| | 学 | 年第一学期 | 及《计算机组成原 | 理》 | | | |
|--|--|--|--|--|--|--|--|
| 期末考试试题 A 卷 (闭卷) | | | | | | | |
| 学号 | 班级 | 姓名 | 成绩 | And the second s | | | |
| 注意: 所有 | i 答题内容必须写在 | 答题纸上,凡写在 | 试题或草稿纸上的 | 勺一律无效。 | | | |
| 、单项选择题 | (每小题2分,共 | 20分) | | topulago quina-virgo 300 | | | |
| 某 CPU 的时钟 | 频率为 4.0GHz, 执行 | 某程序的平均 CPI 为 | 2.5, 则其执行此程》 | 字的平均指令处理 | | | |
| 为人 | And the second of the second | THE STORY | Trouvill sec. | his to specify the same | | | |
| A. 1.6×10 ³ MIF | PS B. 0.625×10 ³ MIP | S C. I.6MIPS | D. 0.625MIPS | | | | |
| 两个不同的处理 | 里器 P ₁ 和 P ₂ 分别执行同 | 可一个程序时各自的指 | 令处理能力是 100N | MIPS和 120MIPS | | | |
| | 的频率是 2.5GHz. 仅5 | 10 | | , | | | |
| | B. P ₁ /P ₂ =5/6 C | 11117 | | Signal Province of the Signal | | | |
| | 等中某字的存储格式如 图 | enterprise de la companya de la comp La companya de la comp | agus anns on som summer of the state of the | Section and the second section of the | | | |
| | ,值: 0x03040506; | | /- | | | | |
| | ,值: 0x06050403; | 0.5 | 19 6 | 大(银小题5分, | | | |
| C. 字地址: 19 | | | 17 4 | 一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一 | | | |
| 4个数据上信才 | · 值: 0x05040500; 阿尔温尼卡罗亚国马里 · 值: 0x06050403。 | state in it is a state of the | 163 (AA3) | (十六进制): 八世 | | | |
| (1) 企中但可要合金 | 企中表示为H. TLB 不 | 据在中籍况(设 <u>加政</u> | 后面提供,列德明, | 5状态,在17.8表 | | | |
| | 格式,正确的说法为 | | 表示为四 常型 | 为 1/1 发生缺灭 | | | |
| and a configuration of the contract of the con | op 字段与 funct 字段组 | 5台米共向侧定该指令 | · 具体操作类型; | | | | |
| B. cs、nt 总是作 | 个 近上四 10 元 17 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 | Comp | e 008 (- () | 有效位标记 | | | |
| C.rd 作为目的数 | 故, 在指令里不可缺少 | (w: no | (Hot) (st | | | | |
| D. 在某些指令 | 更可读 rt, 在另些指令 | 里可写有一 | | A Beautiful Control of the Control o | | | |
| 十六进制数 C09 | 000000 所表示的 IEEE7 | The state of the s | and the state of t | Service of the servic | | | |
| A. 5 B4 | | D4.125 | 000 00000000 | the second secon | | | |
| 假设有一个 16 亿 | 立的 IEEE754 浮点格式 | ,其中有6位指数位 | | | | | |
| >), | | | 取直接壓角方式: | 「S)如果 TLB 采l | | | |

B. ±1.000000000×2⁻³⁰到±1.111111111×2³¹

C. $\pm 1.0000000000 \times 2^{-32}$ 到 $\pm 1.1111111111 \times 2^{31}$

D. ±1.0000000000×2⁻³¹到±1.1111111111×2³¹

大告: 1~銀ー31

7、以下 C 语言代码中若 A、B 矩阵按行存储,则具有空间局部性的是 (满绩小铺: 1433397577, 搜集整理不易, 自用就好, 谢谢! for (j=0;j<8;j++)

for (i=0; i<8; i++)

A[i][j]=B[j][0]+A[j][i]

A. A[i][j]

- B. B[i][0]
- C. A[j][i]
- D.i和i

8、某计算机的 Cache 共有 16 块, 采用 2 路组相联映射方式, 每个主存块大小为 32 字节, 按字节编 址, 主存 640 号单元所在主存块应装入到 Cache 的组号是(

A. 0 B. 20 C. 2

9、假设有三种分支预测机制:预测分支不发生、预测分支发生和动态分支预测。假定他们在预测正 确时无开销,预测错误时开销为两个时钟周期,动态预测器的平均准确率为90%。在此情况下,对下 面的分支而言预测分支不发生时(🔶 是最好的选择。

- A. 分支发生概率为 5%;
- B. 分支发生概率为 95%;
- C. 分支发生概率为 50%; D. 分支发生概率为 70%;

10、单周期 CPU 数据通路必须有独立的指令存储器和数据存储器,因为(

- A. MIPS 中指令与数据的格式是不同的, 所以需要不同的存储器。
- B. 使用独立存储器会比较便宜。
- C. 使用独立存储器速度更快。

D. 因为处理器在一个周期内要操作每个部件--次,而在一个周期内不可能对一个端口存储器进 行两次存取

二、(每小题5分,共15分)

有两种不同的处理器 P_1 、 P_2 执行相同的指令集, P_1 的时钟频率为 $3GH_Z$, CPL为 1(5)为 2.5GHz, CPI 为 1.0.

- (1) 以每秒钟执行的指令数为准, 哪个处理器的性能更高?
- (2) 如果每个处理器各执行一个程序都花 10 秒钟时间, 求这两个程序的时钟周期数和指令

(3) 如果试图把上述程序的执行时间减少 20%, 但这会导致 CPI 增加 20%。问时钟频

才能达到目的? VI= 1.2×3GHz =4.5GHz 设只有 Mem/WB 渝水模等存器到 (X 阶段前旁路。

三、(共18分)

1.(每小题2分,共6分)

假定 PC=0x2000 0000,则:

主簧路和抓剔分支

(1) 是否可以用一条 beq 指令将 PC 设置为 0x2008 0000, 并说明理由?

