



2. Übungsblatt zur Vorlesung

Technische Informatik I

Aufgabe 1

Beim Entwurf des Instruktionssatzes eines neuen Rechners wird die Befehlsbreite auf 32 Bit festgelegt.

- Wieviele Befehle können durch diese 32 Bit kodiert werden, wenn man keine Einschränkungen bezüglich der Abhängigkeiten zwischen den Leitungen annimmt?
- Zur Realisierung eines MOVE-Befehls, der den Inhalt des Registers S in das Register D schreibt, werden bei der Befehlskodierung zwei Bit-Blöcke mit je 3 Bit für die Angabe von S und D reserviert, wie nachfolgende Abbildung beispielhaft veranschaulicht.



27 26 25 24 23 22

Desweiteren kann man annehmen, dass S und D immer unterschiedlich sind (d.h. die Befehle „MOVE S S' “ bzw. „MOVE D D' “ kommen nie vor). Ausserdem sind die restlichen Bits (31-28 und 21-0 in der Abbildung) frei wählbar. Wieviele gültige Möglichkeiten gibt es dann für den MOVE-Befehl?

Aufgabe 2

Sei S ein System, welches eine Aufgabe A bestehend aus n Teilaufgaben A_1, \dots, A_n ausführt, wobei S für alle Teilaufgaben die gleiche Zeit benötigt. T sei eine verbesserte Version von S , die 40% der Teilaufgaben von A 10-mal schneller ausführen kann als S . Die Ausführungszeit der restlichen Aufgaben sei bei S und T gleich.

Wie groß ist die Beschleunigung (**speedup**), d.h. der Quotient aus der alten und der neuen Ausführungszeit, die man bei der Ausführung von A durch den Einsatz von T gegenüber S erhält. Begründe deine Überlegungen.

Aufgabe 3



(Halloween-Aufgabe)
Betrachten sie folgendes Maschinensprachenprogramm, welches ab Zeile 3110 im Hauptspeicher steht:

```

3110: LOAD ACC, PC      ; ACC := PC
3111: ADDI -1           ; ACC := ACC-1
3112: STORE ACC, PC    ; PC := ACC

```

ACC bezeichnet dabei den Akkumulator, d.h. das Arbeitsregister, und PC den Programmzähler (engl.: *program counter*), d.h. die Adresse des nächsten Befehls im Hauptspeicher. Der Programmzähler PC wird nach der Ausführung einer Instruktion um 1 erhöht.

Was tut bzw. berechnet dieses Programm, wenn es ausgeführt wird?

Aufgabe 4

Unter der Annahme, daß in einem sequentiellen Programm die Anweisung S_1 vor der Anweisung S_2 steht, kann man *Datenabhängigkeiten* folgendermaßen klassifizieren:

- True Dependence**(read after write): S_2 liest eine Variable, die in S_1 beschrieben wird.
- Anti Dependence**(write after read): S_2 schreibt auf eine Variable, die in S_1 gelesen wird.
- Output Dependence**(write after write): S_2 schreibt auf eine Variable, die auch in S_1 beschrieben wird.

Betrachte das folgende sequentielle Programmstück:

```

S1: JMP S3           ; springe nach S3
S2: LOAD a,R4        ; R4:=a
S3: LOAD b,R1        ; R1:=b
S4: LOAD c,R2        ; R2:=c
S5: MUL R1,R2,R1     ; R1:= R1*R2
S6: ADD R1,R2,R2     ; R2:= R1+R2

```

Bestimme alle Datenabhängigkeiten in diesem Programmstück. Unterscheide dabei zwischen True Dependences, Anti Dependences und Output Dependences.