第五章 程序控制结构及其设计技术

本章主要内容:

- ◆顺序程序设计
- ◆无条件转移指令
- ◆条件转移指令
- ◆分支程序设计
- ◆循环控制指令
- ◆循环程序设计

§5.1 顺序程序设计

顺序程序是指程序的结构从开始到结尾一直是顺序执行,中途没有分支。

例 5.2.1 试编写程序计算以下表达式:

Z=(3X+Y-5)/2

设X、Y的值放在字变量VARX、VARY中,结果存放在VARZ中。

算法分析:

- 1、乘2n和除2n可以使用算术左移和右移实现
- 2、其它非2n的乘除运算可以用移位和加减组合运算来实现。如 3X可以分解成2X+X

```
TITLE EQUATION COMPUTE
DATA SEGMENT
VARX DW 15
VARY DW 10
VARZ DW?
DATA ENDS
STACK1 SEGMENT PARA STACK
       DW 20H DUP (0)
STACK1 ENDS
CODE SEGMENT
     ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1
```

```
COMP PROC FAR
     PUSH DS
     MOV AX,0
     PUSH AX
     MOV AX, DATA
     MOV DS,AX
     MOV AX, VARX
                 ; 2*X
     SHL AX,1
     ADD AX, VARX : 3*X
     ADD AX, VARY : 3X+Y
     SUB AX, 5; 3*X+Y-5
     SAR AX, 1 : (3*X+Y-5)/2
     MOV VARZ, AX : 存结果
     RET
COMP ENDP
CODE ENDS
     END COMP
```

例5.2.2 利用学号查学生的数学成绩表。

算法分析: 首先在数据段中建立一个成绩表 TABLE, 在表中各学生的成绩按照学号从小到大的顺序存放。要查的学号存放在变量NUM中, 查表的结果放在变量MATH中。

```
TITLE TABLE
                 LOOKUP
       SEGMENT
DATA
TABLE DB
           81,78,90,64,85,76,93,82,57,80
           73,62,87,77,74,86,95,91,82,71
       DB
           8
       DB
NUM
MATH DB ?
DATA ENDS
STACK1 SEGMENT PARA STACK
       DW 20H DUP(0)
STACK1 ENDS
COSEG SEGMENT
       ASSUME CS:COSEG,DS:DATA,SS:STACK1
```

START: MOV AX, DATA

MOV DS,AX

MOV BX,OFFSET TABLE ;BX指向表首址

XOR AH,AH

MOV AL, NUM

DEC AL

ADD BX,AX

MOV MATH,AL

MOV AH,4CH

INT 21H

COSEG ENDS

END START

;实际学号是从1开始的

; BX加上学号指向要查的成绩

MOV AL,[BX] ; 查到成绩送AL

: 存结果

: 返回DOS

在上述程序中,如果使用换码指令XLAT,可以简化程序。

换码指令格式为:

XLAT 表首址 ; 功能为: AL<=((BX)+(AL))

其中表首址可以省略。

在XLAT指令执行前,要求将表首址的偏移量送入BX中,待查项与表首址之间的字节距离 (0~255)送入AL中。

§5.2分支程序设计

分支程序结构是指程序的执行顺序将根据某些指令的执 行结果,选择某些指令执行或不执行。

分支程序的实现主要是由转移指令完成。

一.转移指令

1. 无条件转移指令

格式: JMP 目标

目标是程序中的一个标号,表示转移指令所转移的目的地指令的地址。

程序结构:

•

JMP TARGET

•

TARGET:

•

根据目标所在的位置,JMP指令分为段内转移和段间转移。

(1) 段内转移

JMP指令与转移目标位于同一个代码段内。转移时 IP寄存器内容被改变,而CS保持不变。

目标地址可以有两种提供方法:

A. 段内转移直接寻址---- 指令中直接给出转移目的地标号

例如

或者

......

JMP LABEL1

LABEL2:

LABEL1:

JMP LABEL2

指令编码:

OPCODE DISP

0 15/7

OPCODE字段长度为一个字节, DISP字段根据OPCODE字 段为不同编码时分别为1个或2个字节。 DISP 为相对位移量,用 补码表示。

0EBH时,为短转移,DISP为8位,转移偏移量: -128—+127 字节

0E9H时,为长转移,DISP为16位,转移偏移量: -32768—+32767

指令的功能为: IP <= (IP) + DISP

注意: 转移偏移量是相对转移指令的下一条指令的起始地址

如果是相对于该转移指令的地址而言,则相对偏移量的值为:

-126~+129字节

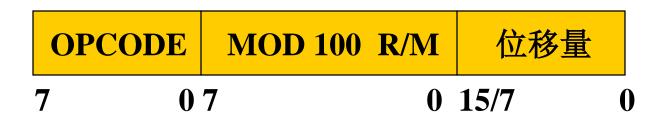
或 **-32765~+32770**

B. 段内转移间接寻址——指令中指定一个<u>16位</u>通用寄存器 或字存储单元,其内容为转移目标地址。

例如: JMP CX

JMP WORD PTR [BX][SI]

指令编码格式:



指令执行时,由MOD、R/M以及位移量确定一个寄存器或有效地址EA,将所指寄存器或存储单元内容送入IP中。

IP<=(通用寄存器) 或 IP<=(EA)

(2) 段间转移——JMP指令与目标地址不在同一个段内

执行该转移指令,将同时改变CS和IP的内容。

A、段间转移直接寻址

在JMP指令中,目标地址符前面加属性说明符FAR。

例如:

COSEG1 SEGMENT	COSEG2 SEGMENT		
•			
•			
JMP FAR PTR TARGET	TARGET:		
:	:		
COSEG1 ENDS	COSEG2 ENDS		

指令编码格式:

	OPCODE	O	FFSET-LOW	OFFSET-HIGH	Sl	EG-LOW	SE	G-HIGH
7	7 0	7	0	7	7	0	7	0

指令执行时,将有:

IP<= 目标地址偏移量

CS<=目标地址段基值

B. 段间间接寻址——目标地址存放在一个双字存储单元中。 低地址字单元内容为偏移量,高地址字单元内容为段基值。

指令编码格式:

指令执行时,将有:

例: JMP DWORD PTR ADDR1; 双字单元ADDR1的内容为转移目的地的偏移量和段基值。

JMP DWORD PTR [BX];由BX所指向的一个双字存储单元内容为转移目的地的偏移量和段基值。

2. 条件转移指令

8086/8088指令系统有18条条件转移指令

一般格式为: JXX 目标

其中: XX为1—2个字母组合,用来表示各种条件。

执行该指令时,若指定的条件成立,则转移至目标处。否 则顺序执行。

条件用标志寄存器中的一个或几个标志位的状态来表示。

指令编码格式: **OPCODE DISP** 7 0 7 0

指令格式与段内无条件转移直接寻址指令的情况相似. 但是,该指令中的DISP的长度为一个字节。 因此转移范 围为 -128—+127字节。

条件转移指令分为三大类:

(1) 简单条件转移指令——条件为单个标志位的状态

标志位	指令	转移条件	含义
CF	JC	CF=1	有进位/借位转移
	JNC	CF=0	无进位/借位转移
ZF	JE/JZ	ZF =1	相等/等于0转移
	JNE/JNZ	ZF=0	不相等/不等于0转移
SF	JS	SF=1	是负数转移
	JNS	SF=0	是正数转移
OF	JO	OF=1	有溢出转移
	JNO	OF=0	无溢出转移
PF	JP/JPE	PF=1	有偶数个1转移
	JNP/J <mark>PO</mark>	PF=0	有奇数个1转移

(2) 无符号数条件转移——在转移指令前执行了两个 无符号数A和B相减的指令(A—B)

指令	转移条件	含义
JA/JNBE	CF=0 且 ZF=0	A > B 转移
JAE / JNB	CF=0 或 ZF=1	A ≥B 转移
JB /JNAE	CF=1 且 ZF=0	A < B 转移
JBE / JNA	CF=1 或 ZF=1	A ≤ B 转移

(3) 带符号数条件转移指令——在转移指令之前执行了两个带符号数相减(A—B)的指令

指令	转移条件	含义
JG/JNLE	SF=OF 且 ZF=0	A>B 转移
JGE / JNL	SF=OF 或 ZF=1	A ≥B 转移
JL/JNGE	SF≠OF 且 ZF=0	A < B 转移
JLE / JNG	SF≠OF 或 ZF=1	A ≤ B 转移

对于带符号数的比较,需要使用符号标志位SF、溢出标志位OF和零标志位ZF来判断。下面以A>B的情况为例进行分析。

A>B可以分为以下几种情况:

1.A和B都为负数

若要A>B,则A-B的结果一定是正数(SF=0),也不会发生溢出(OF=0),且结果不为零(ZF=0)。

2. A和B都为正数

若要A>B,则A-B的结果一定是正数(SF=0),也不会发生溢出(OF=0),并且结果不为零(ZF=0)。

3.A为正数, B为负数

执行A-B的结果可能有两种情况:

- (1) 不发生溢出。这时结果为正数(SF=0),即有SF=OF。
- (2) 发生溢出。这时结果变为负数(SF=1),即有SF=OF。

二、分支程序设计

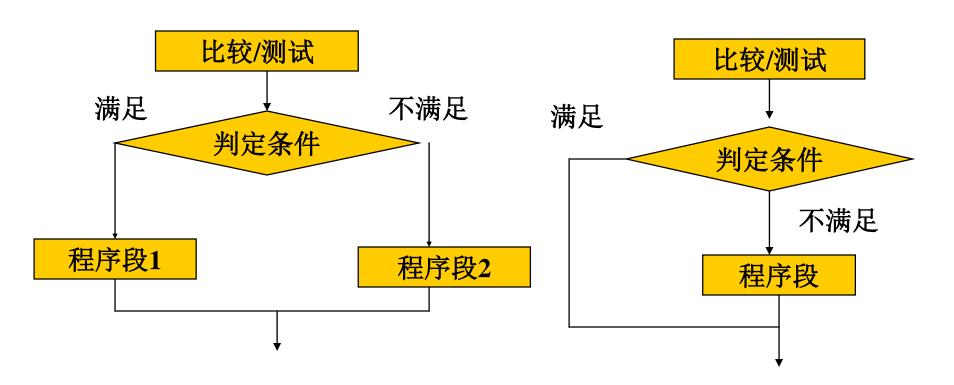
分支程序的结构有两种常见结构:

1、用比较/测试指令+条件转移指令实现分支

比较指令: CMP DEST, SRC

该指令的功能与减法指令SUB相似,区别是(DEST)-(SRC)的差值不送入DEST。而其结果影响标志位。

这种类型的分支程序有两种结构



一条条件转移指令只能<mark>实现两条</mark>分支程序的设计。要 实现更多条分支的程序,需使用多条条件转移指令。

例5.3.2 数据段的ARY数组中存放有10个无符号数, 试找出其中最大者送入MAX单元。

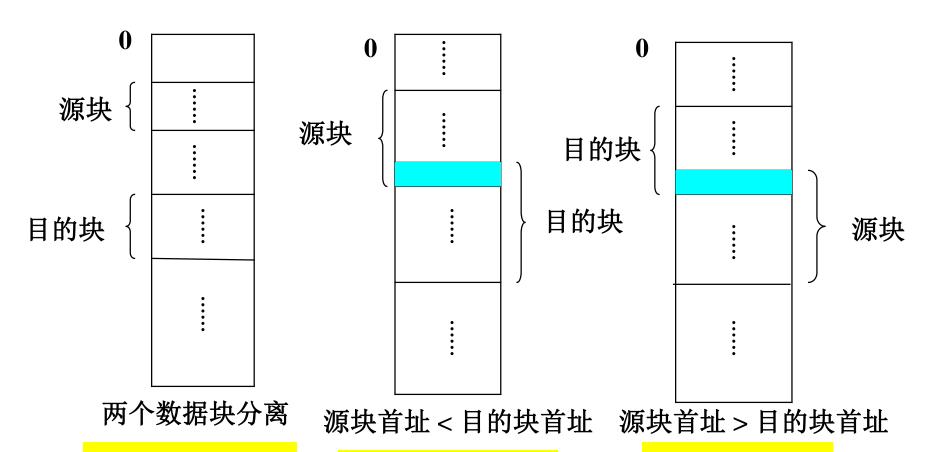
算法分析:

- ▶依次比较相邻两数的大小,将较大的送入AL中。
- ▶每次比较后,较大数存放在AL中,相当于较大的数往 下传。
- ▶比较一共要做9次。
- ▶比较结束后,AL中存放的就是最大数。

```
DATA SEGMENT
ARY DB 17, 5, 40, 0, 67, 12, 34, 78, 32, 10
MAX DB ?
DATA ENDS
    •••••
     MOV SI, OFFSET ARY; SI指向ARY的第一个元素
     MOV CX, 9 ; CX作次数计数器
     MOV AL, [SI] ; 取第一个元素到AL
LOP: INC SI ; SI指向后一个元素
     CMP AL, [SI] ; 比较两个数
     JAE BIGER ; 前元素≥后元素转移
     MOV AL, [SI] ; 取较大数到AL
BIGER: DEC CX ; 减1计数
     JNZ LOP ; 未比较完转回去,否则顺序执行
     MOV MAX, AL ; 存最大数
```

例5.3.4 编写一程序,实现将存储器中的源数据块传送到目的数据块。

在存储器中两个数据块的存放有三种情况:两个数据块分离和有部分重叠。



可以从首址或末址开始传送

必须从数据块末 址开始传送 必须从数据块 首址开始传送 三种相对位置情况的传送方法:

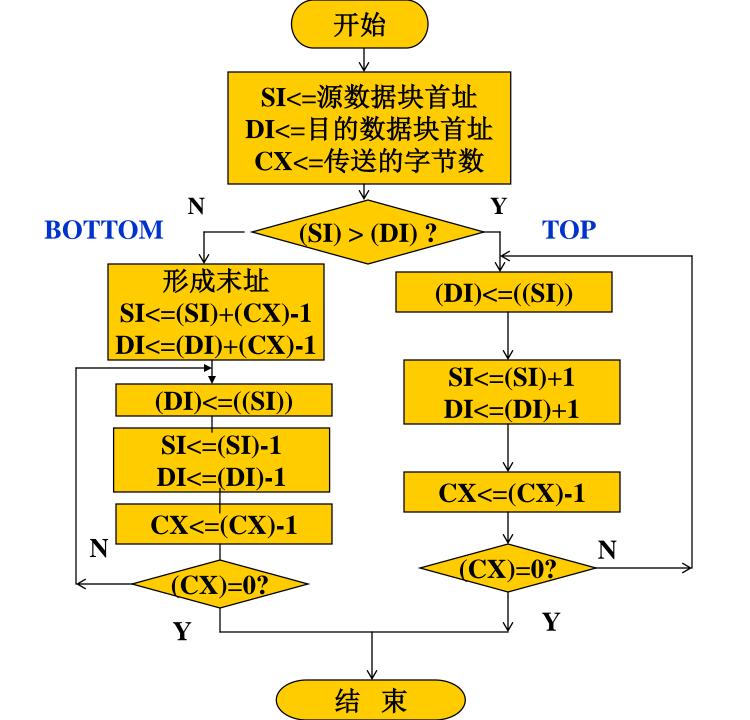
对于源块和目的块分离的情况,不论是从数据块的首址还是末址开始传送都可以。

对于源块与目的块有重叠且源块首址<目的块首址的情况,必须从数据块末址开始传送。

对于源块与目的块有重叠且源块首址>目的块首址的情况,必须从数据块首址开始传送。

将上述三种情况综合起来,只考虑源块和目的块的地址相对大小,传送方法如下:

当源块首地址<目的块首地址时,从数据块末地址开始传送。反之,则从首地址开始传送。



TITLE DATA BLOCK MOVE

DATA SEGMENT

ORG \$+20H

STRG DB 'ABCDEFGHIJ';数据块

LENG EQU \$-STRG ;数据块字节长度

BLOCK1 DW STRG ;源块首址

BLOCK2 DW STRG-5 ;目的块首址

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT STACK

DW 20H DUP(**0**)

STACK1 ENDS

COSEG SEGMENT

ASSUME CS:COSEG,DS:DATA,SS:STACK1

BEGIN: MOVAX, DATA

MOV DS,AX

MOV CX,LENG ;设置计数器初值

MOV SI,BLOCK1 ;SI指向源块首址

MOV DI,BLOCK2 ;DI指向目的块首址

CMP SI,DI ;源块首址>目的块首址吗?

JA TOP ;大于则转到TOP处,否则顺序执行

ADD SI,LENG-1 ;SI指向源块末址

ADD DI,LENG-1 ;DI指向目的块末址

BOTTOM: MOVAL, [SI] ;从末址开始传送 MOV [DI], AL **DEC SI DEC DI** DEC CX JNE BOTTOM JMP END1 ;从首址开始传送 TOP: MOVAL,[SI] MOV [DI],AL INC SI INC DI DEC CX JNE TOP END1: MOVAH,4CH INT 21H **COSEG ENDS END BEGIN**

2、用跳转表形成多路分支

当程序的分支数量较多时,采用跳转表的方法可以使程序 长度变短, 跳转表有两种构成方法:

(1) 跳转表用入口地址构成

在程序中将各分支的入口地址组织成一个表放在数据段中,在程序中通过查表的方法获得各分支的入口地址。

例5.3.5 设某程序有10路分支,试根据变量N的值(1~10), 将程序转移到其中的一路分支去。

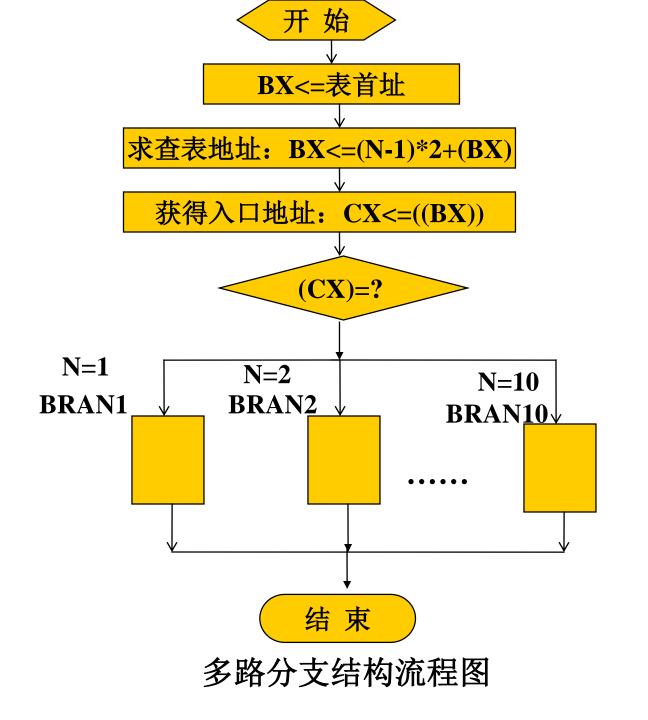
设10路分支程序段的入口地址分别为: BRAN1 BRAN2.....BRAN10.

当变量N为1时,转移到BRAN1; N为2 时,转移到BRAN2,依次类推。

在跳转表中每两个字节存放一个入口地 址的偏移量,如右图所示。

程序中,先根据N的值形成查表地址: (N-1)×2+表首址。

数据段 表首址→ BRAN1 偏移量 BRAN2 偏移量 BRAN3 偏移量 BRAN10 偏移量



TITLE JUMP TABLE OF ADDRESS

DATA SEGMENT

ATABLE DW BRAN1, BRAN2, BRAN3, ..., BRAN10

N DB 3

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP (0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS: CODE, DS: DATA, SS: STACK1

START: MOV AX, DATA

MOV DS, AX

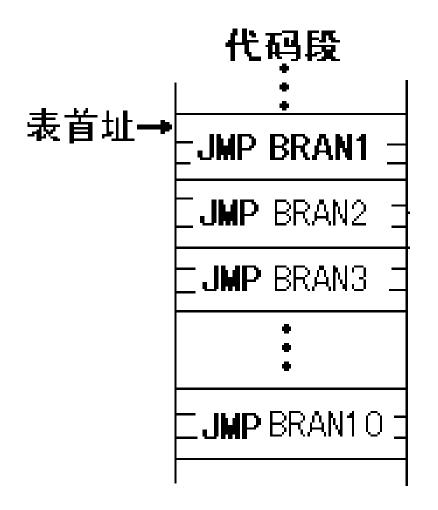
•••

```
XOR AH, AH
MOV AL, N
DEC AL
SHL AL, 1
MOV BX, OFFSET ATABLE; BX指向表首址
ADD BX, AX ; BX指向查表地址
MOV CX, [BX] ; 将N对应的分支入口地址送到CX中
JMP CX ; 转移到N对应的分支入口地址
```

```
BRAN1:
     JMP END1
BRAN2:
     JMP END1
BRAN3:
     JMP END1
BRAN10:
END1: MOV AH, 4CH
     INT 21H
CODE ENDS
     END START
```

(2) 跳转表用无条件转移指令构成

跳转表的每一个项目就是一条无条件转移指令。这时跳转表是代码段中的一段程序。



例 5.3.5的源程序可修改为如下程序:

TITLE JUMP TABLE OF INSTRUCTION

DATA SEGMENT

N DB 3

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1

START: MOV AX,DATA

MOV DS,AX

•••

MOV BH,0

MOV BL,N

```
;四条指令实现(N-1)*3
      DEC BL
      MOV AL,BL
       SHL BL,1
       ADD BL,AL
       ADD BX,OFFSET ITABLE;BX指向查表地址
      JMP BX
                  ;转移到N对应的JMP指令
                   ;JMP指令构成的跳转表
ITABLE: .IMP BRAN1
      JMP BRAN2
      JMP BRAN3
      JMP BRAN10
```

```
BRAN1: ...
      JMP END1
BRAN2: ...
      JMP END1
BRAN10: ...
END1: MOV AH,4CH
     INT 21H
CODE ENDS
     END START
```

5.3 循环程序设计

一、循环控制指令

8086/8088指令系统中有4条循环控制指令,长度都是2字节。

指令编码格式为:



DISP: 8位补码表示本指令的下一条指令的首址与目标单元之间的字节距离。

指令中指定一定的条件,若条件满足,则将DISP加入到IP中,即IP<=(IP)+DISP使程序转移到目的指令执行。

指令使用CX寄存器做循环计数。循环控制指令的执行对标志位没有影响。

1、LOOP指令

格式: LOOP 目标

其中目标是程序中的一个标号。

执行一次LOOP指令将使: CX <= (CX)—1

若(CX)≠0,则转到目标处执行,否则顺序执行。

例 5.4.1 在例5.3.2中, 数据段的ARY数组中存放 有10个无符号数,试找出其中最大者送入MAX单元。 若使用循环指令,则程序可修改如下:

```
源程序结构如下:
DATA SEGMENT
      DB 17,5,40,0,67,12,34,78,32,10
ARY
      EQU $-ARY
LEN
MAX DB?
DATA ENDS
     MOV SI,OFFSET ARY;SI指向ARY的第一个元素
     MOV CX,LEN-1 ; CX作循环(比较)次数计数
     MOV AL,[SI]
LOP: INC SI
     CMP AL,[SI]
     JAE BIGER
     MOV AL, [SI]
BIGER:LOOP LOP
     MOV MAX,AL
```

2、LOOPE/LOOPZ指令

格式: LOOPE 目标 或 LOOPZ 目标

指令执行: CX <= (CX) — 1,若 $(CX) \neq 0$ 且ZF = 1,则转到目标处执行,否则顺序执行。

例 5.4.2 编写一程序,在一字符串中查找第一个非空格字符,并将其在字符串中的序号 (1~n)送入INDEX单元中。若未找到,则将INDEX单元置为全1。

DATA SEGMENT

STRG DB ' CHECK NO_SPACE'

LENG EQU \$-STRG

INDEX DB?

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1

START: MOV AX,DATA

MOV DS,AX

MOV CX,LENG ;字符串长度送入CX

MOV BX,-1 ;设地址指针初值

NEXT: INC BX

CMP STRG[BX],' '

LOOPE NEXT ;是空格字符且计数不为0,继续查找

JNZ FOUND ;找到非空格字符,转FOUND

MOV BL, 0FEH ;未找到非空格字符

FOUND: INC BL ;使位置序号从1开始

MOV INDEX,BL ;存结果

MOV AH,4CH

INT 21H

CODE ENDS

END START

3、LOOPNE / LOOPNZ指令

使用格式: LOOPNE 目标 或 LOOPNZ 目标

指令执行: CX <= (CX) — 1,若 $(CX) \neq 0$ 且ZF = 0,则转到目标处执行,否则顺序执行。

例 5.4.3 编写程序,计算两个字节数组ARY1和ARY2 对应元素之和,一直计算到两数之和为0或数组结束为止。 并将和存入数组SUM中,将该数组的长度存放在NUM单元中。

源程序如下:

DATA SEGMENT

ARY1 DB 12,10,3,5,-1,7,34,8,9,10

ARY2 DB 14,23,6,-2,1,9,45,21,8,24

LENG EQU ARY2-ARY1

SUM DB LENG DUP(?)

NUM DB?

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1

BEGIN: MOV AX, DATA

MOV DS,AX

MOV CX,LENG

MOV BX,一1 ;设置指针初值

NZERO: INC BX

MOVAL,ARY1[BX];取被加数

ADD AL, ARY2[BX]

MOV SUM[BX], AL

LOOPNE NZERO;和不为0转到NZERO处

JZ ZERO ; 和为0转到ZERO处

INC BL

ZERO: MOV NUM, BL; 存结果数组长度

MOVAH, 4CH

INT 21H

CODE ENDS

END BEGIN

4、JCXZ指令

指令格式: JCXZ 目标

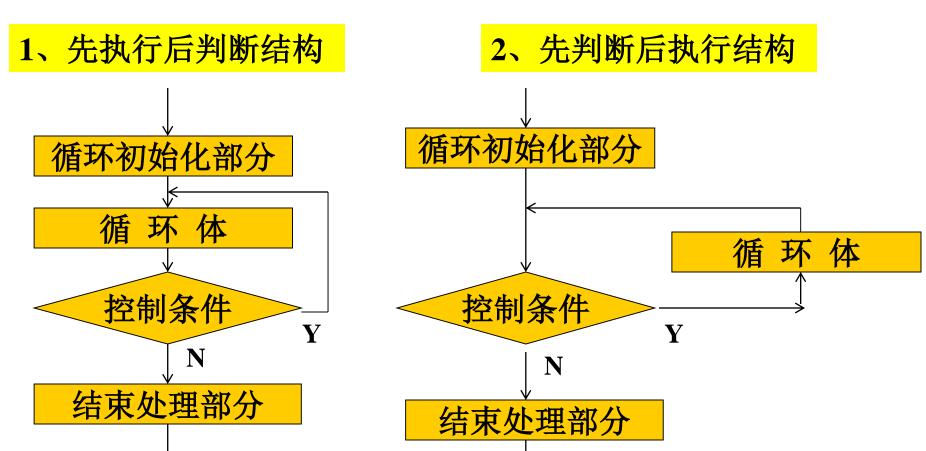
该指令测试CX的内容是否为0,如果(CX)=0,则转移到目标处指令,否则顺序执行。

该指令相当于条件转移指令。它一般用在一个循环的开始,当循环次数计数寄存器CX为0时,就不执行该循环。如果没有这个控制,将使得循环次数变得非常大(0-1=0FFFFH),从而产生错误结果。

程序结构为:	
	•••••
	MOV CX,COUNT
	JCXZ NEXT
LOP:	•••••
	LOOP LOP
NEXT:	•••••

二、循环程序的结构

循环程序有两种结构形式



在循环程序中主要包括以下四个部分:

1、初始化部分

用于建立循环的初始状态。包括:循环次数计数器、地址指针以及其它循环参数的初始设定。

2、循环体

循环程序完成的主要任务。包括工作部分和修改部分。

工作部分: 是完成循环程序任务的主要程序段。

修改部分:为循环的重复执行,完成某些参数的修改。

3、循环控制部分

判断循环条件是否成立。可以有以下两种判断方法:

- (1) 用计数控制循环——循环次数已知
- (2) 用条件控制循环——循环次数未知

4、结束处理部分

处理循环结束后的结果。如存储结果等。

三、单循环程序设计

单循环程序的循环体由顺序结构或分支结构组成

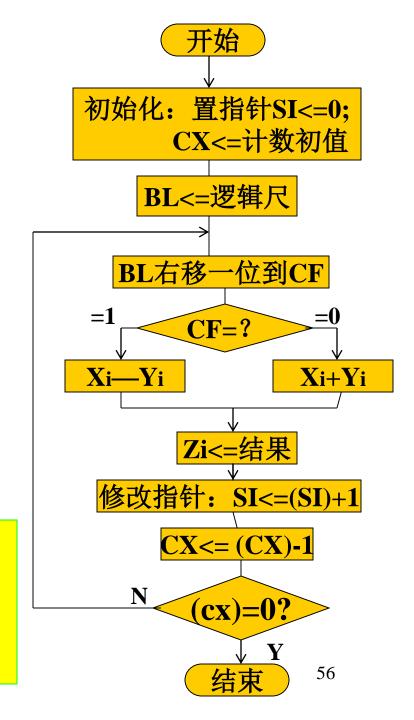
1、计数控制循环

常选用CX作计数器,可选用LOOP、LOOPE或LOOPNE等循环控制指令。

例 5.4.4 设有两个数组X和Y,它们都有8个元素,其元素按下标从小到大的顺序存放在数据段中。试编写程序完成下列计算:

$$Z7=X7+Y7$$
 $Z8=X8-Y8$

由于循环体中有"+"和"-"两种可能的运算,通过设置标志0和1来判断。八个运算表达式由8位逻辑尺: 10011010B来识别。



DATA SEGMENT

X DB 0A2H,7CH,34H,9FH,0F4H,10H,39H,5BH

Y DB 14H,05BH,28H,7AH,0EH,13H,46H,2CH

LEN EQU \$ —Y

Z DB LEN DUP(?)

