G-Opgave 2

Michael Thulin, Philip Munksgaard

18. oktober 2010

1 Pipeline-arkitektur

1.1 Implementering af pipelining

Vi tog udgangspunkt i figur 4.60 i COD, og implementerede pipelining i vores kredsløb fra G1. Først opdelte vi vores gamle kredsløb i stages og lavede de forskellige registre til at indeholde data i de forskellige stages.

1.2 Ny control

For at understøtte vores nye stages, samt simplificere kredsløbet og stage-registrene, har vi valgt at konsolidere control-linjerne og samle dem i forhold til de stages hvori de skal bruges. Control-enheden har fire output, sign-extend, jump, link og control-linjen.

Control-linjen består af alle controllinjerne, som så senere bliver delt op og puttet ind i de rigtige trin i pipelinen.

Jump og link-linjerne bruges i j, jal og jr. og er beskrevet nedenfor.

1.3 Forwarding

I vores implementation af forwarding enheden har vi bare fulgt bogens beskrivelser fra side 366 til side 371.

1.4 Hazard detection og stalls

Vi fulgte beskrivelsen af hazard detection på side 372 i vores hazard detector. Når vi detekterer en hazard, får vi en høj på stall linjen. Når stall-linjen er høj, indsætter vi nop i ID/EX trinnet (ved hjælp af en multiplexor) og vi staller IF/ID registret og program counteren.

Operation	Gruppe
AluOP	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
Branch	${ m M}$
MemWrite	${ m M}$
MemRead	${ m M}$
RegWrite	WB
MemToReg	WB
ALUSrc	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
RegDst	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
AluImmediate0	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
AluImmediate1	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
AluImmediate2	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
AluImmediate3	$\mathbf{E}\mathbf{X}$
	AluOP Branch MemWrite MemRead RegWrite MemToReg ALUSrc RegDst AluImmediate0 AluImmediate1 AluImmediate2

Tabel 1: Oversigt over bits på control-linjen fra control-enheden

5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2		
1 Branch 2 ALUsrc 3 RegDst 4 ALUImmediate0 5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2	${f Bit}$	Betydning
2 ALUsrc 3 RegDst 4 ALUImmediate0 5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2	0	ALUOp
3 RegDst 4 ALUImmediate0 5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2	1	Branch
4 ALUImmediate0 5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2	2	ALUsrc
5 ALUImmediate1 6 ALUImmediate2	3	RegDst
6 ALUImmediate2	4	ALUImmediate0
0 0 0	5	ALUImmediate1
7 ALUImmediate3	6	ALUImmediate2
	7	ALUImmediate3

Maskinarkitektur: G-Opgave 2

Tabel 2: Oversigt over control-bits på EX-trinnet i pipelinen

\mathbf{Bit}	Betydning
0	MemWrite
1	MemRead

Tabel 3: Oversigt over control-bits på M-trinnet i pipelinen

1.5 Implementering af j, jal og jr

Vores implementation af j-instruktionen følger bogens eksempel og bruger jump-control linjen fra control-enheden. Når denne linje er høj, springer program counteren og vi staller IF/ID registret.

Jal virker ved at vi springer i ID trinnet og indsætter at vi skal skrive program counter + 4 i register 31 i vores pipeline.

Jr springer i EX-trinnet, og virker ved at vi læser register 31 og springer på samme måde. Vi har ændret i ALUcontrol enheden så vi kan smide en høj værdi på jr-linjen, som springer til den adresse vi har fået ud fra registret.

2 Implementation of primes.c i assembler

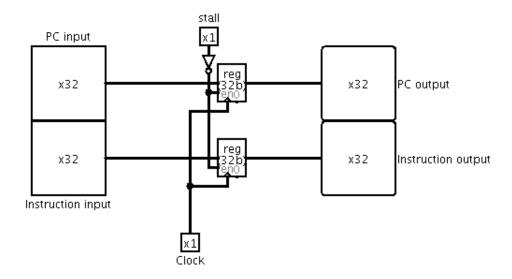
Koden kan ses i bilag B.

