实验 5 指令调度与延迟分支

张梓良 2021212484

日期: 2024年6月3日

1 实验目的

- 1. 加深对指令调度技术的理解。
- 2. 加深对延迟分支技术的理解。
- 3. 熟练账务用指今调度技术解决流水线中的数据冲突的方法。
- 4. 进一步理解指令调度技术对 CPU 性能的改进。
- 5. 进一步理解延迟分支技术对 CPU 性能的改进。

2 实验平台

指令级和流水线操作级模拟器 MIPSsim。

3 实验内容

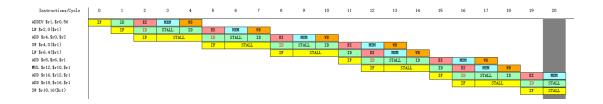
- 1. 启动 MIPSsim。
- 2. 根据实验 2 的相关知识中关于流水线各段操作的描述,进一步理解流水线窗口中各段的功能,掌握各流水线寄存器的含义。
- 3. 选择"配置"→"流水方式"选项、使模拟器工作在流水方式下。
- 4. 用指令调度技术解决流水线中的结构冲突与数据冲突。
- 5. 用延迟分支技术减少分支指令对性能的影响。

4 实验步骤及分析

用指令调度技术解决流水线中的结构冲突与数据冲突:

- 1. 启动 MIPSsim。
- 2. 用 MIPSsim 的"文件"->"载入程序"选项来加载 schedule.s(在模拟器所在文件夹下的"样例程序"文件夹中)。
- 3. 关闭定向功能, 这是通过"配置"->"定向"选项来实现的。
- 4. 执行所载入的程序,通过查看统计数据和时钟周期图,找出并记录程序执行过程中各种冲突发生的次数,发生冲突的指令组合以及程序执行的总时钟周期数。

1	汇总:
2	执行周期总数: 33
3	ID段执行了15条指令
4	
5	硬件配置:
6	内存容量: 4096 B
7	加法器个数:1 执行时间(周期数):6
8	乘法器个数:1 执行时间(周期数)7
9	除法器个数: 1 执行时间 (周期数) 10
10	定向机制: 不采用
11	
12	停顿 (周期数):
13	RAW停顿: 16 占周期总数的百分比: 48.48485%
14	其中:
15	load停顿: 6 占所有RAW停顿的百分比: 37.5%
16	浮点停顿: O 占所有RAW停顿的百分比: 0%
17	WAW停顿: O 占周期总数的百分比: 0%
18	结构停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
19	控制停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
20	自陷停顿:1 占周期总数的百分比:3.030303%
21	停顿周期总数: 17 占周期总数的百分比: 51.51515%
22	
23	分支指令:
24	指令条数: 0 占指令总数的百分比: 0%
25	其中:
26	分支成功: 0 占分支指令数的百分比: 0%
27	分支失败: 0 占分支指令数的百分比: 0%
28	
29	load/store指令:
30	指令条数: 5 占指令总数的百分比: 33.3333%
31	其中:
32	load: 3 占load/store指令数的百分比: 60%
33	store: 2 占load/store指令数的百分比: 40%
34	
35	浮点指令:
36	指令条数: 0 占指令总数的百分比: 0%
37	其中:
38	加法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
39	乘法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
40	除法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
41	
42	自陷指令:
43	指令条数: 1 占指令总数的百分比: 6.666667%



冲突以及执行周期总数如下: RAW 停顿: 16, 自陷停顿: 1, 执行周期总数: 33。 发生 RAW 冲突的指令组合:

```
1
       ADDIU $r1,$r0,A和LW $r2,0($r1)
2
      LW $r2,0($r1)和ADD $r4,$r0,$r2
       ADD $r4,$r0,$r2和SW $r4,0($r1)
3
      LW $r6,4($r1)和ADD $r8,$r6,$r1
4
5
      MUL $r12,$r10,$r1和ADD $r16,$r12,$r1
      ADD $r16,$r12,$r1和ADD $r18,$r16,$r1
6
7
       ADD $r18,$r16,$r1和SW $r18,16($r1)
      LW $r20 8($r1)和MUL $r22,$r20,$r14
8
```

5. 自己采用调度技术对程序进行指令调度,消除冲突(自己修改源程序)。将调度(修改)后的程序重新命名为 afer-schedule.s。

```
1
             .text
 2
             main:
 3
             ADDIU
                      $r1,$r0,A
 4
             MUL
                      $r24,$r26,$r14
 5
             LW
                      $r2,0($r1)
 6
             MUL
                      $r12,$r10,$r1
 7
             LW
                      $r6,4($r1)
 8
             LW
                      $r20,8($r1)
 9
             ADD
                      $r16,$r12,$r1
10
             ADD
                      $r4,$r0,$r2
11
             ADD
                      $r8,$r6,$r1
12
                      $r18,$r16,$r1
             ADD
13
                      $r4,0($r1)
             SW
                      $r22,$r20,$r14
14
             MUL
15
             SW
                      $r18,16($r1)
             TEQ
                      $r0,$r0
16
17
18
             .data
19
             A:
20
             .word 4,6,8
```

6. 载入 afer-schedule.s,执行该程序,观察程序在流水线中的执行情况,记录程序执行的总时钟周期数。

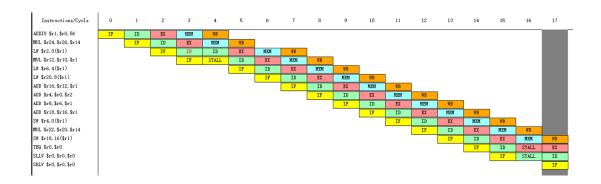
```
      1
      汇总:

      2
      执行周期总数: 18

      3
      ID段执行了15条指令

      4
```

5	硬件配置:
6	内存容量: 4096 B
7	加法器个数: 1 执行时间 (周期数): 6
8	乘法器个数:1 执行时间(周期数)7
9	除法器个数: 1 执行时间 (周期数) 10
10	定向机制: 不采用
11	
12	停顿 (周期数):
13	RAW停顿: 1 占周期总数的百分比: 5.555555%
14	其中:
15	load停顿: O 占所有RAW停顿的百分比: 0%
16	浮点停顿: O 占所有RAW停顿的百分比: 0%
17	WAW停顿: O 占周期总数的百分比: 0%
18	结构停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
19	控制停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
20	自陷停顿: 1 占周期总数的百分比: 5.555555%
21	停顿周期总数:2 占周期总数的百分比:11.11111%
22	
23	分支指令:
24	指令条数: 0 占指令总数的百分比: 0%
25	其中:
26	分支成功: 0 占分支指令数的百分比: 0%
27	分支失败: 0 占分支指令数的百分比: 0%
28	
29	load/store指令:
30	指令条数: 5 占指令总数的百分比: 33.3333%
31	其中:
32	load: 3 占load/store指令数的百分比: 60%
33	store: 2 占load/store指令数的百分比: 40%
34	
35	浮点指令:
36	指令条数: 0 占指令总数的百分比: 0%
37	其中:
38	加法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
39	乘法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
40	除法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
41	
42	自陷指令:
43	指令条数: 1 占指令总数的百分比: 6.666667%



执行总周期数: 18。

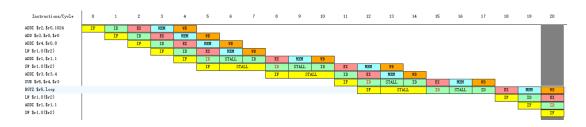
7. 比较调度前和调度后的性能,论述指令调度对提高 CPU 性能的作用。 调度后的性能提升: 33/18=1.83 倍。指令调度可以消除绝大部分的数据冲突,减少了停顿 的周期数,提高了 CPU 使用率。

用延迟分支技术减少分支指令对性能的影响:

- 1. 在 MIPSsim 中载人 branch.s 样例程序(在本模拟器目录的"样例程序"文件夹中。
- 2. 关闭延迟分支功能。这是通过在"配置"->"延迟槽"选项来实现的。
- 3. 执行该程序, 观察并记录发生分支延迟的时刻, 记录该程序执行的总时钟周期数。

```
汇总:
1
2
        执行周期总数: 38
3
        ID段执行了18条指令
4
      硬件配置:
5
6
        内存容量: 4096 B
7
        加法器个数:1 执行时间(周期数):6
        乘法器个数: 1 执行时间(周期数)7
8
9
        除法器个数:1
                  执行时间(周期数)10
10
        定向机制: 不采用
11
12
      停顿 (周期数):
13
        RAW 停 顿: 16
                  占周期总数的百分比: 42.10526%
14
        其中:
         load停顿: 4
                  占所有RAW停顿的百分比: 25%
15
         浮点停顿: O 占所有RAW停顿的百分比: 0%
16
17
        WAW停顿: O
                  占周期总数的百分比: 0%
                  占周期总数的百分比: 0%
        结构停顿: 0
18
        控制停顿: 2
19
                  占周期总数的百分比: 5.263158%
        自陷停顿:1
                  占周期总数的百分比: 2.631579%
20
21
        停顿周期总数: 19 占周期总数的百分比: 50%
22
23
      分支指令:
        指令条数: 2
24
                  占指令总数的百分比: 11.11111%
25
        其中:
         分支成功: 1 占分支指令数的百分比: 50%
26
```

```
27
          分支失败: 1 占分支指令数的百分比: 50%
28
       load/store指令:
29
30
         指令条数: 4
                   占指令总数的百分比: 22.2222%
         其中:
31
                  占load/store指令数的百分比: 50%
32
          load: 2
                   占load/store指令数的百分比: 50%
33
          store: 2
34
35
       浮点指令:
         指令条数: 0
                   占指令总数的百分比: 0%
36
         其中:
37
38
          加法: 0
                  占浮点指令数的百分比: 0%
39
          乘法: 0
                  占浮点指令数的百分比: 0%
40
          除法: 0
                  占浮点指令数的百分比: 0%
41
42
       自陷指令:
         指令条数: 1 占指令总数的百分比: 5.555555%
43
```



