习题课

第1-4次作业 赵洋洋



P65 1.13

a. 仅根据SPEC总体性能,所以看P43 图1.17的最后一列Opteron与 Itanium的SPECRatio比值

SPECRatio = 执行时间_{基准}/执行时间_A

SPECRatio Itanium / SPECRatio Opteron

- = 执行时间Itanium / 执行时间Opteron
- = 性能 Itanium / 性能Opteron 其平均值大于1,所以Itanium性能更优。
- b. 加权平均执行时间之比 60% * 0.92 + 20% * 1.03 + 20% * 0.65 = 0.88
- c. 时间之比的倒数



P66 1.14

e.设向量化百分比为x,向量单元加速比为12

整体加速比=
$$\frac{1}{\frac{70\%}{10} + 30\%} = 2.7$$

$$2.7 = \frac{1}{\frac{x}{12} + 1 - x}$$
, $x = 68.69\%$



PA-48 A.7

```
DADD
                              R1,R0,R0
                                              ;R0 = 0, initialize i = 0
          ex a 7:
a.
                   SW
                             7000(R0),R1
                                              ;store i
                             R1.7000(R0)
                                              ;get value of i
                   I D
          loop:
                   DSLL
                              R2,R1,#3
                                              ;R2 = word offset of B[i]
                              R3.R2.#3000
                                              ;add base address of B to R2
                   DADDT
                              R4,0(R3)
                   LD
                                              ;load B[i]
                              R5,5000(R0)
                   I D
                                              ;load C
                   DADD
                              R6,R4,R5
                                              ;B[i] + C
                   LD
                              R1,7000(R0)
                                              ;get value of i
                   DSLL
                              R2,R1,#3
                                              ;R2 = word offset of A[i]
                   DADDI
                              R7,R2,#1000
                                              ;add base address of A to R2
                             0(R7),R6
                                              ;A[i] \leftarrow B[i] + C
                   SD
                             R1,7000(R0)
                                              :get value of i
                   LD
                              R1,R1,#1
                                              ;increment i
                   DADDI
                             7000(R0),R1
                   SD
                                              ;store i
                   LD
                             R1,7000(R0)
                                              :qet value of i
                   DADDI
                              R8,R1,#-101
                                              is counter at 101?
                   BNEZ
                              R8,1oop
                                              ;if not 101, repeat
```

动态指令数:: 2+16*101=1618

存储器数据引用次数: 1+8*101=809

代码大小: 4*18=72

b. x86指令变长, 所以代码大小无法确定。



PA-51 A.18

C. Load-store architecture code:

Load R1,B ;R1 \leftarrow Mem[B] \leftarrow

Load R2,C ;R2 \leftarrow Mem[C] $_{\leftarrow}$

Add R3,R1,R2 ;R3 ← R1 + R2 = B + C

Add R1,R3,R2;R1 \leftarrow R3 + R2 = A + C \downarrow

Sub R4,R3,R1;R4 ← R3 – R1 = A – B $_{\leftarrow}$

Store A,R3 ;Mem[A] \leftarrow R3 \downarrow

Store B,R1; $Mem[B] \leftarrow R1$

Store D,R4 ;Mem[D] \leftarrow R4 $^{\downarrow}$

L-S结构,16个通用寄存器,所以寄存器用4位表示,而指令长度为整数个字节,所以指令长依次为44333444,指令字节数长为29。



PA-54 A.22

b. 第一行的物理排列为单字节对齐, 所以小端顺序为

52 45 54 55 50 4D 4F 43

RETUPMOC

d. 未对齐的长为4字节的字

45 54 55 50, 54 55 50 4D, 55 50 4D 4F



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
LD R1,0(R2)	F	D	Χ	М	W													
DADDI R1,R1,#1		F	S	S	D	Χ	М	W										
SD R1,0(R2)					F	S	S	D	Χ	М	W							
DADDI R2,R2,#4								F	D	Χ	М	W						
DSUB R4,R3,R2									F	S	S	D	Χ	M	W			
BNEZ R4,LOOP												F	S	S	D	Χ	M	W
LD R1,0(R2)																	F	D

b. LD R1, 0(R2) DADDI R1, R1, #1 写后读相关 DADDI R2, R2, #4 DSUB R4, R3, R2 写后读相关 DSUB R4, R3, R2 BNEZ R4, loop 写后读相关

DADDI R1, R1, #1 SD R1, 0, (R2) 写后读相关



DADDI R1, R1, #1

C. 时间(时钟周期) CC1 CC2 CC3 CC4 CC5 程序执行顺序(指令) **A**LU DM IM Reg LD R1, 0(R2) Reg Reg DM IM Reg

虽然采用定向技术后,可以消除部分数据冲突,但仍存在无法解决的冲突, 如下图,类似情况下仍然需要停顿。接下来需要考虑是否将分支目标计算提前至 ID段。



c. 分支计算提前:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
LD R1,0(R2)	F	D	Х	М	W													
DADDI R1,R1,#1		F	D	S	Х	М	W											
SD R1,0(R2)			F	S	D	Χ	М	W										
DADDI R2,R2,#4					F	D	Χ	М	W									
DSUB R4,R3,R2						F	D	Χ	М	W								
BNEZ R4,LOOP							F	s	D	Χ	М	W						
(分支失败)									F	s	s	s	s					
(分支失败)										F	s	s	s	s				
LD R1,0(R2)											F	D	Χ	М	W			

