

Rechnerorganisation - 2. Klausurvorbereitung

Auer Thomas, Stefan Haan

25. Jänner 2018

Inhaltsverzeichnis

5	Übungsblatt 5	2
5.1	Multi-Cycle Datenpfad: lw-Instruktion	2
5.2	Grundlagen Pipelining	2
5.3	Pipelining: Graphische Darstellung	2
5.4	Pipelining: Daten- und Kontrollabhängigkeiten	3
6	Übungsblatt 6	4
6.5	Loop Unrolling	4
7	Übungsblatt 7	5
8	Übungsblatt 8	5
8.4	Speicherhierarchien 1	5
9	Übungsblatt 9	6
10	Übungsblatt 10	6

5 Übungsblatt 5

5.1 Multi-Cycle Datenpfad: lw-Instruktion

Erläutern Sie die Ausführung der lw-Instruktion (load word) für den Multi-Cycle-Datenpfad. Welche Vorteile bietet der Multi-Cycle-Datenpfad gegenüber dem Single-Cycle-Datenpfad? Diskutieren Sie dies anhand dieses Befehls.

5.2 Grundlagen Pipelining

Gegeben seien vier unterschiedliche Prozessoren, die sich in der Anzahl der Pipelinestufen und der Taktrate unterscheiden:

Prozessor	Pipelinestufen	Taktrate
A	1	100 MHz
B	4	800 MHz
C	12	1,5 GHz
D	20	3,2 GHz

(a) Bestimmen Sie für jeden Prozessor die Latenz der einzelnen Instruktionen.

Wie lange dauert die Ausführung von 400.000 voneinander unabhängigen Instruktionen auf jedem der angeführten Prozessoren? Bestimmen Sie die Performance und den Speedup verglichen mit Prozessor A ohne Pipelining. (Sie können annehmen, dass es keine Stalls gibt.)

5.3 Pipelining: Graphische Darstellung

Beantworten Sie folgende Fragen anhand der Beispiel-Pipeline-Architektur der VO (Kapitel 3.2).

(a) Bestimmen Sie die Anzahl der Pipelinestufen, die Taktdauer und die Taktfrequenz der Beispiel-Pipeline unter Annahme der Angaben auf VO-Folie 3-44 (Ausführungszeiten der Funktionseinheiten). Wie lange dauert die Ausführung eines einzigen Befehls auf der Beispiel-Pipeline?

(b) Angenommen es treten keine Leertakte (stalls) auf, welchen Speedup erreicht die Beispiel-Pipeline aus a) gegenüber einem Single-Cycle Datenpfad, der aus den gleichen Funktionsregistern besteht?

Seite 1 von 2

(c) Auf der Pipeline wird folgende Befehlssequenz ausgeführt:

```
and    $10, $2, $3
sw     $11, 4($3)
```

Stellen Sie die Ausführung der oben angeführten Befehlssequenz durch die Beispiel-Pipeline wie auf VO-Folie 3-45 grafisch dar (untere Abbildung). Achten Sie insbesondere auf die zeitliche Anordnung der Zugriffe auf die Registereinheit! Wie lange dauert die Ausführung der Befehlssequenz?

5.4 Pipelining: Daten- und Kontrollabhängigkeiten

Gegeben sei folgendes Code-Fragment:

6 Übungsblatt 6

6.5 Loop Unrolling

Folgendes Codefragment wird auf einen Prozessor mit „Delayed Branching“ (1 Takt Branch Delay) ausgeführt. Die Latenzen zwischen abhängigen Befehlen sind in Tabelle 1 aufgelistet.

```

loop:  l.d      $f4    0($t0)
       sub.d    $f6    $f4    $f0
       l.d      $f8    0($t1)
       mul.d    $f10   $f6    $f8
       add.d    $f12   $f10   $f2
       s.d      $f12   0($t2)
       addi     $t2     $t2    -8
       addi     $t1     $t1    -8
       addi     $t0     $t0    -8
       bne $t0 $t4 loop
       nop
    
```

Erzeugender Befehl	Benutzender Befehl	Zwischentakte
FP ALU operation	FP ALU operation	3
FP ALU operation	Store FP double	2
Load FP double	FP ALU operation	1
Load FP double	Store FP double	0
Load integer	Integer operation	1
Load integer	Branch	2
Integer operation	Integer operation	0
Integer operation	Branch	1

Tabelle 1: Latenzen zwischen abhängigen Befehlen

- (a) Identifizieren Sie alle Daten- und Kontrollabhängigkeiten, die Stalls verursachen¹. Wie viele Taktzyklen werden für die Ausführung des gesamten Codes bzw. pro Ergebniselement² benötigt?

```

loop:      l.d      $f4    0($t0)
+1 Stall  sub.d    $f6    $f4    $f0
           l.d      $f8    0($t1)
+2 Stalls mul.d    $f10   $f6    $f8
+3 Stalls add.d    $f12   $f10   $f2
+2 Stalls s.d      $f12   0($t2)
           addi     $t2     $t2    -8
           addi     $t1     $t1    -8
           addi     $t0     $t0    -8
+1 Stall  bne     $t0     $t4    loop
           nop
    
```

	Stalls	Instruktionen	Σ
Ergebniselement	9	11	20

¹ohne Forwarding-Einheit

²d.h. nur die Schleife

(b) Welche aus den Datenabhängigkeiten resultierenden Pipeline-Konflikte können durch eine Forwarding-Einheit gelöst werden? Wie viele Taktzyklen benötigt die Ausführung der Befehlssequenz mit Forwarding-Einheit für die Ausführung des gesamten Codes bzw. pro Ergebniselement (d.h. nur die Schleife)? Wo und warum muss die Hardware Leerzyklen (d.h. Stalls) einfügen?

