

Vorbereitung 2.7:

DSP verfügt über eine Hardwareunterstützung ^{zur} ~~für~~ Schleifenprogrammierung

↳ Vorteil: Schleifen können ohne aufwendigen Softwareaufwand programmiert werden

Es stehen 2 Registersätze zur Verfügung mit denen jeweils eine Schleife programmiert werden kann.

Satz 0: LCO, LTO, LBO

LC = Loop Counter

Satz 1: LC1, LT1, LB1

LT = Loop Top

LB = Loop Bottom

LC muss auf gewünschte Zahl der Durchläufe gesetzt werden
LT enthält die Adresse des ersten Befehls, LB die des letzten.

a) Bestimmen Sie den Inhalt von IO nach folgenden Operationen

IO.L = 0x0CA0;

IO.H = 0xFF80;

LO = 0;

P1 = 2; M3 = 4;

LSETUP(-LOOP_START, -LOOP_END) LCO = P1; // Schleife erstellen, Startadresse -LOOP_START

-LOOP_START: R1 = [IO ++ M3]; // ~~Speicher~~ Speicher Inhalt ^{Endadresse -LOOP_END} der Speicherstelle ^{Anzahl Schleifendurchläufe = 2} auf die das Indexregister zeigt in R1. Erhöhe IO um 4

-LOOP_END: R1 = [IO ++ M3]; // -1- Erhöhe IO um 4

↳ Schleife wird 2mal durchlaufen, IO wird pro Schleifendurchlauf um 8 erhöht. $8 \cdot 2 = 16 = 0 \times 10$

$$0 \times \text{FF80CA0} + 0 \times 10 = 0 \times \text{FF80CB0}$$

Vorbereitung 2.8: Vektorbefehle (SIMD Instructions)

Bei Vektorbefehlen wird der Inhalt eines 32 Bit Datenregisters als mehrere individuelle Datenworte (z.B. 2 16 Bit Worte) behandelt.

→ Vorteil: Dadurch lassen sich mit einem Befehl beispielsweise zwei Multiplikationen und oder zwei Shiftbefehle gleichzeitig ausführen.

a) In einem 32 Bit Register R4 steht der Wert $0x000F0400$
In 16 Bit Register R3.L steht $0xFFFF$. Gesucht ist Inhalt R0.

$R0 = \text{AShift } R4 \text{ BY } R3.L (V);$ // Betrachtet Inhalte von R4.L und R4.H als unabhängige 16 Bit Operanden
Ist Inhalt von R3.L positiv → logischer Linkshift
negativ → arithm. Rechtsshift
 $R3.L = FFFF \hat{=} -1 \rightarrow$ einmal arithm. rechtsshift

$$R4.H = 0x000F \rightarrow 0b0000000000001111 \ggg 1 = 0000000000001111 = 0x0007$$

$$R4.L = 0x0400 \rightarrow 0b0000010000000000 \ggg 1 = 0000001000000000 = 0x0200$$

$$\underline{R0 = 0x00070200}$$

b) In den 32 Bit-Registern R2 und R3 stehen die Werte $0x1000800$ bzw. $0x08001000$
Gesucht: Inhalte der Akkumulatoren.

$A0 = R2.L * R3.L, A1 = R2.H * R3.H;$ // zwei skalare Operationen welche gleichzeitig ausgeführt werden. Eine im MAC0 eine im MAC1

$$A0 = A1 = 00800 \cdot 1000 = 0x00800000$$

left shift correction $\rightarrow 0x01000000$

$$\begin{array}{ccc} A0 & \boxed{A0.X} & A0.W \\ A1 & \boxed{A1.X} & A1.W \end{array}$$

$$\rightarrow 0x0001000000$$

A0.X
extension
bits

2.9 Vorbereitung:

Parallelbefehle

- Bis zu 3 kompatible Befehle parallel
- Erster Befehl muss 32 Bit Befehlswortlänge haben
- Zweiter und dritter jeweils 16 Bit
- Syntaktisch getrennt durch ||

Speicher wird wie folgt initialisiert:

Adresse	0xFF800CA4	0xFF800CA5	0xFF800CA6	0xFF800CA7
Datum	0x00	0x10	0x00	0x08

Bestimmen Sie den Inhalt des Akkumulators A0 und der Register R0.L und R1.L nach folgenden Operationen

IO.L = 0x0CA4;
IO.H = 0xFF80;
I1 = IO; // Inhalt des Indexregisters beschreiben

A0 = 0 || R0.L = W[IO++] || R1.L = W[I1++];

↓
Schreibe 0 in den Akku 0

↓
R0.L = 0x1000
IO = 0xFF800CA6

↓
R1.L = 0x1000
I1 = 0xFF800CA6

A0 += R0.L * R1.L || R0.L = W[IO] || R1.L = W[I1];

↓
 $0x1000 \cdot 0x1000$
 $= 0x01000000$ (2.30)
 $= 0x02000000$ (1.31)

↓
R0.L = 0x0800

↓
R1.L = 0x0800

$A0 + 0x02000000 = 0x0002000000$
A0.x

Vorbereitung 2.10

Mixed C / Assembler-Programmierung

- Assembler Code wird aus dem C-Code aufgerufen mit `function(...)` → Sprungbefehl zu `function`
- Die ersten drei 32 Bit Wörter der Parameterliste werden über die Register `R0 - R2` übergeben
- weitere Parameter werden über den Stack übergeben
- Rückgabewerte die höchstens 32 Bit benötigen werden in `R0` zurückgegeben
- Rückgabewerte zwischen 32 und 64 Bit über `R0` und `R1`

a) In einem C-Programm finden Variablendefinition und ein Funktionsaufruf wie folgt statt. Bestimmen Sie den Inhalt der Variablen `c` nach Aufruf des Assembler Programms.

`struct a {short x; short y;} = {100, 200}; // 16 Bit`

`int b = 300, c;`

`c = fct(&a, b); // &a Pointer der auf a zeigt`

- fct:

```

R0 = R0 // kopiere Adresse unter der a gespeichert ist
R2.L = W[R0++];
R2.H = W[R0];
R3 = R2.L * R2.H (IS);
R0 = R3 + R1;
RTS;
    
```

`R0` enthält Adresse unter der `a` gespeichert ist.

$$R1 = b = 300 = 0 \times 012C$$

\rightarrow `R0` zeigt nun auf `a.x`
 \rightarrow `a.x = 100 = 0x0064` nach `R2.L` kopieren, dann `R0` um 2 erhöhen \rightarrow `a.y`
 \rightarrow `a.y = 200 = 0x00C8` nach `R2.H` kopieren
 \rightarrow `R3 = 0x0064 * 0x00C8 = 0x4E20`
 \rightarrow `R0 = 0x4E20 + 0x012C = 0x4F4C`
 \rightarrow Inhalt von `R0` wird als `c` zurückgegeben $\rightarrow c = 0x4F4C = 20300$