分支计算不提前:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
LD R1,0(R2)	F	D	Х	М	W													
DADDI R1,R1,#1		F	D	s	Х	М	W											
SD R1,0(R2)			F	s	D	Χ	M	W										
DADDI R2,R2,#4					F	D	Χ	М	W									
DSUB R4,R3,R2						F	D	Χ	М	W								
BNEZ R4,LOOP							F	D	Х	М	W							
(分支失败)								F	s	s	s	s						
(分支失败)									F	s	s	s	s					
LD R1,0(R2)										F	D	Χ	M	W				

d. 分支计算提前:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
LD R1,0(R2)	F	D	Χ	М	W													
DADDI R1,R1,#1		F	D	s	Х	М	W											
SD R1,0(R2)			F	s	D	Χ	М	W										
DADDI R2,R2,#4					F	D	Χ	М	W									
DSUB R4,R3,R2						F	D	Χ	М	W								
BNEZ R4,LOOP							F	s	D	Χ	M	W						
LD R1,0(R2)									F	D	Х	M	W					

分支计算不提前:

LD R1,0(R2)

en Henslet st

	1	2	3	4	5	ь	,	8	9	10	11	12	13	14	15	16	1/	18
LD R1,0(R2)	F	D	Х	М	W													
DADDI R1,R1,#1		F	D	s	Х	М	W											
SD R1,0(R2)			F	s	D	Χ	М	W										
DADDI R2,R2,#4					F	D	Χ	М	W									
DSUB R4,R3,R2						F	D	Х	М	W								
BNEZ R4,LOOP							F	D	Χ	М	W							

Х

M

W

嵌入式系统实验室 EMBEDDED SYSTEM LABORATORY Suzhou Institute for Advanced Study of USTG

	e	.分豆	支计:	算提	前																			
		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
LD R	1,0(R2)	F1	F2	D1	D2	X1	X2	M1	M2	W1	W2													
DAD	DI R1,R1,#1		F1	F2	D1	D2	S	S	S	X1	X2	M1	M2	W1	W2									
SD R	1,0(R2)			F1	F2	D1	S	S	S	D2	X1	X2	M1	M2	W1	W2								
DAD	DI R2,R2,#4				F1	F2	S	S	S	D1	D2	X1	X2	M1	M2	W1	W2							
DSU	B R4,R3,R2					F1	S	S	s	F2	D1	D2	S	X1	X2	M1	M2	W1	W2					
BNE	Z R4,LOOP									F1	F2	S	S	S	S	D1	D2	X1	X2	М1	M2	W1	W2	
LD R	1,0(R2)										F1	S	S	S	S	F2	D1	D2	X1	Х2	M1	M2	W1	W2
	4	·车4	十算	不提	計																			
ı	5.	}支i	十算 1	不提	上前 3	4	5	6	7	8	9	1	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21
L	ク D R1,0(R2		计算 1 F1		3	4	5	6 X2					10 W2	11	12	13	14			17	18	19	20	21
)	1 F1	2	3 D1	4	5 X1	X2				/1 V	W2			13 W1	14 W2			17	18	19	20	21
	D R1,0(R2) R1,#1	1 F1	2 F2	3 D1	D2	5 X1 D2	X2 5	М	1 M	2 W	/1 \ 1 >	N2 (2	M1	M2					17	18	19	20	21
S	D R1,0(R2 DADDI R1,I) R1,#1	1 F1	2 F2	3 D1 F2	D2	5 X1 D2	X2 5	M	1 M	2 W	/1 \ 1 > 2 >	W2 K2 K1	M1 X2	M2 M1	W1	W2	15		17	18	19	20	21
5	D R1,0(R2 DADDI R1,I D R1,0(R2) R1,#1 :) R2,#4	1 F1	2 F2	3 D1 F2	D2 D1 F2	5 X1 D2 D1	X2 S S	M s	1 M s	2 W	/1 \\ 1 \\ 2 \\ 1 [W2 K2 K1 :	M1 X2 X1	M2 M1 X2	W1 M2	W2 W1	15 W2	16	17 W1	18 W2	19	20	21
S C	D R1,0(R2 DADDI R1,I D R1,0(R2 DADDI R2,I) R1,#1 () R2,#4 3,R2	1 F1	2 F2	3 D1 F2	D2 D1 F2	5 X1 D2 D1 F2	X2 S S	M s s	1 M s s	2 W X D	/1 V 1 >> 2 >> 1 [W2 (2) (1) (2) (2) (2) (2) (2) (2	M1 X2 X1 D2	M2 M1 X2	W1 M2 M1	W2 W1 M2	w2 W1	16 W2			19	20	21
5 C C	D R1,0(R2 DADDI R1,I D R1,0(R2 DADDI R2,I DSUB R4,R) R1,#1) R2,#4 3,R2 DOP	1 F1	2 F2	3 D1 F2	D2 D1 F2	5 X1 D2 D1 F2	X2 S S	M s s	1 M s s	2 W X: D D	/1 V 1	W2 K2 K1 :	M1 X2 X1 D2	M2 M1 X2 S	W1 M2 M1 X1	W2 W1 M2 X2	W2 W1 M1	16 W2 M2	W1	W2			21 W2

计算周期数时注意,从第2次循环开始,第一条指令为14个周期。

嵌入式系统实验室

EMBEDDED SYSTEM LABORATORY
SUZHOU INSTITUTE FOR ADVANCED STUDY OF USTC

注意!!

