· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	· -
学号	
注意: 所有答题内容必须写在答题纸上, 凡写在试题或草稿纸上的	一律无效。
一、单项选择题(每小题 2 分,共 20 分)	MAY, although the second secon
、某 CPU 的时钟频率为 4.0GHz, 执行某程序的平均 CPI 为 2.5, 则其执行此程序	的平均指令处理能
力为( ) Coursell English 50	The solution of the solution o
A. 1.6×10 <sup>3</sup> MIPS B. 0.625×10 <sup>3</sup> MIPS C. 1.6MIPS D. 0.625MIPS	-
、两个不同的处理器 P <sub>1</sub> 和 P <sub>2</sub> 分别执行同一个程序时各自的指令处理能力是 100M	IPS和 120MIPS, P
り频率是 2GHz, P₂的频率是 2.5GHz. 仅就这个程序来说, P₁和 P₂的速度比是()。	
A. $P_1/P_2=6/5$ B. $P_1/P_2=5/6$ C. $P_1/P_2=4/5$ D. $P_1/P_2=5/4$	
、在 MIPS 存储器中某字的存储格式如图所示,则该字的存储地址与值分为 💋	uner en etransico.  Similario en energia de la compania del compania de la compania de la compania del compania de la compania del la compania de la compania del la c
A. 字地址: 16, 值: 0x03040506;	A 5 78 X 76 X
B 字地址、16 值、0×06050403。	大 (部小鹿5分
6 字ht ht. 19. 值· 0x03040506·	设设虚拟存证
D. 字地址: 19,值: 0x06050403。	(十八进制): 八
中含素质原中命不但JT。用表示效中等 PIT 交上系错中等实现的统一思读面图表、关于 MIPS 指令格式,正确的说法为。	
A. 所有指令的 op 字段与 funct 字段结合来共同确定该指令具体操作类型;	不为图。双土联
B.vs. n 总是作为源操作数: Yt can be dest=(w	rt Y
C.rd作为目的数,在指令里不可缺少: (W: no (rd)	+)
D. 在某些指令里可读 rt, 在另些指令里可写 rt	
十六进制数 C0900000 所表示的 IEEE754 单精度数十进制数为(3)。	Pro 1
A. 5 B4.5 C5.625 D4.125	processor and the state of the second
假设有一个 16 位的 IEEE754 浮点格式,其中有 6 位指数位。那么它可能表示的	非0正常数范围是
The second secon	(2) 如果 TLB S
、 A A L L L L D L C X T L L L L L L L L L L L L L L L L L L	(3) 如果工品等
	组(块)。
C. ±1.000000000×2 <sup>-32</sup> 到±1.111111111×2 <sup>31</sup>	2 3   2 3   2 - 2 3
D. ±1.0000000000×2 <sup>-31</sup> 到±1.1111111111×2 <sup>31</sup>	~ 2"

第1页共4页

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 C

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 j

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(

B. 20 A. 0 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。
- 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%。问时钟弱 才能达到目的? VI= 12×3GHz =4.5GHz 5分)假设程定主资路和预测分支

设具有 Mem,'WB 流水模等存器到 CX 阶段的旁路,到

三、(共18分)

1.(每小题2分,共6分)

假定 PC=0x2000 0000,则:

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

beg: ±217 & impossible

第2页共4页

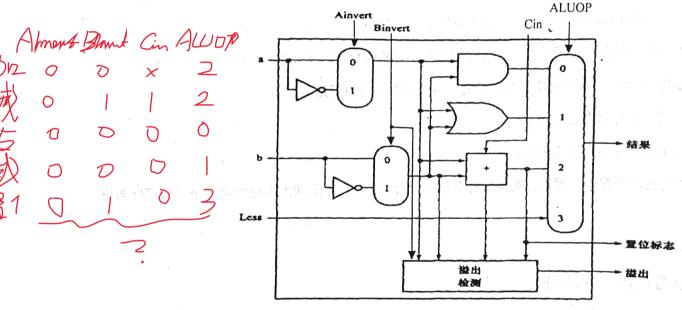
# PCH4 = 0010 j= 0x0000000 ~ 0xffffff c

- (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) (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<sub>1"</sub>的运算?



## 五、(共22分)

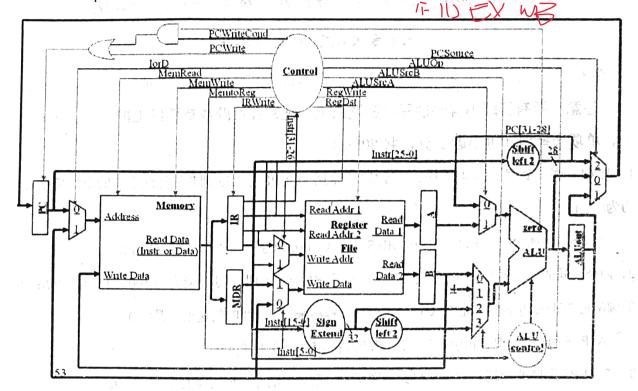
1、(12分)假设下列 MIPS 代码在一个五级流水线的处理器上运行:

loop: lw r1, 0(r1)and r1, r1, r2 sw r1, 0(r1)add r2, r2, -1  $\neq odd$  ? 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?

BROTHER WY

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 2 5			
0	4	9			

页表						
有效位	物理页	有效位	物理页	有效位	物理页	
		逐渐军不言	The state of	edit	Chu if D	
1	5	1	. 9	1 1	8	
0	磁盘	1	11	0.	磁盘	
0	磁盘	0 11 1	磁盘	1-1015	3	
1	6	1 203	4 %	1.0	12:5	

1627年中11日日日下学《XX660-1101日 1101日

TO X FELTE HILLS B. SX OUD HER MY !

- (2) 如果 TLB 采取直接映射方式: