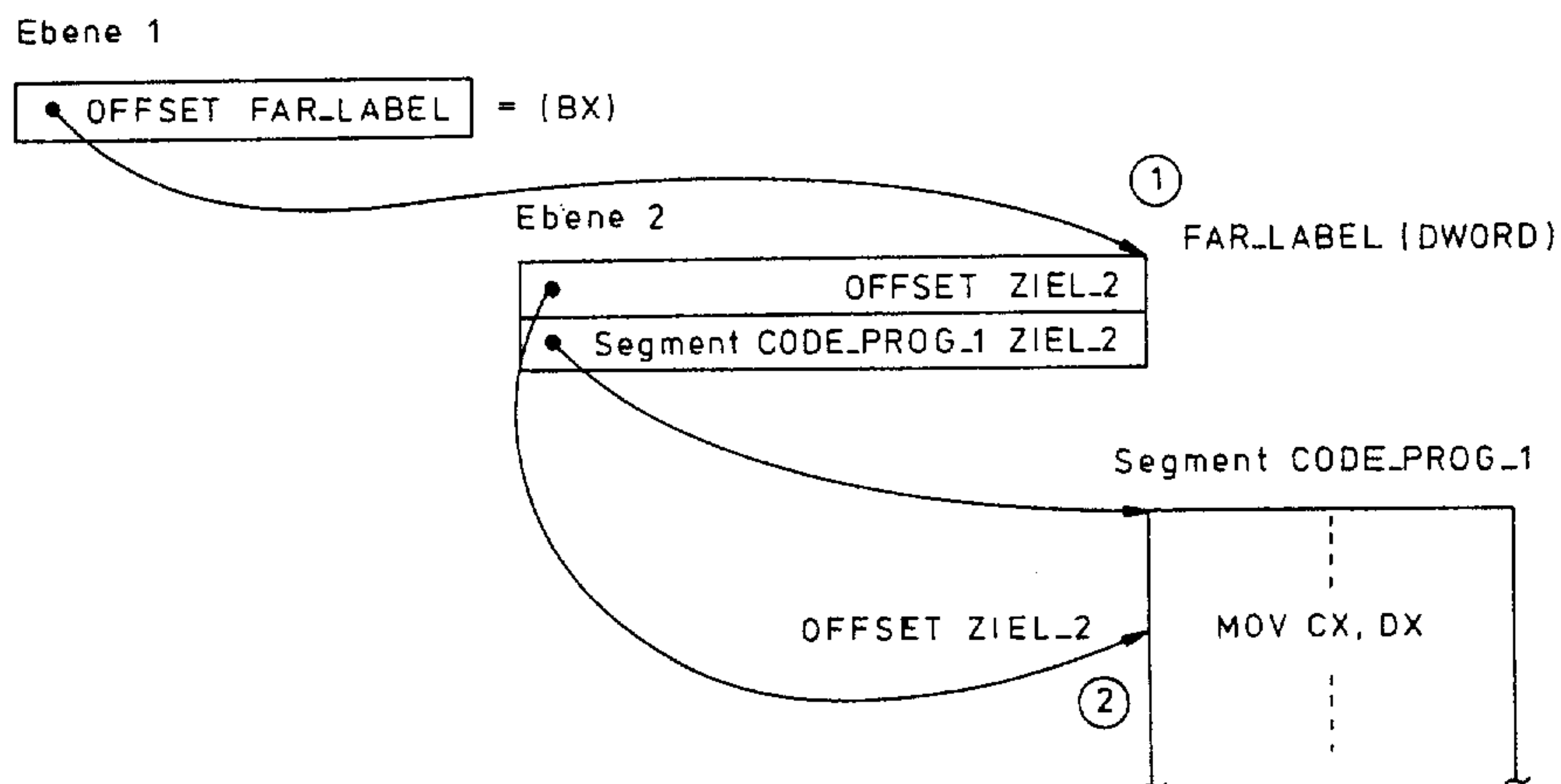
Die beiden Ebenen der Indirektion in JMP/CALL WORD PTR [BX] und in JMP/CALL DWORD PTR [BX] sind in folgenden Bildern schematisch dargestellt.

