

第四章 汇编语言程序设计



主要内容

- 汇编语言整体结构
- 分支程序设计技术
- 循环程序设计技术
- 子程序设计技术



4.1 汇编语言程序设计基础

1. 段定义伪指令

格式： 段名 **SEGMENT** [定位类型][组合类型]['类别']

;段定义开始伪指令

⋮ } 指令语句或伪指令语句组成的段的实体

段名 **ENDS**

;段定义结束伪指令



4.1 汇编语言程序设计基础

①段名：段名是所定义的段的名称，其构成规则与语句的名称一样。

段名一旦定义，就具备5个属性

- 段地址
- 段内偏移地址
- 定位类型
- 组合类型
- 类别

- 格式中的定位类型、组合类型和类别外面的方括号不是语法符号，它表示该项是可以省略的；
- 在段定义时，SEGMENT与ENDS必须成对出现；
- SEGMENT与ENDS左边的段名必须一致。



4.1 汇编语言程序设计基础

②定位类型

- 告诉汇编程序 (MASM.EXE) , 对该段汇编时, 该段的起始边界的要求。
- 其类型有PAGE、 PARA、 WORD、 BYTE四种, 这四种类型的边界地址的要求如下:
 - PAGE = XXXX XXXX XXXX 0000 0000
 - PARA = XXXX XXXX XXXX XXXX 0000 (缺省型)
 - WORD = XXXX XXXX XXXX XXXX XXX0
 - BYTE = XXXX XXXX XXXX XXXX XXXX
 - ✓ 即边界地址 (20位地址) 应分别可以被256、 16、 2、 1除尽, 分别称为以页、 节、 字、 字节为边界;
 - ✓ 在实际应用中, 每个段的定位类型常选PARA (节) 型。



4.1 汇编语言程序设计基础

③组合类型

告诉连接程序（LINK.EXE）在进行多模块目标程序连接时，该段与其它段连接的有关信息，如本段与其它段是否组合为同一段；组合后，本段信息与其他段信息的关系，如地址的高低端等。



4.1 汇编语言程序设计基础

④类别

- 类别可以使用任何一个合法的名称，但必须用单引号括起来；
- 在多模块程序设计中，连接时，将把不同模块中相同‘类别’的各段在物理上相邻地连接在一起，其顺序亦与LINK时提供的各模块顺序一致。这样做的一个好处是便于程序的固化；
- 在单模块程序设计中，类别可有可无。若有，它只是告知程序阅读者本段信息的含义。



4.1 汇编语言程序设计基础

2.汇编语言源程序的完整结构

STACK SEGMENT STACK

DB 256 DUP(?)

TOP LABEL WORD

STACK ENDS

DATA1 SEGMENT

⋮ } 用DB、DW等伪指令定义的段的实体

DATA1 ENDS



4.1 汇编语言程序设计基础

DATA2 SEGMENT

⋮ } 用DB、DW等伪指令定义的段的实体

DATA2 ENDS

CODE SEGMENT

ASSUME CS:CODE, DS:DATA1

ASSUME ES:DATA2, SS:STACK

START: MOV AX, DATA1

MOV DS, AX ; DS初始化

MOV AX, DATA2

MOV ES, AX ; ES初始化



4.1 汇编语言程序设计基础

MOV AX, STACK

MOV SS, AX ; SS初始化

MOV SP, OFFSET TOP

⋮

}

用指令语句编写的完成某一功能的程序体。

MOV AH, 4CH

INT 21H ; 程序结束，返回DOS操作系统

CODE ENDS ; 代码段定义结束

END START ; 整个程序结束



4.1 汇编语言程序设计基础

3. ASSUME伪指令

该指令告诉汇编程序 (MASM.EXE) 在对源程序汇编时，源程序中的段名与哪个段寄存器建立关系。这种关系只是一种承诺关系，汇编程序对源程序汇编时，承认这种关系，但段寄存器的值并未确定，用户必须在代码段一开始用MOV指令对DS、ES、SS初始化。程序开始部分：

```
START : MOV  AX , DATA1
        MOV  DS , AX   ; 对DS初始化
        MOV  AX , DATA2
        MOV  ES , AX   ; 对ES初始化
        MOV  AX , STACK
        MOV  SS , AX   ; 对SS初始化
```



4.1 汇编语言程序设计基础

4. LABEL伪指令

格式: 名称 LABEL 类型

- LABEL伪指令的功能是定义某变量名或标号的类型。它虽具有段地址与偏移地址的属性，但它不占内存单元。
- 如前面定义的堆栈段：

```
STACK SEGMENT STACK
```

```
    DB 256 DUP(?)
```

```
    TOP LABEL WORD
```

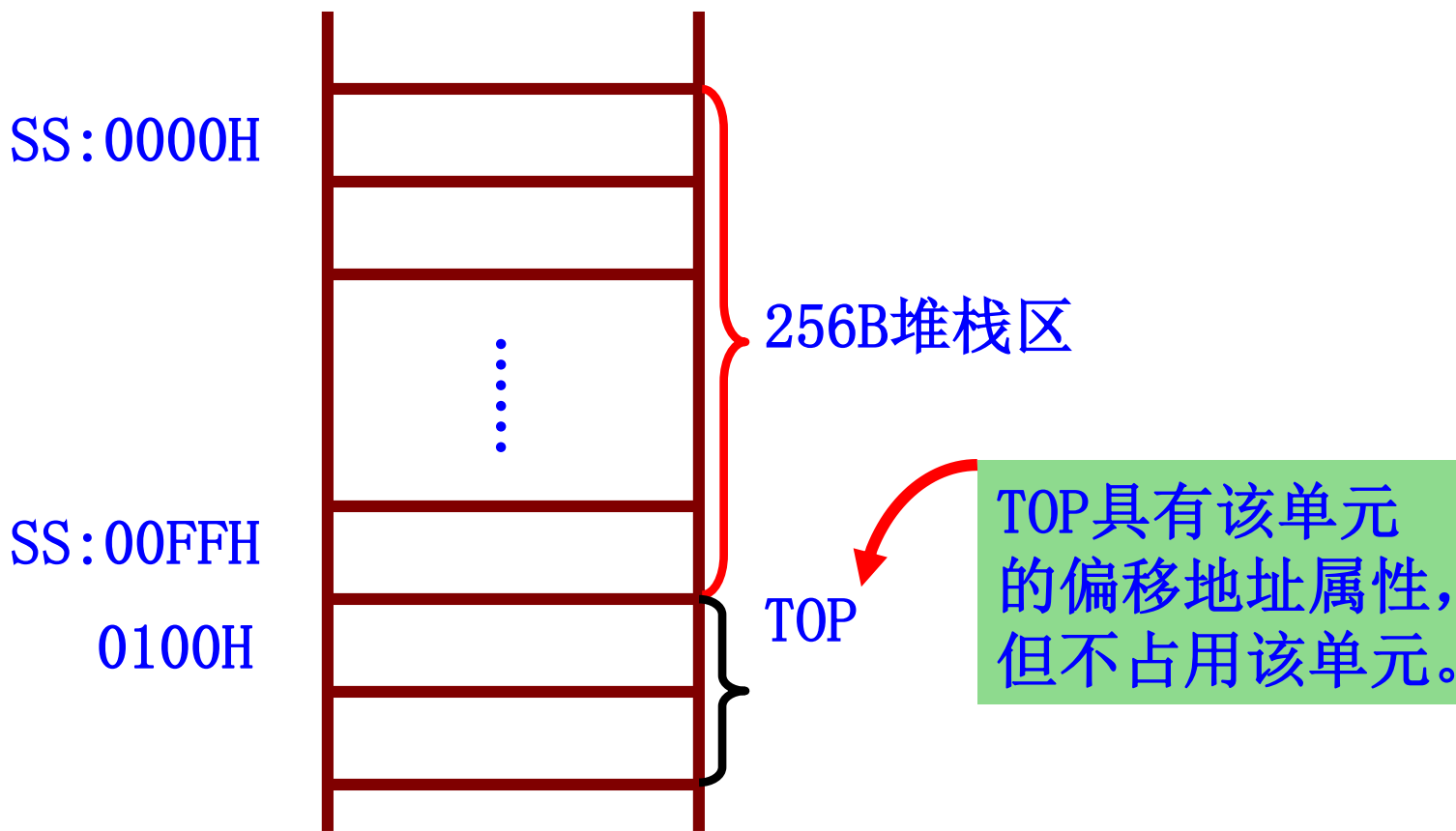
```
STACK ENDS
```

注：由于STACK段内的偏移地址开始为0000H，段内留出了256个字节作为堆栈区，因此汇编到TOP处时，偏移地址为0100H。



4.1 汇编语言程序设计基础

汇编情况如下图所示：





4.1 汇编语言程序设计基础

由于堆栈指针**SP**初始化后要指向栈底+1单元，所以上述程序段中有：

⋮

MOV AX, STACK

MOV SS, AX

MOV SP, OFFSET TOP

⋮

} 此段程序完成对
SS、SP的初始化



4.1 汇编语言程序设计基础

LABEL伪指令的功能是定义某变量名或标号的类型，具有段地址与偏移地址的属性，但它不占内存单元。

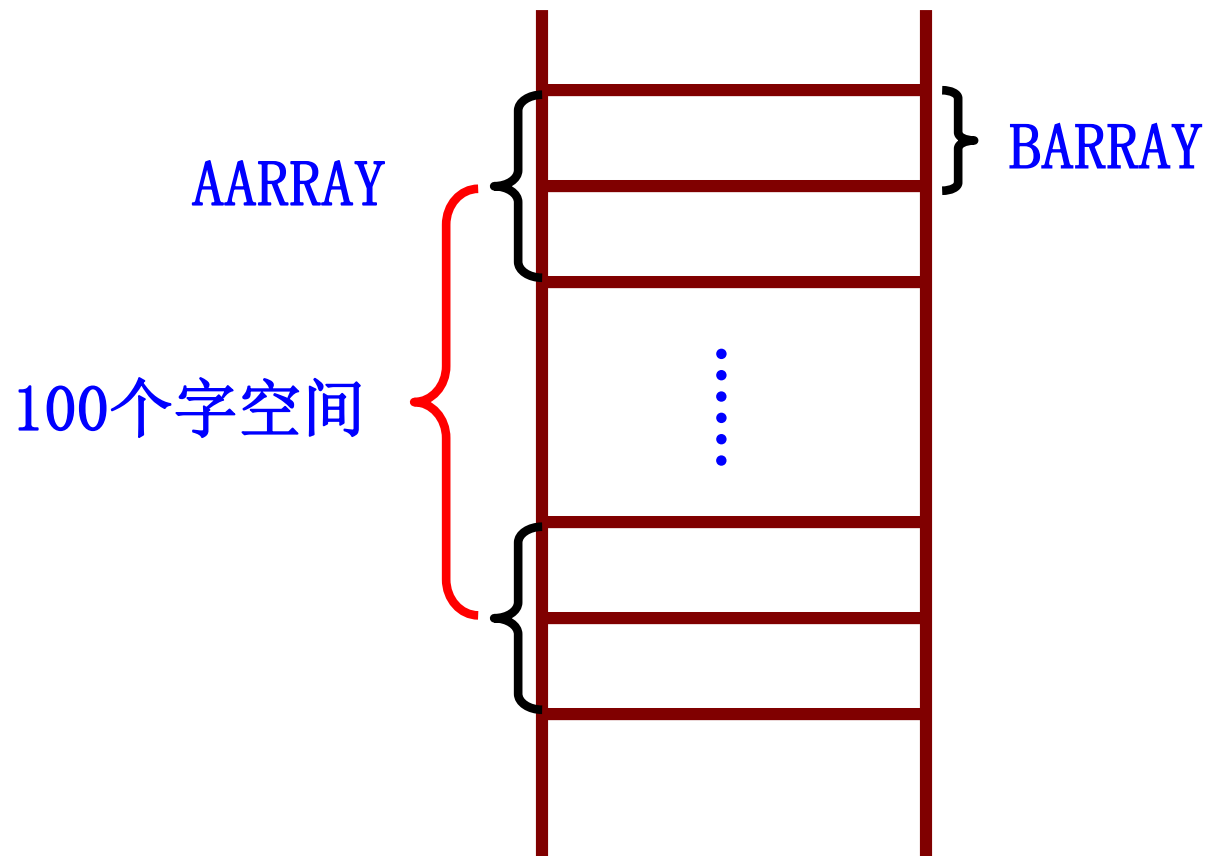
例： **BARRAY LABEL BYTE**

AARRAY DW 100 DUP(?)

上面定义了两种类型的变量，**BARRAY**为字节类型，**AARRAY**为字类型，它们的段和偏移地址属性完全相同，都是下面保留的**100**个字空间的首地址，其目的是为了程序中对这**100**个字空间作两种不同类型的操作。这一点上，**LABEL**的作用与前面介绍的**PTR**操作符的作用相类似。



4.1 汇编语言程序设计基础





4.1 汇编语言程序设计基础

当需要对该**100**个字空间进行字操作时，可利用**AARRAY**字节变量，如：

```
MOV AX, ARRAY
```

当需要对该**100**个字空间进行字节操作时，可利用**BRRAY**字节变量，如：

```
MOV AL, BRRAY
```



```
MOV AL, BYTE PTR ARRAY
```




4.1 汇编语言程序设计基础

5.END伪指令

格式: **END** 表达式

- 该伪指令标志整个源程序的结束，告诉汇编程序汇编到此结束；
- 每个单独汇编的源程序的结尾必须有**END**伪指令。格式中的表达式是该程序运行时的启动地址，它通常是可执行语句的标号。



4.1 汇编语言程序设计基础

如前面完整结构程序中的最后有：

⋮

MOV AH, 4CH

INT 21H

CODE ENDS

END START

总汇编结束

起始地址表达式



4.1 汇编语言程序设计基础

6. = 伪指令和EQU伪指令

格式： 名称 = 表达式

名称 EQU 表达式

功能：将表达式的值赋给左边的名称，但表达式的值不能超过65535。

- 该指令本身不占内存空间，是为格式中的表达式部分赋一个名称；
- 在编写源程序时，凡用到表达式值的地方都可以用名称（符号常量）来代替。汇编时，在出现名称的地方又用表达式的值取代了该名称。



4.1 汇编语言程序设计基础

注：**EQU**伪指令定义的名称在程序中只能定义一次，而用 **=** 伪指令定义的名称可以重新定义。

示例：**Avalue = 5**

.....

Avalue = Avalue+3



表示开始把符号名**Avalue**定义为数值**5**，后来把符号名**Avalue**重新定义为代表数值**8**。

但是不能写成：

Avalue EQU 5

.....

Avalue EQU Avalue+3





4.1 汇编语言程序设计基础

示例:

⋮

COUNT EQU 5*8

BPT = BYTE PTR

⋮

MOV CX, COUNT ; 等效于 MOV CX, 5*8

MOV BPT[BX], 0 ; 等效于 MOV BYTE PTR [BX], 0

⋮



4.1 汇编语言程序设计基础

7. ORG伪指令

格式: **ORG** 表达式

- 格式中的表达式的值是一个**2**字节的无符号数;
- **ORG**伪指令的功能是指明该语句下面的指令或者变量在段内的偏移地址。

例: **ORG 0100H**

该伪指令指出, 下面指令或变量的偏移地址为**0100H**。

ORG伪指令一般常用于数据段中来确定某变量的偏移地址。