

Das zugrundeliegende Programm:

Schleife mit Verwendung von set on less than: slt

Wie im HowTo beschrieben, wird *Simulation04.asm* im MARS geöffnet.

Der Code zeigt die Verwendung von ***slt*** in einer Schleife. Der folgende High-Level-Code wird in Assembler umgesetzt:

```
int sum = 0;
for (i = 1; i < 101; i = i*2)
    sum = sum + i;
```

Es werden also die Vielfachen von 2 unter 100 addiert.

```
addi $s1, $zero, 0 # Initialisierung der Summe sum in $s1 mit 0
addi $s0, $zero, 1 # Initialisierung des Zählers i in $s0 mit 1
addi $t0, $0, 101 # Obergrenze 101
```

Zuerst werden die Variable *sum* und der Zähler *i* initialisiert. In Mips Assembler erfolgt das häufig durch den *addi* Befehl, der hier die immediate Werte *0*, bzw *1* zur Konstanten *0* im Register *\$zero* addiert und die Summe in Register *s1* bzw. *s0* ablegt. Die Obergrenze für den Zähler *i* in der Schleife wird mit dem Wert *101* in das temporäre Register *t0* geschrieben.

```
loop:
    slt $t1, $s0, $t0      # if (i<101) $t1 = 1, else $t1 = 0
    beq $t1, $zero, done    # if $t1 == 0 (i >=101), spring zur Marke done
    add $s1, $s1, $s0        sum = sum + i
    sll $s0, $s0, 1          # i = i * 2
    j loop                  # Sprung zu loop
```

In der ersten Zeile dieses Codefragments ist die ***slt*** Anweisung zu sehen: ***slt \$t1, \$s0, \$t0***

```
loop:
    slt $t1, $s0, $t0      # if (i<101) $t1 = 1, else $t1 = 0
    beq $t1, $zero, done    # if $t1 == 0 /i >=101/ spring zur Marke done
    add $t1, $t2, $t3      Set less than : If $t2 is less than $t3, then set $t1 to 1 else set $t1 to 0
    ...
```

Die ***slt*** Anweisung macht also Folgendes:

Wird die Abfrage *s0 < t0* (hier also *i < 101*) zu JA ausgewertet, dann schreibt ***slt*** eine *1* (true) in Register *t1*, anderenfalls, wenn die Abfrage zu NEIN ausgewertet wird, dann schreibt ***slt*** eine *0* (false) in Register *t1*.

In der nächsten Zeile obigen Codefragments folgt die ***beq*** Anweisung: ***branch if equal***.

```

beq $t1, $zero, done      # if $t1 == 0 (i >=101), spring zur Marke done
add $s1 $s1 $s0             # sum = sum + i
sll beg $t1,$t2,label      Branch if equal : Branch to statement at label's address if $t1 and $t2 are equal
j 10 beq $t1,-100,label    Branch if EQual : Branch to statement at label if $t1 is equal to 16-bit immediate
beg $t1,100000,label       Branch if EEqual : Branch to statement at label if $t1 is equal to 32-bit immediate
-----
```

Die ***beq*** Anweisung lässt das Programm also zum Label *done* (siehe Seite 3) springen, gdw. der durch die ***slt*** Anweisung in das Register *t1* geschrieben Wert *0* ist, wenn also $t1 = 0$ und demnach $i \geq 101$. Solange $t1=1$, also $i < 101$, wird nicht gesprungen und das Programm setzt die Ausführung in der nächsten Zeile mit dem ***add*** Befehl fort.

Der ***add*** Befehl addiert den Zählerwert *i* zur Variable *sum* in Register *s1*, und der folgende Schiebebefehl ***sll*** multipliziert den Zählerwert *i* in Register *s0* mit 2, indem um ein Bit nach links geschoben und rechts eine *0* eingefügt wird. (Zur Ausführung des Schiebebefs mehr in Simulation 03 dieser Reihe *Simulationen mit dem MARS Simulator*.)

Empfehlenswert ist es, Schritt für Schritt durch das Programm zu gehen, das geschieht durch Klicks auf den „Run one step at a time“ Button:



Dabei kann man schön die Schleife beobachten, und wie dabei die Variable *sum* in Register *s0* und der Zähler *i* in Register *s1* wachsen, es folgt eine Tabelle mit den Registerbelegungen in Dezimaldarstellung:

<i>sum in s1</i>	<i>i in s0</i>	
-	-	Programmstart
0	1 (<101)	Erster Eintritt in die Schleife
1	2 (<101)	Zweiter Eintritt in die Schleife
3	4 (<101)	Dritter Eintritt in die Schleife
7	8 (<101)	Vierter Eintritt in die Schleife
15	16 (<101)	Fünfter Eintritt in die Schleife
31	32 (<101)	Sechster Eintritt in die Schleife
63	64 (<101)	Siebter Eintritt in die Schleife
127	128 (≥ 101)	Abbruch!

Da i nun größer als 101 ist, wird durch die ***sIt*** Anweisung eine 0 in Register $t1$ geschrieben und die ***beq*** Anweisung lässt das Programm zur Marke *done* springen.

Was bleibt ist das Beenden der Programmausführung:

```
done:  
li $v0, 10          # Der Wert 10 für den syscall bedeutet:  
syscall            # terminate execution
```

Der Wert 10 für den syscall bedeutet „*terminate execution*“ und beendet das Programm.

Dieser Beispielcode entstammt (leicht modifiziert) einem Beispiel im sechsten Kapitel des Buches
Harris & Harris: Digital Design and Computer Architecture, Elsevier, 2012