## 杭州电子科技大学学生考试卷(A)卷

考试课程 计算机组成原理(甲)		考试日期 2021年06月 日		3	成绩				
课程号	A0507030	教师号		任课教师姓名		章复嘉、冯建文		夏嘉、冯建文	
考生姓名		学号(8 位)			年级			专业	计算机科学与技术

题号	_		=	四		
分数	18	23	18	16	4	21
得分						

# 请把答案写在答题纸规定的地方,其它地方一律无效。

# 答题纸

一、分析计算题(18分):

1,

(1) 1分	(2)1分	(3) 2分
0	-1	78H

③ (4 %) 【A】\* = 0001 0010 00110100 0101 0110 0111 1000 + **【-B】**\*= 0111 1000 1001 1010 1011 1100 1101 1111

1000 1010 1100 1111 0001 0011 0101 0111

A-B=8ACF1357H(2分, 二进制也可得分); CF=1; OF=1; ZF=0; SF=1(每个0.5分)

2、(4分) -5= (-0101)  $_2$ =-1.01×2<sup>+10</sup>

(1分)

E=127+2=129= (1000 0001) <sub>2</sub> M=010 0000

(2分)

[-5] BF16=1 1000 0001 010 0000

C0A0H

3、(6分)运算过程:对阶、尾数相加减、结果规格化、舍入处理;(给出前3步得3分)

①对阶: X=-0.1011×2<sup>+0001</sup>

 $Y = 0.1110 \times 2^{-0001} = 0.001110 \times 2^{+0001}$ 

(1分)

(1分)

②尾数相加减: X+Y=(-0.1011+0.001110)×2+0001

Mx+My  $_{**}=1.100010$ 

 $X+Y=-0.011110\times 2^{+0001}$ 

(1分)

③结果规格化:有1个前导零,尾数左移1位,阶码-1 X+Y=-0.11110×2+0000 (1分)

④舍入处理: 舍去尾数最低位的  $0.X+Y=-0.1111\times 2^{+0000}$ 

### 二、存储器设计(23分,填空题每空1分)

(1)	(2)	(3)	(4)	(5)	(6)	(7)	(8)	(9)
16	128K	8	5	3	8	×	×	<b>√</b>

#### 3、(3分)描述不唯一,评分标准:

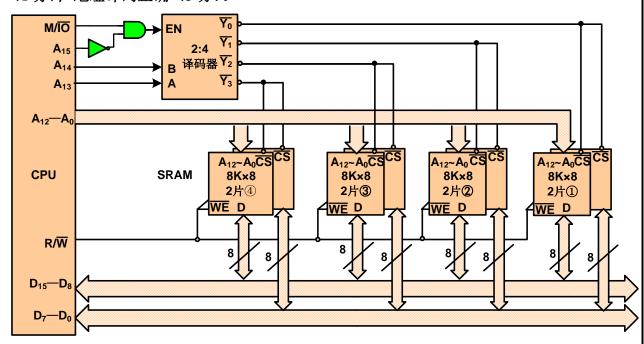
地址 2021H=0010 0000 0010 0001B, 该地址映射到 Cache 的第 00100B=4 组, (1 分) 因为 Cache 为空,故访问不命中,这时,会将主存的第 404H 块的 16B 数据装入 Cache 第 4 组的0行或者1行,(1分)

然后,将对应行的标记修改为 20H、有效位修改为 1。(1分)

#### 5、(8分)

答案不唯一: 可以用 3:8 译码器, 译码器使能端可以为高电平有效。

评分标准:存储器芯片分组正确(1分);每组地址数据连接正确(3分);与CPU连接正确 (1分): 地址译码正确(3分)。



#### 6、(3分)答案不唯一

评分标准:上图为顺序编址(学生答案也可能是交叉编址),判断正确得1分; 可以将 A14 和 A13 换成 A1 和 A0, 然后 A12-A0 换成 A14-A2 即可变成交叉编址。(2 分) A15 不能变,否则扣1分。

### 三、指令系统设计(18分)

(1) 1分	8	(5)1分	寄存器间接寻址
(2) 2分	48	(6) 2分	20DEH
(3) 2分	В	(7)2分	0000000 011 000 010B=00C2H
(4) 2分	MOV <b>R4</b> ,000AH	(8) 3分	E600 FFFAH

### 6、(3分)

将内存 4100H 开始的 10 个内存单元的数据,高 8 位不变,低 8 位取反。

### 四、控制器设计(16分)

# 1、(8分)

* * .		
机器周期	执行操作	微操作控制信号
MOV • M1	MEM[PC]→DR, PC+1→PC	A_s=0, M_R, DR <sub>in</sub> , PC+1
JMP • M1	MEM[PC]→LA, PC+1→PC	A_s=0, M_R, LAin, PC+1
JMP • M2	LA+PC→BR	B_s=1, Alu_op=10, BRin
JMP • M3	BR→PC	BRout, PCin

评分标准: 4条执行操作,一个2分。

2、(3分)如上表微操作控制信号

评分标准:选择4个中的任一个,答对得3分,有部分错,酌情扣分。

3、(5分)

(1) 1分	(2) 1分	(3) 1分	(4) 2分
20	2	10	1K×32 位

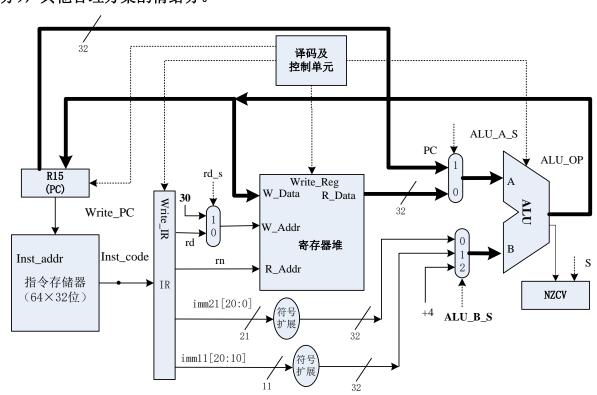
### 五、I/O 系统 (7分):

(1) 答案不唯一,只要 A<sub>15</sub>=1 即可

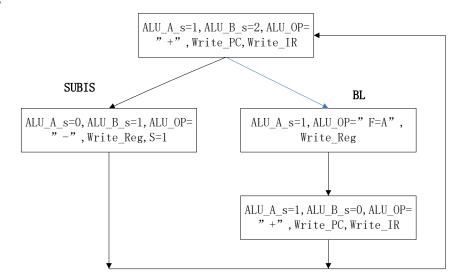
(1) 1分	(2)1分	(3) 2分
8000H	独立编址	A

六、模型机设计(21分): 请选择以下2题中的一题做答,多做不加分。 1、(21分)

(1)(13分)评分标准: 8个控制信号 0.5 分/个(共 4 分); PC/指令存储器/IR/ALU/寄存器堆/标志位 1 分/个(共 6 分), 2 个符号扩展电路、w\_data=30 和 3 个二选一 0.5 分/个(共 3 分), 其他合理方案酌情给分。



(2)(8分)评分标准:每个状态框图和信号各1分。用状态转换图+状态说明的方式表达,同样给分。



- 2、(21分)
- (1) (6分) ① <u>比较不相等转移</u> ② <u>bne rs1,rs2,offset12</u>

③ <u>B</u> 4 相对转移 或者相对寻址

每个1.5分。

- (2) (4分) ⑤ IR Write,PC Write,PC Write,PC s=00 每个1分
- (3)(8分) 评分标准: 一条指令4分,如果少写一个周期或者多写一个周期-1分。

机器周期	操作
<b>M</b> 0	IMem[PC]→IR, PC→PC0, PC+4→PC
ori • M1	Reg[rs1]→A
ori • M2	A   SE32(imm)→F
ori • M3	F→Reg[rd]
sw • M1	$Reg[rs1] \rightarrow A, Reg[rs2] \rightarrow B$
sw • M2	A + SE32(imm)→F
sw • M3	$B \rightarrow DMem[F]$

- (4)(3分)评分标准:1个1分;其他合理答案也可得分。
- ①jal x0,offset20 #因为 x0 不能写入,所以实现了相对跳转 PC+SE32(offset20\*2)→PC
- ②jalr x0,offset12(rs1) #同理,实现相对寄存器 rs1 的无条件跳转,rs1+SE32(offset12)→PC
- ③beq x0,x0,offset12 #因为 x0=x0, 所以相对跳转 PC+SE32(offset12\*2)→PC