例5.1、试编制一个程序把BX寄存器内的二进制数用十六进制数的形式在屏幕上显示出来

分析问题: 把BX寄存器中16位的二进制数 用4位十六进制数的形式在屏幕上显示

1、初始设置

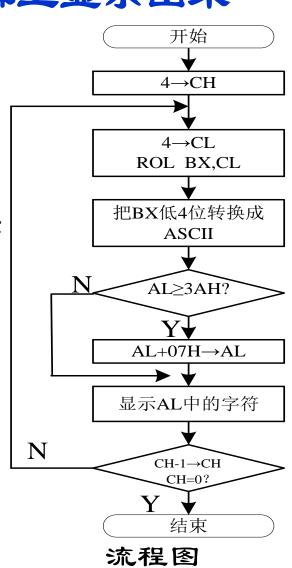
● 循环次数:每次显示1个十六进制数(送显示器相应的ASCII),循环次数=4, CH=4

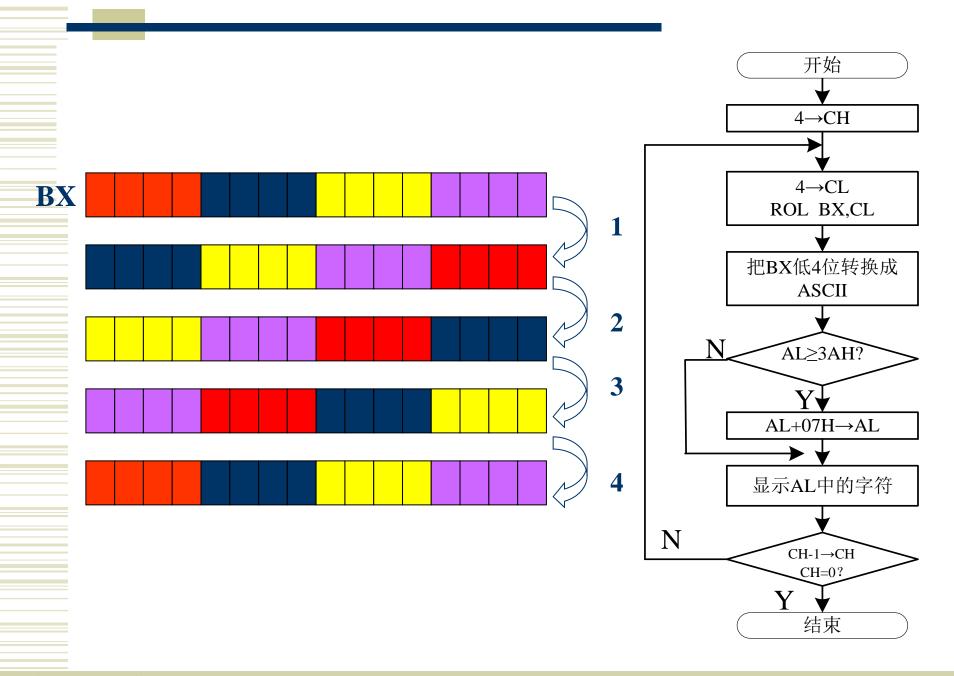
2、循环体

- 根据任务,选择算法
 - ◆ 每4位二进制数转换成1位十六进制数的ASCII
 - 调用DOS系统功能在屏幕上显示

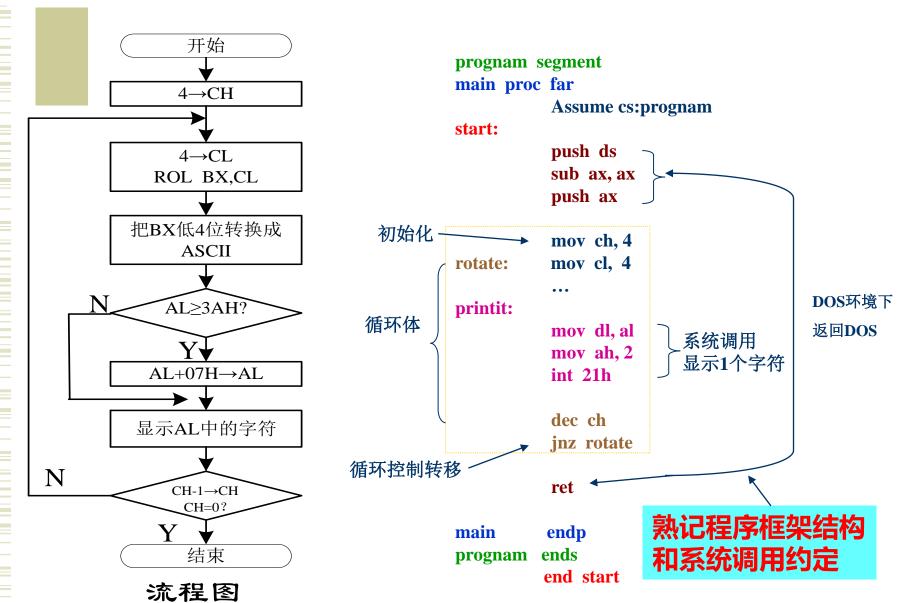
3、循环控制转移

• 根据计数控制循环次数





没有数据分配问题,直接编写程序代码段



ch, 4 mov cl, 4 rotate: mov rol bx, cl al, bl mov al, Ofh and add al, 30h al, 3ah cmp jl printit add al, 7h printit: mov dl, al mov ah, 2 21h int dec ch jnz

rotate

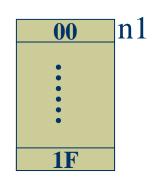
;al的低4位0-9, A-F ;a1的低4位30-39, 3A-3F ; '0'-'9' ASCII 30H-39H ;'A'-'F' ASCII 41H-46H

例5.1几点说明:

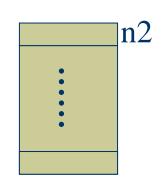
- ◆ 程序实现没有使用L00P指令
 - 解决寄存器使用冲突
 - 用计数值控制循环结束,不是非得用L00P指令
- ◆ 关于循环次数控制
 - 也可以把计数值初始化为0,每循环一次加1,然后比 较判断
- ◆ 也可用L00P指令
 - 通过堆栈保存信息解决CX冲突问题

例:编制一个数据块移动程序(已知循环次数)

- ◆ 1) 任务1: 用程序设置数据
 - 给内存数据段(DATA)中偏移地址为n1开始的连续32个字节单元,置入数据00H,01H,02H,"",1FH



- ◆ 2) 任务2: 移动数据
 - 将内存数据段(DATA)中偏移地址为n1的数据传送到偏移地址为n2开始的连续的内存单元中去



1)任务1:用程序设置数据 给内存数据段(DATA)中偏移地址为n1开始的连续32个字 节单元,置入数据00H,01H,02H,""",1FH

- ◆ 对有规律(连续)的内存单元操作,地址 有规律变化采用变址寻址方式
- ◆ 多次同样功能的处理,数据处理有规律,
- 采用循环程序结构

1、初始设置:

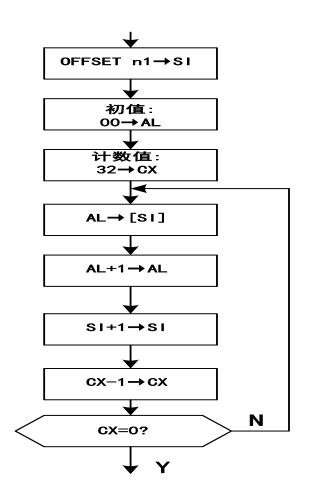
- 循环次数:连续32个字节单元,循环次数=32
- 数据初值:数据有规律变化,程序中可以自动生成数据。数据初值=00H
- 变址指针初始化:内存数据段中偏移地址为n1