PC+14 = 0010 j= 0x000000 ~ 0xfffffc

- (2) 是否可以用一条 j 指令将 PC 设置为该值,并说明理由?
- (3) 若某指令地址为 Dest, 试说明指令j Dest 与jal、Dest 的异同。 2. (12 分) 将下面的 C 代码翻译成 MIPS 汇编代码编写的子过程, 其中 a、b 和数组 D 的基地址为 子过程的入口参数。子过程中 a、b、i、j 和数组 D 的基地址分别存放在\$s0、\$s1、\$t0、\$t1、\$s2 中, sum D 为子过程的入口地址。

```
If (a<0)

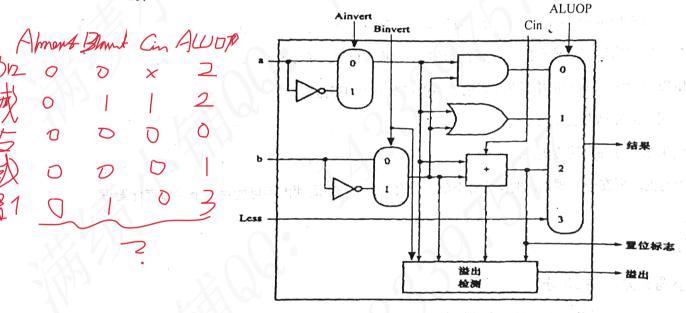
{ for (i=0; i<a; i++)

for (j=0; i<b; j++)

D[4*i]=i-j; }
```

四、(共10分)

MIPS 的 ALU 部件结构如下图所示,说明该运算器如何实现"加"、"减"、"与"、"或"、和"置₁"的运算?



五、(共22分)

1、(12分)假设下列 MIPS 代码在一个五级流水线的处理器上运行:

```
loop: lw r1, 0(r1)

and r1, r1, r2

sw r1, 0(r1)

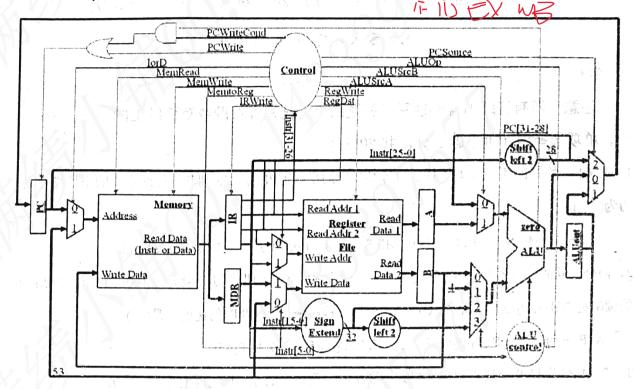
add r2, r2, -1 \not= odd i ?

bne r2, r0, loop
```

- (1) (5分) 假设有完全旁路和预测分支总发生, 画出循环一次执行的流水线图。
- (2) (5 分) 假设只有 Mem/WB 流水线寄存器到 EX 阶段的旁路,预测分支总发生,画出循环一次执行的流水线图。
- (3) (2分) 假设有完美的分支预测和完全旁路,循环前三次共需要多少个时钟周期?

满绩小铺: 1433397577, 搜集整理不易, 自用就好, 谢谢!

2.(10 分) 已知多周期的 CPU 结构如下图所示, ALUOp=00 时 ALU 做加法; ALUOp=01 时 ALU 做减法; ALUOp=10 时 ALU 按指令的功能段决定操作, 写出指令 addi \$s2, \$s1,0 的信号设置流程.



六、(每小题5分,共15分)

假设虚拟存储器的页面为 8KB, TLB 和页表(按列顺序)初始状态如下,访问的虚拟地址流如下 (十六进制): A4EC、C5A6、E8F4、9100, 说明每个地址的访问过程并列出访问 4 个数据之后 TLB 的状态, 在 TLB 表后面增加一列说明其命中情况(设 TLB 命中表示为 H、TLB 不命中但页表命中表示为 M,发生缺页表示为 PF)。如果要从磁盘中取回页,设物理页面 10 可用。

| | TLB | | | | | |
|-----|-------|-------|--|--|--|--|
| 有效位 | 标记位 | 物理页号 | | | | |
| | (十进制) | (十进制) | | | | |
| 1 | 11 | 12 | | | | |
| 1 | 5 | 11 | | | | |
| 1 | 7 | 4 | | | | |
| 0 | 4 | 9 | | | | |

| 页表 | | | | | | | | |
|------|-----|-------|-----------|---------------|-------------------|--|--|--|
| 有效位 | 物理页 | 有效位 | 物理页 | 有效位 | 物理页 | | | |
| 1 62 | | 还是不是 | The state | edit | Charles | | | |
| 1 | 5 | 1 | . 9 | 1 . 8 . 94. 9 | 8 | | | |
| 0 | 磁盘 | 1 | 11 | 0. | 磁盘 | | | |
| 0 | 磁盘 | 0 4 6 | 磁盘 | 1-1015 | 3 | | | |
| 1 | 6 | 1 203 | 4 % | 1.0 | 12 _{1.6} | | | |

SEXTHER HITCH DOCKNOWNERS SET

- (1) 如果 TLB 采取全相联映射方式; 对于排引。许事是一先品质等。这对开电影下的下面,所谓是一种
- (2) 如果 TLB 采取直接映射方式: