

单片机原理及应用期末考试试题汇总

1、单片机是将微处理器、一定容量的 RAM 和 ROM 以及(I/O)口、定时器等电路集成在一块芯片上而构成的微型计算机。

2、单片机 89C51 片内集成了(4)KB 的 FLASH ROM，共有(5)个中断源。

3、两位十六进制数最多可以表示(256)个存储单元。

4、89C51 是以下哪个公司的产品？（ C ）

A、INTEL B、AMD C、ATMEL D、PHILIPS

5、在 89C51 中，只有当 EA 引脚接(高)电平时，CPU 才访问片内的 Flash ROM。

6、是非题：当 89C51 的 EA 引脚接低电平时，CPU 只能访问片外 ROM，而不管片内是否有程序存储器。T

7、是非题：当 89C51 的 EA 引脚接高电平时，CPU 只能访问片内的 4KB 空间。F

8、当 CPU 访问片外的存储器时，其低八位地址由(P0)口提供，高八位地址由(P2)口提供，8 位数据由(P0)口提供。

9、在 I/O 口中，(P0)口在接 LED 时，必须提供上拉电阻，(P3)口具有第二功能。

10、是非题：MCS-51 系列单片机直接读端口和读端口锁存器的结果永远是相同的。F

11、是非题：是读端口还是读锁存器是用指令来区别的。T

12、是非题：在 89C51 的片内 RAM 区中，位地址和部分字节地址是冲突的。F

13、是非题：中断的矢量地址位于 RAM 区中。F

14、MCS-51 系列单片机是属于(B)体系结构。

A、冯诺依曼 B、普林斯顿 C、哈佛 D、图灵

15、89C51 具有（ 64 ） KB 的字节寻址能力。

16、是非题：在 89C51 中，当 CPU 访问片内、外 ROM 区时用 MOVC 指令，访问片外 RAM 区时用 MOVX 指令，访问片内 RAM 区时用 MOV 指令。T

17、在 89C51 中，片内 RAM 分为地址为 00H~7FH 的真正 RAM 区，和地址为 80H~FFH 的特殊功能寄存器(SFR) 区两个部分。

18、在 89C51 中，通用寄存器区共分为(4)组，每组(8)个工作寄存器，当 CPU 复位时，第(0)组寄存器为当前的工作寄存器。

19、是非题：工作寄存器区不允许做普通的 RAM 单元来使用。F

20、是非题：工作寄存器组是通过置位 PSW 中的 RS0 和 RS1 来切换的。T

21、是非题：特殊功能寄存器可以当作普通的 RAM 单元来使用。F

22、是非题：访问 128 个位地址用位寻址方式，访问低 128 字节单元用直接或间接寻址方式。T

23、是非题：堆栈指针 SP 的内容可指向片内 00H~7FH 的任何 RAM 单元，系统复位后，SP 初始化为 00H。F

24、数据指针 DPTR 是一个(16)位的 特殊功能寄存器 寄存器。

25、是非题：DPTR 只能当作一个 16 位的特殊功能寄存器来使用。F

26、是非题：程序计数器 PC 是一个可以寻址的特殊功能寄存器。F

27、在 89C51 中，一个机器周期包括(12)个振荡周期，而每条指令都由一个或几个机器周期组成，分别有单周期指令、双周期指令和(4 周期)指令。

28、当系统处于正常工作状态且振荡稳定后，在 RST 引脚上加一个(高)电平并维持(2)个机器周期，可将系统复位。

29、是非题：单片机 89C51 复位后，其 PC 指针初始化为 0000H，使单片机从该地址单元开始执行程序。T

30、单片机 89C51 复位后，其 I/O 口锁存器的值为 0FFH ，堆栈指针的值为 07H ，SBUF 的值为 不定 ，内部 RAM 的值不受复位的影响，而其余寄存器的值全部为 0H 。

31、是非题：单片机系统上电后，其内部 RAM 的值是不确定的。T

32、以下哪一个为 51 系列单片机的上电自动复位电路（假设 RST 端内部无下拉电阻）（P11 图 1-8（a））。

33、在 89C51 中，有两种方式可使单片机退出空闲模式，其一是 任意的中断请求被响应 ，其二是(硬件复位)；而只有(硬件复位)方式才能让进入掉电模式的单片机退出掉电模式。

34、请用下图说明 89C51 单片机读端口锁存器的必要性。

读锁存器是为了避免直接读端口引脚时，收到外部电路的干扰，而产生的误读现象。

35、请说明为什么使用 LED 需要接限流电阻，当高电平为+5V 时，正常点亮一个 LED 需要多大阻值的限流电阻（设 LED 的正常工作电流为 10mA，导通压降为 0.6V），为什么？

解：因为 LED 导通时，电压降是固定的（0.6V）。为了使 LED 既能正常工作（电流为 10mA），又不至于被过大的电流损坏，所以必须加一个限流电阻。

36、以下哪一条指令的写法是错误的（ C ）。

A、MOV DPTR, #3F98H B、MOV R0, #0FEH C、MOV 50H, #0FC3DH D、INC R0

37、以下哪一条指令的写法是错误的（ D ）。

A、INC DPTR B、MOV R0, #0FEH C、DEC A D、PUSH A

38、以下哪一条指令的写法是错误的（ B ）。

A、MOVC A, @A+DPTR B、MOV R0, #FEH C、CPL A D、PUSH ACC

39、是非题：在 51 系列单片机的指令系统中，其加法、减法、乘法和除法必须有累加器 A 的参与才能完成。T

40、以下哪一条是位操作指令（ B ）。

A、MOV P0, #0FFH B、CLR P1.0 C、CPL A D、POP PSW

41、以下哪一条是位操作指令（ B ）。

A、MOV P1, #0FFH B、MOV C, ACC.1 C、CPL A D、POP PSW

42、以下哪一条是位操作指令（ B ）。

A、MOV P0, #0FFH B、SETB TRO C、CPL R0 D、PUSH PSW

43、简述 89C51 单片机中断的概念。

当 CPU 正在处理某件事情的时候，外部发生的某一事件请求 CPU 迅速去处理，于是，CPU 暂时中止当前的工作，转去处理所发生的时间。中断服务处理完该事件以后，再回到原来被中止的地方，继续原来的工作，这样的过程成为中断。

44、什么是保护现场，什么是恢复现场？

保护现场：当 CPU 响应中断程序时，硬件会自动把断点地址（16 位程序计数器的值）压入堆栈之外，用户还须注意保护有关工作寄存器、累加器、标志位等信息；

恢复现场：在完成中断服务程序后，恢复原工作寄存器、累加器、标志位等的內容。

45、单片机 89C51 有哪些中断源，对其中断请求如何进行控制？

89C51 中断系统有 5 个中断源：

- INT0：外部中断 0 请求，低电平有效。通过 P3.2 引脚输入。
- INT1：外部中断 1 请求，低电平有效。通过 P3.3 引脚输入。
- T0：定时器/计数器 0 溢出中断请求。
- T1：定时器/计数器 1 溢出中断请求。
- TXD/RXD：串行口中断请求。当串行口完成一帧数据的发送或接收时，便请求中断。

46、单片机 89C51 的 5 个中断源分别为 INT0、INT1、T0、T1 以及 TXD/RXD。

47、单片机 89C51 的中断要用到 4 个特殊功能寄存器，它们是 TCON、SCON、IE 以及 IP。

48、在 89C51 中，外部中断由 IT0(1)位来控制其两种触发方式，分别是 电平 触发方式和 边沿 触发方式。

49、简述单片机 89C51 中断的自然优先级顺序，如何提高某一中断源的优先级别。

中断源(控制位)

外部中断 0 (PX0)

定时器/计数器 0 溢出中断 (PT0)

外部中断 1 (PX1)

定时器/计数器 1 溢出中断 (PT1)

串行口中断 (PS)

(
若某几个控制位为 1，则相应的中断源就规定为高级中断；反之，若某几个控制位为 0，则相应的中断源就规定为低级中断。当同时接收到几个同一优先级的中断请求时，响应哪个中断源则取决于内部硬件查询顺序（即自然优先级）。

50、是非题：在 89C51 中，当产生中断响应时，所有中断请求标志位都由硬件自动清零。F

51、中断处理过程分为 3 个阶段，即 中断响应、中断处理以及 中断返回。

52、简述 51 系列单片机中断响应的条件。

- 有中断源发出中断请求;
- 中断总允许位 EA=1, 即 CPU 开中断;
- 申请中断的中断源的中断允许位为 1, 即中断没有屏蔽;
- 无同级或更高级中断正在被服务;
- 当前的指令周期已经结束;
- 若现在指令为 RETI 或者是访问 IE 或 IP 指令, 则该指令以及紧接着的另一条指令已执行完。

53、是非题: 在 51 系列单片机中, 中断服务程序从矢量地址开始执行, 一直到返回指令 RETI 为止。T

54、在 51 系列单片机执行中断服务程序时, 为什么一般都要在矢量地址开始的地方放一条跳转指令?

因为 51 系列单片机的两个相邻中断源中断服务程序入口地址相距只有 8 个单元, 一般的中断服务程序是容纳不下的, 因此一般都要在相应的中断服务程序入口地址中放一条跳转指令。

55、为什么一般都把主程序的起始地址放在 0030H 之后?

因为 0000H~0030H 中有中断的矢量地址, 为了避免冲突, 一般都把主程序的起始地址放在 0030H 之后。

56、是非题: 在执行子程序调用或执行中断服务程序时都将产生压栈的动作。T

57、单片机 89C51 片内有两个 16 位的定时/计数器, 即 T0 和 T1, 它们都有定时和事件计数的功能。

58、是非题: 定时/计数器工作于定时方式时, 是通过 89C51 片内振荡器输出经 12 分频后的脉冲进行计数, 直至溢出为止。T

59、是非题: 定时/计数器工作于计数方式时, 是通过 89C51 的 P3.4 和 P3.5 对外部脉冲进行计数, 当遇到脉冲下降沿时计数一次。T

60、是非题: 定时/计数器在工作时需要消耗 CPU 的时间。F

61、是非题: 定时/计数器的工作模式寄存器 TMOD 可以进行位寻址。F

62、是非题: 定时/计数器在使用前和溢出后, 必须对其赋初值才能正常工作。F

63、简述定时/计数器 4 种工作模式的特点。

模式 1: 是 16 位的定时器/计数器;

模式 2: 把 TL0 (或 TL1) 配置成一个可以自动重载的 8 位定时器/计数器;

模式 3: 对 T0 和 T1 大不相同。

若将 T0 设置为模式 3, 则 TL0 和 TH0 被分为两个相互独立的 8 位计数器。定时器 T1 无工作模式 3 状态。

模式 0: 与模式 1 几乎完全相同, 唯一的差别是模式 0 中, 寄存器 TL0 用 5 位, TH0 用 8 位。

64、如何运用两个定时/计数器相串联来产生一秒的时钟基准信号。试画出必要的电路部分, 并写出程序。(设晶振频率为 12MHz, 用 LED 显示秒信号。注: 计数器输入端为 P3.4(T0)、P3.5(T1)。)

```
ORG          0000H
LJMP         MAIN
ORG          000BH
LJMP         ONE
ORG          001BH
LJMP         COU
ORG          0030H
MAIN:        MOV             P1, #0FFH
MOV          SP, #60H
MOV          TMOD, #01100001B
```

```
MOV          TL0, #0B0H
MOV          TH0, #3CH
MOV          TL1, #0F6H
MOV          TH1, #0F6H
SETB         TR0
SETB         TR1
SETB         ET0
SETB         ET1
SETB         EA
SJMP         $
ONE:         PUSH            PSW
            PUSH            ACC
MOV          TL0, #0B0H
MOV          TH0, #3CH
CPL          P1.1
POP          ACC
POP          PSW
RETI
COU:         PUSH            PSW
            PUSH            ACC
CPL          P1.0
POP          ACC
POP          PSW
```

RETI
END

65、是非题：在 51 系列单片机的指令中，既有带借位的减法指令，又有不带借位的减法指令。F

66、用一个定时/计数器加软件计数器的方式，实现一秒的时钟基准信号，试写出程序并加以说明。（设晶振频率为 12MHz，由 P1.0 口输出秒信号。）

（本程序使用定时器 T0，工作模式 1。由于晶振频率为 12MHz，因此利用定时器 T0 计时 50ms，其初值为 3CB0H。利用工作寄存器 R7 作软件计数器，计数 20 次。每计时满一秒，就将 P1.0 口输出信号取反，以输出秒信号。）

```
ORG          0000H
LJMP         MAIN
ORG          000BH
LJMP         ONE
ORG          0030H
MAIN:        MOV          P1, #0FFH
MOV          SP, #60H
MOV          R7, #0
MOV          TMOD, #01H
MOV          TL0, #0B0H
```

```
MOV          TH0, #3CH
SETB         TR0
SETB         ET0
CLR          PT0
SETB         EA
LJMP         $
ONE:         PUSH         PSW
PUSH         ACC
INC          R7
CJNE         R7, #20, LOOP
MOV          R7, #0
CPL          P1.0
LOOP:        MOV          TL0, #0B0H
MOV          TH0, #3CH
POP          ACC
POP          PSW
RETI
END
```

67、单片机 89C51 的时钟频率为 6MHz，若要求定时 1ms，定时/计数器工作于模式 1，其定时/计数器的初值为(FE0CH)。

68、是非题：单片机 89C51 的定时/计数器是否工作可以通过外部中断进行控制。T

69、单片机 89C51 具有(并行)通信和(串行)通信两种通信方式。

70、是非题：并行通信的优点是传送速度快，缺点是所需传送线较多，远距离通信不方便。T

71、是非题：串行通信的优点是只需一对传送线，成本低，适于远距离通信，缺点是传送速度较低。T

72、串行通信有(同步通信)和(异步通信)两种通信方式。

73、在异步通信中，数据的帧格式定义一个字符由 4 部分组成，即：起始位、数据位、奇偶校验位和停止位。

74、是非题：异步通信中，在线路上不传送字符时保持高电平。T

75、是非题：在异步通信的帧格式中，数据位是低位在前高位在后的排列方式。T

76、是非题：异步通信中，波特率是指每秒传送二进制代码的位数，单位是 b/s。T

77、串行通信中，为使设备同步工作，需要通信双方有两个共同的要求，一是(通信双方必须采用统一的编码方式)，二是(通信双方必须能产生相同的传送速率)。

78、是非题：在 89C51 的串行通信中，串行口的发送和接收都是对特殊功能寄存器 SBUF 进行读/写而实现的。T

79、单片机 89C51 中的串行通信共有 4 种方式，其中方式 0 是用作同步移位寄存器来扩展 I/O 口的。

80、是非题：在单片机 89C51 中，串行通信方式 1 和方式 3 的波特率是固定不变的。F

81、是非题：在单片机 89C51 中，读和写的 SBUF 在物理上是独立的，但地址是相同的。T

82、是非题：单片机 89C51 一般使用非整数的晶振是为了获得精确的波特率。T

83、是非题：单片机 89C51 和 PC 机的通信中，使用芯片 MAX232 是为了进行电平转换。T

84、设 89C51 的晶振频率为 11.0592MHz，选用定时器 T 工作模式 2 作波特率发生器，波特率为 2400b/s，且 SMOD 置 0，则定时器的初值为 F4H。

85、简述 89C51 串口通信的四种方式及其特点。

方式 0：同步移位寄存器输入/输出方式，常用于扩展 I/O 口。波特率固定为振荡频率的 1/12，并不受 PCON 寄存器中 SMOD 位的影响。

方式 1：用于串行发送或接收，为 10 位通用异步接口。TXD 与 RXD 分别用于发送与接收数据。收发一帧数据的格式为 1 位起始位、8

位数据位（低位在前）、1 位停止位，共 10 位。波特率由定时器 T1 的溢出率与 SMOD 值同时决定。

方式 2：用于串行发送或接收，为 11 位通用异步接口。TXD 与 RXD 分别用于发送与接收数据。收发一帧数据的格式为 1 位起始位、8 位数据位（低位在前）、1 位可编程的第 9 数据位和 1 位停止位，共 11 位。波特率取决于 PCON 中 SMOD 位的值：当 SMOD=0 时，波特率为 的 $1/64$ ；当 SMOD=1 时，波特率为 的 $1/32$ 。

方式 3：用于串行发送或接收，为 11 位通用异步接口。TXD 与 RXD 分别用于发送与接收数据。帧格式与方式 2 相同，波特率与方式 1 相同。

86、以下哪种方式的接口总线最少？（ C ）

A、SPI B、I2C C、单总线 D、并行通信

87、是非题：89C51 单片机没有 SPI 接口，只能依靠软件来模拟 SPI 的操作。T

88、是非题：89C51 单片机没有 I2C 接口，只能依靠软件来模拟 I2C 的操作。T

89、是非题：在 89C51 中，当用某两根口线来实现 I2C 总线的功能时，这两根口线必须接上拉电阻。T

90、是非题：在 I2C 总线的时序中，首先是起始信号，接着传送的是地址和数据字节，传送完毕后以终止信号结尾。F

91、是非题：在单总线测温器件 DS18S20 中，每个器件都具有一个唯一的序号。T

92、简述在使用普通按键的时候，为什么要进行去抖动处理，如何处理。

键抖动会引起一次按键被误读多次。为了确保 CPU 对键的一次闭合仅做一次处理，必须去除键抖动。在键闭合稳定时，读取键的状态，并且必须判别；在键释放稳定后，再作处理。按键的抖动，可用硬件或软件两种方法消除。

93、键盘可分为(独立连接)式和 行列（矩阵）式两类。

键盘可分为(编码)式和(非编码)式两类。

94、LED 数码管有(静态)显示和(动态)显示两种方式。

95、简述 LED 数码管动态扫描的原理及其实现方式。

动态扫描的原理是利用人的视觉暂留，让人觉得各位 LED 同时点亮一样。逐位轮流点亮各个 LED，每一位保持 1ms，在 10~20ms 之内再一次点亮，重复不止，就可以实现动态扫描。

96、是非题：在 A/D 转换器中，逐次逼近型在精度上不及双积分型，但双积分型在速度上较低。T

97、是非题：A/D 转换的精度不仅取决于量化位数，还取决于参考电压。T

98、以下哪个是属于单片机系统前向通道的器件？A

A、A/D 转换 B、D/A 转换 C、LED
数码管 D、继电器

99、MCS-51 单片机的 RS1, RS0=01 时，当前寄存器 R0—R7 占用内部 RAM(B)单元。

A、 00H—07H B、 08H—0FH C、 10H—17H D、
18H—1FH

100、能否把继电器直接接在 89C51 的某一口线上来用？为什么？

不能。因为 89C51 的 I/O 所提供的电压不足于驱动继电器，必须加一个三极管。

101、MCS-51 单片机有片内 RAM 容量(A)。

A. 128B B、 4KB C、 8KB D、 256B

102、简述看门狗的基本原理。

看门狗是通过软件和硬件的方式在一定的周期内监控单片机的运行状况，如果在规定时间内没有收到来自单片机的清除信号，也就是我们通常说的没有及时喂狗，则系统会强制复位，以保证系统在受干扰时仍然能够维持正常的工作状态

103、简述软件陷阱技术的原理。

软件陷阱就是用一条引导指令强行将捕获的程序引向一个指定的地址，在那里有一段专门对程序出错进行处理的程序，以使程序按既定目标执行。

104、在执行下列指令后，A=__60H__，R0=__45H__，（60H）=__45H__。

```
MOV     A, # 45H
```

```
MOV     R0, # 60H
```

```
MOV     @R0, A
```

```
XCH     A, R0
```

105、MCS-51 单片机的最大时序定时单位是(D)。

A、 拍节 B、 状态 C、 机器周期 D、 指令周期

106、设 RAM 中(2456H)=66H，(2457H)=34H，ROM 中(2456H)=55H，(2457H)=64H。请分析下面程序执行后各寄存器的内容。 (A)

=__64H__，（DPTR）=__2356H__。

```
MOV A, #1
```

```
MOV DPTR, #2456H
MOVC A, @A+DPTR
```

107、MCS-51 单片机的定时器/计数器工作方式 0 是 (C)。
A、8 位计数器结构 B、16 位计数器结构 C、13 位计数器结构 D、2 个 8 位计数器结构

108、执行下列程序后，(A) = __35H__，(B) = __16H__。

```
MOV A, #9FH
MOV B, #36H
ANL B, A
SETB C
ADDC A, B
```

109、MCS-51 单片机的外部中断 0 中断入口地址为 (C)。

A、000BH B、001BH C、0003H D、0013H

110、将以表格形式存放在从 table 开始的内部单元中的 8 个单字节正数求平均值。

```
MOV R0, #TABLE
MOV R2, #8
MOV R4, #0
LOOP1: MOV A, @R0
      ADDC A, R4
MOV R4, A
INC R0
```

```
DJNZ R2, LOOP1
```

```
MOV B, #8
```

```
      DIV AB
RET
```