期中测验

一**、简答题**(共12题,100分)

、同日应 (共12 22,100 月)							
1、							
完成下列数制的转							
换。							
(1) (201) D = () H	= () ○ = () B			
(2) (1ACD) H = () D	= () ○ = () B			
(3) (10110101)B = () D = () ○ = () H		
(10分)							

正确答案:

- (1) C9 311 11001001
- (2) 6861 15135 1101011001101
- (3) 181 265 B5

解析:

2

用 BCD 码求下列各数,要求结果为 BCD 码。

(10分)

正确答案:

- (1) 00111000 + 01001001 = 10000001 10000001 + 00000110 = 10000111
- $(2)\ 00110011+00110100 = 01100111$

解析:

3

1)8086的标志寄存器中有哪些标志位?各在什么情况下置位?。

(10分)

正确答案:

【解答】标志寄存器中的标志位包括 6 位状态标志位: CF、PF、AF、ZF、SF、OF 和 3 个控制标志位: DF、IF、TF。

- ① CF: 进位标志。在进行算术运算时,最高位产生进位或借位时使 CF 置 1; 否则 CF 置 0。移位指令也 影响这一标志。还可用有关指令置位、清零或取反。
 - ② PF: 奇偶标志。若操作结果中低 8 位"1"的个数为偶数, PF = 1; 否则 PF = 0。
- ③ AF: 辅助进位标志。在进行字节运算时,由低半字节向高半字节产生进位或借位时,AF=1; 否则为 0。AF与CF一起,用来对BCD码运算的结果进行十进制调整。
 - ④ ZF: 零标志。当前运算结果为零时, ZF=1; 否则 ZF=0。
 - ⑤ SF: 符号标志。与运算结果的最高位相同,结果为负数 SF=1: 否则 SF=0。
- ⑥ OF: 溢出标志。所谓溢出是指在算术运算中,带符号数的运算结果超出了所能表达的范围。例如,字节的运算结果超出了-128~127 范围,或字的运算结果超出了-32768~32767 的范围。溢出时 OF = 1,否则 OF = 0。
- ⑦ DF: 方向标志,用于在字符串操作中规定数据处理的方向。在 DF=1 时,字符串操作指令修改地址 指针用减法,此时字符串处理从高地址向低地址进行。若 DF=0,则相反,字符串操作指令修改地址指针用加 法,即字符串处理从低地址向高地址进行。
- ⑧ IF: 中断允许标志。IF=1时允许 CPU 响应可屏蔽中断;若 IF=0,禁止 CPU 接受外界的可屏蔽中断请求。该标志可用有关指令置位或清零,从而控制 CPU 是否响应可屏蔽中断。
- ⑨ TF: 跟踪标志。当 TF=1 时为单步操作,CPU 每执行一条指令后进入内部中断,以便对指令的执行情况进行检查;若 TF=0,则 CPU 处于正常的连续执行指令状态。

解析:

A		
/I		
_	r	7

将 62A0H 和 4321H 相加, 计算它们的和, 并判断标志位寄存器的值, 即 AF=,

SF= , ZF= , CF= , OF= , PF= .

(5分)

正确答案:

0110001010100000

0100001100100001

AF=0: SF=1: ZF=0: CF=0: OF=0⊕1=1, PF=0

解析:

5、

微型计算机的硬件主要由哪几部分组成? 8086 CPU 中有哪些寄存器?简要说明寄存器用途?

(10分)

正确答案:

微处器、存储器、输入/输出接口、总线。

通用寄存器: AX, BX, CX, DX SP, BP, SI, DI 段寄存器: CS, DS, SS, ES

标志寄存器: FLAGS

包括 4 个 16 位的寄存器: AX(累加器)、BX(基地址寄存器)、CX(计数器)和 DX(数据寄存器)。在指令执行的过程中,既可用来寄存操作数,也可用于寄存操作的结果。它们中每一个又分成独立的两个 8 位寄存器,分别对应高 8 位(AH, BH, CH 和 DH)与低 8 位(AL, BL, CL 和 DL)。8 位寄存器只能用来存放数据; 16 位寄存器主要用来存放数据,也可用来存放地址。

(2)地址指针和变址寄存器

包括 SP、SI 和 DI, 也是 4 个 16 位的寄存器,用于存放段内偏移地址的全部或一部分。它们也可以 用来存放一个 16 位数据,作为一般的 16 位寄存器使用。但更多的是用它们提供段内寻址的偏移地址。

- ① 堆栈指示器(SP): 主要用于指示堆栈的栈顶位置,与段寄存器 SS 一起形成堆栈的顶部地址,进行堆 栈操作。SP 始终指向栈顶位置。
- ② 基址指示器(BP): 用做堆栈的一个附加指针,与 SS 联用,确定堆栈中某一存储单元的物理地址,用 于对栈区的数据进行操作。它与 SP 的区别为,它不具有 SP 始终指向栈顶位置的功能,但它可以作为栈区内 的一个偏移地址,访问栈区内任意位置的存储单元。
- ③ 源变址寄存器(SI)和目标变址寄存器(DI): SI 和 DI 寄存器具有自动增量和自动减量的功能,因此常与 DS、ES 联用,用于数据区中的数据块或字符串传送操作。在这类操作指令中,SI 指示源地址,而 DI 指示目 标地址。

2. 段寄存器

- ① 代码段寄存器(CS): 用于存放程序段的地址,在取指令时用此寄存器的内容左移 4 位以后的值加上指令计数器(指令指针 IP)中的偏移值,结果就是当前要取的指令的物理地址。
- ② 数据段寄存器(DS): 它存放当前数据段地址。执行指令时,根据指令寻址方式中段的指定,在执行部件中获得偏移地址,这一地址加上数据段寄存器左移 4 位后的值,结果就是实际要用的操作数的物理地址。
- ③ 堆栈段寄存器(SS): 栈操作时堆栈指示器(SP)提供偏移地址,将堆栈段寄存器的内容左移 4 位后和偏移地址相加,即获得堆栈操作的物理地址。
- ④ 附加段寄存器(ES): 用于字符串操作。当进行字符串操作时,附加段作为目的区地址使用, ES 存放附加段的段地址, DI 存放目的区的偏移地址。

3. 标志寄存器

8086/8088 内部有一个 16 位的标志寄存器 FLAGS,设置了 9 位标志。其中 3 位是控制标志,它是用专门的置 1 或清除指令人为设置的,以此来控制 CPU 的操作; 6 位是状态标志,它们反映了执行操作后算术或逻辑运算结果的特征,8086/8088 可以根据这些标志位的状态决定其后续动作。

解析:

6、

指出下列指令中操作数的寻址方式。

(1) MOV BX, 20H

(2) MOV AX, [1245H]

```
(3) MOV DX, [SI] (4) MOV 100[BX], AL
(5) MOV [BP][SI], AX (6) MOV [BX+100][SI], AX (7) MOV [1800H], AL (8) MOV [SI], AX
(10分)
```

正确答案:

	源操作数	目的操作数
(1)	立即寻址	寄存器寻址
(2)	直接寻址	寄存器寻址
(3)	寄存器间接寻址	寄存器寻址
(4)	寄存器寻址	寄存器相对寻址
(5)	寄存器寻址	基址加变址寻址
(6)	寄存器寻址	相对基址加变址寻址
(7)	寄存器寻址	直接寻址
(8)	寄存器寻址	寄存器间接寻址

解析:

7、

给出 MOV 指令执行后的结果,设有关寄存器及存储单元内容如下: DS=2000H, ES=2200H, BX=0100H, SI=0004H, (22100H)=12H, (22101H) = 34H, (22102H) = 56H, (22103H) = 78H, (22104H) = 9AH, (22105H) = 0BCH, (20100H) = 1AH, (20101H) = 2BH, (20103H) = 3CH, (20104H) = 4DH, (20105H) = 5EH, (20106H) = 6FH. (1) MOV AX, ES:[BX][SI]

- (2) MOV AX, BX
- (3) MOV AX, [BX]
- (4) MOV AX, [BX+SI]
- (5) MOV AX, [BX+SI+01]

(10分)

正确答案:

- (1) 物理地址=2200H×16+0100H+0004H=22104H, 所以 AX=0BC9AH;
- (2) AX=BX=0100H;

END START

(5分)

- (3) 物理地址=2000H×16+0100H=20100H, 所以 AX=2B1AH;
- (4) 物理地址=2000H×16+0100H+0004H=20104H, 所以 AX=5E4DH;
- (5) 物理地址=2000H×16+0100H+0004H+01=20105H, 所以 AX=6F5EH;

解析: 8 给指定语句写上注释。 并分析本程序的功能是: **DATA SEGMENT** A DB 0AH YDB? DATA ENDS **CODE SEGMENT** ASSUME CS:CODE,DS:DATA START: MOV AX, DATA MOV DS,AX MOV AL,A CMP AL,20 JB L20 CMP AL,60 JAE B60 SUB AL,20 JMP RESULT L20: MOV BL,3 MUL BL JMP RESULT B60: MOV AL, 80H RESULT: MOV Y,AL MOV AH, 4CH INT 21H CODE ENDS

正确答案:	
程序功能为:有一个数 A,计算	Y, 其中 Y = 3A, (A<20); A-20, (20<=A<60); 80H, (A >=60)。
DATA SEGMENT	
A DB 0AH	
Y DB ?	
DATA ENDS	
CODE SEGMENT	
ASSUME CS:CODE,DS:D.	ATA ;CS 寄存器与代码段关联,DS 与数据段关联
START: MOV AX,DATA	
MOV DS,AX	
MOV AL,A	
CMP AL,20	;比较 AL 与 20 的大小
JB L20	;如果 AL<20 跳到 L20
CMP AL,60	
JAE B60	;如果 AL>=60, 跳到 B60
SUB AL,20	;AL= AL-20
JMP RESULT	
L20: MOV BL,3	
MUL BL	;AX = ALxBL
JMP RESULT	
B60: MOV AL, 80H	
RESULT: MOV Y,AL	
MOV AH, 4CH	
INT 21H	
CODE ENDS	
END START	;汇编结束,指定代码段起始地址为
START	
解析:	
9、	

名词解释 SRAM, DRAM, ROM, PROM, EPROM, E2PROM, Flash Memory (5分)

正确答案:

SRAM:静态 RAM,不用刷新,速度可以非常快

DRAM: 动态 RAM, 需要刷新, 容量大

ROM:只读存储器,只可以读出,不可以写入

PROM: 可编程只读存储器, 只能写一次

EROM:可擦写可编程只读存储器,具有擦除功能,擦除后即可进行再编程

E2PROM:可擦除可再编程的只读存储器,擦除时只需要加高压对指定单元产生电流,将该单元信息擦

除

Flash Memory: 快擦型存储器, 具有 E2PROM 的特点, 但读写更快

解析:

10

在某个微机系统中, 试用 EPROM 2716(2Kx8b)芯片扩展 4K x 8b 的 ROM。要求起始地址为 8000H,译码器采用 74LS138,导线和门电路若干。

- (1) 共需几片 2716?
- (2) 画出其与 8088 CPU 的连接图,确定各芯片的地址范围。
- (3) 根据连接图确定有无地址重叠,为什么?

附:



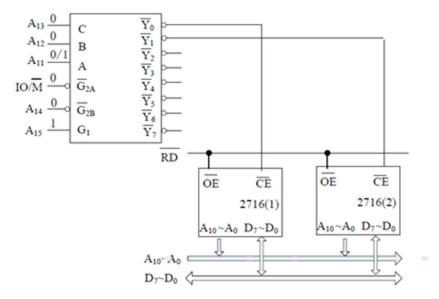
(10分)

正确答案:

【解答】(1)2片

(2)因为起始地址为 8000H,所以第一块 2716 的地址范围是 8000H+2K-1=87FFH,地址连续的情况下, 第二片 2716 的地址范围是 8800H+2K-1=87FFH

	A19	A18	A17	A16	A15	A14	A13	A12	A11	A10~A0	地址
Yo	×	×	×	×	1	0	0	0	0	0~0	08000Н
									1~1	087FFH	
Y ₁	×	×	×	×	1	0	0	0	1	0~0	08800Н
										1~1	08FFFH



(3) 有地址重叠,因为8088系统有20根地址线,在本题电路设计中只用到了16根地址线,还有4根(A19~A16)地址线未连接,从而有地址重叠。

解析:

11、

READPORT ENDP

R ;	1
;	2
;	3
,	_4
· ,	5
	R ;; ;; ;;

(5分)

正确答案:

第一空:

定义 Readport 子程序

第二空:

将 AX 的值入栈

第三空:

从 60H 端口读入一个字节数据

第四空:

测试 AL 中数据的最高位是否是 1

第五空:

将 AL 的值存到数据段中偏移地址为 2000H 的单元中

解析:

12

某可屏蔽中断的类型码为 08H, 它的中断服务程序的入口地址为 1020H:0040H, 请编写程序将该中断的服务程序入口地址填入中断向量表。

(10分)

正确答案:

直接写内存法:

PUSH DS

MOV AX, O

MOV DS, AX

MOV BX, 08H*4

MOV WORD PTR[BX], 0040H

MOV WORD PTR[BX+2], 1020H

POP DS

DOS 系统调用法:

PUSH DS

MOV AX, 1020H

MOV DS, AX

MOV DX,0040H

MOV AH, 25H

MOV AL, 08H

INT 21H

POP DS

解析: