计算机组成原理模拟题二

— .		空题(每空1分,共15分)
		CPU 由运算器和组成。
		八进制数 37.4Q 转换成二进制数为011111.100。
		(2578) ₁₀ = (0010 0101 0111 1000) _{8421 阿}
		若某一数据为 10101010, 采用奇校验, 其校验位为1_。
	5.	对于自底向上生成的软堆栈,若栈指针总是指向栈顶满单元,进栈时,
栈		应 -1/减量 _。
	6.	浮点加减运算首先要对阶,对阶应遵循 小阶向大阶看齐 的原
则。		
	7.	MOS 型半导体存储器可分为 SRAM 和DRAM两种类型。
	8.	一个 16M×32 的存储芯片有24条地址线。
	9.	完成一条机器指令的一系列微指令的有序集合称为_微程序。
	10.	显示器的视频存储器(VRAM)的容量是由 分辨率 和灰度级
决员	定的	0
	11.	寄存器间接寻址时,操作数在 主存 中。
	12.	在采用中断向量表确定处理程序入口地址的计算机中,中断向量是_中
断		程序入口地址的地址。
	13.	外设的识别方法有两种,它们是统一编址和 独立 _编址。
	14.	已知 X=-0.1010101,则[1/2X] _* = 1.10101011 。
	15.	8 位无符号整数所能表示的最大数的真值是255。
二.	单	项选择题(每题1分,共15分)
1.	n 位	二进制定点整数表示的最大值是D。
	A	2^{n} B 2^{n} -1
	C	2^{n-1} D $2^{n-1}-1$
2.	下列	间数中最大的数为:B。
	A.	$(10010101)_2$ B. $(227)_8$
	C.	$(96)_{16}$ D. $(143)_5$
3.	为了	了缩短指令中某个地址段的位数,有效的方法是采取D。
	A、	立即寻址
	В、	变址寻址
	C_{γ}	间接寻址
	D,	寄存器寻址
4.	定点	豆数作补码加减运算时,其符号位是B。
	A.	与数位分开进行运算 B. 与数位一起参与运算
	C.	符号位单独作加减运算 D. 两数符号位作异或运算
5.	下列	j逻辑部件中,C不包括在运算器内。
		累加器
	B.	状态条件寄存器
	C.	指令寄存器
	D.	ALU
6.	某讠	十算机的字长是 16 位,它的存储容量是 64KB,若按字编址,那么它的寻
		范里应该是 C

	Α.	0-128K	В.	0-64K			
	C.	0-32K	D.	0-16K			
7.	可一	一次性编程的只读存储器是	B	0			
	A	ROM	В	PROM			
		EPROM	D	EEPROM			
8.		刊说法中,合理的是C	0				
	A.‡	<mark>执行各条指令的机器</mark> 周期数相	同,	各机器周期的长度均匀			
	B.‡	<mark>丸行各条指令的机器</mark> 周期数相	同,	各机器周期的长度可变			
	C.ŧ	<mark>丸行各条指令的机器</mark> 周期数可	变,	各机器周期的长度均匀			
	D.‡	<mark>执行各条指令的机器周期数</mark> 可	「变,	各机器周期的长度可变			
9	一台	显示256种颜色的彩色显示器	引其	每个象素对应的显示存储单元的长度(位			
数)为B。							
	A.	16 位		B. 8位			
	C.	256 位		D. 9位			
10.	在	程序中断处理过程中,最后-	一步	必须执行D。			
	A.	恢复断点		B. 恢复现场			
	C.	关中断		D. 开中断			
11.		A类型的存储器存取速度晶	是快 。	0			
	A.	SRAM B. DRAM		C. ROM D. EPROM			
12.	取	指令操作 <u>C</u> 。					
	A.	受上一条指令操作码的控制					
	B.	受当前指令操作码的控制					
	C.	不受指令操作码的控制					
	D.	受运算器中的条件码(或标	志码	3)的控制			
13.	在	双符号位运算的方案中,当结	果え	为正数且不发生溢出时, 双符号位应当为			
A		0					
	A.	00 B. 01		C. 10 D. 11			
14.	运	算器虽由许多部件组成,但核	亥心	部件是 <u>A</u> 。			
	A.	算术逻辑运算单元		B. 多路开关			
	C.	数据总线		D. 累加寄存器			
15.	在	机器数C中,零的表示形	形式	是唯一的。			
	A.,	原码 B.反码		C.补码 D.ASCII 码			
\equiv .	判	断题(下列概念如果正确,请	青在:	括号中打钩,否则在括号中打叉,每题1			
分,	共	10分)					
1. 存储程序的基本含义是将编好的程序和原始数据事先存入主存中。 (✓)							
2.3	BFFF	H=1024。		(X)			
3.	执行	厅基本微操作的控制命令称为	微命	6令。 (√)			
4.	阶码	另采用移码是为了便于进行对F	阶操	作。			
5. 指令系统中的每一条指令都有一个操作码,指令不同其操作码也不同。(√)							
6. 寻址方式的最终目的是寻找操作数的有效地址。 (×)							
7. 静态 RAM 存储单元用触发器电路来存储信息。 (✓)							
8.	取指	旨周期的操作与指令的操作码	无关	ζ. (√)			
9.	鼠材	际能将其位置的坐标输入给主	机。	$(\ \checkmark \)$			
10.	外设	设与主机之间传送数据只能通	过(CPU 直接执行 I/O 指令来实现。(×)			

