



Prof. Dr. Rolf Drechsler, drechsler@informatik.uni-bremen.de, MZH 3510  
Dipl.-Inf. Mathias Soeken, msoeken@informatik.uni-bremen.de, MZH 3560

3. Übungsblatt zur Vorlesung

# Technische Informatik 1

## Aufgabe 1

(4 Punkte)

Vereinfache die Ausdrücke des folgenden Programmstücks unter der Annahme, dass

- lediglich der Wert aus Register  $\$t4$  in zeitlich auf  $S_6$  folgenden Instruktionen verwendet wird und
- für die zwei Konstanten  $a$  und  $b$  immer  $a > 0$  und  $b > 0$  gilt.

```
 $S_0$  li       $\$t1, a$       #  $\$t1 := a$  (konstant)
 $S_1$  li       $\$t2, b$       #  $\$t2 := b$  (konstant)
 $S_2$  sllv     $\$t3, \$t1, \$t2$  #  $\$t3 := \$r1 \ll \$r2$ 
 $S_3$  move     $\$t4, \$t2$     #  $\$t4 := \$t2$ 
 $S_4$  add      $\$t4, \$t4, \$t1$  #  $\$t4 := \$t4 + \$t1$ 
 $S_5$  subi     $\$t2, \$t2, 1$   #  $\$t2 := \$t2 - 1$ 
 $S_6$  bgtz     $\$t2, \$t4$     # do ... while(  $\$t2 > 0$  )
```

Begründe deine Überlegungen.

## Aufgabe 2

(6 Punkte)

Unter der Annahme, dass in einem sequentiellen Programm die Anweisung  $S_i$  vor der Anweisung  $S_j$ ,  $0 \leq i < j \leq 6$ , steht, kann man *Datenabhängigkeiten* folgendermaßen klassifizieren:

- *True Dependence* (read after write):  $S_j$  liest eine Variable, die in  $S_i$  beschrieben wird.
  - *Anti Dependence* (write after read):  $S_j$  schreibt auf eine Variable, die in  $S_i$  gelesen wird.
  - *Output Dependence* (write after write):  $S_j$  schreibt auf eine Variable, die auch in  $S_i$  beschrieben wird.
- a) Betrachte das Programmstück aus Aufgabe 1. Bestimme alle Datenabhängigkeiten in diesem Programmstück. Unterscheide dabei zwischen True, Anti und Output Dependencies. (Ohne einschränkende Annahmen bezüglich der Ausführung zu machen.)
- b) Wie kann die Information über Datenabhängigkeiten genutzt werden?

## Aufgabe 3

(6 Punkte)

Betrachte noch einmal das Programmstück aus Aufgabe 1 (ohne einschränkende Annahmen bezüglich der Ausführung). Die einzelnen Befehle werden in einer fünfstufigen Befehlspipeline (Befehl holen, Befehl dekodieren, Operanden holen, Operation ausführen, Operand speichern) verarbeitet. Erst am Ende der Operand-speichern-Phase ist ein Schreibvorgang in das entsprechende Zielregister abgeschlossen. Bei Sprungbefehlen wird der Befehlszähler während der Operation-ausführen-Phase auf den neuen Wert gesetzt.

- a) Wieviele und welche Pipeline-Konflikte können auftreten?
- b) Behebe alle Pipeline-Konflikte durch Einfügen einer minimalen Anzahl von NOP-Befehlen.

#### **Aufgabe 4**

(4 Punkte)

- a) Zur Lösung von Control-Hazards wird Branch-Prediction verwendet. In welchen Fällen greift dieses Verfahren zum Vermeiden von Pipeline-Konflikten besonders gut? Gib ein Beispiel an! Was ist der Nachteil bei der Verwendung von Branch-Prediction?
- b) Welche softwareseitigen Lösungen existieren für Data Hazards? Wo werden diese realisiert? Gibt es auch hardwaremäßige Lösungen?

**Abgabetermin: zu Beginn der Vorlesung am 06.05.2010**