### 1. JMP/CALL WORD PTR [BX]



In Ebene 1 zeigt [BX] zur WORD-Variablen NEAR\_LABEL in Ebene 2 ①. In dieser Ebene kennzeichnet NEAR\_LABEL den Offset des Sprung-/Verzweigungsziels ZIEL\_1. In Ebene 2 zeigt OFFSET ZIEL\_1 zum nächsten auszuführenden Befehl im augenblicklichen Segment CODE\_PROG ②. D.h. es wird nur der Instruction-Pointer IP umgeladen (Intrasegment-indirekt).

## 2. JMP / CALL DWORD PTR [BX]



In Ebene 1 zeigt [BX] zur DWORD-Variablen FAR\_LABEL in Ebene 2 ①. In dieser Ebene kennzeichnet FAR\_LABEL den Offset und den Segment-Basiswert des Sprung-/Verzweigungsziels ZIEL\_2.

In Ebene 2 zeigt CODE\_PROG\_1: ZIEL\_2 zum nächsten auszuführenden Befehl ②. In diesem Fall werden sowohl der Instruction-Pointer IP als auch der Selektor CS umgeladen (Intersegment-indirekt).



## 7.5 Labels als Operanden

Im Kapitel "Segmentierung aus der Sicht des Assembler-Programmierers" wurde bereits die LABEL-Direktive für **Variablen** benützt.

Es soll nun die LABEL-Direktive verwendet werden, um Namen für die Positionen von Befehlen zu definieren.

### Syntax:

Symbolname	LABEL	Typ
------------	-------	-----

Dabei ist Symbolname ein metasprachlicher Ausdruck mit dem folgende Attribute verbunden sind:

- Segment – das augenblicklich bearbeitete Codesegment
- Offset – der Abstand im augenblicklichen Codesegment
- Typ – der Operand von LABEL

Als Typ-Attribute sind für Befehle

- NEAR und
- FAR möglich.

NEAR- und FAR-Labels können nur in JMP- und CALL-Befehlen, aber nicht in MOV- oder anderen Datenmanipulations-Befehlen benützt werden. Das bedeutet, daß Labels vom Typ NEAR oder FAR nur erlaubt sind, wenn das augenblickliche Segment durch das CS-Register (Code-segment) adressiert wird.

In diesem Fall ist eine ASSUME-Direktive der Form ASSUME CS: Name erforderlich. Dabei ist "Name" entweder der Name des augenblicklichen Codesegments oder der Name einer GROUP, in der das augenblickliche Codesegment enthalten ist.

## 7.5.1 Adressierbarkeit von Labels

Werden in JMP- und CALL-Befehlen Labels als Operanden benützt, stellen Sie für den Assembler einen einfacheren Fall als bei Variablen dar. Der Grund liegt darin, daß nur das Segment-Register CS relevant ist. Die Adressierbarkeit eines Labels hängt davon ab, wie er deklariert ist und wie er benützt wird.

**Deklaration:** Ist ein Ziel-Label als NEAR oder FAR deklariert?

**Benutzung:** Werden die JMP- bzw. CALL-Befehle und ihre Ziele unter der gleichen Direktive ASSUME CS: Name assembliert?

Die folgende Tabelle zeigt im Einzelnen die Assemblierungsergebnisse.

	Ziel-Label als NEAR deklariert	Ziel-Label als FAR deklariert
JMP/CALL assembliert unter der gleichen ASSUME CS: Name-Direktive	NEAR JMP NEAR CALL	FAR JMP FAR CALL
JMP/CALL assembliert unter unterschiedlichen ASSUME CS: Name-Direktiven	... Fehler ...	FAR JMP FAR Call

In Anlehnung an diese Tabelle sei darauf hingewiesen, daß NEAR JMP/CALL-Befehle ein 2-Byte-Displacement (16 Bit Offset) benützen, so daß 64 KBytes in einem Segment adressierbar sind.

Dagegen benützen FAR JMP/CALL-Befehle ein 4-Byte-Displacement (einen 16-Bit-Offset und eine 16-Bit-Paragraph-Number). Damit sind insgesamt 1 MBytes adressierbar.

Der Assembler benützt die Information ASSUME CS: Name um sicher zu gehen, daß das Ziel für JMP- bzw. CALL-Befehle erreicht werden kann. Ist die Information ASSUME CS: Name beim Ziel eine andere als bei einem JMP- bzw. CALL-Befehl **und** ist das Ziel als FAR deklariert, generiert der Assembler automatisch FAR JMP/CALL-Befehle (4-Byte-Displacement).

Die folgenden Programmierbeispiele zeigen die Anwendung von NEAR- und FAR JMP/CALL-Befehlen.

## 7.5.2 Beispiel 1: NEAR JMP/CALL-Befehle

```

LOC OBJ          LINE    SOURCE
                1          NAME    BEISPIEL_71
                2
                3    ASSUME CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                4
-----         5    STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5         6          DW      5 DUP (?)
      ????)
      )
000A          7    TOP_STACK LABEL WORD
                8
-----         9    STACK_PROG ENDS
                10
-----        11    CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                12    EXTRN ZIEL_1:NEAR,ZIEL_2:NEAR
                13
0000 B8----- R    14    START:  MOV    AX,STACK_PROG          ;SS Register initialisieren
0003 8ED0          15          MOV    SS,AX
0005 BCOA00       R    16          MOV    SP,OFFSET TOP_STACK      ;SP Register initialisieren
                17          ;
0008 E90000       E    18    EX_1:  JMP    ZIEL_1              ;Sprungziel ist vom Typ NEAR
                19          ;(2 Byte Displacement)
000B E80000       E    20    EX_2:  CALL   ZIEL_2              ;Verzweigungsziel ist vom
                21          ;Type NEAR
                22          ;(2 Byte Displacement)
                23          ;
                24          ;
                25
-----        26    CODE_PROG ENDS
                27
                28          END    START

```

```

LOC OBJ          LINE    SOURCE
                1          NAME    BEISPIEL_72
                2
                3    ASSUME CS:CODE_PROG
                4
-----         5    CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                6    PUBLIC ZIEL_1,ZIEL_2
                7          ;
                8          ;
0000          9    ZIEL_1 LABEL NEAR
0000 8BCA       10          MOV    CX,DX
                11          ;
                12          ;
0002         13    ZIEL_2 LABEL NEAR
0002 03C2       14          ADD    AX,DX
                15          ;
                16          ;
-----        17    CODE_PROG ENDS
                18
                19          END

```

Es existieren zwei Quelldateien, in denen die Module BEISPIEL\_71 und BEISPIEL\_72 gespeichert sind. Im Modul BEISPIEL\_71 wird mit JMP ZIEL\_1 und CALL ZIEL\_2 auf externe Labels verzweigt, die im Modul BEISPIEL\_72 vom Typ NEAR deklariert sind.

Da sowohl für die JMP/CALL-Befehle, als auch für die Ziele ZIEL\_1 und ZIEL\_2 die gleiche Information ASSUME CS: CODE\_PROG gilt, generiert der Assembler NEAR JMP/CALL-Befehle (2-Byte-Displacements). D.h. in

beiden Fällen wird nur der Instruction-Pointer IP umgeladen, also der Sprung bzw. die Verzweigung "Intrasegment-direkt" ausgeführt.

### 7.5.3 Beispiel 2: FAR JMP/CALL-Befehle

```

LOC OBJ          LINE    SOURCE
                1          NAME    BEISPIEL_73
                2
                3          ASSUME  CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                4
                5          STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5          6          DW      5 DUP (?)
      )
000A          7          TOP_STACK LABEL WORD
                8
                9          STACK_PROG ENDS
                10
                11         EXTRN  ZIEL_1:FAR,ZIEL_2:FAR           ;Da die Ziele in einem anderen
                12                                           ;Segment liegen, ist die EXTRN An-
                13                                           ;weisung ausserhalb von CODE_PROG
                14                                           ;anzugeben
                15
                16         CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                17
0000 B8----- R      18         START:  MOV    AX,STACK_PROG           ;SS Register initialisieren
0003 8ED0          19           MOV    SS,AX
0005 BC0A00       R      20           MOV    SP,OFFSET TOP_STACK       ;SP Register initialisieren
                21           ;
0008 EA0000----- E      22         EX_1:   JMP    ZIEL_1           ;Sprungziel ist vom Typ FAR
                23           ;(4 Byte Displacement)
000D 9A0000----- E      24         EX_2:   CALL   ZIEL_2           ;Verzweigungsziel ist vom
                25           ;Type FAR
                26           ;(4 Byte Displacement)
                27           ;
                28           ;
                29
                30         CODE_PROG ENDS
                31
                32         END    START

LOC OBJ          LINE    SOURCE
                1          NAME    BEISPIEL_74
                2
                3          ASSUME  CS:CODE_PROG_1
                4
                5          CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                6          PUBLIC  ZIEL_1,ZIEL_2
                7           ;
                8           ;
0000          9          ZIEL_1 LABEL FAR
0000 8BCA       10           MOV    CX,DX
                11           ;
                12           ;
0002          13         ZIEL_2 LABEL FAR
0002 03C2       14           ADD    AX,DX
                15           ;
                16           ;
                17         CODE_PROG_1 ENDS
                18
                19         END

```

Es existieren zwei Quelldateien, in denen die Module BEISPIEL\_73 und BEISPIEL\_74 gespeichert sind. Im Modul BEISPIEL\_73 wird JMP ZIEL\_1

und CALL ZIEL\_2 auf externe Labels verzweigt, die im Modul BEISPIEL\_74 vom Typ FAR deklariert sind.

Für die JMP/CALL-Befehle gilt die Information ASSUME CS: CODE\_PROG. Für die Ziele ZIEL\_1 und ZIEL\_2 gilt hingegen die Information ASSUME CS: CODE\_PROG\_1. Die JMP/CALL-Befehle und ihre Ziele liegen also in verschiedenen Segmenten.

Der Assembler generiert daher FAR JMP/CALL-Befehle (4-Byte-Displacements). In beiden Fällen wird sowohl der Instruction-Pointer IP, als auch das Segment-Register CS umgeladen. D.h. der Sprung bzw. die Verzweigung wird "Intersegment direkt" ausgeführt.

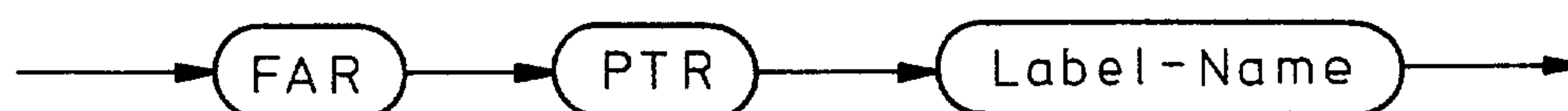
### 7.5.4 Typ-Overrides für Labels

In einem Codesegment ist jeder Label implizit durch das Typ-Attribut NEAR gekennzeichnet. Es kann nun vorkommen, daß in einem Modul für die JMP/CALL-Befehle und ihre Ziele unterschiedliche Informationen ASSUME CS: Name existieren.

D.h. in einem Modul sind mindestens zwei oder mehrere Codesegmente enthalten, wobei die JMP/CALL-Befehle und ihre Ziele in unterschiedlichen Segmenten liegen.

Um die Ziele zu erreichen, ist dem Assembler mitzuteilen, daß sowohl der Instruction-Pointer, als auch das Segment-Register CS umgeladen werden muß. Dies ist möglich, wenn die Ziel-Labels explizit mit dem Typ Attribut FAR "überschrieben" werden. In Assembler steht hierfür der bereits beschriebene Typ-Override-Operator zur Verfügung.

#### Syntax:



Der Ausdruck FAR PTR Label-Name besagt folgendes: Benütze das Segment und den Offset des Labels mit dem Namen **Label-Name**, aber vom explizit angegebenen Typ FAR.

**Beispiel: FAR PTR**

```

LOC  OBJ                LINE   SOURCE
                                1           NAME    BEISPIEL_75
                                2
                                3   ASSUME  CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
-----
0000  (5                5   STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RZM_REGION'
      )                6           DW      5 DUP (?)
      )
000A                                7   TOP_STACK LABEL WORD
-----
                                8
                                9   STACK_PROG ENDS
-----
                                10
-----
                                11  CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                12
0000  B8-----        R   13  START:  MOV    AX,STACK_PROG           ;SS Register initialisieren
0003  8ED0                14          MOV    SS,AX
0005  BC0A00            R   15          MOV    SP,OFFSET TOP_STACK       ;SP Register initialisieren
                                16          ;
0008  EA0000-----    R   17  FAR_1:  JMP    FAR PTR ZIEL_1         ;Fuer die JMP/CALL Befehle
                                18          ;gilt ASSUME CS:CODE_PROG
                                19          ;
000D  9A0200-----    R   20  FAR_2:  CALL   FAR PTR ZIEL_2
                                21          ;
                                22          ;
-----
                                23  CODE_PROG ENDS
                                24
                                25  ASSUME  CS:CODE_PROG_1
                                26
-----
                                27  CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                28          ;
                                29          ;
0000  8BCA                30  ZIEL_1: MOV    CX,DX           ;Fuer ZIEL_1 und ZIEL_2
                                31          ;gilt ASSUME CS:CODE_PROG_1
                                32          ;
0002  8BC2                33  ZIEL_2: MOV    AX,DX
                                34          ;
                                35          ;
-----
                                36  CODE_PROG_1 ENDS
                                37
                                38          END    START

```

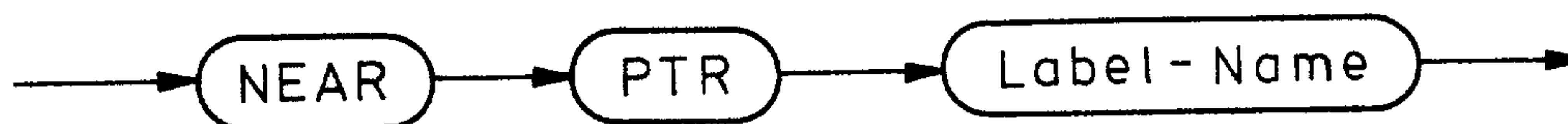
In der angegebenen Quelldatei ist der Modul BEISPIEL\_75 gespeichert. Er enthält die zwei Code-Segmente CODE\_PROG und CODE\_PROG\_1. Für die JMP/CALL-Befehle ist ASSUME CS: CODE\_PROG wirksam. Für die Ziele ZIEL\_1 und ZIEL\_2 gilt ASSUME CS: CODE\_PROG\_1.

Die Typ-Override-Operatoren in JMP FAR PTR ZIEL\_1 und CALL FAR PTR ZIEL\_2 teilen dem Assembler mit, daß zum Erreichen der Ziele sowohl der Instruction-Pointer IP als auch das Segment-Register CS umgeladen werden muß (4-Byte-Displacement). In beiden Fällen wird der Sprung bzw. die Verzweigung "Intersegment direkt" durchgeführt.

Gelegentlich kommt es vor, daß in einem Modul Labels vom Typ FAR und JMP/CALL-Befehle existieren, für die die gleiche Information ASSUME CS: Name gilt. D.h. sowohl die Ziele, als auch die JMP/CALL-Befehle liegen im gleichen Segment.

Da die Ziele vom Typ FAR sind, generiert der Assembler FAR JMP/CALL-Befehle. Es wird, obwohl die Ziele und die JMP/CALL-Befehle im gleichen Segment liegen, der Instruction-Pointer IP als auch das Segmentregister CS umgeladen. Das CS-Register wird dabei mit seinem vorherigen Wert initialisiert. Um dies zu vermeiden, muß dem Assembler mitgeteilt werden, daß nur der Instruction-Pointer IP umzuladen ist. Dies ist möglich, wenn die Ziel-Labels explizit mit dem Typ-Attribut NEAR "überschrieben" werden. In Assembler steht hierfür der Typ-Override-Operator NEAR PTR zur Verfügung.

### Syntax:



Der Ausdruck **NEAR PTR Label-Name** besagt folgendes: Benütze das Segment und den Offset des Labels mit dem Namen **Label-Name**, aber vom explizit angegebenen Typ NEAR.

### Beispiel 1: NEAR PTR

```

LOC  OBJ                LINE  SOURCE
                                1      NAME    BEISPIEL_76
                                2
                                3      ASSUME  CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
----- 5      STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5 6      DW      5 DUP (?)
      ????)
      )
000A    7      TOP_STACK LABEL WORD
----- 8
      9      STACK_PROG ENDS
      10
      11     EXTRN ZIEL_1:FAR,ZIEL_2:FAR           ;Da die Ziele in einem anderen
      12                                           ;Segment liegen, ist die EXTRN An-
      13                                           ;weisung ausserhalb von CODE_PROG
      14                                           ;anzugeben
      15
----- 16     CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
0000 B8----- R 18     START:  MOV     AX,STACK_PROG           ;SS Register initialisieren
0003 8ED0      19           MOV     SS,AX
0005 BC0A00    R 20           MOV     SP,OFFSET TOP_STACK       ;SP Register initialisieren
      21           ;
0008 EA0000---- E 22     EX_1:   JMP     ZIEL_1           ;Sprungziel ist vom Type FAR
      23                                           ;(4 Byte Displacement)
000D 9A0000---- E 24     EX_2:   CALL   ZIEL_2           ;Verzweigungsziel ist vom
      25                                           ;Typ FAR
      26                                           ;(4 Byte Displacement)
      27           ;
      28           ;
      29
----- 30     CODE_PROG ENDS
      31
      32           END     START

```

```

LOC  OBJ                LINE    SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_77
                                2
                                3    ASSUME  CS:CODE_PROG_1
                                4
-----                   5    CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6    PUBLIC  ZIEL_1,ZIEL_2
                                7
                                8          ;
0000                   9    ZIEL_1 LABEL FAR
0000 8BCA              10          MOV    CX,DX
0002 (129             11          DW    129 DUP (?)          ;Diese Definition dient nur
      ????)
      )
                                12
                                13
                                14          ;
0104                   14    ZIEL_2 LABEL FAR
0104 03C2              15          ADD    AX,DX
                                16
                                17          ;
0106 E9F7FE           18          JMP    NEAR PTR ZIEL_1          ;Sprungziel ist vom Typ NEAR
                                19
                                20          ;          ;(2 Byte Displacement)
0109 E8F8FF           21          CALL   NEAR PTR ZIEL_2          ;Verzweigungsziel ist vom
                                22
                                23          ;          ;Typ NEAR
                                24          ;          ;(2 Byte Displacement)
                                25          ;
-----                   26    CODE_PROG_1 ENDS
                                27
                                28          END

```

Es existieren zwei Quelldateien, in denen die Module BEISPIEL\_76 und BEISPIEL\_77 gespeichert sind. Im Modul BEISPIEL\_77 sind die Ziel-Labels ZIEL\_1 und ZIEL\_2 vom Typ FAR vereinbart. Im CODE\_PROG\_1-Segment werden sie mit NEAR JMP/CALL-Befehlen (2 Byte Displacements) nur erreicht, wenn ihr Typ mit dem Typ-Override-Operator NEAR PTR "überschrieben" wird. So laden die Befehle JMP NEAR PTR ZIEL\_1 und CALL NEAR PTR ZIEL\_2 nur den Instruction-Pointer IP um; der Sprung bzw. die Verzweigung wird damit "Intrasegment direkt" durchgeführt.

## Beispiel 2: NEAR PTR

```

LOC  OBJ                LINE    SOURCE
                                1          NAME    BEISPIEL_78
                                2
                                3    ASSUME  CS:CODE_PROG,SS:STACK_PROG
                                4
-----                   5    STACK_PROG SEGMENT WORD STACK 'RAM_REGION'
0000 (5                6          DW    5 DUP (?)
      ????)
      )
000A                   7    TOP_STACK LABEL WORD
-----                   8
                                9    STACK_PROG ENDS
                                10
                                11   EXTRN  ZIEL_1:FAR,ZIEL_2:FAR          ;Da die Ziele in einem anderen
                                12
                                13
                                14
                                15

```



```

LOC OBJ                LINE    SOURCE
-----
                                16    CODE_PROG SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                17
0000 B8-----         R      18    START: MOV    AX,STACK_PROG        ;SS Register initialisieren
0003 8ED0              R      19                MOV    SS,AX
0005 BC0A00           R      20                MOV    SP,OFFSET TOP_STACK      ;SP Register initialisieren
                                21                ;
0008 EA0000-----         E      22    EX_1:  JMP    ZIEL_1                ;Sprungziel ist vom Typ FAR
                                23                ;(4 Byte Displacement)
000D 9A0000-----         E      24    EX_2:  CALL   ZIEL_2                ;Verzweigungsziel ist vom
                                25                ;Typ FAR
                                26                ;(4 Byte Displacement)
                                27                ;
                                28                ;
                                29
-----
                                30    CODE_PROG ENDS
                                31
                                32                END    START

LOC OBJ                LINE    SOURCE
-----
                                1        NAME    BEISPIEL_79
                                2
                                3    ASSUME CS:CODE_PROG_1
                                4
-----
                                5    CODE_PROG_1 SEGMENT BYTE PUBLIC 'ROM_REGION'
                                6    PUBLIC ZIEL_1,ZIEL_2
                                7                ;
                                8                ;
0000                9    ZIEL_1 LABEL FAR
0000 8BCA           10    NEAR_1: MOV    CX,DX
                                11                ;
                                12                ;
0002                13    ZIEL_2 LABEL FAR
0002 03C2           14    NEAR_2: ADD    AX,DX
                                15                ;
                                16                ;
0004 EBFA           17                JMP    NEAR PTR ZIEL_1            ;Sprungziel ist vom Typ NEAR
                                18                ;(2 Byte Displacement)
                                19                ;
0006 E8F9FF         20                CALL   NEAR PTR ZIEL_2            ;Verzweigungsziel ist vom
                                21                ;Typ NEAR
                                22                ;(2 Byte Displacement)
                                23                ;
0009 EBF5           24                JMP    NEAR_1                    ;Sprungziel ist vom Typ NEAR
                                25                ;Der Befehl ist optimiert
                                26                ;(1 Byte Displacement)
                                27                ;
000B E8F4FF         28                CALL   NEAR_2                    ;Verzweigungsziel ist vom
                                29                ;Typ NEAR
                                30                ;(2 Byte Displacement)
                                31                ;
-----
                                32    CODE_PROG_1 ENDS
                                33
                                34                END

```

Es existieren zwei Quelldateien, in denen die Module BEISPIEL\_78 und BEISPIEL\_79 gespeichert sind. Im Modul BEISPIEL\_79 markieren jeweils zwei Labels unterschiedlichen Typs die Befehle MOV CX, DX und ADD AX, DX.. So sind die Labels ZIEL\_1 und ZIEL\_2 explizit vom Typ FAR vereinbart, während die Labels NEAR\_1 und NEAR\_2 implizit vom Typ NEAR existieren. Dadurch ist es möglich, die gleichen Ziele entweder "Intrasegment direkt" mit JMP/CALL NEAR\_1/NEAR\_2 oder mit JMP/CALL NEAR PTR ZIEL\_1/ZIEL\_2 zu erreichen.