

Fortsetzung: Control Program Status Register (CSPR)

- Negative Flag (31), Zero Flag (30), Carry Flag (29) und Overflow Flag (28) = Condition Code Flags (→ CCF)

Beeinflussung der CCF

- ARM-7 → Beeinflussung der CCF muss explizit gewünscht werden
- Beispiel:

```
ADD   R0, R1, R2    ;    R0 = R1 + R2, kein Einfluss auf CCF
ADDS  R0, R1, R2    ;    R0 = R1 + R2, angehängtes S bewirkt Beeinflussung der CCF
```

Bedingte Befehlsausführung

- Vermeidung von Sprüngen → Code kann effizienter ausgeführt werden
- CMP → compare (Verwendung CMP A,B) → beeinflusst immer die CCF
- Schreibweise für bedingte Ausführung → Befehl{Bedingung}{S} R_d, R_n, Operand 2
- Beispiele:

(1)

```
CMP   3,5           ;    Subtraktion 3 – 5 zum Vergleich
```

```
      0000  0011 }
      1111  1011 } N = 1, Z = 0, V = 0
C = 0 1111  1110 }
```

```
ADDLT   R0, R1, R2    ;    wird ausgeführt, weil N ≠ V
ADDGTS  R0, R1, R2    ;    wird nicht ausgeführt, weil N ≠ V
```

(2)

```
CMP   5,3
```

```
      0000  0101 }
      1111  1101 } N = 1, Z = 0, V = 0
C = 1 0000  0010 }
```

```
SUBMI   R3, R2, R0    ;    wird nicht ausgeführt, weil N = 0
SUBHS   R4, R1, R2    ;    wird ausgeführt, weil C = 1
ADDEQS  R0, R2, R3    ;    wird nicht ausgeführt, weil Z = 0
```

(3)

C-Programm übersetzen in Assembler:

Durchlauf 1 → a = 4, b = 3 → 4 != 3

Durchlauf 2 → a = 1, b = 3 → 1 != 3

Durchlauf 3 → a = 1, b = 2 → 1 != 2

Durchlauf 4 → a = 1, b = 1 → END

Assembler-Programm:

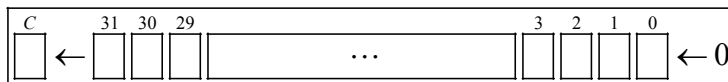
```

start  CMP      a,b      ;   Vergleichen von a und b
       SUBGT   c, a, b   ;   Subtraktion a = a - b (wenn N = V und Z = 0)
       SUBLT   b, b, a   ;   Subtraktion b = b - a (wenn N ≠ V)
       B NE    start    ;   Sprung zurück zu start (wenn Z ≠ 0)

```

Barrel-Shifter

- Verschieben oder Rotieren des zweiten Operanden
- Befehl wird mit Anzahl der zu verschiebenden Bits versehen
- LSL (Logic Shift Left):



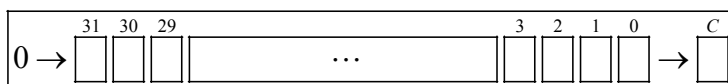
- o Um n Bit nach links schieben
- o Multiplikation mit 2^n
- o Im Carry steht Bit $32 - n$
- o Beispiel LSL um 3 Bit:

```

... 0000 0000 0011 1010
     0   0   3   A
... 0000 0001 1101 0000
     0   1   D   0

```

- LSR (Logic Shift Right):



- o Um n Bit nach rechts schieben
- o Division mit 2^n
- o Im Carry steht Bit $n - 1$
- o Beispiel LSR um 2 Bit:

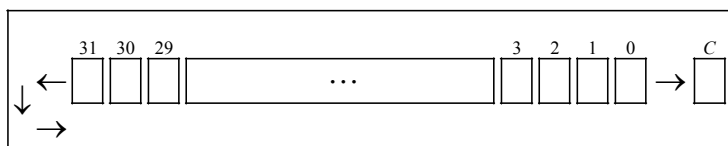
```

... 0000 0000 0011 1010   3·16+10·1=58
     0   0   3   A
... 0000 0000 0000 1110 → 1   14
     0   0   0   E

```

- o Fixed Point → grundsätzlich abrunden (korrektes Ergebnis wäre 14,5)

- ASR (Arithmetic Shift Right):



- o Um n Bit nach rechts verschieben
- o Vorzeichenrichtige Division mit 2^n
- o Carry = $n - 1$

- Beispiel ASR um 2 Bits:

$$\dots \text{1111 1111 1100 0110} \quad 3 \cdot 16 + 10 \cdot 1 = -58$$

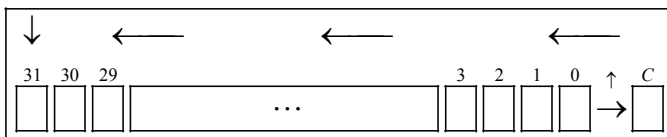
$$F \quad F \quad C \quad 6$$

$$\dots \text{1111 1111 1111 0001} \rightarrow 1 \quad -15$$

$$F \quad F \quad F \quad 1$$

$$-\frac{58}{4} = -\frac{29}{2} = -14,5 \Rightarrow -15$$
 Abrunden = neg. Aufrunden

- ROR (Rotate Right)



- Rotation um n Bits nach rechts
- Carry = Bit 31 = $n - 1$

- RXR (Rotate Extended Right)



- Rotieren um 1(!) Bit nach rechts
- Carry als 33. Bit
- $C = n - 1$ bzw. Bit 0

- Beispiel:

SUB R1, R2, R3, LSL #2 ; $R1 = R2 - (R3 * 2^2) = R2 - 4 * R3$

MOV R2, R5, LSL R3 ; MOV verschiebt 8 Bit, $R2 = R5 * 2^{R3}$

MOV R1, R1, ASR #3 ; $R1 = R1 - 2^3$ (vorzeichenrichtig!)

- Aufgabe:

$R1 = 0x7060E2AD$, $R2 = 0xBC3$

ADD R0, R1, R2, LSL #4

R1:	0111	0000	0110	0000	1110	0010	1010	1101
R2:	0000	0000	0000	0000	0000	1011	1100	0011
LSL#4:	0000	0000	0000	0000	1011	1100	0011	0000
	<hr/>							
	0111	0000	0110	0001	1001	1110	1101	1101
R0 =	7	0	6	1	9	E	D	D

Arithmetik/Logik Befehle

- Allgemeine Instruktionsform: Befehl{Bedingung}{S} $R_d, R_n, \text{Operand 2}$
- Beispiele:

(1) RSB (reverse subtraction)

RSB R_0, R_1, R_2 ; $R_0 = R_2 - R_1$
 RSB $R_0, R_1, R_2, \text{LSL \#2}$; $R_0 = (R_2 * 2^2) - R_1$

(2) $R_n = 0x8$, Operand = $0x5$, $C = 0$, $C_{inv} = 1$

SBC $R_d, R_n, \text{Operand 2}$; $R_d = 0x8 - 0x5 - 1 = 2$

(3) $R_n = 0x4C$, Operand = $0x55$

BIC $R_d, R_n, \text{Operand 2}$; $R_d = R_n \text{ AND NOT (Op 2)}$

$$\begin{array}{r} \text{Op 2} \quad 0101 \quad 0101 \\ \hline \overline{\text{Op 2}} \quad 1010 \quad 1010 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} R_n \quad 0100 \quad 1100 \\ \hline \overline{\text{Op 2}} \quad 1010 \quad 1010 \\ \hline R_d \quad 0000 \quad 1000 \end{array}$$

(4) $R_1 = 0x19$ (25), $R_2 = 0x39$ (57)

ADD R_3, R_1, R_2 ; $R_3 = 57 + 25 = 82$
 SUB R_3, R_1, R_2 ; $R_3 = 25 - 57 = -32$
 RSB R_3, R_1, R_2 ; $R_3 = 57 - 25 = 32$
 AND R_3, R_1, R_2 ; $R_3 = 25$

$$\begin{array}{r} R_1 \quad 0001 \quad 1001 \\ R_2 \quad 0011 \quad 1001 \\ \hline R_3 \quad 0001 \quad 1001 \end{array}$$

EOR R_3, R_1, R_2 ; $R_3 = 32$

$$\begin{array}{r} R_1 \quad 0001 \quad 1001 \\ R_2 \quad 0011 \quad 1001 \\ \hline R_3 \quad 0010 \quad 0000 \end{array}$$