

第3章 汇编语言程序设计

- ◆机器语言：用二进制表示指令和数据。
- ◆汇编语言：由指令助记符、符号常量和标号等符号书写程序的设计语言称为**汇编语言**（**Assemble Language**）。

汇编语言需要翻译为机器语言，**CPU**才能执行，这个过程称为汇编。汇编程序分为小汇编（**ASM**），和宏汇编（**MASM**）。

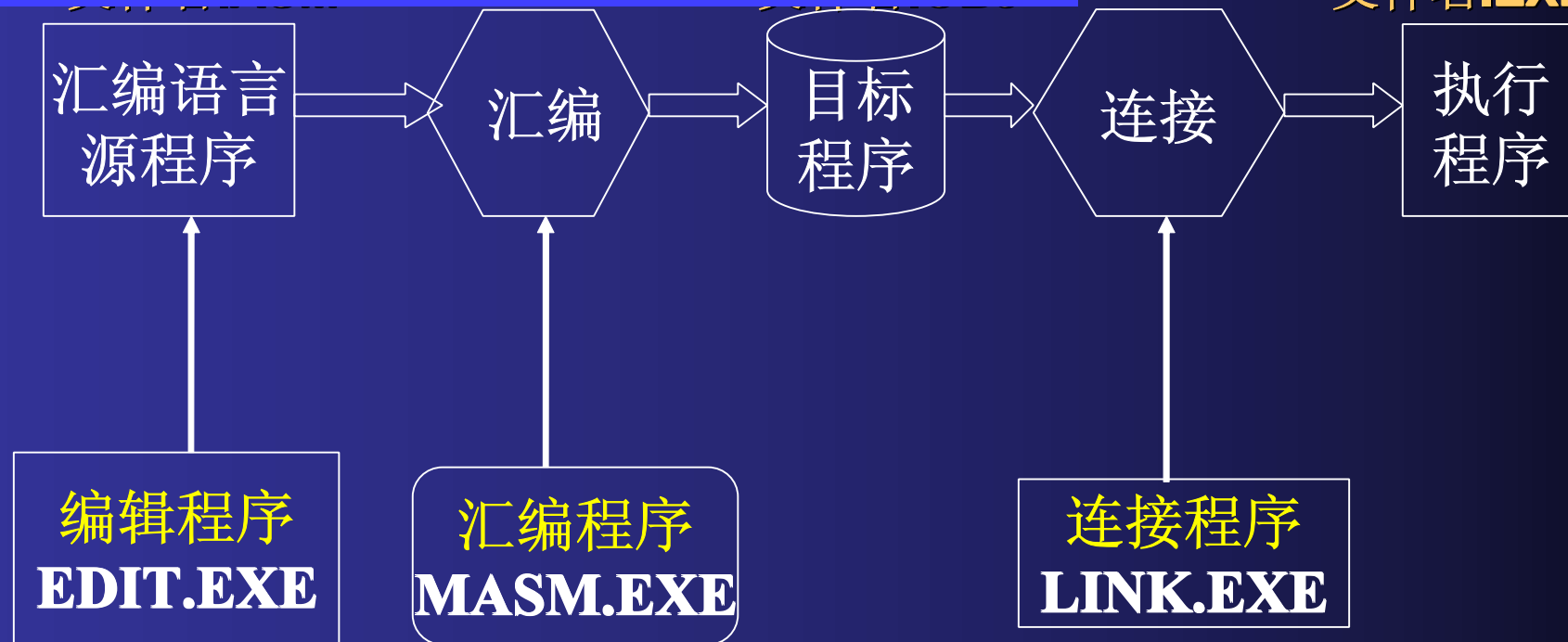
- ◆高级语言：通用性强，编程简捷，易读，易维护。最终翻译为机器语言才能执行。

汇编程序(MASM.EXE)的主要功能是:

- 1、将汇编语言源程序翻译成机器语言;
- 2、根据程序分配存储区域(程序区, 数据区, 堆栈区);
- 3、将各种进位制数据转换成二进制数;
- 4、把字符转换成ASCII码;
- 5、计算出数值表达式的值;
- 6、对源程序进行检查, 如果有错误则给出相应提示。

程序和连接程序生

文件名.EXE



3.1 汇编语言程序格式

一、示例程序

```
data1    segment 'data'                ;数据段
          NUM  DW  0011101000000111B    ;即3A07H
data1    ends
stack1   segment stack 'stack'          ;堆栈段
          SAVE DW 100 DUP(?)
stack1   ends
code     segment 'code'                  ;代码段
          assume cs:code,ds:data1,ss:stack1
begin:   mov ax, data1                  ;建立数据段段地址
          mov ds, ax
          mov ax, stack1                ;建立堆栈段
          mov ss, ax
          .....                          ;程序代码
code     ends
          end begin
```

汇编语言中有两类指令：

一类是**执行性指令**，另一类是**说明性指令**。

1、执行性指令

即指令系统中包括的指令。

执行性指令的格式

[标号:] [前缀] 指令助记符 [操作数表] [; 注释]

- 1) 标号代表“:”后指令的存储地址，供**JMP**，**CALL**和**LOOP**等指令操作使用。
- 2) 前缀是**8086/8088**中一些特殊指令，它们同其他指令配合使用，如“串操作指令”的重复指令**REP**。
- 3) 指令助记符包括**8086/8088**指令助记符。
- 4) 操作数表是由逗号分隔开的多个操作数。包括目标操作数和源操作数，
- 5) 注释以“;”开始，用来简要说明该指令在程序中的作用，以提高程序的可读性。

2、说明性指令（伪指令）

说明性指令在汇编时不产生任何代码。

表示源程序的起始终止信息、分段情况、内存结构和变量说明等信息。

说明性指令的格式如下：

[名字] 伪指令 [操作数表] [； 注释]

3.2 汇编语言语句的组成

1、指令语句

在汇编时产生目标代码，与机器指令对应的语句。

如：**MOV AX, CX**
ADD AX, datal

2、伪指令语句

在汇编时不产生目标代码，只为汇编程序提供汇编时所
需要信息的语句。

如：**datal DW 12abH**

3、宏指令语句

为了书写方便，把一组汇编语句序列用一条指令代替，这种指令称为**宏指令**。在汇编时，凡是有宏指令的地方将用相应的汇编语句序列取代，所以宏指令可以产生目标代码。

宏指令定义 如下，

```
funcal  macro  x           ; x是形式参数
          mov    ah, x
          int    21h         ; 宏定义
          endm
```

funcal 是宏指令，使用时直接写成：

funcal 2 ; 其中2是宏参数，

汇编时产生：

mov ah, 2

int 21h

两条语句，并将它们汇编成目标代码。

汇编语言中的几个基本概念

1、标识符

标识符即标号和名字，标号后面必须跟冒号。

名字可以是变量名、段名、过程名等。

2、保留字

保留字是汇编语言中预先保留下来的具有特殊含义的符号，不能滥用。

3、数的表示

(1) 常数

二进、八进、十进和十六进制数，注意十六进制数若以字母开头，前面要加数字0。

(2) 实数（有数值协处理器的机器）

±整数部分. 小数部分 **E**±指数部分

例如：实数 **5.213E-6 = 5.213 × 10⁻⁶**

(3) 字符串常数：用单引号括起来的一个或多个字符组成一个字符串常数，
例如：‘**The result is:**’在内存中。以**ASCII**码值存放，一个空格也是字符

4、变量

变量在程序运行期间可以修改。

定义变量就是给变量分配一个或多个存储单元，并且对该存储单元赋予一个名字——变量名，同时预置初始值。

定义变量用**数据定义伪指令****DB、DW、DD、DQ、DT**。定义变量是在逻辑段——数据段、附加段和堆栈段内完成的。

例： **DATA1 SEGMENT 'data'**
x1 DB 12H
x2 DW 5678H
DATA1 ENDS

变量定义后，变量具有三个属性：**段属性、偏移属性和类型属性**。

x1	12H	0000H
x2	78H	0001H
	56H	0002H

●**段属性 (SEG)**: 表示变量存放在那一个逻辑段中, 段的基地址是多少。如上面定义的变量名**x1**和**x2**存放在**DATA1**逻辑段中。

对它们进行存取时要先将它们所在段的段基址放在**DS**中, 段基地址就是**DATA1**表示的数值, 执行下面语句:

```
mov ax, DATA1
```

```
mov ds, ax
```

汇编后

```
mov ax, 1292H
```

●**偏移属性(OFFSET)**: 表示变量在逻辑段中离段基址的偏移字节数, 即偏移地址。如上面的**x1**的偏移地址为**0000H**, **x2**的偏移地址为**0001H**。

变量的段属性和偏移属性——构成了变量的逻辑地址 (段基地址: 偏移地址)。

程序中用变量名代表对存储单元的访问。

```
mov al, x1
```

```
mov bx, x2
```

```
mov al, [0000H]
```

```
mov bx, [0001H]
```

- **类型属性(type):** 表示变量占用存储单元的字节数

DB 1字节, DW 2字节, DD 4字节,

DQ 8字节, DT 10字节

例如, 上面**X1**占有**1**个字节, 初始值是**12H**; **X2**占用两个字节, 初始值**5678H**

(2) 变量定义伪指令

格式: 变量名 伪指令(**db,dw,dd,...**) 表达式1, 表达式2, ...

表达式有以下几种情况:

① 数值表达式

例2: **DA_BYTE DB 50H, 50, 0caH**

DA_WORD DW 0a3f1H, 498dH

② ? 表达式, 不带引号的? 表示可预置任何内容

例3: **DA_B DB ?, ?** ; 要求分配两个字节单元

DA_W DW ?, ? ; 要求分配两个字单元

③ 字符串表达式

表达式可以写成字符串形式, 只能用**DB**、**DW**、**DD**定义, 而且**DW**、**DD**语句定义的串只允许包含两个字符。

例4: **S1** **DB** 'ABCDEF'
 S2 **DW** 'AB', 'CD', 'EF'
 S3 **DD** 'AB', 'CD'

这几个变量在存储器中存放情况如下:

S1	41H	S2	42H	S3	42H	低地址
	42H		41H		41H	
	43H		44H		00H	
	44H		43H		00H	
	45H		46H		44H	
	46H		45H		43H	
					00H	
					00H	高地址

注意: 定义多于两个以上字符的字符串时, 只能使用**DB**伪指令, 不能使用**DW**和**DD**等伪指令。

④ 带**DUP**表达式， **DUP**是定义重复数据操作符，格式：

变量名 数据定义伪指令(**db,dw,...**) 重复次数 **DUP** (重复内容)

例5:

D_B1 DB 20H DUP(?) ; 保留**20H**个字节

D_B2 DB 10H DUP('ABCD') ; 字符串'**ABCD**' 重复**10H**次

D_W1 DW 10H DUP(4) ; 字**4**重复**10H**次

⑤ '**\$**'符号，伪指令中表示地址计数器的当前值

例6:

ARRAY DW 1, 2, \$+4, 3, 4, \$+4

如果在汇编时，**ARRAY**的偏移地址是**0074H**，则在**ARRAY**数组中，两个**\$+4**得到的结果是不同的，这是由于**\$**的值是在不断变化的。

ARRAY DW 1, 2, \$+4, 3, 4, \$+4

ARRAY	01H	0074H
	00H	
	02H	
	00H	
	7CH	0078H
	00H	
	03H	
	00H	
	04H	007EH
	00H	
	82H	
	00H	

\$用在伪指令和用在执行指令中的情况是不同的:

\$用在指令中只表示该指令的首地址。

例如指令 **JNE \$+6**, 表示满足条件时转移到该指令的首地址加**6**以后所在的单元。

1000:2543 JNE \$+6

则转移地址是**2549H**

例7：下面的数据段定义，**COUNT** 表示什么？

```
DATA    SEGMENT  
  
        BUF          DB    '0123456789'  
  
        COUNT      EQU  $ - BUF  
  
DATA    ENDS
```

这里，**COUNT**的值就是数据区的长度，所以**COUNT=10**

```
MOV BX, 0  
MOV AX, BUF[BX]  
  
MOV DX, OFFSET BUF  
  
LEA DX,  BUF
```

变量定义伪指令功能：在变量名所对应的地址内存开始依次存入各项数据。当同时有几个定义语句时，由低地址到高地址给每个变量语句中的表达式分配存储单元。

		段地址：偏移地址		
例：	DATA1 DB 23H, 34H	2000: 0000H	23H	DATA1
		0001H	34H	
	DATA2 DW 13A5H	2	A5H	DATA2
		3	13H	
	DATA3 DD 8975H	4	75H	DATA3
		5	89H	
	DATA4 DB (-1) , 3*4	6	00H	
		7	00H	
	DATA5 DB '23'	8	FFH	DATA4
		9	0CH	
	DATA6 DW 'AB'	A	32H	DATA5
		B	33H	
	DATA7 DW ?	C	42H	DATA6
		D	41H	
		E	?	DATA7
		F	?	

? 为可在内存单元中放任意值

四、表达式和运算符

表达式由常数、操作数、操作符和运算符组成。有六种运算符，即算术运算符、逻辑运算符和关系运算符、分析运算符、综合运算符和分离运算符。

1、算术运算符

+、**-**、*****、**/**、**MOD**(取余)、**SHL**（左移）、**SHR**(右移)

例1：**32 MOD 5**；结果为**2**

21H SHL 2；结果为**84H**

2、逻辑运算符（按位操作）

AND(与) **24H AND 0FH = 04H**

OR (或) **24H OR 0FH = 2FH**

XOR (异或) **24H XOR 0FH = 2BH**

NOT (非) **NOT 24H = 0DBH**

3、关系运算符

关系运算是逻辑判定，当为真时结果为全1（**0FFFFFFH**），为假时结果为全0。

EQ（等于）；若**PP=25**，则**25 EQ PP = 0FFFFFFH**

NE（不等于）；**25 NE PP = 0**

LT（小于）；**25 LT 26 = 0FFFFFFH**

LE（小于等于）；**25 LE PP = 0FFFFFFH**

GT（大于）；**26 GT PP = 0FFFFFFH**

GE（大于等于）；**24 GE PP = 0**

4、分析运算符

1) **OFFSET** (求偏移地址)

格式: **OFFSET** < 符号名 >

2) **SEG** (求段地址)

格式: **SEG** < 符号名 >

例: **MOV BX, OFFSET DATA3** ; 取**DATA3**的偏移地址给**BX**

MOV AX, SEG DATAZ ; 取**DATAZ**的段基址给**AX**

MOV DS, AX

3) **TYPE** （求符号名类型值）

格式: **TYPE** < 符号名 >

类型	byte	word	dword	qword	tbyte	NEAR	FAR
类型值	1	2	4	8	10	-1 (FFH)	-2 (FEH)

4) **LENGTH**, 求为符号名分配的项数。

格式: **LENGTH** < 符号名 >

这里为符号名定义的数据项必须是用重复格式**DUP** () 定义的。而对于其他情况则回送**1**。

5) **SIZE** , 求为符号名分配的字节数

格式: **SIZE** < 符号名 >

返回分配给该符号名的字节数, 此值是**LENGTH**的
值和**TYPE**的值的乘积。

例2 : K2 DW 10 DUP (?)

则 MOV AX, LENGTH K2 ;AX = 10

MOV BX, TYPE K2 ;BX = 2

MOV CX, SIZE K2 ;CX = 20

例3: AARR DW 2, 4, 6 ;不是DUP,返回1

则 LENGTH AARR = 1,

TYPE AARR = 2

SIZE AARR = 2

5、分离运算符

(1) 取低字节 格式:

LOW < 符号名 >

(2) 取高字节 格式:

HIGH < 符号名 >

例7: 设SSY=2050H

```
mov  al, LOW 3080H ; al = 80H
mov  ah, HIGH SSY  ; ah = 20H
mov  cl, LOW 3a4bH ; cl = 4bH
```

6、合成运算符PTR

格式：类型 PTR 表达式

可以是标号，变量或用各种寻址方式表示的地址表达式

可以是**BYTE, WORD, DWORD, NEAR, FAR**

功能：**PTR** 不分配存储单元，可以给已分配的存储单元赋予新的类型属性。**PTR**只是临时改变变量的属性，它不能改变这些变量在定义时的永久属性。

例： **MOV WORD PTR [BX], 0**

JMP NEAR PTR ROAT

INC BYTE PTR[BX][SI]

例:

W1 DW 1234H, 5678H

B1 DB 2

DB 5

D1 DD 23456789H

...

MOV AX, word ptr B1 :

MOV BH, byte ptr W1 ;

MOV CH, byte ptr W1+1 ;

MOV word ptr D1, 12H ;

W1

B1

D1

⋮
34H
12H
78H
56H
2H
5H
89H
67H
45H
23H
⋮
⋮
⋮

AX=0502H

BH=34H

CH=12H

(D1)=23450012H

7、合成运算符**THIS**

格式：**THIS** 数据类型

功能：它为同一存储单元取另一别名，该别名可具有其自身的数据属性，但其段地址和偏移量是不变的。该操作数的段地址和偏移地址与下一个存储单元的地址相同。

注：**THIS** 运算符与**PTR** 一样可以改变存储区的类型，但用法不同
PTR用在指令语句中，临时改变表达式的类型；
而**THIS** 则将新类型赋予一个新的操作数，
该操作数的段地址和偏移地址与下一个存储单元地址相同

7、合成运算符THIS

例: **FIRT EQU THIS BYTE**

SECO DW 100 DUP (0)

FIRT 和**SECO**的地址相同, 但**FIRT**为字节类型, **SECO**为字类型

例 **LABC EQU THIS BYTE**

LABD DW 4321H,2255H

MOV AL, LABC

MOV BX, LABD

AL=21H

BX=4321H

LABC LABD

21H
43H
55H
22H
⋮

3.3 伪操作命令

1、符号常量定义伪指令

< 符号名 > **EQU** < 表达式 >

< 符号名 > **=** < 表达式 >

例1: **port1 EQU 78**

port2 EQU port1+2

counter EQU cx ; 定义为寄存器

cbd EQU DAA ; 定义为助记符

A = 6

A = A+2

用 **=** 定义的符号名在同一程序中可以重复定义，而用 **EQU** 定义的符号名在同一程序中不允许重复定义。

BUF EQU 55H ; **BUF**等价于数值**55H**

定义之后，则指令

MOV AL, BUF

等价于

MOV AL, 55H

LABEL伪指令

功能：定义标号或变量的类型

格式：变量/标号名 **LABEL** 类型

变量类型：**BYTE**、**WORD**、**DWORD**

标号类型：**NEAR**、**FAR**

TABLE 可使同一数据区兼有**BYTE**、**WORD**两种属性

AREAW LABEL WORD; **AREAW**的类型是**WORD**

AREAB DB 100 DUP (?) ; **AREAB**的类型是**BYTE**

！

MOV AREAW, AX

MOV AREAB, AX 错

2、内存数据定义伪指令

DB 定义字节（前面已讲过定义方法）

DW 定义字（2字节）

DD 定义双字（4字节）

DF 定义6字节

DQ 定义8字节

DT 定义10字节

3、段定义伪指令

1) **SEGMENT / ENDS** 伪指令

成对使用，用来指定段的名称和范围。

格式： 段名 **SEGMENT** [定位方式] [连接方式] ['类别名']

！

} 本段内容（指令或伪指令）

一致

段名 **ENDS**

段的标识符，命名规则
同变量、标号等

<段名> **SEGMENT** [定位方式] [连接方式] ['类别名']

...

<段名> **ENDS**

(1) 定位方式

BYTE 指定起始地址是任意值

WORD 指定起始地址的最低位是0

PARA 指定起始地址的低4位是0, ****0H (隐含)

PAGE 指定起始地址的低8位是0, ***00H

(2)组合类型（连接方式）

组合类型告诉连接程序本段与其它段的关系。有默认、**PUBLIC**、**COMMON**、**STACK**、**MEMORY** 和 **AT** 6种。

默认：不组合，表示 本段与其他段逻辑上不发生关系
但同一模块的同名逻辑段则集中为一个逻辑段

PUBLIC：同名逻辑段组合

COMMON：对同名逻辑段从同一个地址开始装入

STACK：堆栈区同名逻辑段组合

MEMORY：连接时本段在地址最高处

AT 表达式：根据表达式值定位段地址；

例： **AT 8A00H**

；本段段地址为**8A00H**，从物理地址 **8A000H**开始装入。

(3) ‘类别名’

类别名是用单引号括起来的字符串，连接时决定各逻辑块的装入顺序。

当几个程序模块进行连接时，具有相同类别名的逻辑段被装入连续的内存区，按出现的先后顺序排列。

所有没有类别名的逻辑段一起连续装入内存。

编程一般采用默认方式:

段名 **SEGMENT**

!

段名 **ENDS**

段起始地址的低4位是0

不组合,

无类别

对**8086** 只有4个段是当前段!!

一个段一经定义，其中指令、变量等在段内的偏移地址就已确定，整个段占用的存储空间大小也就确定。

DATA SEGMENT 'DATA'

⋮

DATA ENDS

STACK SEGMENT STACK 'STACK'

⋮

STACK ENDS

EXTRA SEGMENT

⋮

EXTRA ENDS

CODE SEGMENT

⋮

START: PUSH DS

⋮

CODE ENDS

END START

} 定义数据段

} 定义堆栈段

} 定义附加段

} 定义代码段

； 源程序模块结束

用**SEGMENT—ENDS** 定义的段称为逻辑段，各段内容如下：

数据段： 预置初值，预留内存单元

只能是伪指令

堆栈段： 设置堆栈空间

只能是伪指令

附加段： 预置初值，预留内存单元

只能是伪指令（目标串）

代码段： 存放程序指令，也可兼当数据段

定义之后，如何
判断是那种类型
的段？

ASSUME !!

4、段寄存器说明伪指令

格式：

ASSUME 段寄存器：段定义名1[, 段寄存器：段定义名2, ...]

例3: **ASSUME CS: CODE, DS: DATA, ES: DATA, SS: STACK**

ASSUME 伪指令用来告诉汇编程序，在指令执行期间内存的哪一段是数据段，哪一段是堆栈段，哪一段是代码段。

- **ASSUME**语句习惯上作为代码段的第一条指令
- **ASSUME**语句是非执行性的伪指令，段寄存器的初值必须在程序中用指令设置。
- 对**CS**的赋值由操作系统装入**EXE**文件时自动完成。

例:	MYDATA	SEGMENT	} 数据段
	XX2	DW ?	
	XX3	DD ?	
	MYDATA	ENDS	
	MYEXTRA	SEGMENT	} 附加段
	YY1	DB 25H, 36H	
	YY2	DW ?	
	MYEXTRA	ENDS	
堆栈段	MYSTACK	SEGMENT	
	STA	DW 100 DUP (?)	
	TOP	EQU LENGTH STA	
	MYSTACK	ENDS	
说明各逻辑段的性质	MYCODE	SEGMENT	
	ASSUME CS:	MYCODE	
	ASSUME DS:	MYDATA	
	ASSUME ES:	MYEXTRA	
	ASSUME SS:	MYSTACK	

为各段寄存器装入实际值	START:	MOV AX, MYDATA
		MOV DS, AX
		MOV AX, MYSTACK
		MOV SS, AX
		MOV AX, MYEXTRA
		MOV ES, AX
		MOV AX, TOP*2
		MOV SP, AX ; 设堆栈指针
	MYCODE	ENDS
		END START

7、定位伪指令

格式: **ORG** <表达式>

这里表达式是一个无符号数，表示该指令以下的程序或数据的开始地址。

例4: 下面程序段，指出变量**BUF**和**NUM**的偏移地址为多少？

```
DATA    SEGMENT
        ORG 10h
        BUF DB  'ABCD'
        ORG 100h
        NUM DW  50
DATA    ENDS
```

变量**BUF**的偏移地址为10h. 变量**NUM**的偏移地址为100h

四、过程定义语句

过程是定义的独立的程序段，可被其它程序段调用。当过程执行完毕，需要返回到断点地址。

过程调用及返回均分为两种情况：段内及段间。

调用指令 **CALL**，返回指令 **RET**

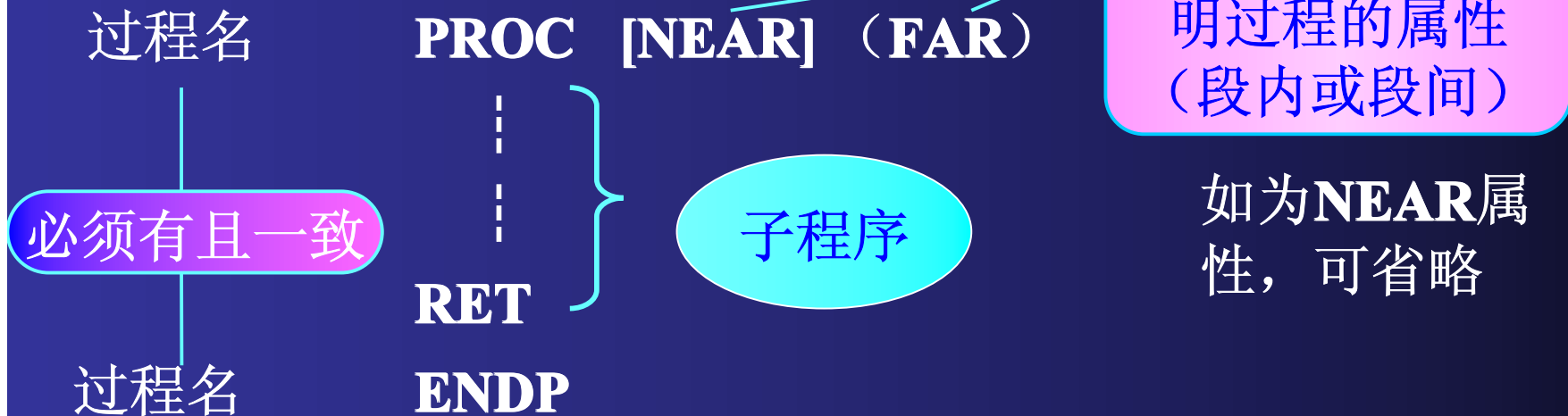
段内的调用及返回指令只将段内的偏移地址入栈或弹出；

段间的调用与返回指令需将段基址和段内偏移地址都入栈保护或弹出。

过程定义伪指令PROC和ENDP

成对出现，两条伪指令之间的内容是过程定义，即一个子程序。

格式：



过程定义语句限定了一个过程，并指出它是一个**NEAR** 或 **FAR** 过程，帮助汇编程序明确 **CALL**（调用）和 **RET**（返回）指令的性质，是段内还是段间。

例:

MYCOCD SEGMENT
XX PROC NEAR

定义XX为
NEAR属性

DEC CX

RET

汇编为段内
返回

XX ENDP

START: MOV CX, 0FFAH

⋮

CALL XX

汇编为段内
调用

⋮

MYCOCD ENDS
END START

五、结束语句

标志着整个源程序的结束。
格式为：**END** <表达式>

这个地址是当程序执行时，
第一条要执行的指令地址

功能：源程序结束
汇编结束

例：内存数据区有**2**个字数据，求其差并存入同一数据区
SULT单元中

DATASEG	SEGMENT
XX1	DW 1234H
YY1	DW 4567H
SULT	DW ?
DATASEG	ENDS

```
CODESEG    SEGMENT
            ASSUME CS: CODESEG
            ASSUME DS: DATASEG
START:     MOV AX, DATASEG
            MOV DS, AX
            MOV AX, XX1
            SUB AX, YY1
            MOV SULT, AX
            MOV AH, 4CH } 返DOS!
            INT 21H
CODESEG    ENDS
            END START
```

3.2.3 汇编语言程序设计

一、程序设计步骤

- 1、分析问题
- 2、确定算法——化繁为简
- 3、画流程图，简单程序也可以不画流程图，直接编程。
- 4、内存空间分配，根据题目定义变量
- 5、编写程序
- 6、静态检查
- 7、上机调试

二、顺序、循环与分支程序设计

1、简单程序（顺序结构）

例1：用数据运算指令对两个两字节数做加法，这两个数从地址**10050H**开始连续存放，结果放在这两个数之后。

分析题目，两字节数相加，用字加法指令，本题可以不考虑进位问题。

确定算法，可以用不带进位的加法指令；若用带进位加法指令，事先先清除进位。

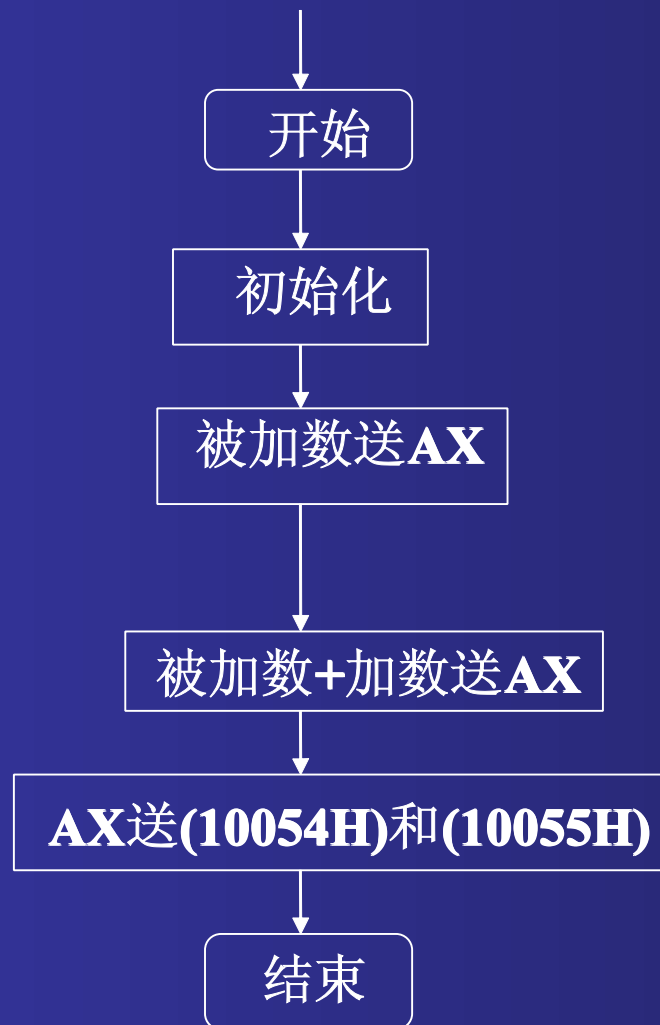
二、顺序、循环与分支程序设计

1、简单程序（顺序结构）

例1：用数据运算指令对两个两字节数做加法，这两个数从地址**10050H**开始连续存放，结果放在这两个数之后。

画流程图；

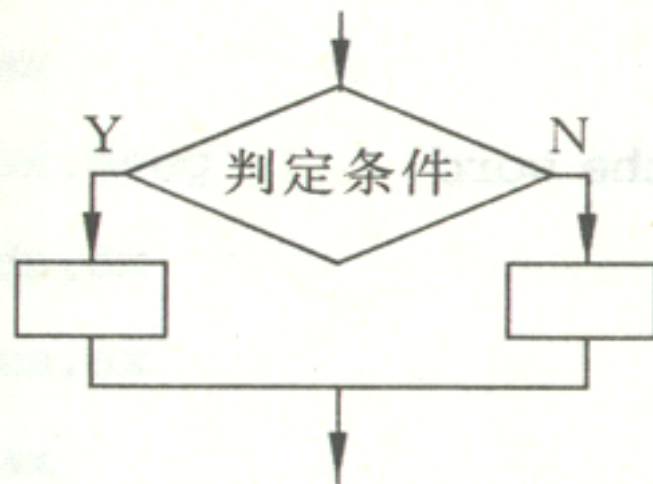
内存空间分配：	内存地址	内容
	10050H	被加数低8位
	10051H	被加数高8位
	10052H	加数低8位
	10053H	加数高8位
	10054H	和数低8位
	10055H	和数高8位



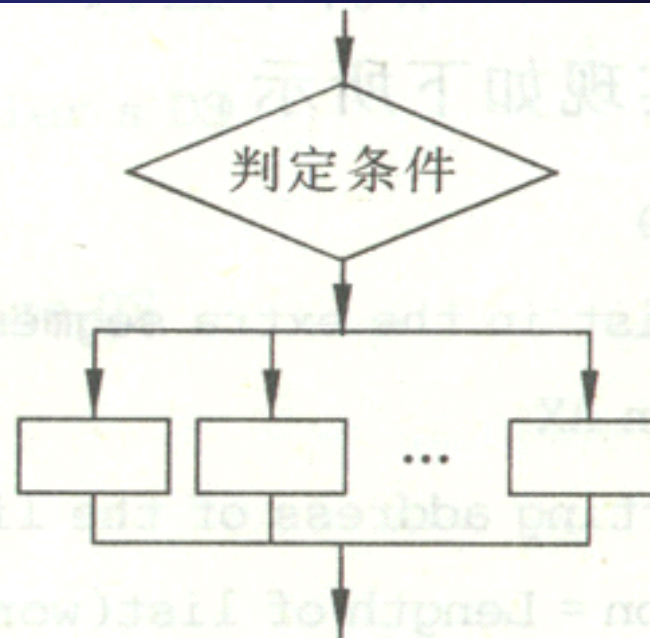
编写程序: **mov ax, 1000h**; 初始化
mov ds, ax
mov si, 50h
mov di, 52h
mov bx, 54h
clc ; 清除进位
xor ax, ax ; **ax**清零
mov ax, [si]
adc ax, [di] ; 带进位加法
mov [bx], ax
hlt

2、分支程序

分支程序的结构形式



(1) IF_THEN_ELSE结构



(2) CASE结构

图 5.10 分支程序的结构形式

例3： 求**AX**和**BX**中两个无符号数之差的绝对值，
结果放在内存**2800H**单元。

```
        clc                        ; 清除进位
        mov  di, 2800H
        sub  ax, bx
        jc   aa                    ; 有借位转移
        mov  [di], ax              ; ax大于等于bx
        JMP  bb
aa:      neg  ax                    ; ax小于bx
        mov  [di], ax
bb:      hlt
```


例4：比较数据段中两个无符号字节数的大小，把大数存入**MAX**单元

解：比较两个无符号数，可采用**CF**标志位来判断大小

```
DATA        SEGMENT
SOURCE      DB      12, 34          ; 两个无符号数X1和X2
MAX         DB      ?              ; 保留存放大数的单元
DATA        ENDS

CODE        SEGMENT
ASSUME CS: CODE, DS: DATA
BEGIN:      MOV     AX, DATA
            MOV     DS, AX
            MOV     AL, SOURCE      ; X1送AL
            CMP     AL, SOURCE+1    ; X1-X2
            JNC     BRANCH          ; 若X1>X2, 转BRANCH
            MOV     AL, SOURCE+1    ; 否则, X2送AL
BRANCH:     MOV     MAX, AL         ; 大数送MAX单元
            CODE    ENDS
            END BEGIN
```

3、循环程序

(1) 循环程序的结构形式

循环程序的结构有两种形式：

DO_WHILE结构和**DO_UNTIL**结构。

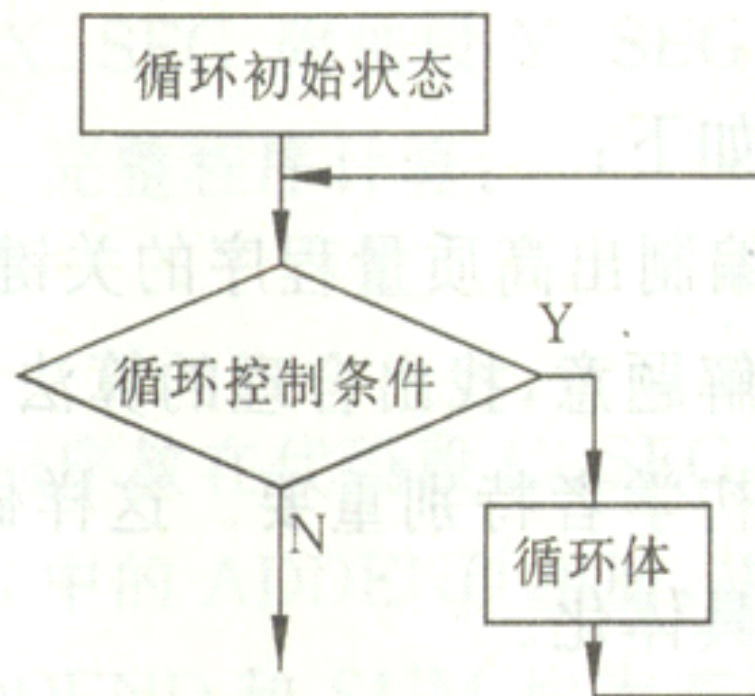
① **DO_WHILE**结构

对循环控制条件的判断放在循环的入口，先判断条件，满足条件就执行循环体，否则就退出循环。

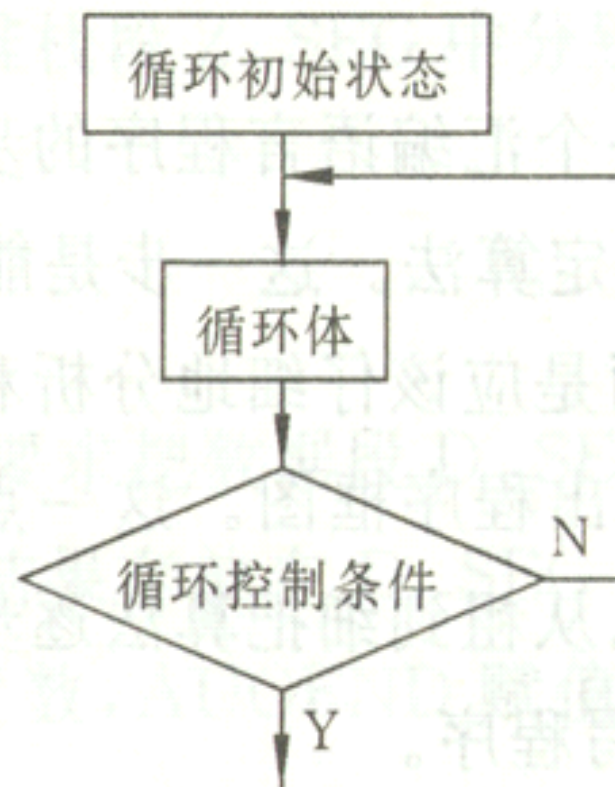
② **DO_UNTIL**结构

先执行循环体，然后再判断控制条件，不满足条件则继续执行循环操作，一旦满足条件就退出循环。

如下图所示。



(1) DO_WHILE结构



(2) DO_UNTIL结构

图 5.1 循环程序的结构形式

例5：求两个多字节数之和，这两个数在**10050H**单元开始的内存中连续存放，结果存放在两数之后，设这两个数均为**8**个字节长。

Start:	mov ax, 1000H	aa:	mov ax, [si]
	mov ds, ax		adc ax, [di]
	mov si, 50H		mov [bx], ax
	mov di, 58H		pushf
	mov bx, 60H		add si, 2
	mov cx, 4		add di, 2
	clc		add bx, 2
			popf
			loop aa
			hlt

； 第一个数在**10050H-10057H**， 第二个数在**10058H-1005FH**
； 结果数据在**10060H-10067H**

例6：用循环结构编写程序完成

$$SUM = \sum_{i=1}^{10} a_i = a_1 + a_2 + \cdots + a_{10}$$

DATA SEGMENT

BUFFER DW a1,a2,...,a10 ; 原始10个字数据

SUM DW ? ; 存放和数

DATA ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS: CODE, DS: DATA

START: MOV AX, DATA

MOV DS, AX

MOV AX, 0 ; AX中为和数，初始为0

MOV DI, OFFSET SUM ; 存放结果地址送DI

MOV BX, OFFSET BUFFER

; 数据缓冲区首地址送BX

	MOV	CX, 10	； 循环次数送 CX
LOP:	ADD	AX, [BX]	； 累加
	INC	BX	； 修改数据缓冲区地址
	INC	BX	
	LOOP	LOP	； 到 10 次了吗？不到，转 LOP
	MOV	[DI], AX	； 到 10 次，存放结果和
	INT	20H	； 返回 DOS
CODE	ENDS		
	END	START	

四、程序设计举例

(1) 起泡算法排序（从大到小或从小到大）

从第一个数开始依次对相邻两个数比较，若次序对，则不做任何操作，如次序不对，则使这两个数交换位置。这种算法称为起泡算法。

序号	数	第一遍	第二遍	第三遍	第四遍
1	8	8	16	32	84
2	5	16	32	84	32
3	16	32	84	16	16
4	32	84	8	8	8
5	84	5	5	5	5

第一遍进行**4**（**N-1**次）比较，最小数已到最下面，第二遍进行**3**（**N-2**次）比较，依次类推，最多进行**N-1**遍即可完成排序。

例：首地址为**ARER**的字数组，从大到小排序。

Data segment

area dw n dup(?) ; n个数

Data ends

Code segment

assume cs:code,ds:data

Start:

mov ax, data

mov ds, ax

mov cx, n

dec cx


```

Loop1:mov    di, cx
        mov    bx, 0
Loop2:mov    ax, area[bx]
        cmp    ax, area[bx+2]
        jge    con; 大于等于, 转con
        xchg   ax, area[bx+2]
        mov    area[bx], ax
Con:  add    bx, 2
        loop   loop2
        mov    cx, di
        loop   loop1
Code  ends
        end    start

```

注: **loop2**循环进行每遍中的比较
loop1循环控制比较多少遍

八、简化段定义

在高版本的宏汇编语言中增加了许多新的伪指令，下面只介绍有关模块定义和段定义伪指令。

1、模块定义伪指令（**.MODEL**）

格式：

.MODEL 存储模式 [,语言类型][,操作系统类型][,堆栈类型]

（1）存储模式

微模式**tiny**、小模式**small**、中模式**medium**、紧缩模式**compact**、大模式**large**、巨模式**huge**

各种存储模式的比较见下表:

存储模式	代码段	数据段	容量限制	代码的距离属性	数据的距离属性
tiny	代码和数据组合成一个段		代码+数据 $\leq 64K$	Near	near
small	1	1	代码 $\leq 64K$ 数据 $\leq 64K$	near	near
medium	多个	1	数据 $\leq 64K$	far	near
compact	1	多个	代码 $\leq 64K$	near	far
large	多个	多个	无	far	far
huge	多个	多个	无	far	far

2、段的定义

一旦使用了**.MODEL**伪指令定义了存储模式，就可以使用简化段定义伪指令定义段。

代码段由**.CODE**伪指令定义，其格式为：

.CODE [段名];

堆栈段由**.STACK**伪指令定义，其格式为：

.STACK [大小]; 缺省为**1024**字节，段名**STACK**

数据段定义有三条伪指令：

(1) **.DATA**：定义初始化的数据段
格式： **.DATA**

(2) **.DATA?**：定义未初始化的数据段
格式： **.DATA?**

(3) **.CONST**：定义常数数据段
格式： **.CONST**

例8：使用简化段定义，调用**DOS**的字符串显示输出中断向屏幕输出一个字符串。

```
.MODEL          small    ; 定义存储模式：小模式
.STACK        256      ; 定义堆栈段，256字节
.DATA          ; 定义数据段
msg db "This program illustrates the usage of"
      db "complete segment control directives."
      db 0dh, 0ah
      db "$"
.CODE          ; 定义代码段
      mov ax, @data
      mov ds, ax
      mov ah, 09h
      mov dx, offset msg
      int 21h
      mov ax, 4c00h
      int 21h
      END
```