

一、是非判断题（判断以下陈述句是否正确，做在答题纸上，正确打“√”，错误打“×”，共 15 小题，每小题 1 分，共 15 分）

1. 变量声明语句 “`unsigned char var = 1000;`” 的执行结果是变量 “var” 的初始值等于 1000。( )
2. MCS-51 系列单片机片内 ROM 空间容量较小时，只能采用并行接口方法扩展片外 ROM。( )
3. MCS-51 系列单片机定时/计数器 0 的 4 种工作方式都是 16 位的，使用 TH0 和 TL0 这两个特殊功能寄存器保存 16 位的定时/计数器值。( )
4. MCS-51 系列单片机定时/计数器 1 的中断入口地址为 001BH，这意味着一旦定时/计数器 1 溢出，CPU 会立即响应中断，跳转至 001BH 地址取指令。( )
5. “MOVC”类的指令用于访问程序存储器中的某些常量，因为 ROM 空间是只读的，因此“`MOVC @A+DPTR, A`”这条指令是非法的。( )
6. 当一种 CPU 完成复位之后的程序计数器(PC)值为 0FFFH，说明该 CPU 完成复位后将从 0FFFH 地址开始取指令并执行程序。( )
7. MCS-51 单片机系统中，如果需要访问并行扩展的 RAM 必须使用 16 位数据指针 DPTR。( )
8. 执行指令 “RETI” 之后，堆栈指针会增加 1。( )
9. 程序 “`unsigned int i=99; do { i--; } while(i >= 0);`” 循环体内的语句将会执行 100 次。( )
10. 执行类似 “`LCALL Fun1`” 这样的多周期指令期间，如果发生中断请求，CPU 将会忽略中断请求，直到该指令执行完毕才可能去响应中断请求。( )
11. 所有嵌入式计算机系统都由数字电路单元组成，所以它们的可编程 I/O 引脚都无法输出连续变化的模拟信号。( )
12. 对于 MCS-51 单片计算机，堆栈操作指令只能采用直接地址寻址。因此，扩展的 RAM 存储器空间不能作为堆栈区使用。( )
13. 冒泡法排序是一种快速排序算法，其核心的方法是确定一组数据的最大值或最小值。如果有 20 个数据需要排序，至少需要  $20!$  (20 的阶乘) 次数值比较。( )
14. 执行指令 “`DEC A`” 之前累加器 A 的值为 00H，执行后 A 的值仍为 00H。( )
15. 根据 RESET 引脚的电平，MCS-51 单片机有两种状态：当 RESET 保持在高电平时，复位状态；当 RESET 保持在低电平时，运行程序状态。( )

**二. 填空题：( 填补下列陈述句的空缺部分，做在答题纸上，共 20 个空，每空 1 分，共 20 分)**

1. C 程序语句 “**break;**” 的执行效果为\_\_\_\_\_。
2. 执行 “LCALL F1” 和 “LJMP F1” 指令的相同之处是\_\_\_\_\_，不相同的是\_\_\_\_\_。
3. 执行 “JB P1.1, SKIP” 和 “JBC P1.1, SKIP” 指令的测试条件都是根据\_\_\_\_\_的值，两指令执行结果的不同之处是\_\_\_\_\_。
4. 标准 8051 内核单片机的机器周期是振荡器时钟周期的\_\_\_\_\_倍。当其采用 6MHz 晶振，计数器工作在定时模式时，定时器单次溢出最大时间为\_\_\_\_\_us。
5. MCS-51 单片机的堆栈操作遵循\_\_\_\_\_原则，只能使用\_\_\_\_\_存储区域当作堆栈区。
6. 若 ACC 的初值为 55H，在执行完 “XRL A, #0FFH” 指令之后，ACC 的值为\_\_\_\_\_。
7. C 语言中的指针型变量支持“自操作运算（即指针移动）”和“代表所指向的存储单元”。指针变量 “int \*pt” 的运算 “pt++” 移动了\_\_\_\_\_字节地址。
8. MCS-51 单片机系统的中断响应分为 2 级优先级，即高、低优先级。如果初始化程序把 T0 中断设为低优先级，INT1 中断设为高优先级。当 CPU 正在响应 T0 中断期间，产生 INT1 中断请求，可以预测 CPU 的行为是：\_\_\_\_\_。  
\_\_\_\_\_。
9. 能辅助确定累加器 A 的值与存储单元 70H 的值是否相等的单条指令(至少 3 条): \_\_\_\_\_、\_\_\_\_\_ 和 \_\_\_\_\_。
10. 某同学想要计算 20 个无符号整型数据的累加和与平均值（只保留整数部分），请帮他声明两个合适的变量：累加和：\_\_\_\_\_，平均值：\_\_\_\_\_。
11. DAC 器件的分辨率是指：\_\_\_\_\_。
12. MCS-51 单片机的异步串行通讯接口支持中断响应机制，当接收到串口数据时将会触发中断(RI)，对应入口地址为\_\_\_\_\_H，串口数据发送完毕时也会触发中断(TI)，对应中断入口地址为\_\_\_\_\_H。

**三. 阅读下面的子程序，并写出程序运行结果。(共 22 分)**

**程序 1 (此小题 10 分，每空 1 分)**

```
TEST:    MOV    R0, #50H
          MOV    R1, #70H
          MOV    R2, #3
TEST_1:  MOV    A, @R0
          PUSH   A
          LCALL  FunA
```

(接下页)

(续上页)

```

MOV    @R1, A
INC    R1
POP    A
SWAP   A
LCALL  FunA
MOV    @R1, A
INC    R1
INC    R0
DJNZ   R2, TEST_1
TEST_2: RET

```

```

FunA:      ANL    A, #0FH
            CJNE   A, #10, Skip1_FunA
Skip1_FunA: JNC   Skip2_FunA
            ADD    A, #30H
            LJMP   Skip3_FunA
Skip2_FunA: ADD    A, #37H
Skip3_FunA: RET

```

运行“TEST”程序之前，已知 $(50H)=2AH$ ,  $(51H)=0F6H$ ,  $(52H)=8CH$  运行至“TEST\_2”时，写出下面存贮单元的值（每空 1 分）：

$(A)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(R0)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(R1)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(R2)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(70H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  
 $(71H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(72H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(73H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(74H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ ,  $(75H)=\underline{\hspace{2cm}}H$ 。

程序 2 (此小题 12 分，每空 2 分)

```

#define ipt ((unsigned int *) (0x0000030))
unsigned int value[11] = {1202, 222, 100, 15688, 3, 9873, 54711, 8, 32768, 4198, 55};
unsigned int a, b, ai=0, bi=0;
void Test(void)
{
    unsigned char i;
    a=value[0];
    b=value[0];
    for (i=1; i<11; i++)
    {
        if (a < value[i])
        {
            ai = i;
            a = value[i];
        }
        if (b > value[i])
        {
            bi=i;
            b = value[i];
        }
    }
    *(ipt+0) = a;
    *(ipt+1) = b;
}

```

这个子程序中变量 a 和 b 的值分别是数组 value[11]所有元素中的 \_\_\_\_\_ 和 \_\_\_\_\_，  
 执行该子程序后，请填写出以下对象的值：变量 ai=\_\_\_\_\_、变量 bi=\_\_\_\_\_；  
 内存地址(30H, 31H)=\_\_\_\_\_H, 地址(32H, 33H)=\_\_\_\_\_H。

四. 现需设置一呼吸灯(LED)用以表明仪器正常供电，该呼吸灯以亮 500ms 暗 100ms 的频率闪烁。

(15 分)

要求：请使用 MCS-51 单片机的定时器 T0 的溢出中断服务；定时器 T0 工作方式为方式 1；系统振荡器频率为 6MHz；报警灯由 P1.0 引脚控制，输出高电平为灯灭，输出低电平为灯亮。

附：定时器/计数器控制寄存器 TCON 的格式

TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

其中 TF0、TF1 是定时器溢出标志位，TR0、TR1 是定时器运行控制位，IT0、IT1 是外部中断请求方式控制位（1=边沿触发，0=电平出发），IE0、IE1 外部中断申请标志位。

定时器/计数器工作方式寄存器 TMOD 的格式

GATE	C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0
T1 方式字段				T0 方式字段			

中断允许寄存器 IE 的格式

EA		ES	ET1	EX1	ET0	EX0
----	--	----	-----	-----	-----	-----

其中 EA 是 CPU 的中断开放标志位（EA=1 CPU 开放中断），ET0、ET1 是定时器/计数器溢出中断允许位（ET0、ET1=1 时允许定时器/计数器溢出中断）。

寄存器：TL0、TL1 低 8 位，TH0、TH1 高 8 位。

五. 编写数据处理子程序。（20 分）

要求：已知有 9 个无符号字符型数据，依次存放在片外扩展数据存储器（U3）地址最低的 9 个字节存储单元中，布线如图 1 所示。试确定 U3 占用的实际地址范围，编程将这批数据转移至片内 RAM 的 20H 开始的地址连续存放，并小到大进行排列。

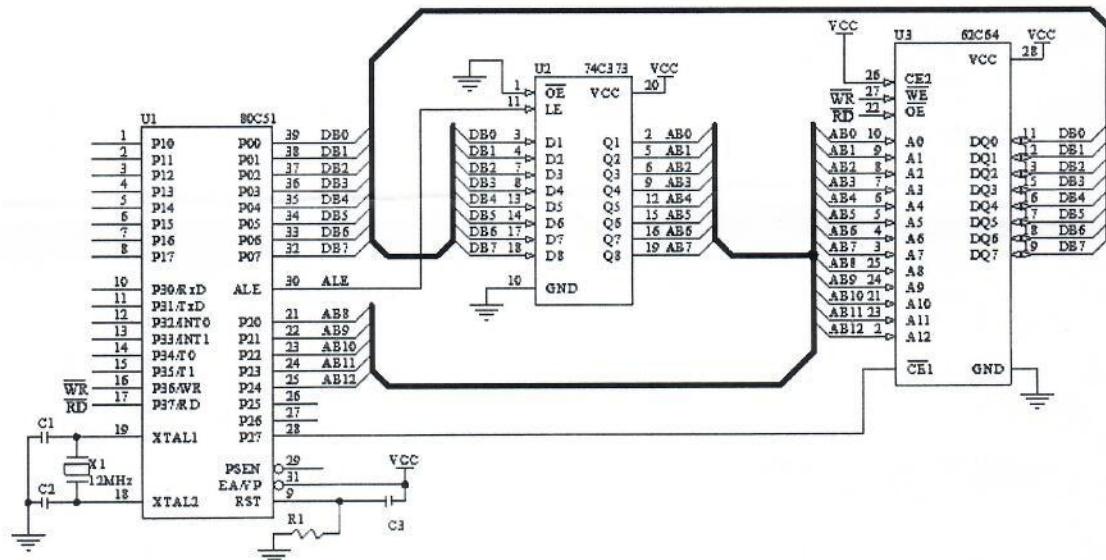


图 1 存储器连接布线图

六. 编写“筛选”数据求和的子程序。(15分)

要求：一组无符号 8 位数据依次存放在 MCS-51 单片机内部的 20H~3FH 地址单元，请先去掉 1 个这组数据中的最大数，然后计算去掉这个最大数之后的其它数据之和，并将和的高 8 和低 8 位分别存入片内 RAM 的 40H 和 41H 中。

七. 简答题：(43分)

1. 如果 CPU 分别通过 10 位地址线和 14 位地址线扩展出 2 个独立的外部数据存储器 1 和存储器 2，请回答以下问题：(13分)

(1) 扩展的两个数据存储器的实际可用容量分别为多大？

(2) 如果存储器 1 的起始地址为 4000H，存储器 2 的起始地址为 8000H，那么各存储器的末地址是多少？

2. 简要说明以下每一组指令的主要区别：(15分)

(1) LJMP ABC 和 JMP @A+DPTR;

(2) CLR ACC.5 和 ANL A, #DFH;

(3) RLA 和 RLC A;

3. 简述 MCS-51 单片机有几个中断源？各中断标志是如何产生的？(15分)