2、循环体

- 根据任务,选择算法:一次设置一个字节
- 修改指针:变址指针修改
- 修改数据,生成新的数据
- 设置循环控制转移其他条件:无

3、循环控制转移

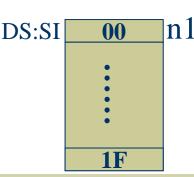
■ 根据计数控制循环次数

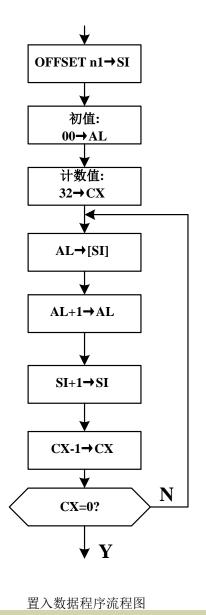


置入数据程序流程图

选择寄存器 进一步细化程序流程

- 循环的初始化部分完成
 - (1)将n1的偏移地址置入变址寄存器SI,这里的变址寄存器作为地址指针用
 - (2) 待传送数据的起始值00H 送 AL
 - (3)循环计数值32(或20H)送计数寄存器CX
- ◆ 循环体中完成
 - (4) AL中内容送地址指针所指存储器单元
 - (5) AL加1送AL; 依次得到01H, 02H, 03H, ..., 1FH
 - (6)地址指针SI加1,指向下一个地址单元
- ◆ 循环结束判断
 - (7) 计数器CX-1→CX
 - (8) 若CX ≠ 0继续循环;否则结束循环
- ◆ 程序源代码请自己编写



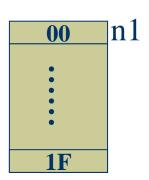


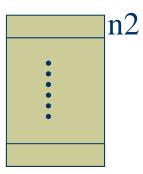
2)任务2: 移动数据

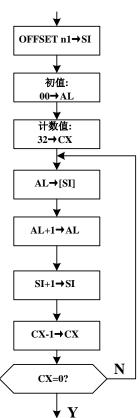
将内存数据段(DATA)中偏移地址为n1的数据传送到偏移地址为n2开始的连续的内存单元中去

- 程序结构:这个问题是数据块移动问题,可选择循环结构 或串传送指令来处理
 - 选择串传送指令MOVSB, 或REP MOVSB
- 数据定义:要定义源串和目的串
 - 源串是任务(1)中所设置的数据
 - 目的串要保留相应长度的空间
- ◆ 处理方法: MOVSB指令是字节传送指令, 它要求事先设置约定寄存器:
 - ① 将源串的首偏移地址送SI, 段地址为DS
 - ② 目的串的首偏移地址送DI,段地址为ES
 - ③ 串长度送CX寄存器中
 - ④ 并设置方向标志DF

