

保护模式和实模式之间的切换方法

宋广平

摘要 该文简要介绍了80286、80386芯片的工作方式和存储器管理方法,阐述了保护模式与实模式之间的切换方法并给出一个实例,说明如何进行这种切换。

关键词 实模式 保护模式 V86模式

目前,大多数286、386PC上都安装了扩展内存(Extended Memory),但想在用户程序中直接访问它,不是件容易的事。由于DOS是在实模式下运行的,不能寻址到扩展内存单元,对扩展内存的操作必须切换到保护模式进行,然后再返回到实模式,恢复DOS操作。另外,80286、80386PC的许多优越性能只有在保护模式下才能使用。因而,实模式和保护模式之间的切换是很重要的。

一、80286、80386的工作方式

80286有两种工作方式:实模式和保护模式,80386有3种工作方式:实模式、保护模式和虚拟86模式。在实模式下,80x86(x=2,3)几乎是一个快速的8086(当然增加了一些新的指令),寻址1MB的内存空间,这时80x86的先进性能远没有发挥出来。保护模式是80x86达到其本身设计功能(多任务、多用户环境)的一种方式。首先,存储空间将大大增加,对80286而言,内存可达16MB;对80386而言,分段内存可达4GB。其次,支持多任务和多用户,特别是80386灵活多样的存储管理方式和处理速度,在这方面就更胜一筹。虚拟86模式又称V86模式,它的目的是使80386可以重复而且迅速地在V86模式和保护模式之间转换。把CPU标志寄存器中的VM位置“1”,即可进入V86模式,执行一个8086程序;而把VM位复位,即可退出V86模式而进入保护模式。

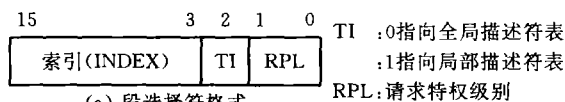
二、存储器管理

80x86的能力在保护模式下才能充分发挥出来,保护模式下的存储器管理方法与实模式下完全不同。实模式下的指令仍然可用在保护模式下,但对直接处理指针的程序,则不能在保护模式下运行。

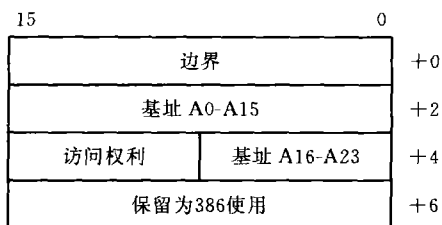
1. 存储器地址和段描述符

保护模式下存储器的地址同样以逻辑地址表示,由段选择符(selector)和偏移量(offset)组成,其中段选择

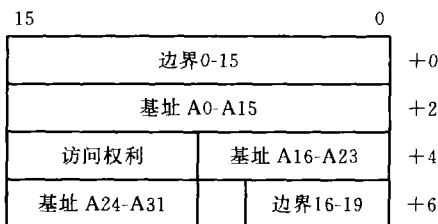
符为16位,偏移量80286为16位,80386为32位。这里,偏移量的意义和在实模式下的一样,根据不同的存储器访问状态,由IP、SP和指令操作数来给定。而段选择符与基址并无直接的关系,只是一个从逻辑上识别段的索引而已,它指向段描述符表中的一个段描述符。段描述符(descriptor)才真正定义了逻辑段所对应的物理存储器的地址。80x86段选择符和段描述符的结构见图1。



(a) 段选择符格式



(b) 80286段描述符



(c) 80386段描述符

图1 段选择符和段描述符的数据结构

可见,80286段描述符定义的物理存储器的边界为16位,基址为24位;而80386分别为20位和32位。在实模

式下,边界固定为 FFFFH,基址被设定为段选择符值左移4位(即16倍);而在保护模式下,则可灵活地加以设置。另外,80286段描述符保留字段设置为0,则80286保护模式程序可在80386上运行。为了加快生成物理地址的速度,每一个段寄存器都有相应的段高速缓存器(对80286为48位,对80386为64位),这对程序员来说是不可见的,只有CPU可以访问它。当一个选择符的值装入段寄存器时,选择符指向的段描述符自动被装入段高速缓存器。此后,访问这个段内的单元时,就使用高速缓存器中相应的字段值,执行从逻辑地址到物理地址的高速变换。通常,由于不需要对段寄存器进行频繁的修改,这种使用段高速缓存器的方法有着非常好的效果。

