"计算机组织结构"作业 08

- 1. 假定某计算机中有一条转移指令,采用相对寻址方式,共占2个字节,第一字节是操作码,第二字节是相对位移量(用补码表示),CPU每次从内存只能取一个字节。假设执行到某转移指令时PC的内容为200,执行该转移指令后要求转移到100开始的一段程序执行,则该转移指令第二字节的内容应该是多少(二进制表示,需要在末尾加B)?
- 2. 假设地址为 1200H 的内存单元中的内容为 120CH, 地址为 120CH 的内存单元的内容为 38B8H, 而 38B8H 单元的内容为 88F9H。说明以下各情况下操作数的操作数是多少(十六 进制表示,需要在末尾加 H)?[陈姿丽,121250018]
 - a) 操作数采用变址寻址,变址寄存器的内容为12,指令中给出的形式地址为1200H。
 - b) 操作数采用一次间接寻址,指令中给出的地址码为1200H。
 - c) 操作数采用寄存器间接寻址,指令中给出的寄存器编号为8,8号寄存器的内容为1200H。
- 3. 考虑一个16位处理器,它的一条装入指令以如下情况出现在主存,起始地址为200。

200	Load to AC	Mode						
201	500							
202	下一刻	条指令						

第一字的第一部分指出此指令是将一个值装入累加器。Mode 字段用于指定一种寻址方式。若寻址方式需要的话,Mode 字段拨出一部分指定源寄存器;这里假定使用的源寄存器是 R1,有值 400。还有一个基址寄存器,它有值 100。地址 201 处的值 500,可以是立即数也可以是地址计算的一部分。假定位置 399 处有值 999,位置 400 处有值 1000,如此等等。请对如下寻址方式确定将被装入的操作数(十进制表示):

- a) 直接
- b) 立即
- c) 间接
- d) PC 相对
- e) 基址

- f) 寄存器
- g) 寄存器间接 h) 变址(用 R1 自动增量)

[潘琦, 121250105]

- 4. 若 CPU 取并执行一条间接地址方式指令,指令是: (a)一个要求单操作数的计算; (b)一个转移, CPU 需要访问存储几次?
- 5. 考虑一个包括基址带变址寻址方式的处理器。假设遇到使用这种寻址方式的一条指令,指令给定的偏移量是 1970 (十进制)。当前的基址和变址寄存器分别有十进制数 48022 和 8。操作数的地址是什么(十进制表示)?
- 6. 一 PC 相对寻址方式的转移指令存于地址为 620 (十进制)的存储器位置中。它要转移到 530 (十进制)位置上。指令长度为 32 位,其中地址字段长度是 10 位,其二进制值是什么 (二进制表示,需要在末尾加 B)?
- 7. 设计一种变长操作码,以允许如下全都能编码成 36 位指令中: 指令有两个 15 位地址和一个 3 位寄存器号 指令有一个 15 位地址和一个 3 位寄存器号 指令没有地址或寄存器

8. 定义:

EA=(X)+是有效地址等于位置 X 的内容, 并在有效地址计算后 X 增加 1 字长: EA=-(X) 是有效地址等于位置 X 的内容,并在有效地址计算前 X 减少 1 字长; EA=(X)-是有效地址等于位置 X 的内容,并在有效地址计算后 X 减少 1 字长。 考虑如下指令,它们都有(操作,源操作数,目的操作数)的格式,并操作结果放入目 的操作数。

- a) OP X, (X) b) OP (X), (X)+ c) OP (X)+, (X)

- d) OP (X), (X) e) OP (X), (X)+ f) OP (X)+, (X)+

g) OP (X) –, (X)

使用 X 作为堆栈指针,上述哪些指令能由堆栈弹出顶部两元素,完成所要求的操作(例 如,ADD源到目的并存入目的),并将结果压回堆栈?(按序列举出所有符合要求的指令 编号,不需要括号或任意形式的间隔)

- 9. 一时钟速率为 2.5GHz 的流水式处理器执行一个有 1.5 百万条指令的程序。流水线有 5 段并以每时钟周期1条的速率发射指令。不考虑转移指令和无序执行所带来的性能损失。
 - a) 同样执行这个程序,该处理器比非流水式处理器加速了多少(百分数)?
 - b) 此流水式处理器的吞吐率是多少(以 MIPS 为单位)?

==== 分割线:以下内容不在小程序上提交 =====

10. 以 0-、1-、2-、3-地址法分别编写程序来计算:

 $X = (A + B \times C) / (D - E \times F)$

0 地址	1 地址	2地址	3 地址		
PUSH M	LOAD M	MOV(X < -Y)	MOVE (X<-Y)		
POP M	STORE M	ADD(X < -X + Y)	ADD(X < -Y + Z)		
ADD	ADD M	SUB(X < -X - Y)	SUB(X < -Y - Z)		
SUB	SUB M	$MUL(X < -X \times Y)$	$MUL(X < -Y \times Z)$		
MUL	MUL M	DIV(X < -X/Y)	DIV(X < -Y/Z)		
DIV	DIV M				

其中,0地址法是采用了堆栈,每次对堆栈顶端的两个数进行操作,例如 ADD 实际上是 用堆栈次顶端的数加上堆栈顶端的数。

- 11. 某计算机指令系统采用定长指令字格式,指令字长 16 位,每个操作数的地址码长 6 位。 指令分为 2 地址、1 地址和 0 地址三类。如果 2 地址的指令有 k2 条,0 地址的指令有 k0条,那么1地址的指令最多有多少条?(提示:任何指令不能有二义性,即任何指令无 法同时用 2-、1-、0-地址法中两种或两种以上方式解释。) [刘璟, 121250083]
- 12. 假设某个计算机只有一条指令:

累加器减去位置 X 处的内容,结果存入累加器和位置 X 处。 SUBS X 通过编程实现以下功能:

- a) 将位置 X 处的数据传输到累加器
- b) 将累加器的数据传输到位置 X 处
- c) 将位置 X 处的内容加到累加器

(提示:可以使用1个或多个内容为0的位置Y、Z·····)

13. 考虑一个通过指令流水线来处理的长度为 n 的指令序列。假设遇到一条有条件或无条件转移指令的概率为 p,并假设执行转移 I 时转移到非连续地址的概率是 q。请重新写出使用 k 段流水线执行 n 条指令所需总时间的公式和加速比公式。

(为简化问题,认为只当发生转移的指令 I 在流水线上最后一段刚一出现时,总清流水线并撤销线上正在进行的指令。)

	Time						Branch penalty							
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
Instruction 1	FI	DI	со	FO	EI	wo								
Instruction 2		FI	DI	со	FO	EI	wo							
Instruction 3			FI	DI	со	FO	EI	wo						
Instruction 4				FI	DI	со	FO							
Instruction 5					FI	DI	со							
Instruction 6						FI	DI							
Instruction 7							FI							
Instruction 15								FI	DI	со	FO	EI	wo	
Instruction 16									FI	DI	со	FO	EI	wo