(c) Ordnen Sie den Code so um, dass er auf einer modifizierten Beispiel-Pipeline mit Unterstützung für „Delayed Branching“ (d.h. Branch-Delay-Slot) möglichst rasch ausgeführt wird (und die Semantik erhalten bleibt). Wie viele Taktzyklen werden in diesem Fall für die Ausführung des gesamten Codes bzw. pro Ergebniselement (d.h. nur die Schleife) benötigt? Wie hoch ist der erzielte Speedup relativ zu bzw. b)?

7 Übungsblatt 7

8 Übungsblatt 8

8.4 Speicherhierarchien 1

Tabelle 2 gibt die **Verzögerung** im Falle eines **erfolgreichen** Zugriffs auf die jeweilige Speicherebene an.

Der durchschnittliche CPI-Wert ohne Berücksichtigung der Speicherzugriffe betrage 1,3 (idealer CPI). **20%** aller Instruktionen greifen auf den Speicher zu.

Speicherebene	Hitrate	Verzögerung/Takte
L1	85%	4
L2	75%	12
RAM	100%	236

Tabelle 2: Speicherebenen und Verzögerung in Takten

a) Durchschnittlicher CPI-Wert unter Berücksichtigung der Speicherzugriffe

Berechne die durchschnittliche Verzögerung aus Abbildung 1 durch gewichtete Aufsummierung der Knoten.

$$\overline{\text{Verzögerung}} = 0.8 \cdot 0 + 0.2 \cdot (0.85 \cdot 4 + 0.15 \cdot (0.75 \cdot 12 + 0.25 \cdot 236)) = 2.72 \quad (1)$$

Addiere die durchschnittliche Verzögerung zum idealen CPI-Wert um den durchschnittlichen CPI-Wert unter Berücksichtigung der Speicherzugriffe zu erhalten.

$$\overline{\text{CPI}}_{\text{gesamt}} = \overline{\text{Verzögerung}} + 1.3 = 4.02 \quad (2)$$

b) Prozent der Ausführungszeit, die der Prozessor auf Speicherzugriffe warten muss

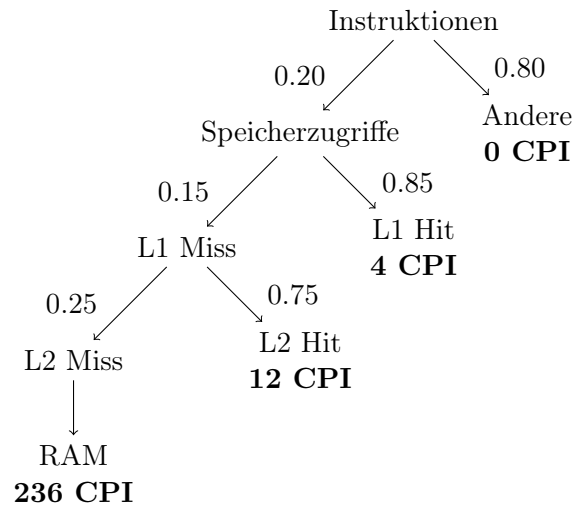


Abbildung 1: Wahrscheinlichkeiten der Speicherzugriffe mit ihren **Verzögerungen**

Die durch Speicherzugriffe verursachte Verzögerung ist $\overline{\text{Verzögerung}} = 2.72$. Berechne das Verhältnis zum durchschnittlichen CPI-Wert.

$$\frac{\overline{\text{Verzögerung}}}{\text{CPI}_{\text{gesamt}}} = \frac{2.72}{4.02} \approx 0.677 \quad (3)$$

- c) **Hitrate des L1-Caches, um einen durchschnittlichen CPI-Wert von 3 zu erhalten**

Die maximale Verzögerung, die nun durch Speicherzugriffe auftreten darf, ist $\overline{\text{Verzögerung}} = 3 - 1.3 = 1.7$. Man schreibe die Gleichung 1 um und löse nach der Hitrate des L1 Caches p_{L1} .

$$\overline{\text{Verzögerung}} = 0.8 \cdot 0 + 0.2 \cdot (p_{L1} \cdot 4 + (1 - p_{L1}) \cdot (0.75 \cdot 12 + 0.25 \cdot 236)) = 1.7 \quad (4)$$

$$p_{L1} \cdot 4 + (1 - p_{L1}) \cdot 68 = \frac{1.7}{0.2} \quad (5)$$

$$4 \cdot p_{L1} - 68 \cdot p_{L1} = 8.5 - 68 \quad (6)$$

$$p_{L1} = \frac{-59.5}{-64} \quad (7)$$

$$\approx 0.93 \quad (8)$$

9 Übungsblatt 9

10 Übungsblatt 10