2. 描述符表

描述符表定义了80x86系统使用的所有段。在80x86系统中有3种类型的描述符表,它们分别是全局描述符表(GDT)、局部描述符表(LDT)和中断描述符表(IDT)。其中,GDT含有供系统所有任务使用的描述符;LDT含有与某一给定任务相关的描述符;IDT含有指向多达256个中断服务程序位置的描述符。每一个80x86系统都有一个GDT,含有操作系统使用的代码段和数据段,以及任务状态段和系统中各个LDT的描述符。每个描述符表最多可含8192($64K \div 8$)个8字节描述符,选择符的高13位作为描述符表的索引。本文为了简化问题,程序只设一个全局描述符表。而相应的描述符表的位置由全局描述符表寄存器(GDTR)、局部描述符表寄存器(LDTR)和中断描述符表寄存器(IDTR)决定。其中,80286的GDTR为40位寄存器,由16位边界字段和24位基址字段组成;80386的GDTR为48位寄存器,由32位基址和16位边界组成。

3. 寻址模式

为了寻址一个存储单元,必须给出该单元所在段的段描述符和在段内的偏移量,然后,由段描述符中的基址字段的值加上偏移量,即得单元的物理地址(图2)。

段选择符中的TI位用于选择描述符表,当TI=0时,访问GDT;当TI=1时,访问该任务的LDT。

三、实模式到保护模式的切换

80x86CPU处于何种模式,由MSW(80286)或控制寄存器CR0(80386)的PE位决定,PE=0,处于实模式下;PE=1,处于保护模式下。对80386而言,在保护模式下,将标志寄存器(EFLAGS)的VM位置1,则进入虚拟86模式;VM位清零,则退出虚拟86模式而回到保护模式。80x86复位后,PE=0,因此以实模式动作。要想从实模式转换到保护模式,就需将MSW或CR0的PE位置1。这可用LMSW指令将数据装入MSW或CR0。不过仅有这些还不能正确执行保护模式,必须进行如下的初始设定。

1. 建立全局描述符表

为使80x86在保护模式下工作,必须在存储器中定

义全局描述符表,并把该GDT的基址和边界装入GDTR。在描述符表中建立保护模式下的代码段描述符及必要的堆栈段和数据段描述符。其中,代码段描述符的访问权字节可设置为9BH,数据段和堆栈段描述符的访问权字节可设置为93H,基址可根据实际的代码段、数据段和堆栈段的物理地址加以设置,为简单起见,边界可设置为FFFFH。这样,进入保护模式后,CPU能在定义的代码空间和数据空间继续执行指令,而不至于产生异常中断或死机。不过应注意,GDT中的第一个描述符在软件上不能使用,对应的选择符0称为空选择符(NULL SELECTOR),当向段寄存器加载该选择符时,将中止指令的执行或产生异常保护中断(中断13)。

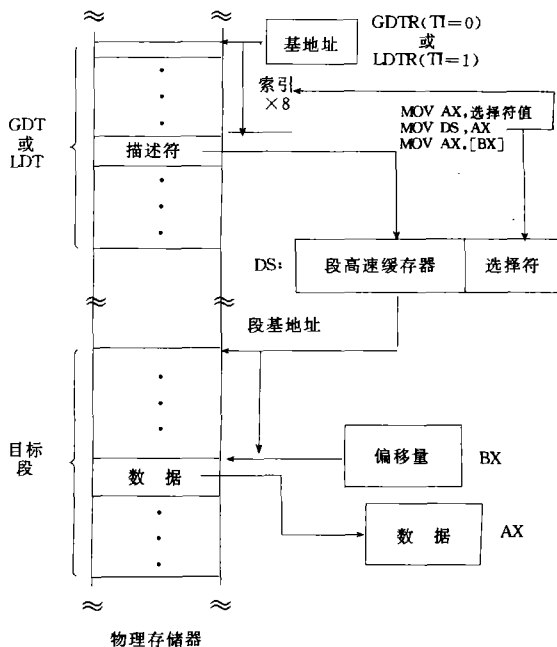


图2 保护模式下操作数的寻址过程

2. 释放地址线 A20

为保证和8086/88软件的兼容性,目前一般的286和386PC上,利用外部附加逻辑对A20地址线可用程序进行控制,系统在初始化完成之后,将A20置成低电平。因而,在进入保护模式之前必须解除这种控制。事实上,A20是受键盘控制器电路的Intel 8042(8742)控制的,可向输入缓冲器(I/O口地址为64H)写入命令字D1H,随后向I/O口地址60H写入DFH释放A20或写入DDH禁止A20。

3. 其它方面

如果在保护模式下需处理中断,则必须建立IDT及相应的描述符。同时必须先保存中断控制器的状态,以便返回到实模式后进行恢复。由于BIOS中断向量不能在保护模式下工作,因而,进入保护模式的程序必须

建立它本身的 IDT,以处理保护模式下发生的中断,而且不能覆盖实模式下的中断向量表。

以上几方面都准备好后,用 LMSW 指令将 PE 位置1,转入保护模式,紧接着用一条段间跳转指令清除指令队列,并转至相应的代码段,在保护模式下继续执行指令。注意,该跳转指令在保护模式下执行,但已在实模式下被预取入指令队列,因而不担心由于存储器管理方法的改变而取不到该指令的情况。如果程序进入保护模式后,没有必要再回到实模式,那么可以利用 BIOS INT 15H 中断的 AH=89H 功能,很容易地将 CPU 转换到保护模式。具体的调用格式如下:

输入:AH=89H

BH=前8个硬件中断向量在 IDT 中的起始位置

BL=后8个硬件中断向量在 IDT 中的起始位置

ES:SI=指向 GDT 的指针

输出:AH=00 成功(CF=0)地进入保护模式

AH=FFH 失败

CF=0 没错

CF=1 有错

用户提供的 GDT 的格式见附表。

附表

表中单元	离 ES:SI 的偏移量	大小(B)	意义
0	00H	8	空描述符,初始化成0
1	08H	8	描述该 GDT 的描述符
2	10H	8	用户定义的 IDT 的描述符
3	18H	8	用户的数据段描述符
4	20H	8	用户的附加段描述符
5	28H	8	用户的堆栈段描述符
6	30H	8	该调用将返回到的代码段的描述符
7	38H	8	该调用使用的 BIOS 代码段描述符

该 GDT 中除第七单元外,其余均由用户填写。第七单元的描述符将由该功能设置,其中,访问权为9BH,基址为 F0000H,边界为 FFFFH。CS、DS、ES 和 SS 分别被该功能设置成 0030H、0018H、0020H 和 0028H,因而,CPU 将在保护模式下,在用户定义的空间中继续运行。

四、保护模式到实模式的切换

由保护模式切换至实模式,80286与80386应区别对待。下面分别加以说明

80286 上电复位,回到实模式,将使内存中的数据 and 程序丢失(包括操作系统),因而不能采用这个方法。分析系统板电路,可以发现,也可通过软件使80286的 RESET 引脚变成高电平。实际上,键盘控制器电路的

Intel 8042的 P20(P2口的 bit0)可控制 RESET 信号,只要 P20输出低电平,即可使 RESET 变为高电平,使80286进入复位状态。一旦复位,则将转到 POST(Power On Self Tests)程序,POST 将读取 CMOS RAM 的 0FH 处的停机码字节,以决定是否需要重新初始化系统。当停机码字节为 05H 时,POST 把控制转移到 40:67H 双字处。通常,这里放置转向的入口处的远地址。

根据上述原理,我们可以先在 40:67H 处放置返回到实模式程序的起始地址,然后在保护模式下,用指令复位80286,这样,便回到了实模式,而且避免了重新初始化系统。接着禁止地址线 A20,如修改了中断控制器状态,则须加以恢复。

80386 对于80386,除了可以利用80286的方法外,还可以用指令 LMSW AX(AX=0)复位 CR0 的 PE 位(或指令 MOV CR0,EAX),而回到实模式。紧接着用一条段间跳转指令清除指令队列,并转到相应的代码段,在实模式下继续执行指令,随后禁止地址线 A20,如还修改了中断控制器的状态,则须加以恢复。

五、举 例

下面给出一个在实模式和保护模式之间切换的演示程序。所有操作都在0级特权上进行。当切换至保护模式时,屏幕上将缓慢地显示:“Now Switched To Protected Mode From Real Mode! Waiting...”,接着又回到实模式,并显示:“Now Switched To Real Mode From Protected Mode!”,随后返回到 DOS。由于在保护模式下,不能利用 DOS 和 BIOS 的资源,故程序直接对显示缓冲区操作。用 TASM example.asm 汇编生成 example.obj 目标码,然后用 TLINK/t example 生成 example.com 可执行文件。程序中使用了条件汇编伪指令,以便生成不同机器和显示器的代码。例如:

