

# 第4章

## 汇编语言程序设计

### 4.1 汇编语言程序设计基础

单片机的汇编语言程序设计步骤如下：

(1)明确要解决的问题和要求。

(2)根据要解决的问题,制定程序流程图。如程序较长,可以先画出粗框图,再根据要求进行细化。

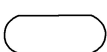


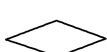

(3)根据程序流程图,编写程序。如果程序较长,可按功能模块进行编写。

(4)对汇编语言程序进行调试,并进行优化处理。

程序流程图是用几何图形(方框和圆框)、直线及文字说明描述程序。它不但形象地描述程序执行的过程,而且清楚地表达程序结构的内在联系。利用流程图能方便地发现和程序结构存在的错误,便于掌握和进行交流,是程序设计的重要工具。程序流程图中常用的符号见表 4-1。

表 4-1

程序流程图符号说明表

序号	图形	名称	含义
1		端点框	表示程序的开始或结束,在框内可填入相应的文字,如“开始”、“结束”或者程序名、起始地址等
2		流程线	表示程序执行的方向
3		处理框	表示一种处理功能或者过程,框内用文字简要说明
4		判断框	用于指示一个判定点,从这点产生分支。在框内应注明测试条件,而测试结果则注明在各分支流程线上
5		连接框	表示流程中止而非流程结束。通常用来连接同一页上的流程,以避免流程线的交叉,使流程图阅读起来清晰;它也可用来连接不同页上的流程,注意在连接处连接框内的标识符要相同

单片机的汇编语言程序设计要特别注意如下几点：

(1)正确安排寄存器和数据存储单元。

(2)熟悉单片机的硬件结构,特别是特殊功能寄存器、并口、串口、定时器/计数器、中断等的应用。

(3)如果编写的程序较长,可以使用流程图帮助解决问题。

## 4.2 伪指令

汇编程序需要编译为机器码才能被单片机识别。在汇编程序中加入伪指令,可以使编译过程更容易实现。伪指令是用来指导汇编如何进行的,既不控制机器的操作也不能被汇编成机器代码。MCS-51 单片机常用的伪指令如下。

### 1. 起始地址伪指令 ORG

伪指令 ORG 用于规定目标程序段或数据块的起始地址。其格式为:

[标号:] ORG 16 位地址

其中,方括号内的标号是任选项,可有可无。

通常,在汇编语言程序的开始处均用 ORG 伪指令指定程序存放的起始地址。

### 2. 汇编结束伪指令 END

伪指令 END 表示源程序到此结束,在一个程序中,只允许出现一条 END 语句,而且必须安排在源程序的末尾。否则,汇编程序对 END 语句后面的所有语句都不进行汇编,其格式为:

[标号:] END

其中,方括号内的标号是任选项,可有可无。

例如:ORG 0030H ;从 ROM 的 0030H 单元开始存储程序

START:MOV A,#34H

MOV B,A

END ;源程序到此结束

### 3. 赋值伪指令 EQU

伪指令 EQU 表示将伪指令右边的数值或地址赋给左边用户定义的符号。其格式为:

字符名称 EQU 数据或地址

由伪指令 EQU 赋值的字符名称在源程序中可以作为立即数,也可以作为数据地址、代码地址或位地址。由伪指令 EQU 所定义的符号必须先定义后使用,所以,伪指令 EQU 语句通常放在程序开头。

例如:BR EQU 08H ;BR 的值等于 08H

BK EQU 30H ;将 30H 赋值给字符名称 BK

MOV A,#BR ;伪指令定义的符号作为立即数使用

MOV B,BK ;伪指令定义的符号作为地址使用

### 4. 字节定义伪指令 DB

伪指令 DB 表示从指定的地址单元开始,定义若干个字节存储单元的内容。其格式为:

[标号:] DB 8 位(二进制)数据表

例如:ORG 0800H

FIRST: DB 63H,01H,91H,07H

TABLE: DB 96,40H,'C','7',1101B

经汇编后,ROM 的相关单元内容为:

```
(0800H) = 63H, (0801H) = 01H, (0802H) = 91H, (0803H) = 07H, (0804H) = 60H, (0805H) =
40H, (0806H) = 43H, (0807H) = 37H, (0808H) = 0DH.
```

其中,单引号定义的是字符的 ASCII 码,例如:0806H 单元中的 43H 是字符‘C’的 ASCII 码;0807H 单元中的 37H 是字符‘7’的 ASCII 码。0804H 单元中的 60H 是十进制数 96 对应的十六进制数;0808H 单元中的 0D 是二进制数 1101B 对应的十六进制数。

## 5. 字定义伪指令 DW

伪指令 DW 表示从指定的地址单元开始定义若干个 16 位数据。其格式为:

```
[标号:] DW 16 位(二进制)数据表
```

由于一个字长为 16 位,故要占据两个存储单元,其中高 8 位存入低地址单元,低 8 位存入高地址单元。

例如:ORG 0800H

```
TABLE: DW 7654H,40H,12,'AB'
```

经汇编后,ROM 对应单元的内容为:

```
(0800H) = 76H, (0801H) = 54H, (0802H) = 00H, (0803H) = 40H, (0804H) = 00H,
(0805H) = 0CH, (0806H) = 41H, (0807H) = 42H.
```

## 6. 数据地址赋值伪指令 DATA

伪指令 DATA 表示将表达式的数据地址或代码地址赋与规定的字符。其格式为:

```
字符名称 DATA 表达式
```

伪指令 DATA 与伪指令 EQU 的功能相似,但伪指令 DATA 所定义的符号可先使用后定义,在程序中它常用来定义数据地址,该语句一般放在程序的开头或末尾。

## 7. 定义空间伪指令 DS

伪指令 DS 表示从指定的地址单元开始,保留由表达式指定的若干字节空间作为备用空间。其格式为:

```
[标号:] DS 表达式
```

例如:ORG 0800H

```
DS 0AH
```

```
DB 71H,13H,11H
```

经汇编后从 0800H 单元开始,保留 10 个存储单元,从 080AH 单元开始连续存放立即数 71H,13H,11H。

注意:伪指令 DB、DW、DS 只能用于 ROM,而不能用于 RAM。

## 8. 位地址赋值伪指令 BIT

伪指令 BIT 表示将位地址赋与规定的字符,常用于位处理的程序中。其格式为:

```
字符名称 BIT 位地址
```

例如:FLAG BIT F0

```
X BIT P1.2
```

经汇编后是将 F0 及 P1.2(位地址)赋给变量 FLAG 和 X。

# 4.3 汇编语言程序设计实例

汇编语言程序设计中,普遍采用结构化程序设计方法。结构化程序分顺序结构、分支

结构、循环结构三种。

## 1. 顺序结构程序设计

顺序结构程序是程序结构中最简单的一种,从第一条指令开始顺序执行程序,直到最后一条指令为止。

顺序结构程序虽然简单,但只有掌握一定的技巧才能设计出高质量的程序。需要熟悉指令系统,正确选择指令,减少程序长度,最大限度地优化程序。

**【例 4-1】** 用逻辑运算指令编程实现将片内 RAM 单元存放的压缩 BCD 码拆成低四位和高四位,分别存入其他单元。

方法一:利用逻辑运算指令,把压缩 BCD 码拆成单字节 BCD 码。程序流程如图 4-1 所示。

程序清单:

```

SOU EQU 60H      ;定义原数据存放地址
DT EQU 61H      ;存放目的数据地址
ORG 0030H
MOV A,SOU       ;取数据
ANL A,#0FH     ;屏蔽高四位
MOV DT,A       ;存低位
MOV A,SOU      ;重新取数
SWAP A        ;高低四位互换
ANL A,#0FH     ;屏蔽高四位
MOV DT+1,A     ;存高位
RET

```

进行高 4 位数转换时,也可使用指令“ANL A,#0F0H”先屏蔽低位,再利用高低四位互换指令,把高位数交换到低位。

方法二:把 BCD 数除以 16,商存在累加器 A 中,余数存在寄存器 B 中,则相当于把该数右移了 4 位,刚好把两个 BCD 码分别移到 A、B 的低 4 位。

程序清单:

```

SOU EQU 60H
DT EQU 61H
ORG 0030H
MOV A,SOU      ;取数据
MOV B,#16     ;除以 16
DIV AB
MOV DT,B      ;存低位
MOV DT+1,A   ;存高位
RET