LOGR DB 10011010B

DATA ENDS

STACKO SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACKO ENDS

COSEG SEGMENT

ASSUME CS:COSEG,DS:DATA,SS:STACK0

BEGIN: MOVAX,DATA

MOV DS,AX

MOV CX,LEN ; 初始化计数器

MOV SI,0 ;初始化指针

MOV BL,LOGR;初始化逻辑尺

LOP: MOV AL,X[SI]

SHR BL,1 ;标志位送CF

JC SUB1 ; 为1, 转做减法

ADD AL,Y[SI]; 为0, 做加法

JMP RES

SUB1: SUB AL,Y[SI]

RES: MOV Z[SI],AL; 存结果

INC SI ; 修改指针

LOOP LOP

MOV AH,4CH

INT 21H

COSEG ENDS

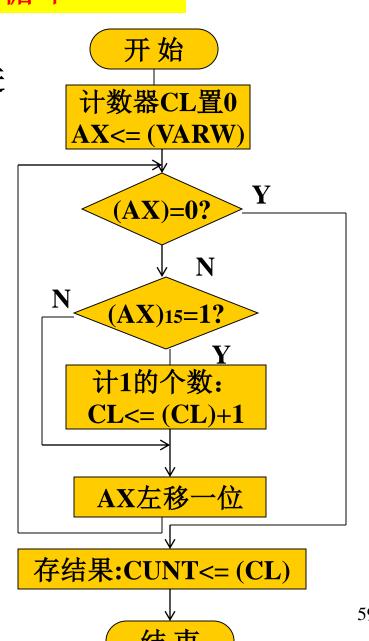
END BEGIN

2、条件控制循环

例 5.4.5 编写一程序,将用二进 制数表示的字单元VARW 中"1"的 个数统计出来,存入CONT单元中。

本例中通过将字单元各位逐 位移入最高位来判断,而最高 位即符号位。为了减少循环次 数,循环中加上了判断各位是 否全为0,这样可使低位为全0 时的循环次数减少。(优化性 能,效率高)

其它算法?



DATA SEGMENT

VARW DW 1101010010001000B

CONT DB ?

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1

BEGIN: MOV AX,DATA

MOV DS,AX

MOV CL,0

MOV AX, VARW

LOP: TEST AX, OFFFFH;测试(AX)是否为0

JZ END0 ; 为0,循环结束

JNS SHIFT ; 判最高位,为0则转SHIFT

INC CL ;最高位为1,计数

SHIFT: SHLAX,1

JMP LOP

END0: MOV CONT,CL; 存结果

MOV AH,4CH

INT 21H

CODE ENDS

END BEGIN

四、多重循环程序设计

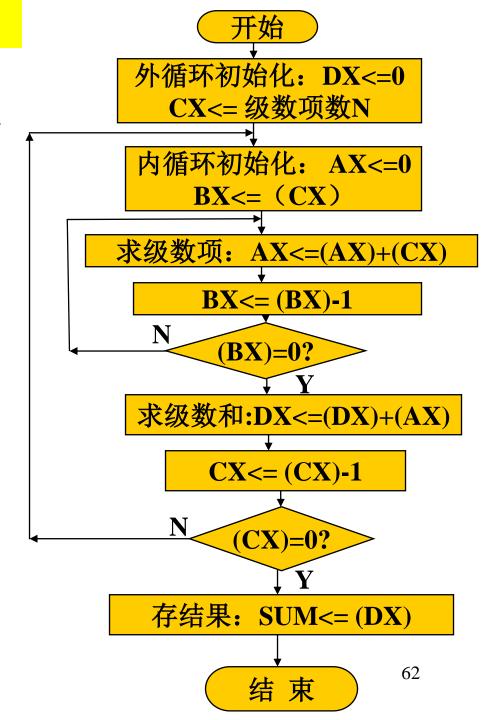
多重循环结构是指循环程序 的循环体中又包含了另一个循环

例5.4.6 编写一程序,求 级数1²+2²+3²+...的前N项 和。

对于N²的计算采用连加的 方法,即:

$$N^2 = N \times N = \underbrace{N + N + \dots + N}_{N}$$

本题程序采用双重循环 (顺序:外循环倒序)。内循 环计算级数各项的值,外循 环计算各级数项之和。



DATA SEGMENT

SUM DW?

N DB 20

DATA ENDS

STACK1 SEGMENT PARA STACK

DW 20H DUP(0)

STACK1 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE,DS:DATA,SS:STACK1

START: MOV AX, DATA

MOV DS,AX

MOV DX,0

MOV CX,0

MOV CL,N;设置外循环次数

LOP1: MOVAX,0

MOV BX,CX;设置内循环次数

LOP2: ADD AX,CX; 求级数项的值 DEC BX JNZ LOP2; BX计数不为0,继续内循环 ADD DX,AX; 累加级数项 LOOP LOP1; CX计数不为0,继续循环 MOV SUM,DX; 存级数和 MOV AH,4CH INT 21H

CODE ENDS

END START