

一、判断以下指令是否正确。

1) `MOV R0, 25H` (✓).

正确。该指令属于数据传输指令中以 R_n 为目的操作数的指令。

R_n 可为 $R_0 \sim R_7$ 。

2) `SETB ACC.6` (✓).

正确。该指令属于位操作指令中的位变量修改指令。并且

`ACC.6` 属于特殊寄存器功能寄存器中可寻址位的范围。且 `ACC.6` 是

通过寄存器名加序号的方式寻址，属于4种位地址表示方法之一。

3) `DEC DPTR` (x).

错误。对 `DPTR` 无减1指令。

4) `CPL P1` (x).

错误。累加器字节求反指令只针对 `A` 操作。

5) `MOVX A, @R0` (✓).

正确。此指令属于累加器 `A` 与外部 `RAM` 传送指令 (`@MOVX A, @DPTR`,

`@MOVX A, @Ri`, 其中 R_i 为 R_0 或 R_1) 中的一种。

6) `DJNZ R0, #80H, Loop` (x).

错误。因为 `DJNZ` 的格式为 `DJNZ Rn/direct, rel`。不符合格式。

7) `MOV A, #DFH` (x).

错误。该指令属于“以累加器为目的操作数”的指令中“`MOV A, #data`

”格式。但在汇编语言中写2位16进制数时，数字前应加上0。故正

确的格式为 `MOV A, #0DFH`。

8) `DIV A, #05H` (x).

错误。除法指令格式为 `DIV AB`，其中 `A` 为除数，`B` 为被除数。

商放入 `A`，余数放入 `B`。此指令不符合格式。

9) `POP R5` (✓).

出栈指令格式为 `POP direct`。direct指内部 `RAM` 单元地址或 `SPR` 的

地址, 也有 $R_0 \sim R_7$ 的格式.

④ `mov C, B.2` (V)

正确. 因为该格式属于正确的数据位传送指令, 对应格式为 `mov C, bit`, 这里 `B.2` 是正确的位地址表示.

∴ 已知程序地执行前 $A=01H$, $SP=6AH$, $(69H)=50H$, $(6AH)=80H$,
执行下述程序后, 则 $A=55H$; $SP=68H$; $(69H)=33H$;
 $(6AH)=55H$; $PC=5533H$;

`pop DPH` 栈顶 $80H$ 传给 DPH , $SP-1$. $(DPH)=80H$, $SP=69H$.

`pop DPL` 栈顶内容 $50H$ 送给 DPL , $SP-1$. $(DPL)=50H$, $SP=68H$.

`mov DPTR, #3000H` 立即数 $3000H$ 送入 $DPTR$.

`RL A` 循环左移指令, A 内容由 $01H$ 变为 $02H$.

`mov B, A` $B=A=02H$.

`movc A, @A+DPTR` 把 $(A)+(DPTR)$ 作为地址的内容传给 A . 故 $(A)=B002H$
 $=33H$.

`push ACC` 入栈, $SP+1$, 将 ACC 内容入栈. $SP=69H$, $(69H)=33H$.

`mov A, B` $(A)=02H$.

`RL A` 循环左移. $(A)=04H$.

`movc A, @A+DPTR` 将 $(A)+(DPTR)$ 作为地址的内容传给 A . 故 $(A)=(3004H)$
 $=55H$.

`push ACC` 入栈, $SP+1$, $(6AH)=55H$, $SP=6AH$.

`RET` 子程序返回. 将栈顶 2 个内容出栈. $SP-2$.

$PC=5533H$, $SP=68H$.

`ORG 3000H`.

`DB 11H, 22H, 33H, 44H, 55H, 66H`.

三. 假定 $CA = 57H$, $(R_0) = 63H$, $(63H) = 0A1H$, 执行以下指令后, $(A) =$ ~~10H~~ ^{5FH};

ANL $A, \#63H$ 逻辑与操作: $01010111 \wedge 01100011$ 结果送入A.
 则 $(A) = 01000011 = 43H$.

ORL $63H, A$ 逻辑或操作: $\begin{matrix} 1010 & 0001 \\ 0110 & 0011 \end{matrix} \vee 01100011$ 结果送入 ~~63H~~ ^{67H}.
 $(A) = 11100011 =$ ~~63H~~ ^{E3H}.

XRL $A, @R_0$ 逻辑异或操作: $\begin{matrix} 1110 & 0011 \\ 0110 & 0011 \end{matrix} \oplus 10100011$ 结果送入A.
 $(A) = 10100010 =$ ~~0E2H~~ ^{0A0H}.

CPL A 求反: $A = \sim(10100010) = 01011101 =$ ~~5FH~~ ^{5FH}.

四. 编写一段程序, 将4个放在片内 $30H \sim 33H$ 存储单元中的单字节数求和, 求和结果放入片内 $41H$ 和 $40H$ 单元, 其中 $41H$ 放高位字节.

```

ADDFUN:  mov R0, #30H
          mov 41H, #0H
          mov 40H, #0H
          mov R1, #4      ; 循环次数

Loop:    mov A, 40H      ; 低位计算结果送入A.
          add A, @R0      ; 低位与对应单字节数求和.
          mov 40H, A      ; 更新低位结果.
          inc R0          ;  $R_0 = R_0 + 1$ .
          clr A           ;  $A = 0$ .
          addc A, 41H     ; 带进位与结果高位相加, 得新高位数.
          mov 41H, A      ; 更新高位结果.
          djnz R1, Loop   ;  $R_1 - 1$ , 判断  $R_1 \neq 0$ , 跳转继续计算.
          end
    
```

一. 用于程序设计的语言的语言分为哪几种? 它们各有什么特点?

一、分为三种语言:

机器语言: 用二进制代码表示指令和数据, CPU可直接识别。

汇编语言: 用助记符表示指令操作功能, 直接面向机器硬件。
用汇编语言编写的程序称为汇编语言程序。

高级语言: 独立于具体的机器, 面向过程, 接近自然语言和数学表达式。

二、试编写程序, 查找在内部RAM的50H~6FH单元中出现"55H"这一数据的次数, 并将查找到的结果存入70H单元。

```
二、  
TAB EQU 50H  
ORG 1000H  
  
mov 70H, #0  
mov R1, #TAB  
Loop: mov A, #55H  
CLR C  
SUBB A, @R1  
JNZ NEXT  
INC 60H-70H  
NEXT: INC R1  
CJNE R0, #70H, Loop  
SJMP $  
END.
```

三、课作PPT-P26页的例子: 从50个字节的无序表中查找一个关键字"xxH"

查表语句改用: `MOVC A, @A+DPTR`. 请重新编写该程序。

三、

ORG 1000H

MOV 30H, #XXH

MOV R1, #50

CLR A

MOV DPTR, #TAB4

Loop: PUSH ACC

MOVC A, @A+DPTR

CJNZ A, 30H Loop1

MOV R2, DPH

MOV R3, DPL

POP ACC

DONE: RET

Loop1: POP ACC

INC DPTR

DJNZ R1, Loop

MOV R2, #00H

MOV R3, #00H

AJMP DONE

TAB4: DB . . .

一、MCS-51 有哪些中断源？各中断标志是如何产生的？又是如何消除的？

- ① $\overline{INT0}$ 外部中断 0 请求：由 P3.2 引脚（即 $\overline{INT0}$ 引脚）输入，可由两种方式触发：低电平触发和负跳沿触发。输入信号有效则向 CPU 申请中断并将中断标志 $IE0$ 置 1。中断响应后，低电平方式需加硬件电路解决清除 $IE0$ ，而跳沿方式则自动由硬件自动清除。
- ② $\overline{INT1}$ 外部中断 1 请求：由 P3.3 引脚输入，同样由低电平触发或负跳沿触发。输入信号有效则向 CPU 申请中断标志 $IE1$ 置 1，中断响应后同 $\overline{INT0}$ 一样由硬件完成清除。
- ③ 片内定时器 $T0$ 溢出请求：当定时器 $T0$ 溢出时，中断请求标志 $TF0$ 置 1，请求中断处理。中断响应后硬件自动清除 $TF0$ 。
- ④ 片内定时器 $T1$ 溢出请求：当定时器 $T1$ 溢出时，中断请求标志 $TF1$ 置 1，请求中断处理。中断响应后，由硬件自动清除 $TF1$ 。
- ⑤ 片内串行口中断请求：当通过串行口发送或接收一帧串行数据时，串行口中断请求标志 TI 或 RI 置 1，请求中断处理。 TI 和 RI 需要在中断服务程序中由软件清零。
- ⑥ 片内定时器 $T2$ 中断请求： $T2$ 的计数器计数溢出回 0 时，由内部硬件置位 $TF2$ ，向 CPU 发出中断请求。但当 $RCLK$ 或 $TCLK$ 位为 1 时不予置位。 $TF2$ 由软件清 0。当 $EXEN2$ 为 1，且引脚 $T2EX$ 上的负跳变引起“捕捉”或“重新装载”将置位 $EXF2$ 标志位。 $EXF2$ 由软件清 0。

二、MCS-51 单片机响应外部中断的典型时间是多少？在哪些情况下，CPU 将推迟对外部中断请求的响应？

① 典型的时间为 3~8 个机器周期。

② 中 CPU 正处理同级或更高级优先级的中断

(1) 现行机器周期不是正在执行指令的最后一个机器周期，在现行指令完成前不响应任何中断。

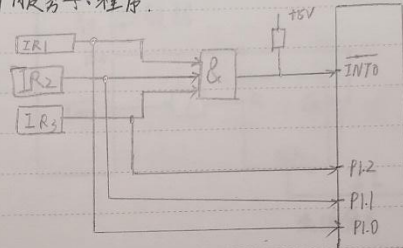
(3) 正在执行的指令是中断返回指令或访问专用寄存器 IE 或 IP 的指令。这些指令在执行后，至少需要再执行一条其他指令，才会响应中断请求。

三、某系统有三个外部中断源 IR_1 , IR_2 , IR_3 , 当某一中断源低电平时, 通过 $INT0$ 要求 CPU 进行处理。它们的优先处理次序由高到低为 IR_3 , IR_2 , IR_1 。三个外部中断源 IR_1 , IR_2 , IR_3 对应的中断处理程序入口地址分别为 $3800H$, $3A00H$, $3C00H$ 。试画出电路连接示意图, 并编写主程序及中断服务子程序。

```

ORG 000H
LJMP MAIN
ORG 0003H
LJMP INT0
ORG 0100H
MAIN: MOV SP, #60H
      CLR ITO

```

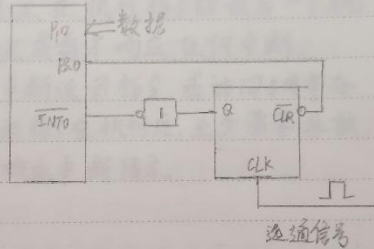


```

      SETB EA
      SETB EX0
      SJMP $
INT0:  MOV P1, #0FFH
      MOV A, P1
      JB ACC.2 NEXT
      LJMP IR3
NEXT:  JB ACC.1 NEXT1
      LJMP IR2
NEXT1:  LJMP IR1
INTIR:  RETI
      ORG 3800H
IR1:   IR1 中断处理
      LJMP INTIR
      ORG 3A00H
IR2:   IR2 中断处理
      LJMP INTIR
      ORG 3C00H
IR3:   IR3 中断处理
      LJMP INTIR

```


四. 如下图所示, 外部数据经P1口输入单元, 每准备好一个数据, 便发出选通信号, 使触发器输出"1", 再经非门得"0", 输入至INT0, 向CPU发出中断请求后, 在中断处理程序中先撤除中断请求信号, 再由P1口输入数据到单片机内部。写出初始化和中断服务程序。



```

ORG 0000H
LJMP MAIN
ORG 0003H
LJMP INT0
ORG 0030H

MAIN: MOV SP, #60H
      CLR IT0
      SETB EA
      SETB EX0
      MOV R0, #80H; 设从片内RAM开始存放数据
      ORG 0100H

INT0: PUSH PSW
      PUSH ACC
      CLR P3.0
      MOV P1, #0FFH
      MOV A, P1
      MOV @R0, A
      INC R0
      ...
      POP ACC
      POP PSW
      RETI
  
```