```

两种方法都可以达到目的,但通过两种方法比较可以看出,第二种方法占用容量小,但执行速度慢,方法一比较常用,当程序较长时需考虑这些细节。

## 2. 分支结构程序设计

如果在程序中需要根据不同条件采取不同处理方法,就应采用分支结构。分支程序

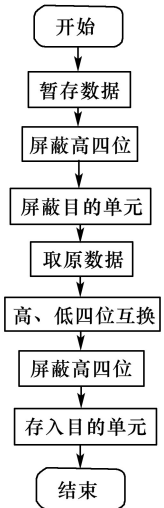


图 4-1 拆分单元数据流程图

可以通过转移指令实现。编程中常会用到无条件转移、条件转移、散转移指令。

### (1) 无条件转移。

采用无条件转移时,程序执行方向是设计者事先安排的,与已执行程序的结果无关,使用时注意给出正确的转移目标地址即可。

### (2) 条件转移。

采用条件转移时,是根据已执行程序对标志位或累加器等结果的影响,决定程序走向,形成分支。编写时要注意选择正确的转移条件和转移目标地址。

需要注意的是在形成分支时,若不进行其他操作,两个分支不可转移到同一个目标地址。

**【例 4-2】** 设有一无符号数变量 X,编写计算下列函数式的程序,并将结果存入 Y 中。

$$Y = \begin{cases} (X+1)^2 - 1 & X < 10 \\ (X+1)^2 + 8 & 10 \leq X \leq 15 \\ (X+15) & X > 15 \end{cases}$$

分析:本例为典型的分支程序。判断变量分支可以有多种方法,可以采用把无符号数分成小于 10,10 与 15 之间,大于 15 三段,首先判断该变量是否小于 10;否则判断它是否大于 15;否则该变量在 10 与 15 之间的方法。然后,编写 3 个分支程序分别进行计算。

注意:变量与 10 和 15 相等情况的判断。变量  $\geq 15$  时,进位 C 都为 1,所以,分支  $X > 15$  相当于判断  $X \geq 16$  情况。程序流程如图 4-2 所示。

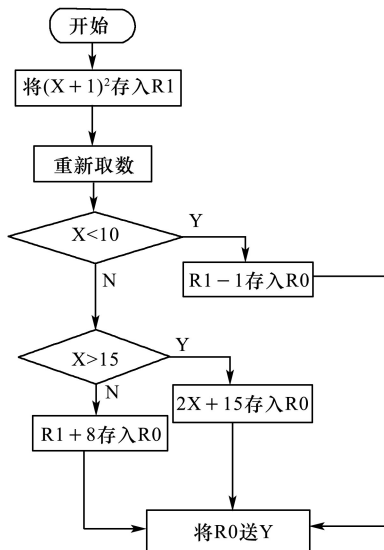


图 4-2 分支程序流程图

程序清单:

```

X EQU 60H
Y EQU 61H
ORG 0080H
MOV A,X
  
```

```

INC A
MOV B,A
MUL AB ;(X+1)2→A
MOV R1,A ;暂存入 R1
MOV A,X ;重新取数
CJNE A,#10,shi1
shi1: JC shi3 ;X<10 转
CJNE A,#16,shi2
shi2: JNC shi4 ;X>15 转
MOV A,R1
ADD A,#08H ;(X+1)2+8→A
MOV R0,A
SJMP shi5
shi3: MOV A,R1
CLR C
SUBB A,#01 ;(X+1)2-1→A
MOV R0,A
SJMP shi5
shi4: MOV A,X ;重新把 X 装入 A
RL A ;2X→A
MOV R0,A
shi5: MOV Y,R0
RET

```

### (3) 散转移。

散转移指令可实现根据某种已输入的结果,使程序转向各个处理程序。使用散转移指令的步骤为:

- ① 建立一个转移指令表,表格首地址装入 DPTR 中;
- ② 使分支指针指向 A,根据 A 值的不同,程序转向不同的分支。

**【例 4-3】** 假设键盘上有 4 个功能键,处理功能如下:

键盘	功能	键盘	功能
0 号键	减 1	1 号键	加 1
2 号键	右移	3 号键	左移

分析:将按键值存在片内 RAM 中,利用散转移指令,根据不同的按键值,对内部数据区某单元内容实现不同的处理。

程序设计的关键是建立一个转移指令表。可使用无条件转移指令 AJMP 指向处理程序入口,因为它为双字节指令,各转移地址依次相差两个字节,所以累加器 A 中按键值应乘以 2,AJMP 指令的分支范围为 2KB。若使用 LJMP 作为处理程序入口,因为它是三字节指令,A 中按键值应乘以 3,其分支范围为 64KB。

程序清单:

```

KEY EQU 60H ;定义按键存储单元
DIST EQU 80H ;定义处理单元

```

```

ORG 0030H
LOOP: MOV A,KEY           ;取按键值
      MOV DPTR,#TAB       ;建立转移指令表
RL A ;修正转移地址,采用 AJMP 指令
      JMP @A+DPTR         ;利用散转移指令实现程序处理
TAB:  AJMP JIAN           ;程序处理表格
      AJMP JIA
      AJMP RIGHT
      AJMP LEFT
      .....
JIAN: DEC DIST
      RET
JIA:  INC DIST
      RET
RIGHT:MOV A,DIST
      RR A
      MOV DIST,A
      RET
LEFT: MOV A,DIST
      RL A
      MOV DIST,A
      RET

```

### 3. 循环结构程序设计

#### (1) 循环程序结构。

在处理实际问题时,有时要求某程序段多次重复执行,就可利用循环结构实现。可使程序简练,节省存储单元。典型循环结构如图 4-3 所示。

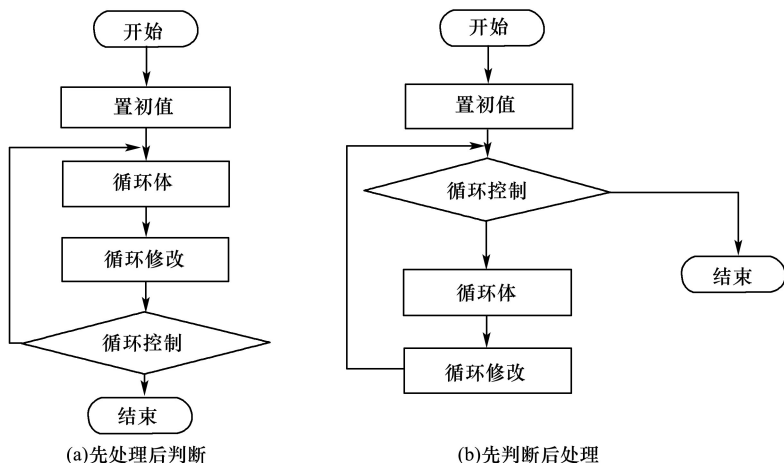


图 4-3 循环结构

循环程序一般包括置循环初值、循环体、循环控制部分和循环修改四部分。

- 置循环初值部分用来设置循环初始状态,如建立地址指针、设置循环计数器初值

等；

- 循环体是重复执行的数据处理程序段；
- 循环修改包括修改地址指针、修改循环变量等，每循环一次，都要对其修改；
- 循环控制用来控制循环继续与否，当不满足终值条件，重复执行循环，当满足终值条件，则退出循环。

循环程序分单循环和多重循环。根据循环结束条件不同，也可以分成循环次数是已知的和未知的循环程序。编写循环程序的关键是如何控制循环的继续与否，若循环次数是已知的，则可用循环次数计数器控制循环继续与否；若循环次数是未知的，可按问题的条件控制循环的结束与否。

#### (2) 单循环结构程序设计。

单循环结构是指循环程序的循环体中不再包含循环程序。例如，在工程中，典型数据的采集通常采用求多个采集数据和，再取平均值的方法。

**【例 4-4】** 设采集的数据存放在片内 RAM 80H 开始的 10 个单元中，计算该 10 个 BCD 数的累加和。

分析：本例为已知循环次数，可先进行循环体处理，再判断循环是否结束。10 个 BCD 数累加，其结果可能变为双字节数，所以将累加结果存放在 R3、R4 中（R3 存高位）。

设计中要注意：①需要先把累加和设为“0”；②要注意 BCD 码的调整。程序流程如图 4-4 所示。

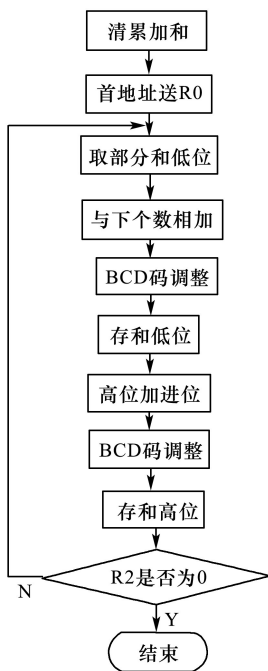


图 4-4 累计求和流程图



程序清单:

```

ORG 0030H
MAIN: MOV R3, #00H      ;清累加和高位
      MOV R4, #00H      ;清累加和低位
      MOV R2, #10       ;循环次数
      MOV R0, #80H      ;源数据首地址
LOOP: MOV A, R4         ;取部分和低位
      ADD A, @R0        ;部分和低位与下个数据相加
      DA A              ;BCD 数调整
      MOV R4, A         ;存部分和低位
      MOV A, R3         ;取部分和低位
      ADDC A, #00H     ;加进位
      DA A              ;BCD 数调整
      MOV R3, A         ;存部分和低位
      INC R0           ;修改源数据单元指针
      DJNZ R2, LOOP    ;判断数据是否累加完?
      RET

```

**【例 4-5】** 有以“\*”作为结束符的一串字符(长度不超过 100),存放在片内 RAM 80H 开始的单元中,要求统计字符串的长度,并存入寄存器 R1 中。

分析:本例属于未知循环次数的单循环程序,程序运行中应先判断字符串是否结束,再进行程序处理,其流程如图 4-5 所示。

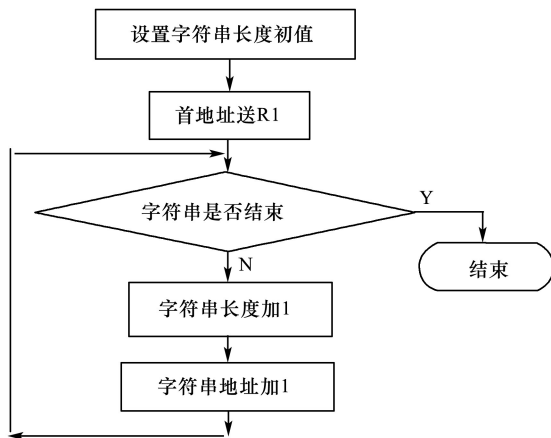


图 4-5 统计字符串长度流程图

程序清单:

```

ORG 0030H
MOV R1, #00H      ;字符串长度初值
MOV R2, #80H     ;字符串首地址
LOOP: CJNE @R2, #'*', LOOP1 ;比较字符串是否为结束符
      RET
LOOP1: INC R1     ;字符串长度加 1

```

```

INC R2 ;修改字符串首地址
AJMP LOOP
END

```

工程实践中,若采集到的临时数据很多,片内 RAM 存储单元容量有限时,可把数据移到片外 RAM 存储单元。

### (3) 多重循环设计。

一个循环程序的循环体中还包含一个或多个循环的结构,称为双重循环或多重循环。在设计多重循环程序时,各循环层次要分明,不能出现层次交叉的情况,否则将引起程序运行的混乱。

**【例 4-6】** 设计延迟 10 ms 的子程序,单片机晶振是 6MHz(机器周期 T 为 2 μs)。

分析:①执行每条指令都需要一定的时间,通过反复执行几条指令,就可实现延时;

②单片机晶振是 6 MHz,则机器周期 T 为 2 μs。

程序清单:

```

ORG 0800H
DEALY: MOV R6,#10 ;置外循环计数 10 次
DEALY1: MOV R7,#250 ;内循环计数 250 次
DEALY2: DJNZ R7,DEALY2 ;该指令为双周期指令
        DJNZ R6,DEALY1 ;外循环 10 次
        RET

```

循环程序的延时时间为: $(2 \mu\text{s} \times 2 \times 250) \times 10 = 10000 \mu\text{s} = 10 \text{ ms}$ ,若要精确计算时间,应该考虑其他指令执行时间因素。若需要更长延时,可采用多重循环。

## 4. 查表程序设计

在复杂的函数运算程序设计中,有时先把其运算结果按一定规律编制成表格,存放在计算机的 ROM 中,当程序中用到这些函数值时,直接在表格中寻找其对应的值即可,该方法称为查表法程序设计。单片机中有两条功能相同的专用查表指令:MOVC A,@A+DPTR 与 MOVC A,@A+PC。

- 远程查表指令:MOVC A,@A+DPTR。

该指令查表范围为 64K。一般情况下,在程序中需用立即寻址的方式设置表格首地址 DPTR。

- 近程查表指令:MOVC A,@A+PC。

该指令查表范围为 2K。需修正偏移量,使用起来较繁琐。

### (1) 简单查表法。

简单查表法是指变量与查表得到的函数值是一一对应的关系。比如:使用数码管显示数字,其代码就可以通过查表方式获得。

**【例 4-7】** 假设片内 RAM 80H 单元中存有一个压缩 BCD 码,用查表的方法,将其共阴极 LED 显示的代码存入片内 RAM 81H、82H 单元中(81H 单元存放高位 BCD 码对应的 LED 显示码)。

分析:首先应建立一个供查表使用的共阴极 LED 数字显示代码表,再把压缩 BCD 码拆成单字节,并查找其对应代码。

程序清单:

```

LOOP:MOV DPTR, # TAB      ;取表格首地址
      MOV A, 80H          ;取压缩 BCD 码
      ANL A, # 0FH        ;屏蔽高位
      MOVC A, @A + DPTR   ;查表取 LED 代码
      MOV 82H, A          ;存低位的 LED 代码
      MOV A, 80H          ;重新取压缩 BCD 码
      ANL A, # 0F0H       ;屏蔽低位
      SWAP A
      MOVC A, @A + DPTR
      MOV 81H, A

TAB:  DB 3FH, 06H, 5BH, 4FH, 66H, 6DH, 7DH, 07H
      DB 7FH, 6FH, 77H, 7CH, 39H, 5EH, 79H, 71H
      RET

```

(2)多字节查表法。

上例中,查表得到的函数值为单字节,实际应用中,函数值多数是多字节,但是单片机的函数运算指令很少,因此,函数值可以通过查表法获得。

**【例 4-8】** 用查表法求  $Y=X^4$ ,  $X=0,1,2,3,\dots,9$

分析:① $9^4=6561=19A1H$ ,函数值要用 2 字节表示。首先建立每两个单元存放 0, 1, 2, 3, …, 9 的 4 次方函数值的表格。

②设变量 X 值存放在片内 RAM 80H 单元,函数值 Y 存放在片内 RAM 81H、82H 单元。

程序清单:

```

      ORG 0030H
      X EQU 80H

START: MOV DPTR, # TAB      ;取表格首地址
      MOV A, X              ;取 X
      RL A                  ;X×2
      MOV R3, A             ;暂存
      MOVC A, @A + DPTR    ;查表,取低位
      MOV 81H, A           ;存低位
      MOV A, R3            ;重新取数
      INC A                 ;指向下一个单元
      MOVC A, @A + DPTR    ;查表,取高位
      MOV 82H, A           ;存高位
      RET

TAB:  DW 0000, 0001, 0016, 0081, 0256

```

## 5. 子程序设计

(1)子程序结构。

在同一个程序中,经常会遇到许多地方需要执行同样的一项任务,而该任务又并非规

则情况,不能用循环程序来实现,这时,可以对这项任务独立进行编写,形成一个子程序。在主程序中需要执行该任务时,调用子程序,执行完该任务后,又返回主程序,继续以后的操作。这样简化了程序的逻辑结构,节省程序空间,更便于调试。

子程序的特点是在功能上具有通用性,结构上具有独立性。子程序功能是执行完子程序后通过堆栈内的断点地址弹出至 PC 返回到主程序,如图 4-6 所示。子程序与一般程序的主要区别是子程序末尾有一条返回指令(RET)。

### (2)子程序设计的注意事项。

- 子程序应有唯一的名称,以便主程序正确地调用。
- 子程序以 RET 指令结束,返回主程序,不可以用长转移或短转移指令返回主程序。
- 调用子程序时,子程序如何从主程序处获得有关参数(入口参数);返回主程序时,主程序如何从子程序得到需要的结果(出口参数),这就是所谓的“参数传递”。

主程序与子程序之间的参数传递一般有三种方法:利用寄存器传递参数;利用寄存器间址传递参数;利用堆栈传递参数。

- 子程序使用中要注意保护和恢复现场。即进入子程序时注意对正在使用的寄存器的保护,返回主程序时应将它们恢复原来的状态。

### (3)子程序的调用和返回。

• 主程序调用子程序指令有 ACALL 和 LCALL,其功能是将断点(调用指令的下一条指令地址称为断点)压入堆栈,实现断点的保护;然后将子程序首地址送入 PC,使程序转入子程序执行。

