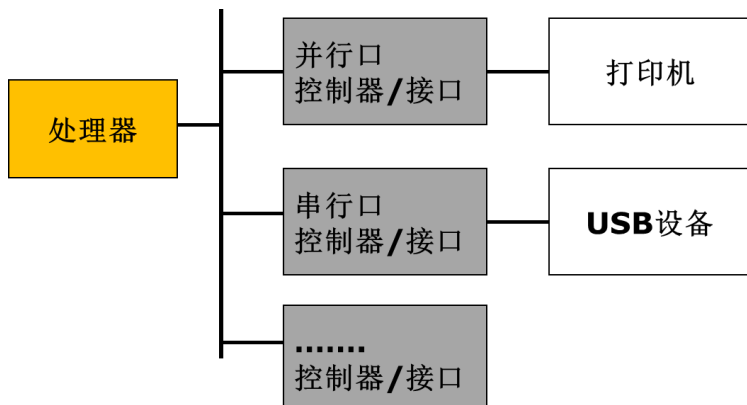


第8章 输入输出和中断

8.1 输入输出的基本概念

8.1.1 I/O 基本概念

外设连接



输入/输出

站在处理器或主机立场上而言的输入/输出

处理器访问（存取）接口上的特定的一组寄存器

I/O 端口地址

为了存取接口上的寄存器，系统给这些寄存器分配专门的存取地址，这样的地址被称为 I/O 端口地址。

两类端口地址

I/O 端口地址和存储单元地址统一编址

I/O 端口地址和存储单元地址各自独立编址

IA-32 系列处理器支持独立的 I/O 端口地址空间

地址空间达 64K

实际的系统中，只用很小的一部分

直接显示输出

显示缓冲区

显示缓冲区指存储被显示信息的内存区域。

典型的显示缓冲区地址是 B800:0000H 开始的内存区域。

一种典型的文本显示方式，分辨率为 80X25，每屏 25 行，每行 80 列。

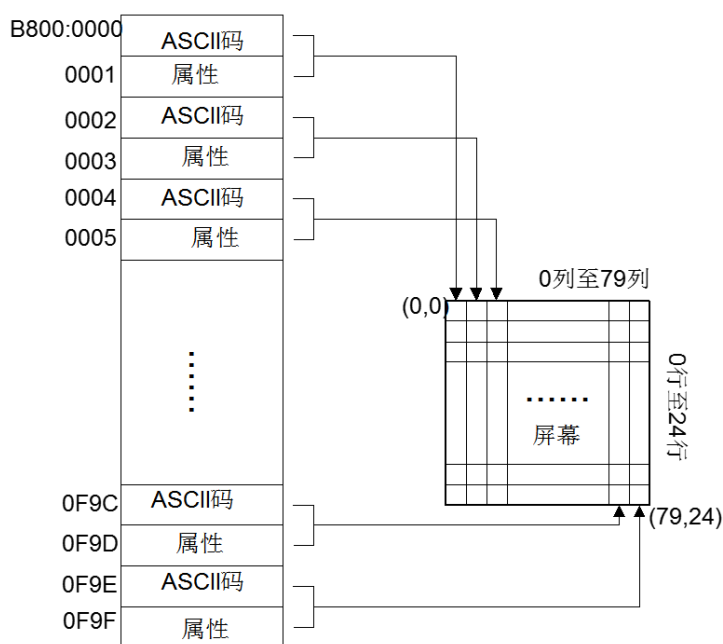
文本 80X25 模式下显缓与位置对应关系

在屏幕左上角(0, 0)显示字母 A 直接写屏

```
MOV  AX, B800H
MOV  DS, AX
MOV  BX, 0
MOV  AL, 'A'
MOV  AH, 07H
MOV  [BX], AX
```

取得屏幕右下角(79,24)所显示字符的代码及属性 直接读屏

```
MOV  AX, B800H
```



```
MOV DS, AX
MOV BX, (80*24+79)*2
MOV AX, [BX]
```

演示程序 dp81

采用直接写屏方式，在屏幕指定位置显示字符串 “Hello,world”

主引导记录（MBR）形式的源程序

设置显示开始位置和获取被显示字符串地址信息

循环填写显示缓冲区（显示）

不足 510 字节

MBR 标记

源程序

```
ROW      EQU    5           ;开始行号
COLUMN   EQU    8           ;开始列号
COLOR     EQU    0x47        ;显示字符属性（红底白字）
;
section   text
bits     16
BEGIN:
    MOV    AX, 0B800H        ;显示缓冲区的段值
    MOV    ES, AX            ;ES=显示缓冲区段
    MOV    DI, (ROW*80+COLUMN)*2 ;DI=开始显示位置
    MOV    AX, CS
    MOV    DS, AX            ;DS=CS
    MOV    SI, hello         ;指向字符串首（代码段的相对地址）
ADD    SI, 7C00H             ;指向字符串首（内存中的固定地址）
    MOV    AH, COLOR         ;AH=显示属性
NEXT:
    MOV    AL, [SI]          ;取一个字符
    INC    SI
    ;
    OR     AL, AL            ;判断结束标记
    JZ     OVER              ;是，跳转结束
    ;
    MOV    [ES:DI], AX       ;显示（填到显示缓冲区）
    ADD    DI, 2
    JMP    NEXT              ;继续
OVER:
    JMP    OVER              ;进入无限循环
hello    db    "Hello,world",0
;
times    510 - ($ - $$) db    0 ;填充 0，直到 510 字节
db       55h, 0aah           ;最后 2 字节，共计 512 字节
```

8.1.2 I/O 指令

I/O 指令

专门用于存取独立编址端口的指令

归入数据传送指令组

输入指令

输入指令的一般格式：IN 累加器，端口地址

输入指令从某个指定端口，读取 8 位、16 位或 32 位，传送至累加器 AL、AX 或 EAX（分别对应 8 位、16 位或 32 位）。

端口地址可采用直接方式表示，也可采用间接方式表示。

当采用直接方式表示端口地址时，端口地址仅为 8 位，即 0 至 255；

当采用间接方式表示端口地址时，端口地址存放在 DX 寄存器中，端口地址可为 16 位。

```
IN    AL, 21H           端口 20H 的值送到 AL
```

```
IN    AX, 20H           端口 20H 的值送到 AL 端口 21H 的值送到 AH
```

```
MOV   DX, 2FCH
```

```
IN    AL, DX
```

```
IN    AX, DX           端口 2FCH 的值送到 AL 端口 2FDH 的值送到 AH
```

```
IN    EAX, DX
```

输出指令

输出指令的一般格式：OUT 端口地址，累加器

输出指令把累加器 AL、AX 或 EAX（分别对应 8 位、16 位或 32 位）输出到某个指定端口。

端口地址可采用直接方式表示，也可采用间接方式表示。

当采用直接方式表示端口地址时，端口地址仅为 8 位，即 0 至 255；

当采用间接方式表示端口地址时，端口地址存放在 DX 寄存器中，端口地址可为 16 位。

```
MOV   AL, 13H           向端口 20H，输出值 13H
```

```
OUT   20H, AL
```

```
MOV   AX, 1234H
```

```
MOV   DX, 2FCH
```

```
OUT   DX, AL
```

```
OUT   DX, AX
```

CPU 与外设之间交换的信息

CPU 与外设之间交换的信息包括三类：

数据

控制信息

状态信息

这三类信息具有不同性质，但它们都通过 IN 和 OUT 指令在数据总线上进行传送，通常采用分配不同端口的方法将它们加以区别。

数据是 CPU 和外设真正要交换的信息。数据可以 8 位、16 位或 32 位，可分为各种不同类型。不同外设要传送的数据类型也是不同的。

控制信息输出到 I/O 接口，告诉接口和设备要做什么工作。

从接口输入的状态信息表示 I/O 设备当前的状态。在输入数据前，通常要先取得表示设备是否已准备好的状态信息；在输出数据前，往往要先取得表示设备是否忙的状态信息。

8.1.3 数据传送方式

数据传送方式

CPU 与外设之间交换的信息包括三类：

无条件传送方式

查询方式

中断方式

直接存储器传送(DMA)方式

无条件传送方式

在不需要查询外设的状态，即已知外设已准备好或不忙时，可以直接使用 IN 或 OUT 指令实现数据传送。

这种方式软件实现简单，只要在指令中指明端口地址，就可选通指定外设进行输入输出。但要求外设工作速度能与 CPU 同步，否则就可能出错。

8.1.4 存取 RT/CMOS RAM

关于 RT/CMOS RAM

PC 机上安装有一个 RT/COMS RAM 芯片，它是互补金属氧化物半导体随机存取存储器，不仅可长期保存系统配置状况，而且记录包括世纪、年、月、日和时分秒在内的实时钟(Real_Time Clock)信息。

RT/CMOS RAM 作为一个 I/O 接口芯片，系统分配的 I/O 端口地址区为 70H 至 7FH，通过 IN 和 OUT 指令可对其进行存取。

RT/CMOS RAM 提供 64 个字节 RAM 单元，分配使用情况如表所示。前 14 个字节用于实时钟，剩下的 50 个字节用于系统配置。

位移	用 途	位移	用 途
0	秒	10	软盘驱动器类型
1	报警秒	11	保留
2	分	12	硬盘驱动器类型
3	报警分	13	保留
4	时	14	设备标志
5	报警时	15	常规 RAM 容量低字节
6	星期	16	常规 RAM 容量高字节
7	日	17	扩展 RAM 容量低字节
8	月	18	扩展 RAM 容量高字节
9	年	19-1A	硬驱类型扩展字节
A-D	状态寄存器 A 至 D	1B-2D	保留
E	诊断状态	2E-2F	配置信息字节累加和
F	停止状态	30-3F	其它(含世纪信息)

存取 RT/CMOS RAM

存取方法

分两步存取 RT/CMOS RAM 芯片内部的 64 个字节内容：

把要存取单元的地址送端口 70H

存取端口 71H

注意事项：14 个记录实时钟信息的单元(位移 0 置 0DH)的地址就是表中位移，其他单元的地址是表所示位移

上加 80H。

读操作代码片段

```
MOV  AL, n      ;n 是要访问单元地址  第一步:确定要存取单元
OUT   70H, AL   ;把要访问单元的地址送地址端口
JMP   short $+2 ;延时
IN    AL, 71H   ;从数据端口取访问单元的内容  第二步:存取指定的单元
```

写操作代码片段

```
MOV  AL, n      ;n 是要访问单元地址  第一步:确定要存取单元
OUT   70H, AL   ;把要访问单元的地址送地址端口
JMP   short $+2 ;延时
MOV  AL, m      ;m 是要输出数据
OUT   71, AL    ;把数据从数据端口输出  第二步:存取指定的单元
```

8.2 查询方式传送数据

8.2.1 查询传送方式

查询传送方式

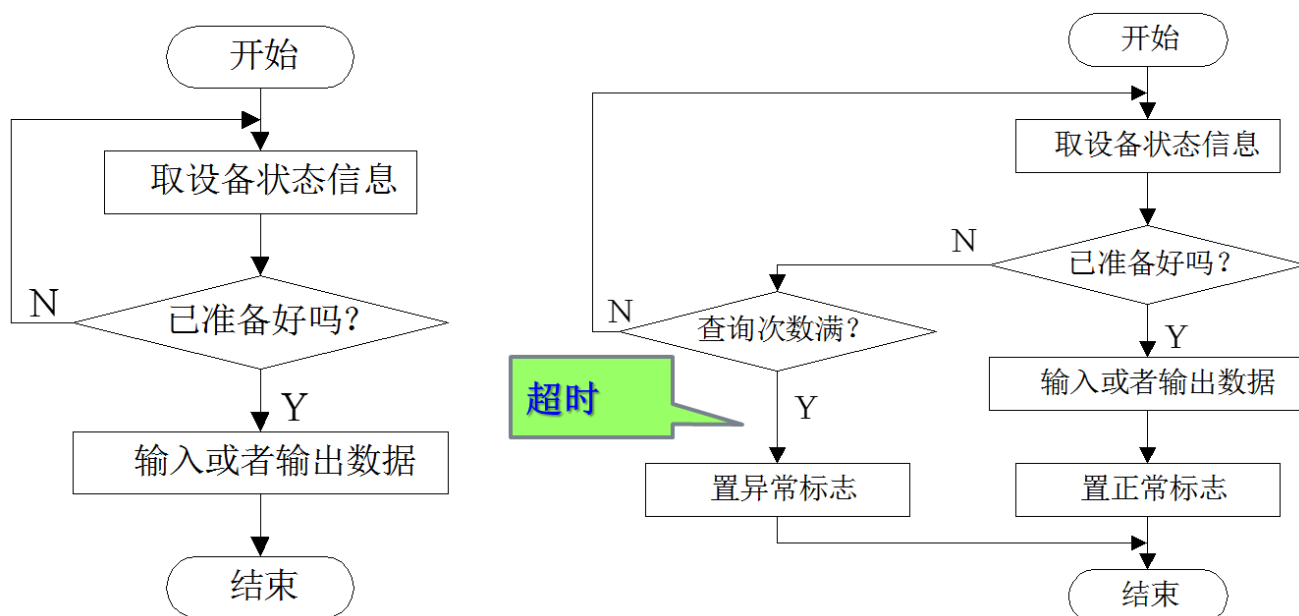
查询方式的基本思想：由 CPU 主动地通过输入输出指令查询指定的外部设备的当前状态，若设备就绪，则立即与设备进行数据交换，否则循环查询。