TASM/dMDA example.asm

产生单色显示器代码,其它选择如/d-386、/dINT15读者可自己考虑。

本文只是简单地介绍了80x86 CPU 的工作模式和存储器管理方面的一些基本知识,事实上,80x86还有很多优越的性能,例如:存储保护,特权管理,任务管理,异常保护和80386的存储器分页功能等。有兴趣的读者可参考有关资料。

程序示例

```
.286p
IFDEF MDA
    crt-buffer-base-lo word EQU 8000h
    crt-buffer-base-hi byte EQU 0bh ;彩色显示器缓冲区的物理地址
ELSE
    crt-buffer-base-lo word EQU 0000h ;单色显示器缓冲区的物理地址
    crt-buffer-base-hi byte EQU 0bh
ENDIF
```

```
data_seg_access EQU 10010011b ;数据段访问权字节
code_seg_access EQU 10011011b ;代码段的访问权字节
```

```
data_input_buf_port EQU 60h
-8042_input_buf_port EQU 64h
-8042_status_port EQU 64h ;Intel 8042的状态口
cmos_port EQU 070h ;CMOS RAM 的口地址
descriptor STRUC ;段描述符结构
```

```
seg_limit dw 0 ;边界
base_lo_word dw 0 ;地址低16位
base_hi_byte db 0 ;地址高8位
access_right db 0 ;访问权利
reserved dw 0 ;保留字节
```

```
descriptor ENDS
```

```
jumpfar MACRO jumpfar1,jumpfar2 ;跳转指令的宏表示
DB 0eah
DW (OFFSET jumpfar1)
DW jumpfar2
ENDM
```

```
lodcr0 MACRO ;MOV CR0,EAX 的宏表示
DB 0fh
DB 22h
DB 0c0h
ENDM
```

```
bios_data_seg SEGMENT AT 040h
ORG 0067h
```

```
to_real_off DW?
```

```
to_real_seg DW?
```

```
bios_data_seg ENDS
```

```
cseg SEGMENT public para 'code'
```

```
ASSUME cs:cseg,ds:cseg
```

```
ORG 100h
```

```
start: jmp main
```

```
*****
* 以下是全局描述符表-GDT,为了也能利用 INT 15h *
* 切换到保护模式,采用该功能所要求的 GDT 格式 *
*****
```

```
gdt LABEL qword
```

```
dummy_des descriptor <>
```

```
gdt_des descriptor <gdt_leng,,data_seg_access,>
```

```
idt_des descriptor <idt_leng,,,data_seg_access,>
```

```
data_des descriptor <0ffff,,data_seg_access,>
```

```
esdata_des descriptor <0ffff,,data_seg_access,>
```

```
ss_des descriptor <0ffff,,data_seg_access,>
```

```
cs_des descriptor <0ffff,,code_seg_access,>
```

```
bios_des descriptor <>
```

```
gdt_leng EQU $-gdt
```

```
*****
* 以下是中断描述符表-IDT,由于该程序不 *
* 处理中断,因而,该 IDT 为空 *
*****
```

```
idt LABEL qword
```

```
idt_leng EQU $-idt
```

```
IFDEF_386
```

```
int_imr1_port EQU 21h
```

```
int_imr2_port EQU 0a1h
```

```
imr1_byte db 0
```

```
imr2_byte db 0
```

```
ENDIF
```

```
main PROC
```

```
IFDEF_386
```

```
ASSUME ds:bios_data_seg ;ds 指向 bios_data_seg
```

```
mov ax,bios_data_seg
```

```
mov ds,ax
```

```
mov to_real_off,OFFSET user_code_r
```

;在40:67h 处写入实模式的返回地址

```
mov ax,cs
```

```
mov to_real_seg,ax
```

```
mov al,0fh
```

```
out cmos_port,al
```

```
mov al,05h
```

```
out cmos_port+1,al
```

```
ASSUME ds:cseg
```

```
cli
```

```
in al,int_imr1_port ;保存中断屏蔽状态
```

```
mov imr1_byte,al
```

```
in al,int_imr2_port
```

```
mov imr2_byte,al
```

```
mov dx,cs
```

```
mov ds,dx
```

```
ELSE ;如用 TASM/d-386汇编该程序,
```

```
ASSUME ds:cseg ;生成的代码用软件复位 PE 位,
```

```
mov ax,cs ;只适用于386机.否则,硬件复位 PE 位
```

```
mov ds,ax
```

```
mov real_seg,ax
```

```
;实模式返回的段址
```

```
ENDIF
```

```
*****
* 初始化 GDT *
*****
```

```
mov dx,ds ;初始化 gdt_des 描述符
```

```
mov cx,OFFSET gdt
```

```
call addr_24bit_form ;形成24位物理地址
```

```
mov gdt_des.base_lo_word,cx ;填入 gdt-描述符的相应
;字段
```

```
mov gdt_des.base_hi_byte,dl
```

```
mov dx,ds ;初始化中断描述符表的段描述符
```

```
mov cx,OFFSET idt
```

```
call addr_24bit_form
```

```
mov idt_des.base_to_word,cx
```

```
mov idt_des.base_hi_byte,dl
```

```
mov data_des.base_lo_word,crt_buffer_base_lo_word
```

```
mov esdata_des.base_lo_word,crt_buffer_base_lo_word
```

```
mov esdata_des.base_hi_byte,crt_buffer_base_hi_byte
```

```
mov dx,ss ;初始化堆栈段描述符
```

```
xor cx,cx
```

```
call addr_24bit_form
```

```
mov ss_des.base_lo_word,cx
```

```
mov ss_des.base_hi_byte,dl
```

```
mov dx,cs
```

```
xor cx,cx
```

;初始化代码段描述符

软件加密找金盾

地址:北京万寿路东各庄1号楼 邮编:100036

电话:8214849 联系人:傅学坚

```

call addr_24bit-form
mov cs-des. base-lo-word, cx
mov cx-des. base-hi-byte, dl
mov dx, cs          ; 初始化 IDT 的段描述符
mov cx, OFFSET idt
call addr_24bit-form
mov idt-des. base-lo-word, cx
mov idt-des. base-hi-byte, dl

; * * * * *
; * 利用 INT 15h, ah=89h 切换至保护模式 *
; * * * * *
push cs
pop es
mov si, OFFSET gdt ; ES, SI 指向 GDT
IFDEF INT15 ; 如用 TASM/dINT15 example 汇编此程序
mov bh, 08h ; 则生成的代码使用 INT 15H 的 89H 功能
mov bl, 70h ; 切换至保护模式
; 式
mov ah, 89h ; 否则, 由 to-protected-mode 切换至保护模式
int 15h
jmp user-code-p
ELSE
call to-protected-mode
ENDIF
main ENDP

; * * * * *
; * 该过程将 CPU 由实模式切换到保护模式 *
; * * * * *
addr20-enable-data EQU 0dfh ; 释放地址线 A20 字节 0DFH
to-protected-mode PROC
mov al, addr20-enable-data ; 释放地址线 A20
call addr20-dis-or-enable
or al, al
jz addr20-succ
mov ah, 0ffh
stc
exit-fail: mov dx, OFFSET failure ; 失败
mov ah, 9
int 21h
int 20h
failure db "Freeing Address Line A20 Fails, Can't Switch CPU
To Protected Mode! $"
addr20-succ: lidt qword ptr es:[si+10h] ; 由于不处理中断,
可省略该指令
lgdt qword ptr es:[si+08h]
cli
smsw ax
or ax, 0001h
lmsw ax ; 置位 MSW 的 PE 位, 将 CPU 切换至
保护模式
jumpfar user-code-p, 030h ; 清除指令队列, 并
转至用户代码
ret
to-protected-mode ENDP

; * * * * *
; * 一退出 INT 15H 后, 在保护模式下, 将进入下面用 *
; * 户定义的过程并在屏幕上显示: "Now Switched To *
; * Protected Mode From Real Mode! Waiting..." *
; * * * * *

```

```

user-code-p PROC ; 保护模式下的用户过程
cld
mov ax, 18h
mov ds, ax ; ds 指向 data-des
mov ax, 20h
mov es, ax ; es 指向 esdata-des
xor si, si
xor di, di
mov cx, 80 * 25
mov ax, 00h ; 清屏
rep stosw
mov cx, msg-leng
xor di, di
add di, 80 * 4
mov bx, OFFSET protected-msg
mov ah, 07h
aga: mov al, cs:[bx]
stosw
inc bx
call delay ; 延迟
loop aga
xor si, si
xor di, di
mov cx, 80 * 25
agal: lodsw ; 正常显示
mov ah, 07h
stosw
loop agal
call delay
call to-real-mode ; 切换至实模式
ret
protected-msg db "Now Switched To Protected Mode From
Real Mode! Waiting..."
msg-leng EQU $-protected-msg
user-code-p ENDP

; * * * * *
; * 该过程将 CPU 切换至实模式 *
; * * * * *
to-real-mode PROC
IFDEF-386
mov al, 0feh ; 控制 P20 输出宽约 6μs 的低电平
脉冲
out-8042-input-buf-port, al ; 复位 CPU
hlt ; 停机
ELSE
smsw ax
and ax, 0fffeh
lodcr0 ; MOV CR0, EAX 置 CR0 的 PE
位为 0, 切换至实模式
db 0eah ; JMP 指令的宏表示
dw OFFSET user-code-r
real-seg dw?
ret ; 清指令队列, 并转至用户代码
ENDIF

```

北京天正工程软件公司 | 北京白石桥路28号主楼310



SUPER ACE

AutoCAD 中文环境

8318811-2150 多种图卡支持 · 高分辨率 · 中西文兼容

to-real-mode ENDP

```

; * * * * *
; * 退出保护模式后,进入实模式,将在屏幕上显示: *
; * "Now Switched To Real Mode From *
; * Protected Mode!" *
; * * * * *

```

addr20-disable_data EQU 0DDH
user-code-r PROC ;实模式下的用户过程

```

mov ax,cs
mov ss,ax
mov ds,ax
mov al,addr20-disable_data
call addr20-dis-or-enable
or al,al
jz addr20-dis-succ
mov dx,OFFSET addr20-fail-mesg
mov ah,09
int 21h
int 20h ;返回到 DOS

```

addr20-dis-succ;

IFNDEF 386

```

mov al,imr1-byte ;恢复中断屏蔽状态
out int-imr1-port,al
mov al,imr2-byte
out int-imr2-port,al

```

ENDIF

```

mov ax,cs
mov ds,ax
sti
mov dx,OFFSET to-real-success
mov ah,9
int 21h
int 20h
ret

```

addr20-fail-mesg DB "Inhibiting Address Line A20 Failed!
\$"

to-real-success DB "Now Switched To Real Mode From
Protected Mode! \$"

user-code-r ENDP

```

; * * * * *
; * 测试8042输入缓冲器是否空,如不空,则等待 *
; * 输出:AL=0,空 *
; * :AL≠0,不空 *
; * * * * *

```

-8042-input-buf-empty PROC

```

xor cx,cx
again0: in al,-8042-status-port
and al,02h
jz empty
loop again0
or al,al
ret
empty: xor al,al
ret

```

-8042-input-buf-empty ENDP

```

; * * * * *
; * 释放或禁止地址线 A20 *
; * 输出:AL=0DFH,则释放 A20;AL=0DDH,则禁止 A20 *
; * 输出:AL=0,成功 *
; * :AL≠0,失败 *
; * * * * *

```

addr-20-dis-or-enable PROC

```

cli
push cx
mov ah,al
call -8042-input-buf-empty
or al,al
jnz fail0
mov al,input-cmd
out -8042-input-buf-port,al
call -8042-input-buf-empty
jnz fail0
mov al,ah
out data-input-buf-port,al
call -8042-input-buf-empty

```

fail0: pop cx

ret

addr20-dis-or-enable ENDP

```

; * * * * *
; * 将段址:偏移量转变为24位地址 *
; * 输入:DX=段址 *
; * :CX=偏移量 *
; * 输出:DL=地址高8位 *
; * :CX=地址低16位 *
; * * * * *

```

addr-24bit-form PROC

```

push ax
mov ax,16
mul dx
add cx,ax
adc dx,0
pop ax
ret

```

addr-24bit-form ENDP

```

; * * * * *
; * 延迟过程 *
; * * * * *

```

delay PROC

```

push ax
push bx
mov ax,0ffh
lp2: mov bx,0ffh
lp1: nop
nop
dec bx
jnz lp1
nop
nop
dec ax
jnz lp2
pop bx
pop ax
ret

```

delay ENDP

cseg ENDS

END start

北京天正工程软件公司 北京白石桥路28号主楼310



SUPER ACE

AutoCAD 中文环境

8318811-2150 多种 R12 版本 · 实时汉化界面 · 矢量汉字