发生分支延迟的时刻: 15, 该程序执行的总时钟周期数: 38。

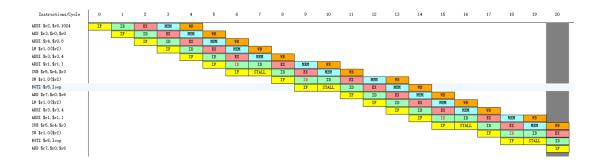
4. 假设延迟槽为一个,自己对 branch.s 程序进行指令调度(自己修改源程序),将调度后的程序重新命名为 delayed-branch.s。

```
1
            .text
2
            main:
3
            ADDI $r2,$r0,1024
4
                   $r3,$r0,$r0
            ADD
5
                  $r4,$r0,8
            ADDI
6
            loop:
7
            LW
                   $r1,0($r2)
8
            ADDI
                   $r3,$r3,4
9
            ADDI $r1,$r1,1
                   $r5,$r4,$r3
10
            SUB
11
            SW
                   $r1,0($r2)
12
            BGTZ $r5,loop
13
                   $r7,$r0,$r6
            ADD
14
            TEQ
                   $r0,$r0
```

5. 载入 delayed-branch.s, 打开延迟分支功能,执行该程序,观察其时钟周期图,记录程序执行的总时钟周期数。

```
1 汇总:
```

2 3 4 5 6	执行周期总数: 25 ID段执行了19条指令
4 5	ID 段 执 行 了 19 条 指 令
5	
6	硬件配置:
J	内存容量: 4096 B
7	加法器个数:1 执行时间(周期数):6
8	乘法器个数:1 执行时间(周期数)7
9	除法器个数: 1 执行时间 (周期数) 10
10	定向机制: 不采用
11	
12	停顿 (周期数):
13	RAW停顿: 4 占周期总数的百分比: 16%
14	其中:
15	load停顿: 2 占所有RAW停顿的百分比: 50%
16	浮点停顿: O 占所有RAW停顿的百分比: 0%
17	WAW停顿: O 占周期总数的百分比: O%
18	结构停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
19	控制停顿: 0 占周期总数的百分比: 0%
20	自陷停顿: 1 占周期总数的百分比: 4%
21	停顿周期总数:5 占周期总数的百分比:20%
22	
23	分支指令:
24	指令条数: 2 占指令总数的百分比: 10.52632%
25	其中:
26	分支成功: 1 占分支指令数的百分比: 50%
27	分支失败: 1 占分支指令数的百分比: 50%
28	
29	load/store指令:
30	指令条数: 4 占指令总数的百分比: 21.05263%
31	其中:
32	load: 2 占load/store指令数的百分比: 50%
33	store: 2 占load/store指令数的百分比: 50%
34	vol 1- II. A.
35	浮点指令:
36	指令条数: 0 占指令总数的百分比: 0%
	其中:
37	加法: O 占浮点指令数的百分比: O%
38	
38 39	乘法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
38 39 40	乘法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%除法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
38 39 40 41	除法: 0 占浮点指令数的百分比: 0%
38 39 40	



执行的总时钟周期数: 25。

6. 对比不采用延迟分支和采用延迟分支两种情况下的时钟周期图,比较两种情况下的性能之间的不同,论述延迟分支对提高 CPU 性能的作用。

性能提升: 38/25=1.52 倍。延迟分支技术是由编译器通过重排指令序列,在分支指令后紧跟一条或几条延迟槽指令,不管分支是否成功,都顺序执行延迟槽中的指令,从而逻辑上"延长"分支指令的执行时间,减少甚至消除了控制停顿,从而提高 CPU 性能。