1、数据0x0088在内存中占2个字节,从内存地址0x1000开始存放该数据,若按小端模式进行存放,则地址0x1000地址存放的是 0x 88 ,地址0x1001地址存放的是 0x00 。

2、某计算机内存按字节编址,其内存2000H ~ 2017H中存放的数据对应为1000H ~ 1017H。假设当前指令给出的形式地址为2004H。当操作数采用立即寻址时,操作数是 2004H ,当操作数采用直接寻址时,操作数是 /004H 。(两个空格都用16进制表示填写)

3、假设数组元素在主存按从左到右的下标顺序存放,尝试改变下列函数中循环的顺序,使得其数组元素的访问与排列顺序一致,说明为什么修改后后程序比原来的程序执行时间短。

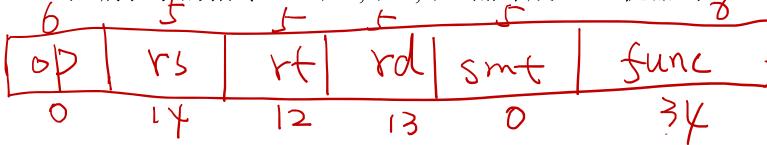
4、MIPS无条件转移指令"j target address"的地址为0x01800000,指令中存储的26位立即数为0x2D0B00。计算该指令的转移目标地址。。

5、某机主存空间大小为4GB,按字节编址。Cache的数据区(不包括标记、有效位等存储区)有256KB,块大小为256B,采用直接映射方式,将主存地址划分成标记tag、cache索引和块内地址三部分,其中:标记tag为 32-10-8 位,cache索引为 位,块内地址 位。

 $4 + 18 = 2^{32} B$, $2 = 2^{8} B$,



6、将MIPS汇编表示的指令sub \$13, \$14, \$12翻译成MIPS机器码



<u>O1000</u> <u>00000</u> <u>10110</u> <u>00110</u> <u>00000</u> <u>100010</u>

7、C语言赋值语句"f = (g+h)-(i+j);"中变量i、j、f、g、h由编译器分别分配给MIPS寄存器t0~t4。将该程序段转换成MIPS汇编代码。

8、假定处理器时钟周期为2ns,某程序由500条指令组成,每条指令执行一次, 其中的4条指令在取指令时没有在cache中找到,其余指令都能在cache中取到。 在指令执行过程中,该程序需要2000次主存数据访问,其中,6次没有在cache 中找到。若cache中存取一次数据的时间为1个时钟周期,缺失损失为4个时钟 周期,则CPU在cache-主存层次的平均访问时间为 , 执行该程序

的cache命中率是 99.6g zns+(1-0.996) X 4 X2nj