• 子程序返回指令是 RET,其功能是将堆栈中存放的返回地址(即断点)弹出堆栈,送回到 PC 去,使程序继续从断点处执行。

一个主程序可多次地调用同一个子程序,也可以调用多个子程序。子程序也可调用其他子程序,称为子程序嵌套。

主程序在调用子程序时,要注意以下设置。

- 在主程序中要安排相应的指令,提供子程序的入口条件即入口数据。
- 在主程序中要安排相应的指令,处理子程序提供的出口数据。
- 在需要保护现场的程序中,正确设置堆栈参数。

**【例 4-9】** 用调用子程序的方法求函数式  $W = x^2 + y^2 + z^2$  的值。其中,  $x, y, z$  是小于 9 的自然数。

分析:①因为,  $x, y, z$  是小于 9 的自然数,其平方和为单字节数,且函数式的值不大于 243,也为单字节数,所以,变量  $x, y, z, W$  可以各占用一个单元。

②本例中三次用到平方值,所以可将求平方的程序段作为子程序。

主程序清单:

```
x EQU 80H
y EQU 81H
z EQU 82H
```

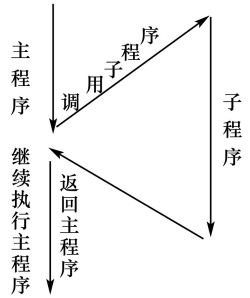


图 4-6 子程序调用流程

```

W      EQU  83H
      ORG  0030H

MAIN:  MOV  A,x           ;取 x 值
      LCALL SQR         ;求 x 平方
      MOV  B,A          ;暂存
      MOV  A,y           ;取 y 值
      LCALL SQR         ;求 y 平方
      ADD  A,B          ;x2 + y2
      MOV  W,A          ;存入 W
      MOV  A,z           ;取 z 值
      LCALL SQR         ;求 z 平方
      ADD  A,W          ;x2 + y2 + z2
      MOV  W,A          ;存入 W
      SJMP $

```

;子程序:入口参数是累加器 A 的数值(小于 9 的自然数),  
;出口参数也是累加器 A(平方数)。

```

SQR:   INC  A           ;修正偏移量
      MOVC A,@A + PC   ;查平方表
      RET

```

```

TAB:   DB  0,1,4,9,16,25,36,49,64,81

```

## 4.4 本章小结

本章通过单片机汇编语言程序设计实例,详细介绍了单片机程序结构与设计方法,程序设计流程图的绘制,概要介绍了单片机的伪指令,如图 4-7 所示。

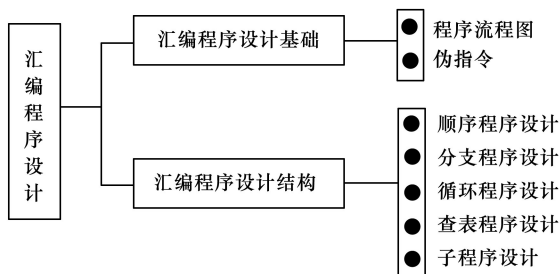


图 4-7 第 4 章小结

## 4.5 强化练习

### 1. 思考题

- (1) 简述汇编语言程序设计步骤。
- (2) 简述采用程序流程图有什么好处。
- (3) 简述“伪指令”概念、伪指令与指令的区别。
- (4) 循环程序由哪几部分构成? 若要优化循环程序,首先该优化哪一部分? 为什么?

(5) 简述子程序设计的注意事项。

## 2. 设计题

(1) 编程实现：

$$Y = \begin{cases} X & X < 10 \\ X^2 & 10 \leq X \leq 15 \\ 2X & X \geq 15 \end{cases}$$

(2) 根据图 4-8 所示流程图, 编写程序, 说明程序功能。

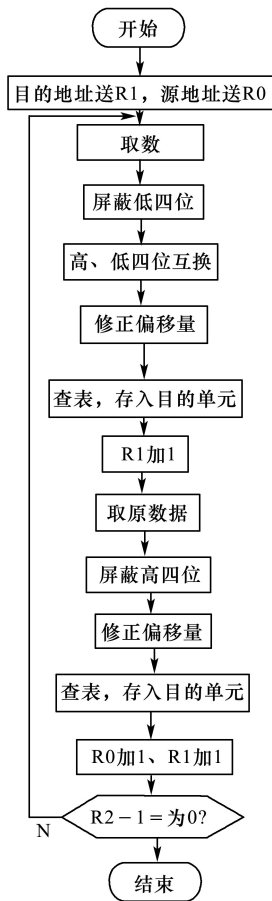


图 4-8 习题 2(2)图