此题在习题课上的讲解有误,以此答案为准。

c、d、e三题需要考虑是否将分支目标计算提前至ID级。如果期中考试中遇到类似的题目,且题目中没有明确说明分支计算是否提前,作答时请注明所采取的策略是否将分支计算提前。



- a. 流水线周期 = 最长操作周期 + 流水线寄存器延迟 2ns + 0.1ns = 2.1ns
- b. 每条指令花费1个周期,停顿1个周期,共5个周期,4条指令 CPI = 5个周期/4条指令 = 1.25
- c. 执行时间 = I * CPI * 周期时间 Speedup = (I * 1 * 7) / (I * 1.25 * 2.1) = 2.67
- d. 采用无限流水级,每级流水线时间趋近0,周期时间仅考虑流水线 寄存器的延迟

Speedup =
$$(I * 1 * 7) / (I * 1 * 0.1) = 70$$



PB-60 B.1

- a. 平均访问时间=命中率*命中时间+失效率*失效开销 95%*1+5%*105=6.2(周期)
- b. 数组大小256 MB, 随机取一个数, cache 的大小为64KB, 那么命中率: 64KB/256MB = 0.00025
 - 0.00025 *1+(1-0.00025)*105=104.974(周期)
- c. 禁用缓存时,平均访存时间为100周期,比有缓存时时间少,可见 局部性对cache的影响很大。当局部性很差时,没必要使用cache。
- d. 设最高失效率为x,则
 (1-x)*G≥x*L
 x≥G/(G+L) = 99/104≈95.19%



PB-62 B.4

- a. 一次循环,所以写入传输一次;j为无符号整型,4个字节 10+5*([4/8]-1)=10(周期)
- b. 写回缓存行大小为32行 10+5*([32/8]-1)=25(周期)
- c. 8次循环,一次循环10个周期,共80个周期
- d. 写回一行需25个周期,直写更新一次数组需10个周期,显然至少进行3次更新时,写回需要的总CPU周期更少,更优。



PB-63 B.8

- a. 64字节可以全部存于缓存中,缺失率为0.
- b. 在采用LRU时,192字节和320字节的情况下,渐近缺失率为100%。
- c. 64字节的缺失率仍为0,没有受益;

192字节和320字节情况下,前124字节(31条指令)不存在竞争,剩余的循环部分竞争同一块,所以对于192字节的循环来说,有31次命中,17次缺失;对320字节的循环来说,有31次命中,49次缺失。

故192字节和320字节均受益,192字节受益更多。



实验——分支延迟

方法	SW \$r1,0(\$r2)放 入延迟槽	SW \$r1,0(\$r2) 放入延迟槽 + 解决数据冲突	LW \$r1,0(\$r2)放 入延迟槽
周期数	32	26	37
代码	.text main: ADDI \$r2,\$r0,1024 ADD \$r3,\$r0,\$r0 ADDI \$r4,\$r0,8 loop: LW \$r1,0(\$r2) ADDI \$r1,\$r1,1 ADDI \$r3,\$r3,4 SUB \$r5,\$r4,\$r3 BGTZ \$r5,loop SW \$r1,0(\$r2) ADD \$r7,\$r0,\$r6 TEQ \$r0,\$r0	.text main: ADDI \$r2,\$r0,1024 ADD \$r3,\$r0,\$r0 ADDI \$r4,\$r0,8 loop: LW \$r1,0(\$r2) ADDI \$r3,\$r3,4 ADDI \$r1,\$r1,1 SUB \$r5,\$r4,\$r3 BCTZ \$r5,loop SW \$r1,0(\$r2) ADD \$r7,\$r0,\$r6 TEQ \$r0,\$r0	.text main: ADDI \$r2,\$r0,1024 ADD \$r3,\$r0,\$r0 ADDI \$r4,\$r0,8 LW \$r1,0(\$r2) loop: ADDI \$r1,\$r1,1 SW \$r1,0(\$r2) ADDI \$r3,\$r3,4 SUB \$r5,\$r4,\$r3 BGTZ \$r5,loop LW \$r1,0(\$r2) ADD \$r7,\$r0,\$r6 TEQ \$r0,\$r0



实验——分支延迟

问题一:

仅解决数据冲突,不是实验考查的目的。

问题二:

ADD \$r7,\$r0,\$r6提前, TEQ \$r0,\$r0放入延迟槽,造成程序提前结束。

(如对答案有疑问或发现错误,请邮件联系 zhaoyy37@mail.ustc.edu.cn)



祝大家考试顺利!

