姓名	大连理工大学
学号	
院系	
班级	-   二   三   四   五   六     总分
课序号	标准分 30 20 20 10 100
任课教师	得分
	一、选择题(每题 2 分, 15 小题, 共 30 分) 分
装	
	1、冯·诺依曼计算机中指令和数据均以二进制形式存放在存储器中,CPU区分它们的依据是()。
	A. 指令的寻址方式 B. 指令和数据的寻址方式
	C. 指令周期的不 <mark>同</mark> 阶段 D. 操作码的编码格式
	2、以下关于计算机历史发展的叙述,错误的是( )。
订	A. 第一台电子计算机采用的是电子管技术。 i B. 计算机发展历史依次经历了晶体管、电子管、集成电路、超大规模集成电路等阶段。
N	C. 集成电路技术的发展,使电子计算机在体积和速度上有了很大改善。
	D. 早期的电子计算机,主要用于科学计算。
	3、以下哪一项,不属于 CPU 的组成部分 ( )。
	A. 运算器 B. 控制器 C. 程序计数器 D. I/O 系统
线	4、下列关于总线仲裁方式的说法中,错误的为( )。
~	A. 独立请求方式响应时间最快,是以增加处理机开销和增加控制线数为代价的
	B. 计数器定时查询方式下,有一根总线请求(BR)和一根设备地址线,设备优先级与
	设备编号无关 ! C. 链式查询方式对电路故障最敏感
	D. 分布式仲裁控制逻辑分散在总线各部件中,不需要中央仲裁器
	! 5、冯·诺伊曼机可以区分指令和数据的部件是( )。
	A. 运算器 B. 控制器 C. 控制存储器 D. 算术逻辑单元
	6、计算机的主存-辅存层次,主要是为了解决什么问题( )
	A. 存储容量问题 B. 速度匹配问题
	. C. 数据格式兼容问题 D. 电平匹配问题

	8、设 CPU 与 I/O 设备以中断方式进行数据传送,CPU 响应中断时,该 I/O 设备接口控
	制器送给 CPU 的中断向量表(中断向量表存放中断向量)的指针是 000AH,000AH 单
	元中的值为 1200H。则该 I/O 设备的中断服务程序在主存中的入口地址为 ( )。
	A. 000AH B. 000BH C. 1200H D. 1201H
	9、DMA方式的接口电路中有程序中断部件,其作用为( )。
	A. 实现数据传送 B. 向CPU提出总线使用权
	C. 进行后处理 D. 检查数据是否出错
	10、设浮点数的基数为2,尾数用原码表示,则以下( )是规格化的数。
	A. 1.001101 B. 0.001101 C. 1.101011 D. 0.010010
V45.	Y V
	11、以下关于加法器的说法,正确的是( )
	A. 多个半加器串联可以实现两个多位二进制数的加法。
	B. 一位全加器有两个输入端,分别为被加数和加数。
	C. 多位串行加法器的低位和高位可以同时计算。
	D. 超前进位加法器可以快速算出各位计算所需要的进位。
j.	12、在微程序控制方式中,以下说法正确的是()。
	A. 采用微程序控制器的处理器称为微处理器
	B. 间址周期的微程序在不同指令间可以共享。
	C. 在微指令的编码中,执行效率最低的是直接编码方式
	D. 垂直型微指令能充分利用数据通路的并行结构
	2. TITE 18/11 ( 18/2/3 11/13/13/2 11/13/11/3 11/13/11/3 11/13/11/3 11/13/11/3 11/13/11/3 11/13/11/3 11/13/11/3
	13、下列关于RISC的叙述中,错误的是(  )。
	A. 实现同样功能,RISC 机器的程序代码行数较 CISC 机器少。
	B. RISC 处理器的单条指令执行速度较快。
	C. RISC 的内部通用寄存器数量相对 CISC 多
	D. RISC 的指令数、寻址方式和指令格式种类相对 CISC 少
	14、设指令由取指、分析、执行三个子部件完成,每个子部件的工作周期均为Δt,采用
	常规标量流水线处理机。若连续执行10条指令,则需要的时间是( )。
	A. 10Δt B. 11Δt C. 12Δt D. 13Δt
	15、由编译程序将多条指令组合成一条指令,这种技术称为( )
	A、超标量技术 B、超流水技术
	C、超长指令字技术 D、超数据流

7、总线的特性不包括以下哪一项(

A. 设备特性 B. 功能特性 C. 电气特性 D. 时间特性

得	
分	

## 二、填空题(每空2分,共10空,共20分)

1、在规格化浮点数中,如果阶码取5位,含一个符号位,尾数取8位,含一个符号位,试问其能表示的最小正数的规格化形式是。
2、现有机器数 10101000,此数如为整数的原码表示形式,包含一个符号位,请问其真值的十进制形式为。
3、假设磁盘存储器共有 6 个盘片,最外侧两个记录面不使用,每面有 102 条磁道,每条磁道有 12 个扇区,每个扇区有 1024B 容量,请问该磁盘存储器的总容量是
MB。
4、某机器指令长度为 16 位,其中操作码字段和地址码字段均为 4 位,假设其具有 15 条 3 地址指令,15 条 2 地址指令,14 条 1 地址指令,那么最多还可以设计条
0 地址指令。 5、采用双符号位的两个定点数相加,如果结果的两个符号位则溢出。
6、一般来说,指令周期分为取指周期、间指周期、执行周期和
7、某计算机系统中的软盘驱动器以中断方式与处理机进行 I/O 通信,通信以 16bit 为传输单位,传输率为 50KB/s。每次传输的开销(包括中断)为 1000 个节拍,处理器的主
频为 500MHz, 则磁盘使用时占用处理器时间的比例为。
8、动态存储器的刷新方式包括集中刷新、分散刷新和。
9、假设某系统总线在一个总线周期中并行传输 4B 信息,一个总线周期占用 4 个时钟周期,总线时钟频率为 20MHz,则总线带宽是
10、若数据在存储器中以小端方式存放,则十六进制数 12345678H 按字节地址从小到大 依次为。

得 分

三、问答题(每题5分,共4题,共20分)

1、设某计算机有 4 个中断源,分别为 A、B、C、D,其硬件优先次序为 A>B>C>D,现要求将中断处理次序改为 A>C>B>D,写出每个中断源对应的屏蔽字。如果每个中断服务程序的执行时间都为 40 微秒,并且 B、D、A、C 等几个中断源依次在第 10、20、70 和 120 微秒时发出中断请求,画出 CPU 执行程序的轨迹。



2、简述在可嵌套的中断服务程序执行过程中,都经历了哪些步骤

3、假定某计算机的 CPU 主频为 80MHz, 平均每条指令执行需要 4 个时钟周期, 平均每条指令访存 1.5 次, 主存与 Cache 之间交换的块大小为 16B, Cache 的命中率为 99%, 请问该计算机的 MIPS 数是多少? 平均每秒 Cache 失效的次数是多少? 在不考虑 DMA 传送的情况下,主存带宽至少达到多少才能满足 CPU 的访存要求?

4、一条双字长直接寻址的子程序调用指令,其第一个字节为操作码和寻址特征,第二个字为地址码 5000H。假设 PC 当前值为 2000H,SP 的内容为 0100H,栈顶内容为 2746H,存储器按字节编址,而且进栈操作采用满栈递减模式,请问在 CALL 指令被读取前、CALL 指令被执行后、子程序返回后,PC、SP 及栈顶内容各是多少?

得分

四、计算题(每题5分,共4题,共20分)

1、假设指令流水线分为取指、译码、执行、写回等 4 个过程段, 共有 30 条指令连续输入此流水线。假设时钟周期为 100ns, 求流水线的实际吞吐率、加速比和效率。

2、已知[x]\*=0.1101, [y]\*=1.0101, 请用定点补码一位乘法的校正法求 x 和 y 的乘积。

3、已知两个浮点数  $\mathbf{x}=2^{(+010)_2}$  ×(-0.1010),  $y=2^{(+100)}$  ×(-0.0011), 设阶码 4 位(含阶符 1 位),尾数 5 位(含尾符 1 位),通过补码运算规则求出  $\mathbf{x}+\mathbf{y}$  的二进制浮点规格化结果,并写明运算步骤。

4、写出 1011 对应的偶校验海明码和奇校验海明码

得分

五、设计题(每题10分,共1题,共10分)

某机器主存容量为  $4K\times8$  位,现有 RAM 存储芯片容量为  $1K\times4$  位,及 74138 译码器和其它门电路(门电路自定)。CPU 有地址总线  $A_{15}\sim A_{0}$ ,双向数据总线  $D_{7}\sim D_{0}$ 。由  $R/\overline{W}$  及  $\overline{MREQ}$  信号控制读写。要求:设计该存储系统与 CPU 连接的逻辑电路图并以十六进制形式列出每一组芯片的地址范围。



## 计算机组成与结构 2020 年补考答案:

\_

1.C 2.B 2.D 4.B 5.A

6.A 7.A 8.C 9.C 10.C

11.D 12.B 13.B 14.C 15.C

## 解析:

- 2: 依次经历: 电子管、晶体管、集成电路、超大规模集成电路
- 4: 优先级与设备编号有关
- 6: 主存-辅存主要解决存储容量问题
- 8: 中断程序在主存中的入口地址为中断向量表指针的值
- 10: 小数点后一位为1
- 14:  $(4+9\times1)\cdot\Delta t = 13\Delta t$

\_

- 1.<u>0.10000000×2<sup>1110</sup></u> 2.<u>-40</u> 3.<u>11.953125</u> 4.<u>31</u> 5.不同
- 6.<u>中断周期</u> 7.<u>5%</u> 8.<u>异步刷新</u> 9.66 10.<u>78563412</u> 解析:
- 1: 见书 P230
- 2: 10101000 即-0101000
- 3:  $[(6 \times 2 2) \times 102 \times 12 \times 1024]/(1024 \times 1024)$
- 4:  $[(2^4 15) \times 2^4 15] \times 2^4 14 = 2$
- 7: 每 秒 传 输 次 数 50KB/2B = 25K 次, 每 秒 25K 次 开 销  $25K \times 1000$  , 比 例  $\frac{25K \times 1000}{500M} = 5\%$

9: 
$$\frac{1}{20M} \times 4 = \frac{1}{5M}, 4B / \frac{1}{5M} = 20MB / s$$

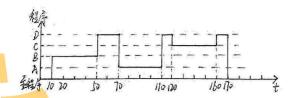
10: 小端存放

三、

1.1

中断字	屏蔽字			
	1	2	3	4
Α	1	1	1	1
В	0	1	0	1
С	0	1	1	1
D	0	0	0	1

2



2.保护现场→开中断→设备服务→恢复现场→中断返回

3.①时钟周期=
$$\frac{1}{80M}$$
,指令周期= $\frac{1}{80M} \times 4 = \frac{1}{20M}$ 

平均指令执行速度=
$$\frac{1}{\frac{1}{20M}}$$
= 20 $MIPs$ 

$$220M \times 1.5 \times (1-99\%) = 300K$$

$$316B \times 300K / s = 4.8MB / s$$

4. call 指令读取前: PC = 2000H, SP:0100H, 栈顶: 2746H

call 指令读取后: PC = 5000H, SP:00FEH, 栈项: 2004H

子程序返回: PC = 2004H, SP:0100H, 栈顶: 2746H

四、

1.实际吞吐量: 
$$\frac{30}{4 \times 100 + (30 - 1) \times 100} = \frac{30}{400 + 2900} = 9 \times 10^6$$
条指令/s

加速比: 
$$\frac{30\times4}{4+(30-1)} = \frac{120}{33} \approx 3.63$$
,效率:  $\frac{30}{4+(30-1)} \times 100\% = 90.9\%$ 。

2.		
	部分积	乘数
	00.000	4
+	00.1101	010 <u>1</u>
	00.1101	
	00.0010	101 <u>0</u>
	00.0011	
+	00.1101	010 <u>1</u>
	01.0000	01
	00.1000	
	00.0100	001 <u>0</u>
+	11.0011	0001

11.0111 0001

故得:  $[x \cdot y]_{\stackrel{.}{\uparrow}} = 1.01110001$ ,  $[x \cdot y] = 1.10001111$ .

3.此题将x值改为 $x = 2^{(+101)_2} \times (-0.1010)$ ,以F为改后解。

 $[x]_{\text{fi}} = 0.101; 1.1010, \quad [x]_{\text{th}} = 0.011; 1.0110;$ 

 $[y]_{\mathbb{R}} = 0,100;1.0011$ ,  $[y]_{*} = 0,100;1.1101$ .

①对阶:  $[\Delta j]_{\uparrow i} = [j_x]_{\uparrow i} - [j_y]_{\uparrow i} = 0,011+1,100=1,111$ ,  $\Delta j = -1,x$  阶码比 y 小 1, x 尾数右移 1 位,阶码加 1。

②求和:  $[S_x]'_{*+} + [S_y]'_{*+} = [S_x]'_{*+} + [S_y]_{*+} = 1.1011 + 1.1101 = 1.1000$ ,

 $\mathbb{E}[x+y]_{\frac{1}{7}} = 1.1000, x+y=1.1000 = -(0.1000).$ 

4.因为n = 4,又 $2^k \ge n + k + 1$ ,所以k = 3,列表:

二进制序号	1	2 3	4	5	6	7
名称	$C_1$	$C_2$	<i>C</i> <sub>4</sub>	0	1	1

 $C_1 = 3 \oplus 5 \oplus 7 = 0, C_2 = 3 \oplus 6 \oplus 7 = 1, C_4 = 5 \oplus 6 \oplus 7 = 0$ 

五、

土、		and the same of th		
$A_{15}A_{12}$	$A_{11}A_{8}$	$A_7A_4$	$A_3A_0$	
0000	0000	0000	0000	$0000H \sim 03FFH$
0000	0011	1111	1111	∫ 1 <i>K</i> ×8位
0000	0000	0000	0000	$0400H \sim 07FFH$
0000	0111	1111	1111	∫ 1 <i>K</i> ×8位
0000	1000	0000	0000	$0800H \sim 0BFFH$
0000	1011	1111	1111	<b>1</b> <i>K</i> ×8位

0000	1100	0000	0000	$0C00H \sim 0FFFH$
0000	1111	1111	1111	】 1 <i>K</i> ×8位