四. (6 分) 某浮点数,阶符 1 位,阶码 7 位,数符 1 位,尾数 23 位,两部分均用补码表示,尾数基数 r=2,写出下列几种情况的数值:

- 1. 最大正数:(1-2⁻²³)×2¹²⁷
- 2. 最小规格化正数:2⁻¹×2⁻¹²⁸
- 3. 绝对值最大的负数:-1×2127

注:零除外,结果用十进制真值表示。

五. 某机的指令格式如下:

图中 X 为寻址特征位, 且 X=0 时不变址;

- X=1 时用变址寄存器 X1 进行变址;
- X=2时用变址寄存器 X2 进行变址;
- X=3 时当前页寻址。

设(PC)=ABCDH, (X1)=1234H, (X2)=5678H, 请确定下列指令的有效地 址(均用十六进制表示)。

- A. 7453H
- B. 9578H
- C. 13ABH
- D. 2345H

答案:

- A. 因为 X=0, 所以 EA=A=0053H
- B. 因为 X=1, 所以 EA=(X1)+A=1234+78=12ACH
- C. 因为 X=3, 所以 EA=(PC)//A=ABABH
- D. 因为 X=2, 所以 EA=(X2)+A=5678+45=56BDH

六. $(10 \, \text{分})$ 已知 $X=-\frac{13}{16}$, $Y=\frac{11}{16}$,用 Booth 乘法计算 $X\times Y$ 的值。完成以上

运算,需要几个寄存器?它们各自的作用是什么?各个寄存器的初值是什么?要求写出运算的中间过程。

完成以上乘法运算,需要三个寄存器 A, B, C。A 寄存器用来存放部分积和乘积的高位部分, B 寄存器用来存放被乘数, C 寄存器用来存放乘数。它们的初值是:

$$[X]_{*}=1.0011 \rightarrow B$$
, $[Y]_{*}=0.1011 \rightarrow C$, $0 \rightarrow A$, $[-X]_{*}=0.1101$

$$X = -\frac{13}{16} = -0.1101, Y = \frac{11}{16} = 0.1011$$

$$[X]$$
 $=1.0011$, $[Y]$ $=0.1011$, $[-X]$ $=0.1101$

11.0110
11.1011 001010
+[-X]
$$\stackrel{?}{+}$$
 00.1101
00.1000
→ 00.0100 000101
+[X] $\stackrel{?}{+}$ 11.0011
11.0111
[x*y] $\stackrel{?}{+}$ =1.01110001
x*y= -0.10001111

七. $(12 \, \text{分})$ 用 $1K \times 4$ /片的存储芯片构成一个 $4K \times 8$ 的存储器,地址线 A_{15} -- A_0 (低),双向数据线 D_7 -- D_0 ,WE 控制读写,CE 为片选输入端。

- 1. 需要多少芯片:需要8个芯片
- 2. 写出各组芯片的地址分配。

第1组 0000H~03FFH

第2组 0400H~07FFH

第3组 0800H~0BFFH

第4组 0C00H~0FFFH

3. 画出芯片级逻辑图,注明各种信号线,列出片选逻辑式。

8个1K×4芯片构成4行2列,地址线A9···A0,用于片内选择,A11,A10用作片选信号;数据线D7···D0,高4位D7···D4接第一列4个芯片,低4位D3···D4接第二列4个芯片;WE线接全部8个芯片;需要一个2:4译码器,输入为A11,A10,4个输出分别接4组(4行)芯片。

片选逻辑:

第一组 A11'A10'

第二组 A11'A10

第三组 A11A10'

第四组 A11A10

八. 简答题 (每题 12 分, 共 24 分)

1. 试述调用子程序指令和返回指令的异同点。

子程序调用指令 CALL 的编号为 FNC01。操作数为 P0~P127,占用 3 个程序步。

子程序返回指令 SRET 的编号为 FNC02。无操作数,占用 1 个程序步。

子程序存储在存储器中,可供一个或多个调用程序(主程序)反复调用。主程序调用子程序时使用 CALL 指令,由子程序返回主程序时使用 RET 指令。由于调用程序和子程序可以在同一个代码段中,也可以在不同的代码段中,因此,CALL 指令和 RET 指令也有近调用、近返回及远调用、远返回两类格式。

(1) CALL NEAR PTR <子程序名> 近调用 (near call)

近调用是 CALL 指令的缺省格式,可以写为"CALL < 子程序名 > rotine"。它调用同一个代码段内的子程序(子过程),因此,在调用过程中不用改变 CS 的值,只需将子程序的地址存入 IP 寄存器。CALL 指令中的调用地址可以用直接和间接两种寻址方式表示。

(2) CALL FAR PTR <子程序名> 远调用(far call)

远调用适用于调用程序(也称为主程序)和子程序不在同一段中的情况,所以也叫做段间调用。和近调用指令一样,远调用指令中的寻址方式也可用直接方式和间接方式。

(3) RET 返回指令 (return)

RET 指令执行的操作是把保存在堆栈中的返回地址出栈,以完成从子程序返回到调用程序的功能。

2. 何谓中断方式?它主要应用在什么场合?请举例。

答: A、中断方式指: CPU 在接到随机产生的中

断请求信号后,暂停原程序,转去执行相应的中断处理程序,以处理该随机事件,处理完毕后返回并继续执行原程序; B、主要应用于处理复杂随机事件、控制中低速 I/O; C、例:打印机控制,故障处理。