在输入之前，要查询外设的数据是否已准备好，直到外设把数据准备好后才输入；在输出之前，要查询外设是否“忙”，直到外设不“忙”后才输出。

查询传送方式适用于 CPU 与外设不同步的情况。

通常外设速度远远慢于 CPU 速度，于是查询过程就将花费大量的时间。

查询方式输入输出的示意流程



查询传送方式的特点

为了采用查询方式输入或输出，相应的外设(或接口)不仅要有数据寄存器，而且还要有状态寄存器，有些外设还需要控制寄存器。

数据寄存器用来存放要传送的数据，状态寄存器用来存放表示设备所处状态的信息。通常，在状态寄存器中有一个“就绪(Ready)”位或一个“忙(Busy)”位来反映外设是否已准备好。

查询方式的优点是：软硬件实现比较简单。缺点是浪费了 CPU 原本可执行大量指令的时间。

8.2.2 读实时钟

读实时钟

计时更新标志：RT/CMOS RAM 的状态寄存器 A 的位 7 是计时更新标志位。为 1 表示实时钟正在计时；为 0 表示实时钟信息可用于读出。在读实时钟前，要判别该标志位是否为 0。

把更新标志位理解为状态寄存器中的“就绪”位，采用查询方式检测是否就绪。

演示程序 dp82.asm

写一个程序，显示当前时间。用户按键后，更新时间，直到用户按回车键。

主要步骤：

[1]查询是否可读实时钟

[2]读实时钟（时、分、秒）

[3]显示时间值

[4]等待用户按键

[5]如果非回车键，跳转到[1]

源程序

```
CMOS_PORT EQU 70H ;CMOS 端口地址
CMOS_REGA EQU 0AH ;状态寄存器 A 地址
UPDATE_F EQU 80H ;更新标志位
CMOS_SEC EQU 00H ;秒单元地址
CMOS_MIN EQU 02H ;分单元地址
CMOS_HOUR EQU 04H ;时单元地
;
section text
bits 16 16 位段模式
org 100H COM 类型可执行程序从 100H 开始
;
MOV AX, CS 数据段同代码段
MOV DS, AX
NEXT:
UIP:
MOV AL, CMOS_REGA ;判是否可读实时钟
OUT CMOS_PORT, AL ;准备读状态寄存器 A
JMP SHORT $+2
IN AL, CMOS_PORT+1 ;读状态寄存器 A 查询方式判断可否读取时间
TEST AL, UPDATE_F ;测更新标志
JNZ UIP ;如不可读则继续测试
;
MOV AL, CMOS_SEC
OUT CMOS_PORT, AL
JMP SHORT $+2
IN AL, CMOS_PORT+1 ;读秒值 直接获取时间的秒值
MOV [second], AL ;保存之
MOV AL, CMOS_MIN
OUT CMOS_PORT, AL
JMP SHORT $+2
IN AL, CMOS_PORT+1 ;读分值
MOV [minute], AL ;保存之
```

```

;
MOV    AL, CMOS_HOUR
OUT    CMOS_PORT, AL
JMP    SHORT $+2
IN     AL, CMOS_PORT+1    ;读时值
MOV    [hour], AL         ;保存之
MOV    AL, [hour]
CALL   EchoBCD            ;显示时值
MOV    AL, ':'
CALL   PutChar            ;显示间隔符    显示时间（时:分:秒）
MOV    AL, [minute]
CALL   EchoBCD            ;显示分值
MOV    AL, ':'
CALL   PutChar            ;显示间隔符
MOV    AL, [second]
CALL   EchoBCD            ;显示秒值
;
MOV    AL, 0DH            ;形成回车换行
CALL   PutChar
MOV    AL, 0AH            形成回车换行
CALL   PutChar
MOV    AH, 0              ;等待并接受用户按键
INT     16H
CMP     AL, 0DH            ;如果按回车键，结束
JNZ     NEXT
;
MOV     AH, 4CH            ;结束程序
INT     21H                ;假设 DOS 环境下运行
;-----
PutChar:                    ;TTY 方式显示一个字符
MOV     BH, 0
MOV     AH, 14             调用 BIOS: TTY 方式显示一个字符
INT     10H
RET
EchoBCD:
PUSH    AX
SHR     AL, 4              ;把高位 BCD 码转成 ASCII 码 显示两位 BCD 码的值 AL=BCD 码
ADD     AL, '0'
CALL    PutChar            ;显示之
POP     AX
;
AND     AL, 0FH            ;把低位 BCD 码转成 ASCII 码
ADD     AL, '0'
CALL    PutChar            ;显示之
RET
second   DB    0           ;秒数保存单元
minute   DB    0           ;分数保存单元
hour     DB    0           ;时数保存单元

```

8.2.3 查询方式打印输出

打印输出的并行接口

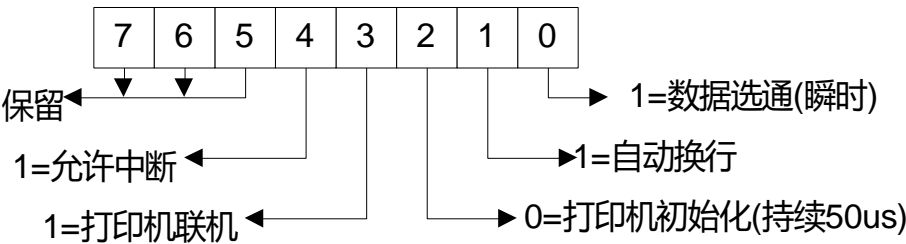
假设打印机通过打印接口(并行口)连入系统。

打印接口的功能是传递打印命令和数据到打印机并返回打印机状态。打印接口包含数据寄存器、状态寄存器和控制寄存器。

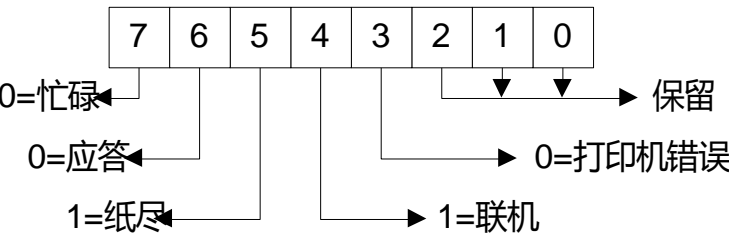
三个寄存器有各自的端口地址，并且三个端口地址是连续的。设数据寄存器端口地址是 378H，那么，状态寄存器端口地址是 379H，控制寄存器端口地址是 37AH。

打印接口的状态寄存器和控制寄存器各位的定义

三个寄存器有各自的端口地址，并且三个端口地址是连续的。设数据寄存器端口地址是 378H，那么，状态寄存器端口地址是 379H，控制寄存器端口地址是 37AH



(a)控制寄存器各位定义



(b)状态寄存器各位定义

查询方式打印一个字符的流程

查询方式打印一个字符的子程序

可以假设：

数据寄存器端口 378H

状态寄存器端口 379H

控制寄存器端口 37AH

；子程序名：PRINT

；功 能：打印一个字符

；入口参数：DX=数据寄存器端口地址

； BL=超时参数

； AL=打印字符的代码

；出口参数：AH=打印机状态，各位意义如下：

； 位 0: 1 表示超时，即超过规定的查询次

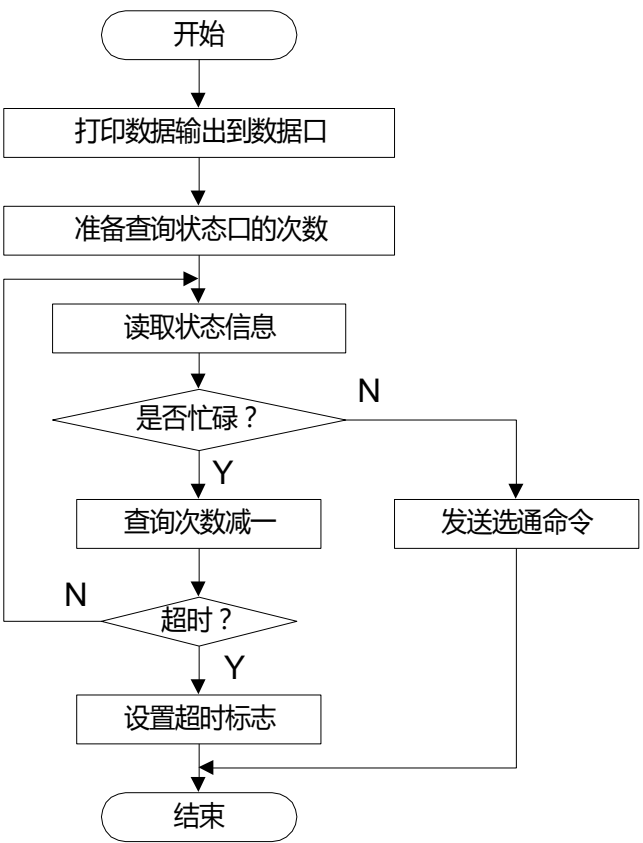
数

； 位 1 和位 2: 不用

； 位 3: 1 表示出错

； 位 4: 1 表示联机

； 位 5: 1 表示无纸



; 位 6: 1 表示应答
 ; 位 7: 0 表示忙碌

演示程序 dp81

源程序

PRINT:

```
PUSH DX
PUSH AX
OUT     DX, AL    ;输出打印数据
INC     DX        ;使 DX 含状态寄存器端口地址
```

WAIT:

```
XOR     CX, CX    ;1 个超时参数单位表示查询 65536 次
```

WAIT1:

```
IN      AL, DX    ;读取状态信息
MOV     AH, AL    ;保存到 AH
TEST    AL, 80H   ;测是否忙碌
JNZ     NEXT      ;不忙碌, 则转
LOOP    WAIT1     ;继续查询 查询等待: 二重循环, 每个超时参数单位查询 65536 次。
DEC     BL        ;超时参数减 1
JNZ     WAIT      ;未超时, 继续查询
```

;

```
AND     AH, 0F8H  ;已超时, 去掉状态信息中的无用位
```

```
OR      AH, 1     ;置超时标志
```

```
JMP     EXIT      ;转结束 超时处理: 准备参数, 并返回
```

NEXT:

```
INC     DX        ;不忙碌, 使 DX 含控制寄存器端口地址
MOV     AL, 0DH   ;准备选通命令
OUT     DX, AL    ;选通
MOV     AL, 0CH   ;准备复位选通命令
JMP     short $+2
OUT     DX, AL    ;复位选通位
AND     AH, 0F8H  ;去掉状态信息中的不用位
```



00001101

00001100

选通操作: 高电平到低电平有效

EXIT:

```
XOR     AH, 48H   ;使返回的状态消息中有关位符合要求
POP     DX
MOV     AL, DL    ;恢复 AL 寄存器值
POP     DX
RET
```

8.3 中断及其处理

8.3.1 中断和中断传送方式

中断

中断是一种使 CPU 挂起正在执行的程序而转去处理特殊事件的操作。

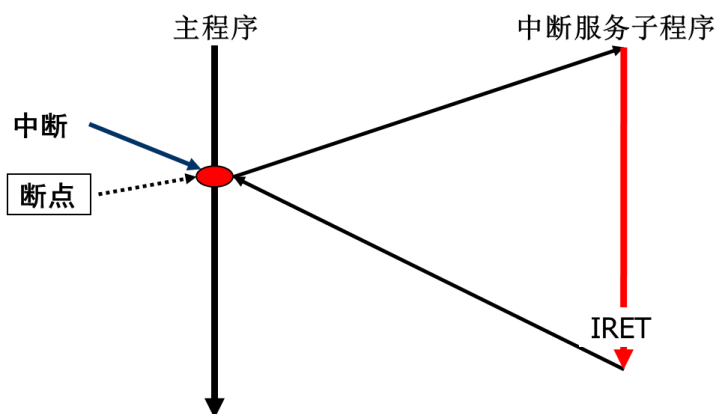
这些引起中断的事件称为中断源

来自 CPU 外部。例如：外设的输入输出请求（如，由按键引起的键盘中断；又如由串行口接收到信息引起的串行口中断等）

来自 CPU 内部的一些异常事件。例如：除数为 0，等。

中断传送方式

中断传送方式的具体过程是：当 CPU 需要输入或输出数据时，先作一些必要的准备工作(有时包括启动外部设备)，然后继续执行程序；当外设完成一个数据的输入或输出后，则向 CPU 发出中断请求，CPU 就挂起正在执行的程序，转去执行输入或输出操作，在完成输入或输出操作后，返回原程序继续执行。



8.3.2 中断向量表

中断向量

IA-32 处理器共能支持 256 种类型的中断，给每一种中断安排一个中断类型号（简称为中断号），中断号依次为 0~0FFH。例如：属于内部中断的除法出错中断号为 0；初始情况下属于外部中断的定时器中断号为 08，键盘中断号为 09。

处理中断（响应中断）的程序被称为中断处理程序，或者中断响应程序，或者中断响应处理程序。每种不同类型的中断，都有对应的中断处理程序。

中断处理程序的开始地址被称为中断向量。地址就是指针，指针的图示是箭头，就是向量（矢量）。

中断向量表

每种类型的中断都由相应的中断处理程序来处理，为了使系统在响应中断后，CPU 能快速地转入对应的中断处理程序，系统用一张表来保存这些中断处理程序的入口地址（中断向量），该表就称为中断向量表。

中断向量表的每一项是一个中断向量，也就是一个中断处理程序的入口地址。

中断向量表中的中断向量也依次编号为 00~FF。n 号中断向量就保存处理中断号为 n 的中断处理程序的入口地址。一般不再区分中断号（中断类型号）和中断向量号。

实方式下的中断向量表位于内存最低端的 1K 字节空间中。

每个中断向量占用四个字节，前(低地址)两字节保存中断处理程序入口地址的偏移，后(高地址)两字节保存中断处理程序入口地址的段值。

含有 256 个中断向量的中断向量表需要占用 1K 字节内存空间。



中断向量号的安排

在系统中，某个中断号分配给哪个中断，即某个中断向量含有哪个中断处理程序的入口地址，存在一些规定和约定。应用程序不能违反规定，不宜不遵守约定。

0	除法出错	8	定时器
---	------	---	-----

1	单步	9	键盘
2	非屏蔽中断	A	保留(从中断控制器)
3	断点	B	串行通信接口 2
4	溢出	C	串行通信接口 1
5	保留 (打印屏幕)	D	硬盘(并行口)
6	保留	E	软盘
7	保留	F	打印机

PC 机建立 BIOS 后中断号分配

10	显示 I/O	17	打印 I/O
11	设备设置	18	ROM BASIC
12	存储容量	19	系统自举
13	磁盘 I/O	1A	时钟管理
14	串口 I/O	1B	Ctrl+Break 键处理
15	扩充的 BIOS	1C	定时处理
16	键盘 I/O	1D-1F	参数指针
20-2F	DOS 使用	30-3F	为 DOS 保留

中断向量不一定非要指向中断处理程序，也可作为指向一组数据的指针。

访问中断向量表

把编号为 n 的中断向量，保存到双字单元 vector 中

```

XOR  AX, AX
MOV  ES, AX
MOV  AX, [ES:n*4]
MOV  [vector], AX
MOV  AX, [ES:n*4+2]
MOV  [vector+2], AX

```

16位处理

```

XOR  AX, AX
MOV  ES, AX
MOV  EAX, [ES:n*4]
MOV  [vector], EAX

```

32位处理

8.3.3 中断响应过程

实方式下中断响应过程

通常，CPU 在执行完每一条指令后均要检测是否有中断请求，在有中断请求且满足一定条件时就响应中断。

相关概念

内部中断

外部中断：
可屏蔽中断
不可屏蔽中断

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF

相关概念

中断允许标志 IF (Interrupt Enable Flag)

为 1 时，允许可屏蔽中断

为 0 时，禁止可屏蔽中断

单步标志 TF (Trap Flag)

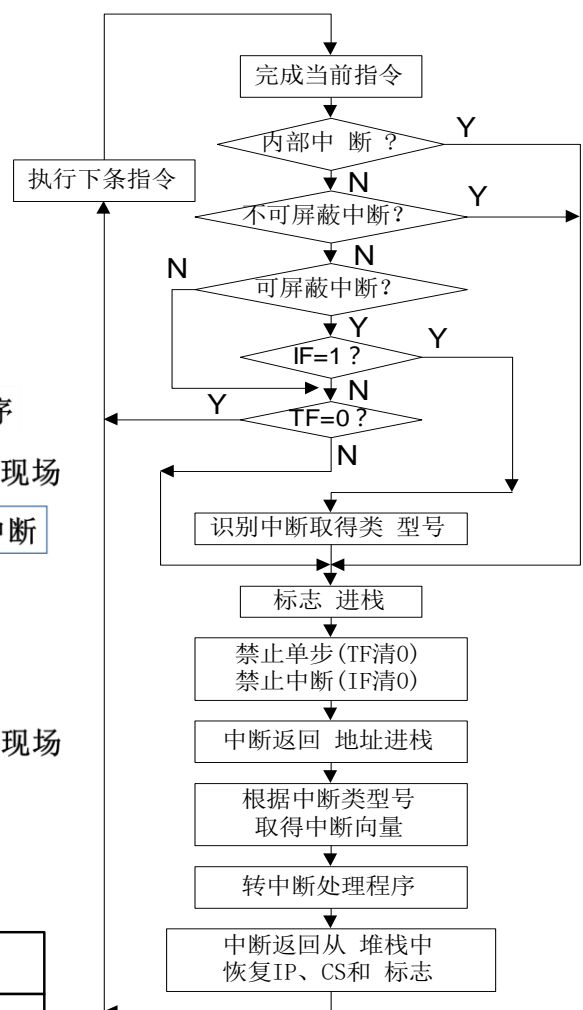
为 1 时，进入单步

为 0 时，正常

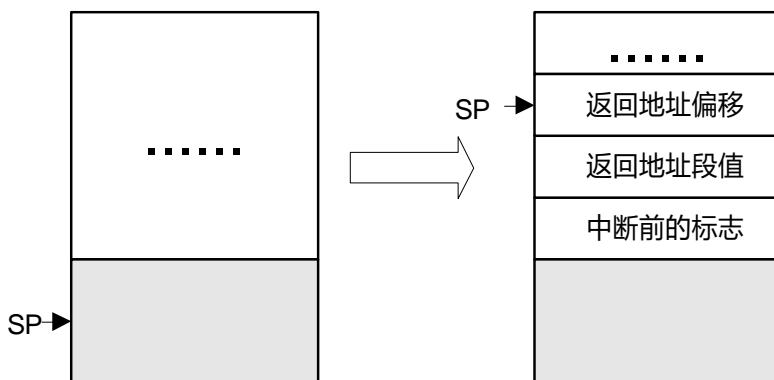
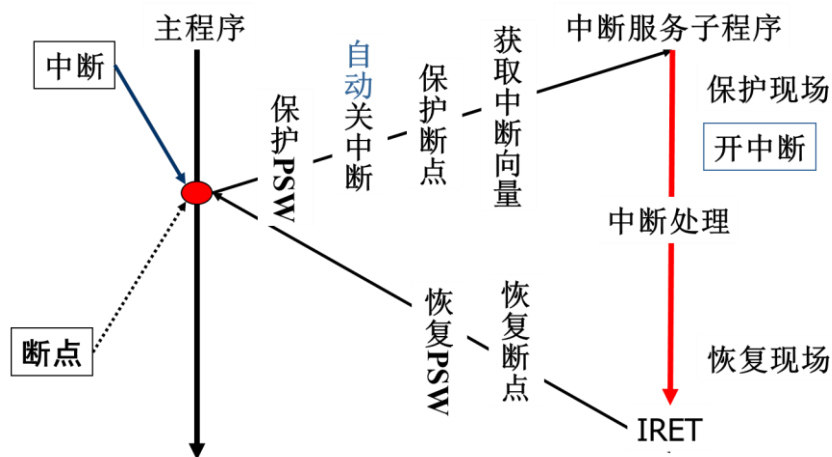
实方式下中断响应过程

中断响应时，硬件还自动完成：

- (1)取得中断类型号；
- (2)把标志寄存器内容压入堆栈；
- (3)禁止外部中断和单步中断(使 IF 和 TF 标志位为 0)；
- (4)把下一条要执行指令的地址(中断返回地址)压入堆栈(CS 和 IP 内容压入堆栈)；
- (5)根据中断号从中断向量表中取中断处理程序入口地址；
- (6)转入中断处理程序。



响应中断时，
压入堆栈 3 个字，分别是：
返回地址的偏移
返回地址的段值
标志寄存器值



(a)中断前的堆栈

(b)中断后的堆栈

中断返回指令

中断返回指令格式：IRET

执行指令实现从中断返回。实方式下的具体操作如下：

```

IP <= [SP]
SP <= SP+2
CS <= [SP]
SP <= SP+2
FLAGS <= [SP]
SP <= SP+2

```

弹出返回地址的偏移到 IP

弹出返回地址的段值到 CS

弹出标志值到标志寄存器

中断处理程序通常利用中断返回指令

从堆栈中弹出返回地址和原标志值。

平衡堆栈！

开中断和关中断指令

开中断指令格式：STI

效果：开中断。从而响应（不屏蔽）可屏蔽中断。

关中断指令格式：CLI

效果：关中断。从而不响应（屏蔽）可屏蔽中断。

8.3.4 内部中断

关于内部中断

由发生在 CPU 内部的某个事件引起的中断称为内部中断。由于内部中断是 CPU 在执行某些指令时产生，所以也称为软件中断。

内部中断的特点：不需要 CPU 外部硬件的支持；不受中断允许标志 IF 的控制。

中断指令 INT 引起的中断

中断指令的格式：INT n

其中，n 是一个 0 至 0FFH 的立即数。

CPU 在执行该中断指令后，便产生一个类型号为 n 的中断，从而转入对应的中断处理程序。

```

MOV  AH, 0
INT  16H           调用 16H 号中断处理程序（键盘 I/O 程序）

MOV  AH, 1H
INT  21H           调用 21H 号中断处理程序（DOS 系统功能）

```

示例

一个显示所按键 ASCII 码的程序

```

section text
bits 16
org 100h

```

begin:

```

MOV  AH, 0
INT  16H
PUSH AX
SHR  AL, 4
CALL TOASCII
MOV  AH, 14
INT  10H
POP  AX
CALL TOASCII
MOV  AH, 14
INT  10H
MOV  AH, 4CH
INT  21H
;
TOASCII:
    AND  AL, 0FH
    .....
RET

```

除法错（溢出）中断

在执行除法指令时，如果 CPU 发现除数为 0 或者商超过了规定的范围，那么就产生一个除法错（溢出）中断，中断类型号规定为 0。这是来自于 CPU 内部的中断。

```

MOV  AX, 1234
MOV  CL, 3
DIV  CL

```

单步中断

当标志寄存器中的单步标志 TF 为 1，则在每条指令执行后产生一个单步中断，中断类型号规定为 1。

产生单步中断后，CPU 就执行单步中断处理程序。

由于 CPU 在响应中断时，已把 TF 置为 0，所以，不会以单步方式执行单步中断处理程序。

通常，由调试工具把 TF 置 1，在执行完一条被调试程序的指令后，就转入单步中断处理程序。单步中断处理程序可以报告各寄存器的当前内容，程序员可据此调试程序。

断点中断

处理器提供一条特殊的中断指令“INT 3”。

调试工具可用它替换断点处的代码，当 CPU 执行这条中断指令后，就产生类型号为 3 的中断。这种中断称为断点中断。

通常，断点中断处理程序恢复被替换的代码，并报告各寄存器的当前内容，程序员可据此调试程序。

中断指令“INT 3”特殊是因为它只有一个字节长，其他的中断指令长 2 字节。

8.3.5 外部中断

关于外部中断

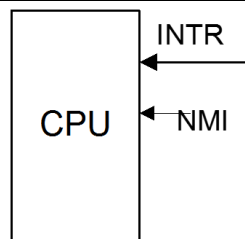
由发生在 CPU 外部的某个事件引起的中断称为外部中断。如，输入输出设备等引起的中断就是外部中断。

外部中断以完全随机的方式中断现执行程序。

x86 处理器有两条外部中断请求线：

INTR 接受可屏蔽中断请求

NMI 接受非屏蔽中断请求



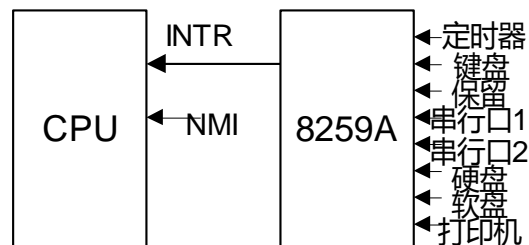
可屏蔽中断

可屏蔽中断指受到中断允许标志 IF 制约的外部中断。

在 PC 系列机中，键盘和硬盘等外设的中断请求都通过中断控制器 8259A 传给可屏蔽中断请求线 INTR。

中断控制器 8259A 共能接收 8 个独立的中断请求信号 IRQ0 至 IRQ7。

系统中，可能有两个中断控制器 8259A。一主一从，从 8259A 连接到主 8259A 的 IRQ2 上，这样系统就可接收 15 个独立的中断请求信号。



中断控制器

中断控制器在控制外设中断方面起着重要的作用。如果接收到一个中断请求信号，并且满足一定的条件，那么它就把中断请求信号传到 CPU 的可屏蔽中断请求线 INTR，使 CPU 感知到有外部中断请求；同时也把相应的中断类型号送给 CPU，使 CPU 在响应中断时可根据中断类型号取得中断向量，转相应的中断处理程序。

中断控制器 8259A 是可编程的。在初始化时规定了在传出中断请求 IRQ0 至 IRQ7 时，送出的对应中断类型号分别是 08H~0FH。例如，设传出中断请求 IRQ1，即传出键盘中断请求，那么送出的中断类型号为 9，所以键盘中断的中断类型号为 9，键盘中断处理程序的入口地址存放在 9 号中断向量中。

中断控制器 8259A 包含两个寄存器：中断屏蔽寄存器和中断命令寄存器，它们决定了传出一个中断请求信号的条件。

中断屏蔽寄存器的 I/O 端口地址是 21H，它的 8 位对应控制 8 个外部设备，通过设置这个寄存器的某位为 0 或为 1 来允许或禁止相应外部设备中断。当第 i 位为 0 时，表示允许传出来自 IRQi 的中断请求信号，当第 i 位为 1 时，表示禁止传出来自 IRQi 的中断请求信号。

```
MOV AL,11111101B
```

```
OUT 21H,AL    使中断控制器 8259A 只传出来自键盘的中断请求信号
```

控制响应外部中断的方式

中断允许标志 IF

可编程中断控制器（8259A）

响应键盘中断的过程

如果用户敲键盘，则 IRQ1 引脚有信号

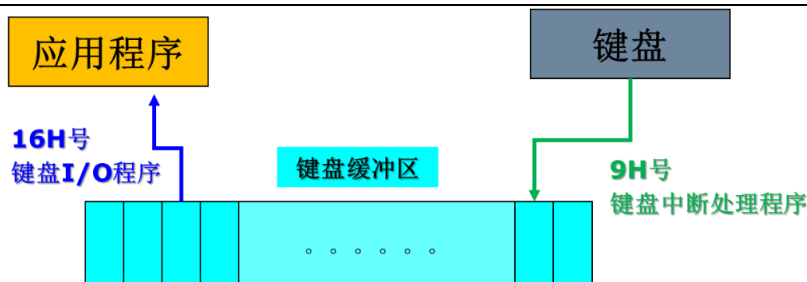
如果中断控制器允许（没有屏蔽）IRQ1，则 INTR 有信号，同时传出中断类型号 9（键盘中断）

如果开中断（没有屏蔽外部中断），则在执行当前指令后响应，进入键盘中断处理程序

键盘（9H 号）中断处理程序，根据所按键的扫描码进行处理。按普通键的情况下，把字符键的扫描码和对应的 ASCII 码存到键盘缓冲区。

键盘三者（缓冲区、中断处理程序、IO 程序）的关系

仓库：键盘缓冲区（内存某个区域）
 生产者：键盘中断处理程序（9H 号中断处理程序）
 消费者：键盘 I/O 程序（16H 号中断处理程序）



前台和后台

CONT:

```
MOV  AH, 0
INT  16H    ;主动读取字符
;
MOV  AH, 14
INT  10H    ;主动显示字符
;
JMP  CONT   ;无限循环
```

8.3.6 中断优先级

中断优先级

系统中有多个中断源，当多个中断源同时向 CPU 请求中断时，CPU 按规定的优先级响应中断请求。

优先级最高 内部中断(除法错，INT)

|

非屏蔽中断(NMI)

↓

可屏蔽中断(INTR)

优先级最低

单步中断

外设的中断请求都通过中断控制器 8259A 传给 CPU 的 INTR 引线。在对 8259A 初始化时规定了 8 个优先级，在正常的优先级方式下，优先级次序如下：

IRQ0, IRQ1, IRQ2, IRQ3, IRQ4, IRQ5, IRQ6, IRQ7

必要的情况下，通过设置中断控制器 8259A 中的中断命令寄存器的有关位可改变上述优先级次序。

中断嵌套

CPU 在执行中断处理程序时，又发生中断，这种情况称为中断嵌套。

外部中断的嵌套比较复杂。

由于 CPU 在响应中断的过程中，已自动关中断，CPU 也就不会再自动响应可屏蔽中断。如果需要在中断处理过程的某些时候响应可屏蔽中断，则可在中断处理程序中安排开中断指令，CPU 在执行开中断指令后，就处于开中断状态，也就可以响应可屏蔽中断了，直到再关中断。如果在中断处理程序中使用了开中断指令，也就可能会发生可屏蔽中断引起的中断嵌套。

8.3.7 中断处理程序设计

外设中断处理程序的设计

在开中断的情况下，外设中断的发生是随机的，在设计外设中断处理程序时必须充分注意到这一点。

外设中断处理程序的主要步骤如下：

- (1)必须保护现场。保护的一般方法是把它们压入堆栈。
- (2)尽快完成中断处理。外设中断处理必须尽快完成，所以外设中断处理必须追求速度上的高效率。
- (3)恢复现场。
- (4)通知中断控制器中断已结束。

(5)利用 IRET 指令实现中断返回。

应及时开中断。除非必要，中断处理程序应尽早开中断，以便 CPU 响应具有更高优先级的中断请求。

软件中断不会随机发生。中断指令类似于子程序调用指令，软中断处理程序在很大程度上类似于子程序，但并不等同于子程序。

软中断处理程序的主要步骤如下：

- (1)考虑切换堆栈
- (2)及时开中断
- (3)应该保护现场
- (4)完成中断处理
- (5)恢复现场
- (6)堆栈切换
- (7)一般利用 IRET 指令实现中断返回

演示程序 dp85.asm

背景知识

系统定时器被初始化为每隔约 55 毫秒发出一次中断请求。CPU 在响应定时中断请求后转入 8H 号中断处理程序。

BIOS 提供的 8H 号中断处理程序中安排了一条中断指令“INT 1CH”，所以每秒要调用到约 18.2 次 1CH 号中断处理程序。

BIOS 的 1CH 号中断处理程序实际上并没有做任何工作，只有一条中断返回指令。这样安排的目的是为应用程序留下一个软接口，应用程序只要提供新的 1CH 号中断处理程序，就可能实现某些周期性的工作。

背景知识（二）

BIOS 提供的时钟管理程序以 1AH 号中断处理程序的形式存在。

调用 1AH 号中断处理程序的 2 号功能，可以获取当前时间。该功能在 CH、CL 和 DH 寄存器中返回时、分和秒的 BCD 码。

写一个时钟程序，显示当前时间，每秒自动更新。同时，程序接受用户按键，当用户按 ‘!’ 时，结束程序运行。假设 DOS 运行环境。

设计思路

前台程序替换定时（1CH 号）中断处理程序，随后，接受用户按键，遇到 ‘!’ 时，恢复被替换的 1CH 号中断处理程序，并结束运行。

新的定时中断处理程序，每隔约 1 秒时间，更新屏幕上显示的时间。它调用 1AH 软中断取得时间值。

定时（1CH 号）中断处理程序，相当于后台程序。

源程序

```

ROW          EQU    10           ;开始行号
COLUMN       EQU    18           ;开始列号  显示时间值的屏幕位置
;
    section    text
    bits      16
    org       100H              COM 类型可执行程序从 100H 开始
;
Begin:
    MOV       AX, CS             替换定时（1CH 号）中断向量先保存原中断向量
    MOV       DS, AX             ;DS = CS
    MOV       SI, 1CH*4         ;1CH 号中断向量所在地址
    MOV       AX, 0
    MOV       ES, AX            ;ES = 0
;                                ;保存 1CH 号中断向量

```

```

MOV     AX, [ES:SI]
MOV     [old1ch], AX      ;保存向量之偏移      保存原先的中断向量
MOV     AX, [ES:SI+2]
MOV     [old1ch+2], AX    ;保存向量之段值
;
;设置新的 1CH 号中断向量
CLI
;关中断
MOV     AX, Entry_1CH
MOV     [ES:SI], AX      ;设置新向量之偏移
MOV     AX, CS
MOV     [ES:SI+2], AX    ;设置新向量之段值      设置新的中断向量
STI
;开中断

```

Continue:

```

MOV     AH, 0              接受用户按键，并显示之不是 '!' 键，则继续
INT     16H                ;等待并接受用户按键
;
CMP     AL, 20H
JB      Continue          ;不可显示字符，就不显示
;
MOV     AH, 14
INT     10H                ;显示所按字符
;
CMP     AL, '!'
JNZ     Continue          ;只要不是'!', 继续等待并接受按键
;

```

Stop:

```

;恢复原 1C 号中断向量      恢复原先的定时中断向量结束程序运行
MOV     EAX, [CS:old1ch]   ;获取保存的原 1CH 号中断向量
MOV     [ES:SI], EAX      ;恢复原 1CH 号中断向量
;
MOV     AH, 4CH            ;结束程序，返回操作系统 (DOS)
INT     21H
;

```

;=====

Entry_1CH: 新的定时 (1CH 号) 中断处理程序

```

DEC     BYTE [CS:count]   ;计数器减 1      计数 (约 1 秒刷新一次) 刷新时间值
JZ      ETIME            ;当计数为 0, 显示时间
IRET
;

```

ETIME: ;显示当前时间

```

MOV     BYTE [CS:count], 18 ;重新设置计数初值
STI
;开中断
CALL    EchoTime          ;显示当前时间
IRET
;中断返回

```

;-----

EchoTime: ;获得并显示当前时间 (时分秒)

```

PUSH    DS              ;保护 DS
PUSHA
;保护通用寄存器
MOV     AX, CS

```

```
MOV DS, AX ;DS = CS
```

```
;
```

MOV AH, 2 调用 1AH 号中断处理程序的 2 号功能取得当前时间，
返回时，在 CH、CL 和 DH 寄存器中含有时、分和秒的 BCD 码。

```
INT 1AH
```

```
MOV [hour], CH
```

```
MOV [minute], CL
```

```
MOV [second], DH
```

;设置光标（显示时间的位置）

```
MOV BH, 0
```

```
MOV AH, 3 ;取得当前光标位置
```

```
INT 10H
```

```
PUSH DX ;保存当前光标位置
```

```
;
```

```
MOV DX, (ROW<<8) + COLUMN
```

```
MOV AH, 2
```

```
INT 10H ;设置显示时间的开始位置
```

```
;
```

;显示当前时间（时:分:秒）

```
MOV AL, [hour]
```

```
CALL EchoBCD
```

```
MOV AL, ':'
```

```
CALL PutChar
```

```
MOV AL, [minute]
```

```
CALL EchoBCD
```

```
MOV AL, ':'
```

```
CALL PutChar
```

```
MOV AL, [second]
```

```
CALL EchoBCD
```

;恢复光标原先位置

```
POP DX ;恢复原光标位置
```

```
MOV AH, 2
```

```
INT 10H ;重新位置位置
```

```
;
```

```
POPA ;恢复通用寄存器
```

```
POP DS ;恢复 DS
```

```
RET
```

EchoBCD: 子程序显示 2 位 BCD 码值

```
PUSH AX
```

```
SHR AL, 4
```

```
ADD AL, '0'
```

```
CALL PutChar
```

```
POP AX
```

```
AND AL, 0FH
```

```
ADD AL, '0'
```

```
CALL PutChar
```

```
RET
```

PutChar:

```
        MOV    BH, 0
        MOV    AH, 14
        INT    10H
        RET

;
second  DB    0           ;秒数保存单元
minute  DB    0           ;分数保存单元
hour    DB    0           ;时数保存单元
;
count   DB    1           ;计数器
old1ch  DD    0           ;用于保存原 1CH 号中断向量
;
```