

- 中断处理过程
 - 计算机在程序运行过程中,由于发生了某些"紧急事件" ,需要进行特殊处理(转向中断服务子程序执行),处理 后返回到程序中断处继续执行,这种过程称为中断处理过 程。
- "紧急事件"可以是由硬件产生的,例如系统掉电、硬件 故障、定时计数器溢出等;可以是执行指令产生的,例如 除法溢出等;还可以是专门的中断调用指令所产生的。
- 本节主要介绍专门的中断调用指令、中断服务子程序的 结构和中断返回指令。



3.12.1 中断调用指令INT

中断调用指令INT的格式为:

INT n

表示调用第n号中断,n为中断类型号,其值可以是0~255。 当执行该指令时,会进行下列操作:

- ▶ PSW、CS、IP入栈;
- ▶ 清除IF、TF标志;
- 从中断向量表中取出中断向量(中断向量为中断服务子程序的入口地址);
- 转到中断服务子程序进行执行;
- 中断服务子程序的最后一条指令应该是中断返回指令,执行 该指令可以返回到程序中断处继续执行。



3.12.2 中断返回指令IRET

中断返回指令IRET的格式为:

IRET

表示从中断服务子程序返回主程序。

执行该指令时,会完成IP、CS、PSW的出栈操作,其次序与INT n 指令的入栈次序相反。由于修改了IP和CS的内容,从而实现了程序的返回功能。



3.12.3中断向量表

- ▶每个中断服务子程序的入口地址(称为中断向量)为32位 (16位的偏移地址和16位的段地址),占用4个地址单元;
- ➤ 计算机中采用最低的1024个地址单元(称为0页)来存储中断向量,因此,n号中断的中断向量存放地址为: 4×n,调用该中断时,可以从该地址获得中断服务子程序的入口地址。



3.12.4 中断服务子程序结构

- 由于中断是随时可能调用的程序,所以无法预知其调用的位置, 这样在设计中断服务子程序时,应该确保所有寄存器的内容保持 不变。
- 在中断服务子程序的入口处,需要将用到的寄存器通过堆栈进行 保护,在中断程序的返回之前,从堆栈中恢复寄存器的内容。
- > 中断服务子程序的结构:



<中断子程序名>:

```
PUSH AX ;保护现场
```

PUSH SI

- ; 中断子程序主体

POP SI ;恢复现场

POP AX

IRET ; 中断返回



3.12.5 系统功能调用

IBM PC/XT机器提供了许多中断服务子程序,在编写程序 时可以直接进行调用。

系统功能调用分两类:

- ➤ BIOS功能调用,它是以系统中所支持的硬件为对象的, 例如13H号功能为磁盘服务,17H号功能为打印机服务;
- ▶ DOS 功能调用,它以软件方式支持的功能,例如常用的 DOS功能调用有21H、20H、25H、26H等,详细说明参 见附录。



▶ 单字符输入(带回显)
21H中断,第1号功能(AH=01H),(AL)=读取字符的ASCII程序片段:
MOV AH,01H
INT 21H

> 字符串输入

21H中断,第10 (0A) 号功能 (AH=0AH) , (DX) = 串首址

例:数据段定义

KEYBUFF DB 100

DB ?

DB 100 DUP(?)

程序片段:

MOV AH, 0AH

LEA DX, KEYBUFF

INT 21H



> 单字符输出

21H中断,第2号功能,(DL)=待显示字符的ASCII程序片段:

MOV AH, 02H MOV DL, 'X' INT 21H

> 字符串输出

21H中断,第9号功能(AH=9),(DX)=字符串首址例: 数据段定义

TABLE DB 'PLEASE INPUT YOUR NAME',0DH,0AH,'\$' 程序片段:

MOV AH, 09H LEA DX, TABLE INT 21H