${f Bit}$	Betydning
0	RegWrite
1	MemToReg

Tabel 4: Oversigt over control-bits på WB-trinnet i pipelinen

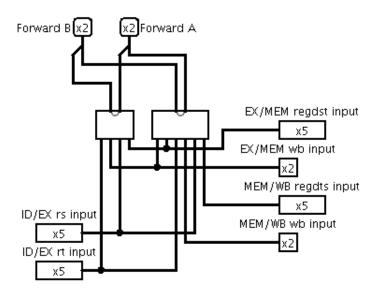
Tabel 5: Oversigt over hvilke registrer der bruges til hvad i primes.asm				
${f Bit}$	Betydning			
s0	i			
\$s1	p			
\$s2	idx			
s3	n			
\$s4	primes			
	·			

Bilag A: Figurer af udvalgte delkredsløb

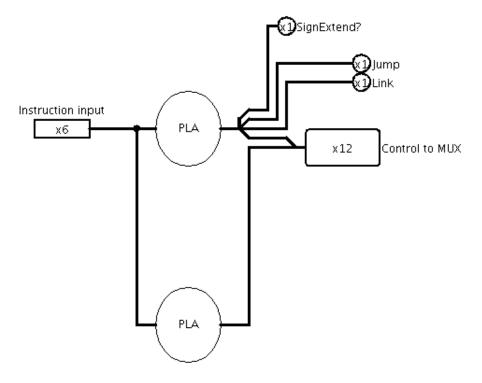


Maskinarkitektur: G-Opgave 2

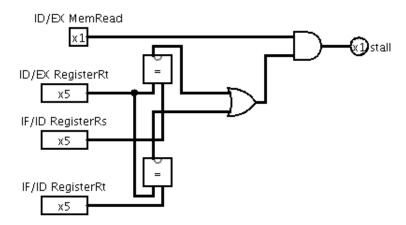
Figur 1: IF/ID registrerne.



Figur 2: Vores forwarding enhed.



Figur 3: Vores control komponent.



Figur 4: Vores hazard detection enhed.

Bilag B: Primes.c i assembler

```
addiu
main:
                  $a0, $0, 28
                                             #gu+FFFD]rgumentet klar
                                             # largest_prime(28)
         jal
                  largest_prime
#
         addu
                  $v0, $0, $0
                                             # return 0
                  end
largest prime:
        addiu
                  sp, sp, -24
                                             #GU+FFFD]lads til 4 registre
                  $ra, 20($sp)
        sw
                                             # Gem retur adressen [U+FFFD] acken
                  $s4, 16($sp)
                                             # Gem s-registrene, vi skal bruge s4 til prin
        sw
                  $s3, 12($sp)
                                             # gem $s3 i stacken, da vi skal bruge s3 til
        sw
                  \$s2, 8(\$sp)
        sw
                  \$s1, 4(\$sp)
        sw
                                             \# vi skal bruge s0 til i
        sw
                  \$s0, 0(\$sp)
                  $s3, $a0, $0
         addu
                                             # Gem argumentet n i s3
                                             \# Vi vil gange n med 4
                  $a1, $0, 4
         addiu
         jal
                  mul
                                             # for at [U+FFFD] relsen [U+FFFD] res array
                  $sp, $sp, $v0
         subu
                                             # Ryk stakpegeren for at gu+FFFDplads til prin
         addu
                  $s4, $sp, $0
                                             \# Gem primes i s4
         addiu
                  \$s0, \$s0, 2
                                             \# i = 2
                                             \#\ t0\ =\ i\ <\ n?
L1:
                  $t0, $s0, $s3
         slt
                                            \# hvis i >= n hop ud
         beq
                  $t0, $0, L1 exit
                  $a0, $0, $s0
         addu
                                             # find offsetet til primes[i]
                  $a1, $0, 4
         addiu
         jal
                  mul
         addu
                  $t0, $v0, $s4
                  $s0, 0($t0)
                                             # gem i i primes[i]
        sw
                  $s0, $s0, 1
         addiu
                                             \# \mathbf{6}[\mathbf{U} + \mathbf{FFF} \mathbf{D}] \mathbf{i} \mod 1
         j
L1 exit:
                  $s1, $0, 2
         addiu
                                             # Initialiser p=2
L2:
         addu
                  $a0, $s1, $0
                                             #Qu+FFFklar til at gange p med sig selv
         addu
                  $a1, $a0, $0
         jal
                  mul
                                             \# v0 = p*p
                  $t0, $v0, $s3
         slt
                                             #$\text{U+FFRD}0 til 1 hvis p*p er mindre end n
                  $t0, $0, L2_exit
         beq
                                             # Hvis p*p ikke er mindre end n, forlad [U+FFF
                  $a0, $s1, $0
                                             #Qu+FFFR] ar til at gange p med 4 (offset ind
         addu
         addiu
                  $a1, $0, 4
         jal
                  mul
                                             \# v0 = p*4
         addu
                  $t1, $v0, $s4
                                             \# t1 = offset i primes til p. primes + p*4
                  $t0, 0($t1)
                                             \# t0 = primes[p]
         lw
                  $t0, $0, L2 continue
         beq
                                             \# spring videre hvis primes [p] = 0
```

```
\# i = 2
         addiu
                 $s0, $0, 2
W1:
                  $a0, $s0, $0
         addu
                                            \#QU+FFFD ar til at gange i med p. a0 = i
         addu
                  $a1, $s1, $0
                                            \# a1 = p
                                                     \# v0 = i*p
         jal
                 mul
         addu
                 $s2, $v0, $0
                                            \# idx = i*p
         slt
                  $t0, $s2, $s3
                                            \# t0 = idx < n
                  t0, 0, W1_break
                                            \# break hvis idx ikke er < n, as[U+FFFD]idx <math>>= n
         beq
                  $a0, $s2, $0
         addu
                                            #gu+FFFDar til at gange idx med 4 (offset ind
                  $a1, $0, 4
         addiu
                                            \# v0 = p*4
         jal
                 mul
                 $t0, $v0, $s4
         addu
                                            \# t0 = primes + idx*4 = positionen af primes
                                            \# \text{ primes}[idx] = 0
                 $0, 0($t0)
         sw
         addiu
                 \$s0, \$s0, 1
                                            \# i++
         j
                 W1
W1\_break:
L2 continue:
         addiu
                 $s1, $s1, 1
                                            # inkrementer p
                 L2
         j
L2 exit:
         addu
                  \$s0, \$s3, \$0
                                              i = n (vit[U+FFFD]kkeren fra[pU+FFFD]U+FFFD]steli
L3:
         addiu
                  \$s0, \$s0, -1
                                            \# i = i - 1
                                            \# t0 = i < 2
         slti
                  $t0, $s0, 2
                                            \# t1 = 1
         addiu
                 $t1, $0, 1
                  t1, t0, L3_exit
                                            \# exit loop hvis i < 2
         beq
         addu
                  $a0, $s0, $0
                                            #Qu+FFFD ar til at regne i*4 (offset i primes
         addiu
                 $a1, $0, 4
                                            \# a1 = 4
                                            \# v0 = i*4
         jal
                 mul
         addu
                                            # t1 = i*4 + primes = positionen af primes[i]
                  $t1, $v0, $s4
        lw
                  $t0, 0($t1)
                                            \# t0 = primes[i]
                 $t0, $0, L3
                                            \# Hvis primes [i] er nul, loop igen
         beq
                 largest prime exit
                                            # return i
L3 exit:
         addu
                 $s0, $0, $0
                                            ##LU+FFFDdturv[U+FFFD]rdien klar
largest prime exit:
        addu
                  $a0, $s3, $0
                                            #Qu+FFFD] ar til at gange n med 4
         addiu
                  $a1, $0, 4
                                            # Vi vil gange n med 4
                                            # for at [U+FFFD] trelsen [U+FFFD] res array
         jal
                 mul
         addu
                 $sp, $sp, $v0
                                            # Ryk stakpegeren for at g[U+FFFD]plads til prin
        addu
                 $v0, $s0, $0
                                            # Gem returnv[U+FFFD]rdien
        lw
                 $ra, 20($sp)
                                            # hent returadressen retur adressen pu+fffdack
```

```
lw
                  $s4, 16($sp)
                                            # hent s-registrene ind igen
                  $s3, 12($sp)
        lw
                  $s2, 8($sp)
        lw
                  $s1, 4($sp)
$s0, 0($sp)
        lw
        lw
        addiu
                  p, p, p, p
                                            \# GU+FFFD lads til 4 registre
        jr
                  ra
                                            # skal fikses
mul:
        addiu
                  $t1, $0, 1
                                            \# t1 = 1, vi skal bruge den til at dekremente
                  v0, 0, 0
        addu
                                            \# returv[U+FFFD]rdien initialiseres til 0
mulloop:
         s\,l\,t\,i
                  $t0, $a1, 1
                                            \#\ t0\ =\ b\ <\ 1
                  $t0, $t1, mulexit
                                            \# Hvis b < 1 eller b !> 0, exit
        beq
                  $a1, $a1, $t1
        subu
                                            # dekrementer b
                  v0, v0, a0
        addu
                                            #KU+FF@Da] til resultatet
         j
                  mulloop
                                            # loop
mulexit:
                  ra
                                            # returner
        jг
```

Maskinarkitektur: G-Opgave 2

end: