

Kontrollstrukturen (Zusammenfassung):

IF a<b THEN aktion1 ELSE aktion2

```
      CMP    a,b
      BGE    aktion2
      .
      .
      .
      BRA    EXIT
aktion2 .
      .
      .
EXIT
```

Ausführung von aktion1

Ausführung von aktion2

WHILE a>b DO aktion

```
REPEAT      CMP    a,b
           BLE    EXIT
           .
           .
           .
           BRA    REPEAT
EXIT
```

Ausführung von aktion

FOR K = I TO J DO aktion

```
      LDB    #i
REPEAT .
      .
      .
      .
      INCB
      CMPB  #(j+1)
      BNE   REPEAT
EXIT
```

Ausführung von aktion

REPEAT aktion UNTIL a=b

```
REPEAT .
      .
      .
      .
      CMP    a,b
      BNE   REPEAT
EXIT
```

Ausführung von aktion

Die Instruktion : LEA (Register) - Load Effective Address

- unterstützt arithmetische Operationen auf den Adreßregistern X,Y,S,U

LEAX, LEAY, LEAS, LEAU lädt nicht den Operanden, auf den die Adresse zeigt, sondern die Adresse selbst !

Beisp.:

- LEAX 1,X Increment X
- LEAY -1,Y Decrement Y
- LEAU \$ABCD,U Addiere \$ABCD zum U-SP
- LEAX 0,PC äqu. zu TFR PC,X

- unterstützt positionsunabhängigen Code

	Addr.	OPCODE	OP-Addr.	Mnemonic			
Beisp.:	0100	30 8D	0109	START LEAX	TABLE,PCR		
	0104	A6 80		LOOP LDA	,X+		
	0106				.		
					.		
	020D			Table FCC	/table of whatever/		

Der Anfang von "Table" hat einen Versatz von \$10D vom START.

Der Assembler berechnet die Distanz \$109, da er den Versatz vom um 4 incrementierten PC berücksichtigt. Durch die Asemblerdirektive "PCR" wird der Befehl "LEAX TABLE,PCR" vom Assembler in "LEAX offset,PC "d.h. 30 8D 01 09 übersetzt.

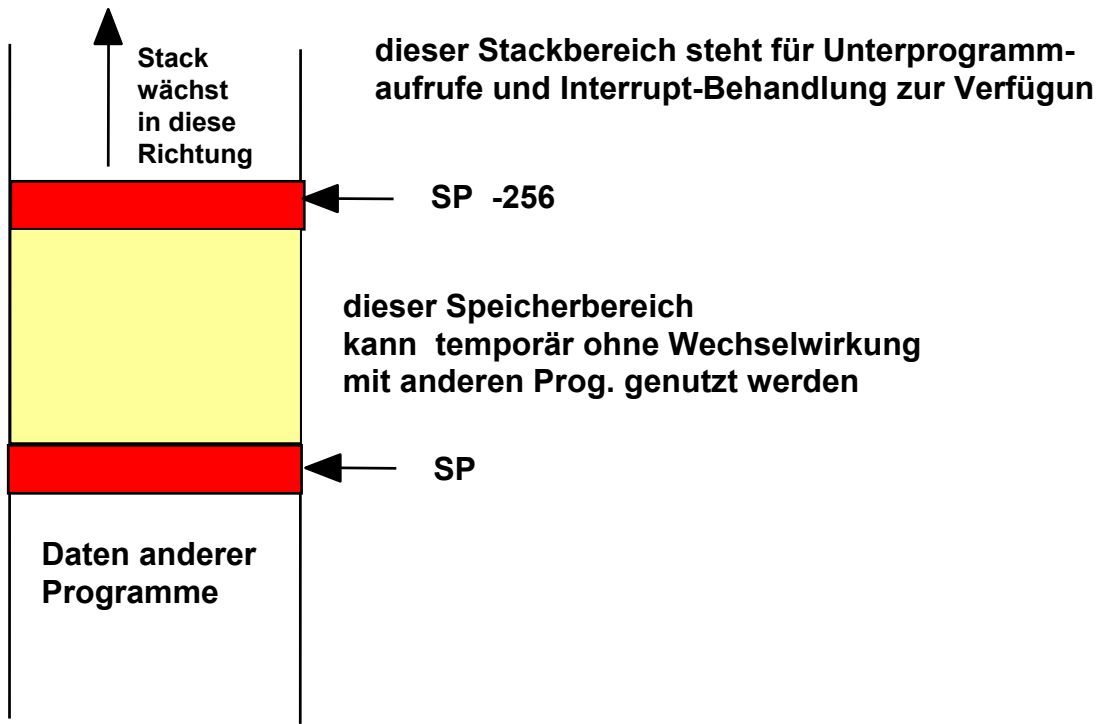
Nutzung des System Stacks als temporärer Speicher

Statische Zuordnung: (static allocation)	Speicher wird fest reserviert, z.B. durch die Assemblerdirektiven : RMB, FCC, FCB, etc. Dieser Speicher kann während der Programmlaufzeit nicht (ohne Gefahr) anderweitig genutzt werden. Auch wenn das entpr. Programm nicht aktiv ist, ist es gefährlich, diesen Speicherbereich zu benutzen, da ein aktivieren des Programms die dort abgelegten Daten anderer Programme überschreibt.
Dyn. Zuordnung: (dynamic allocation)	Speicher wird während der Laufzeit genutzt und dann wieder freigegeben. Die Nutzung zertört keine Daten von anderen Programmen.

Stack als temporärer, dyn. zugeordneter Speicher:

LEAS -256,S reserviert den Speicher

LEAS 256,S gibt den Speicher frei

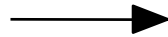


Kontrollstrukturen: Case (Switch) Statement

CASE k ($k \leq N$)

I=0 aktion0
I=1 aktion1
I=2 aktion2
I=3 aktion3
 .
 .

I=N aktionN



Assembler-Repräsentation

aktion0 FDB hh
 ||
aktion1 FDB hh
 ||
aktion2 FDB hh
 ||
aktion3 FDB hh
 ||

B enthält den CASE Index : x

CMPB #N
BHI EXEPTION
ASLB
LDX #aktion0
ABX
JMP [,X]

gültige Eingabe ?

Berechnung .d. Offsets in die Tabelle (ein Eintrag:2Byte)

Addiere Offset in B zu X

Springe indirekt zum Anfang des Progr.-Teils "aktion3"

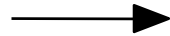
EXEPTION

Kontrollstrukturen:

CASE k ($k \leq N$)

I =0 aktion0
I =1 aktion1
I =2 aktion2
I =3 aktion3
 .
 .

I =N aktionN



Assembler-Repräsentation

aktion0 FDB hh
 ll
aktion1 FDB hh
 ll
aktion2 FDB hh
 ll
aktion3 FDB hh
 ll

B enthält den CASE Index : x

CMPB #N
BHI EXEPTION
ASLB
LEAX aktion0 ,PCR
JMP [B ,X]

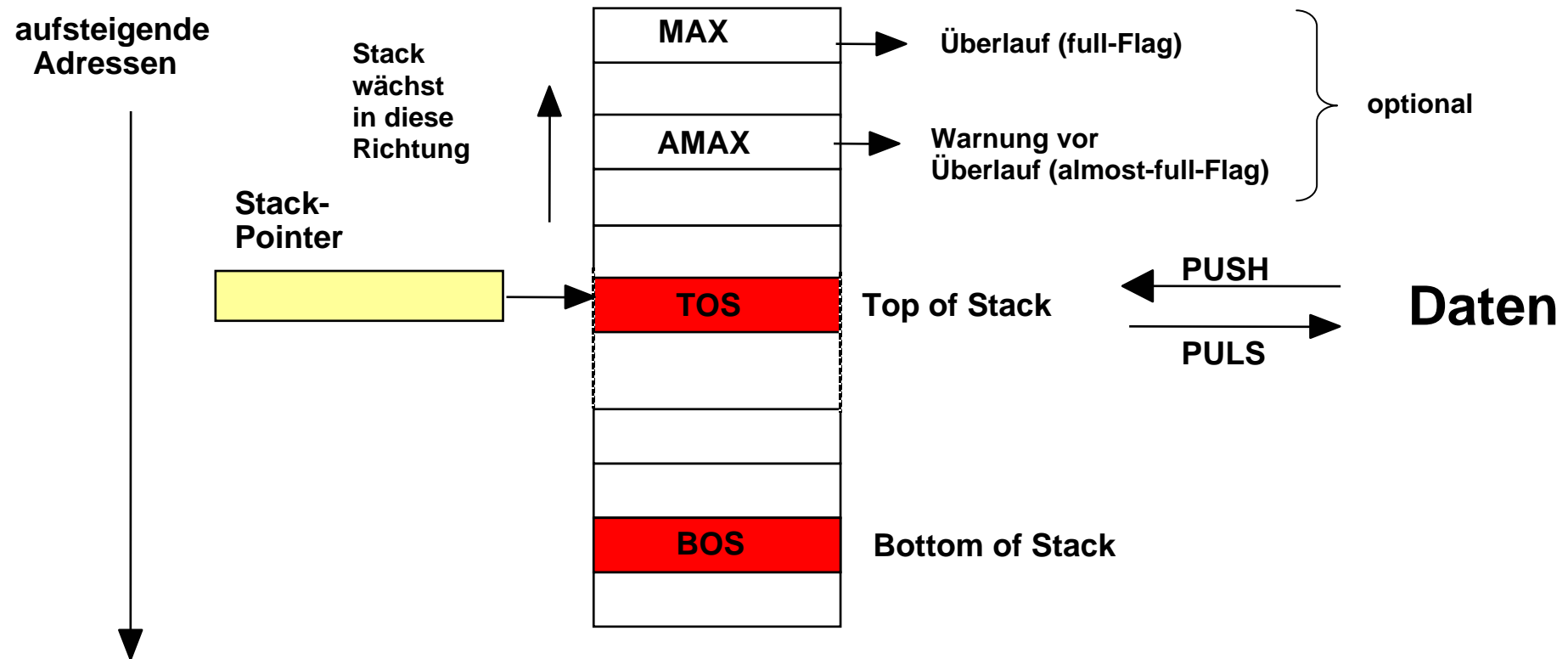
gültige Eingabe ?

Berechnung .d. Offsets in die Tabelle (ein Eintrag:2Byte)
Lade Indexregister mit Anfang d. Tabelle relativ zum PC
Springe indirekt zum Anfang des Progr.-Teils "aktion3"
(B wird Acc.Offset automatisch zu X addiert)

EXEPTION

Hier wird die Tabelle relativ zum Programmzähler adressiert. Außerdem wird beim Sprung der automatische Accumulator Index ausgenutzt.

Stack (Stapel, Keller, LIFO-Queue)



PUSH:

$SP = MAX$: Exception 'full'

$SP \leftarrow SP - 1$

$Mem[SP] \leftarrow Register$

$SP > AMAX$: Signal 'almost full'

PULS:

$SP = BOS$: Exception 'empty'

$Register \leftarrow Mem[SP]$

$SP \leftarrow SP + 1$