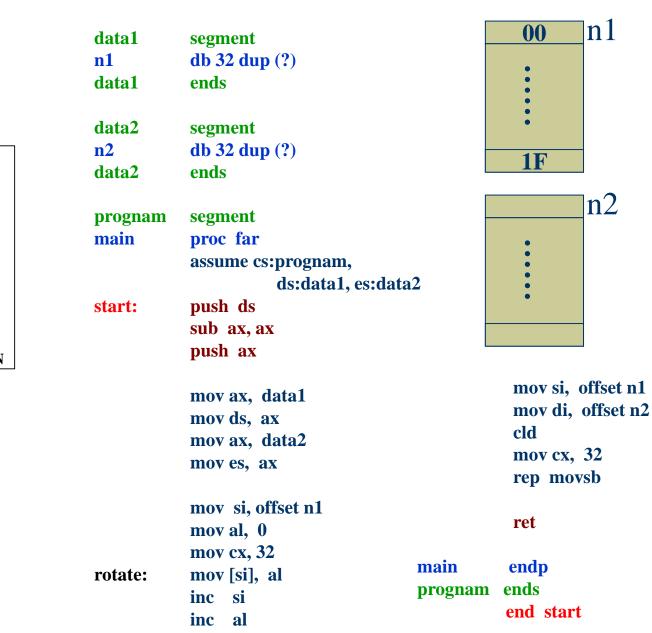
程序源代码请自己编写







置入数据程序流程图



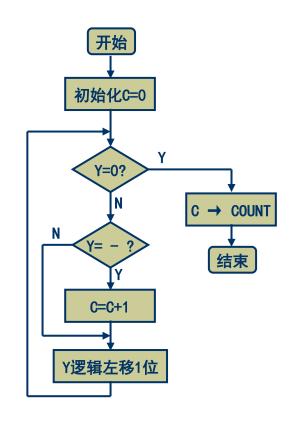
dec cx jnz rotate

例子5.2 数 "1"的个数

在addr单元中存放着数 Y 的地址, 把 Y 中1的个数存入 COUNT 单元中

参看p178

- (1) 数 "1"的方法
 - a) 移位到进位,测试进位;测试符号位
 - b) 判最高位是否为1
- (2) 循环控制条件
 - a) 简单思路: 计数值以16控制
 - b) 比较好的方法:简单思路结合测试数是否为0
- (3) DO_WHILE 结构 Y本身为0的可能性

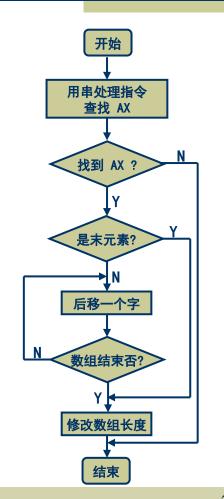


开始 初始化C=0 datarea segment addr dw number number dw y Y=0? dw? count C → COUNT datarea segment segment prognam 结束 mian far proc C=C+1 assume cs:prognam, ds:datarea start: push ds Y逻辑左移1位 sub ax, ax push ax ax, datarea mov shift: shl ax, 1 ds, ax mov jmp repeat $\mathbf{cx}, \mathbf{0}$ mov exit: count, cx mov bx, addr mov ret ax, [bx] mov ax, 0ffffh mian: endp repeat:test exit prognam ends jz shift jns end start inc CX

例子5.3 删除在未经排序的数组中找到的数(待找的数存放在AX中)P179

分析题意:

- (1) 如果没有找到,则不对数组作任何处理
- (2) 如果找到这一元素,则应把数组中位于高地址中的元素向低地址移动一个字,并修改数组长度值
- (3) 如果找到的元素正好位于数组末尾,只要 修改数组长度值
- (4) 查找元素用串处理指令(repnz scasw)
- (5) 删除元素用循环结构



<u>子程序源代码</u>

del_ul proc near cld push di

mov cx, es:[di]

add di, 2

repne scasw

je delete

pop di

jmp short exit

delete: jcxz dec_cnt ; 如果cx=0,转移

next_el: mov bx, es:[di]

mov es:[di-2], bx

add di, 2

loop next_el

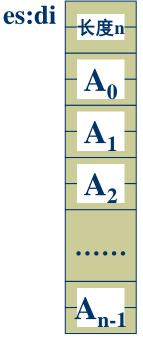
dec_cnt: pop di

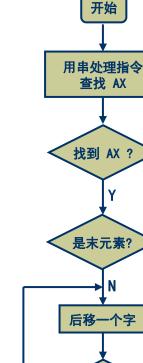
dec word ptr es:[di]

exit: ret

del_ul endp REPNE执行的操作:

- 1. 若 CX=0 (计数到)或ZF=1(相等),则结束重复
- 2. 否则,修改计数器 CX-1→CX, 执行后跟的串操作指令。转1, 继续重复上述操作





数组结束否?

修改数组长度

结束

执行了几次pop操作?

SCAS指令执行的操作:

1. DST-AL/AX/EAX, 但结果不保存,根据结果设置标志位

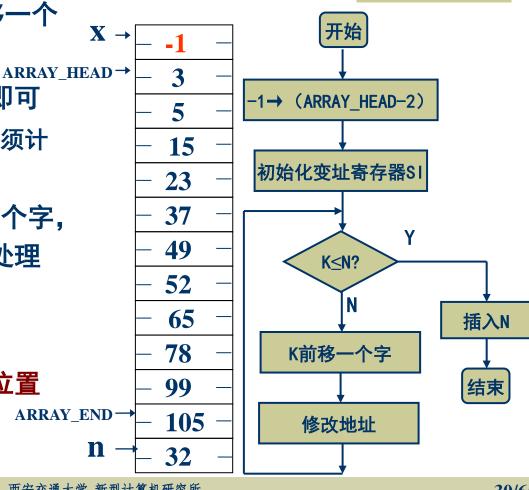
2. 目标操作数的地址指针(变址寄存器DI)的修改

例子5.4 在已整序的正数字数 组中插入正数N

找到位置,将数据向高地址移一个 字,插入N,结束

循环控制条件:找到位置即可

- 位置一定能找到,因此无须计 数次数等
- 将高于N的数向高地址移一个字, 边找边移,因此循环体内处理 为向高地址移一个字
- 插入N在循环结构外
- 循环结构的主要任务是找位置 和移字数据



```
x dw ?
array_head dw 3,5,15,23,37,49,52,65,78,99
array_end dw 105
n dw 32
```

mov ax, n mov array_head-2, 0ffffh

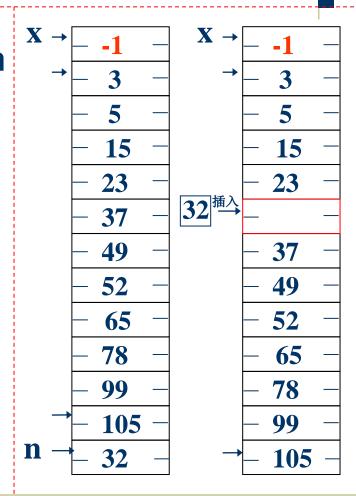
mov si, 0

compare:

cmp array_end[si], ax
jle insert
mov bx, array_end[si]
mov array_end[si+2], bx
sub si, 2
jmp short compare

insert:

mov array_end[si+2], ax



例子5.5

◆ 设数组X、Y中分别存有10个字型数据 试实现以下计算并把结果存入数组Z单元

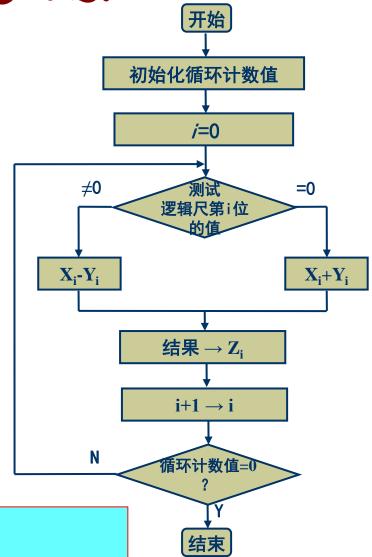
$$Z0 = X0+Y0$$
 $Z1 = X1+Y1$
 $Z2 = X2-Y2$ $Z3 = X3-Y3$
 $Z4 = X4-Y4$ $Z5 = X5+Y5$
 $Z6 = X6-Y6$ $Z7 = X7-Y7$
 $Z8 = X8+Y8$ $Z9 = X9+Y9$

逻辑尺方法

(1) 设立标志位 000000011011100

$$Z_2 = X_2 - Y_2$$
 $Z_0 = X_0 + Y_0$

(2) 进入循环后判断标志位来确 定该做的工作



建立逻辑尺: 0000000011011100

DATA	SEGMENT	X X0
X	DW X0, X1, X2, X3, X4	- X1 - X2
	DW X5, X6, X7, X8, X9	••••
Υ	DW Y0, Y1, Y2, Y3, Y4	Y X9 Y0
	DW Y5, Y6, Y7, Y8, Y9	- Y1 - Y2 -
Z	DW 10 DUP (?)	••••
RULE	DW 000000011011100B;逻辑尺	Z - <u>Y9</u> -
DATA	ENDS	- Z1 - - Z2 -
		•••••
		RULE OODC



◆ 返回DOS操作系统有两种方法:

```
通用方法:
start:
      push ds
      sub ax, ax
      push ax
      ret
main endp
```

```
高级DOS版本可用方法:
start:

mov ax, 4c00h
int 21h
main endp
```