

Московский государственный университет леса

Кафедра Вычислительной Техники

Лабораторная работа №1

Отчет

Выполнил: студент гр. ВТ-32  
Чернышев И.Е.  
Проверил: Ефремов Н.В.

Москва 2005

**Ch.Iv.Corp Developed This Document. ©**

## Цель лабораторной работы

Целью лабораторной работы является изучение механизма сегментной адресации памяти в реальном и защищенном режимах работы процессора i486, структуры дескрипторов сегментов памяти и дескрипторных таблиц, особенностей работы видеобуфера графического адаптера, способов переключения из реального режима в защищенный и обратно.

### Общие сведения

*а) Механизм сегментной адресации памяти в реальном и защищенном режимах работы процессора.*

В реальном режиме:

Базовый адрес сегмента находится в сегментном регистре. Сегменты в памяти выровнены по параграфам, поэтому сегментный регистр содержит 16 старших разрядов базового адреса.

Команды выбираются из CS:IP, данные из SS:SP, DS:SI/DI..

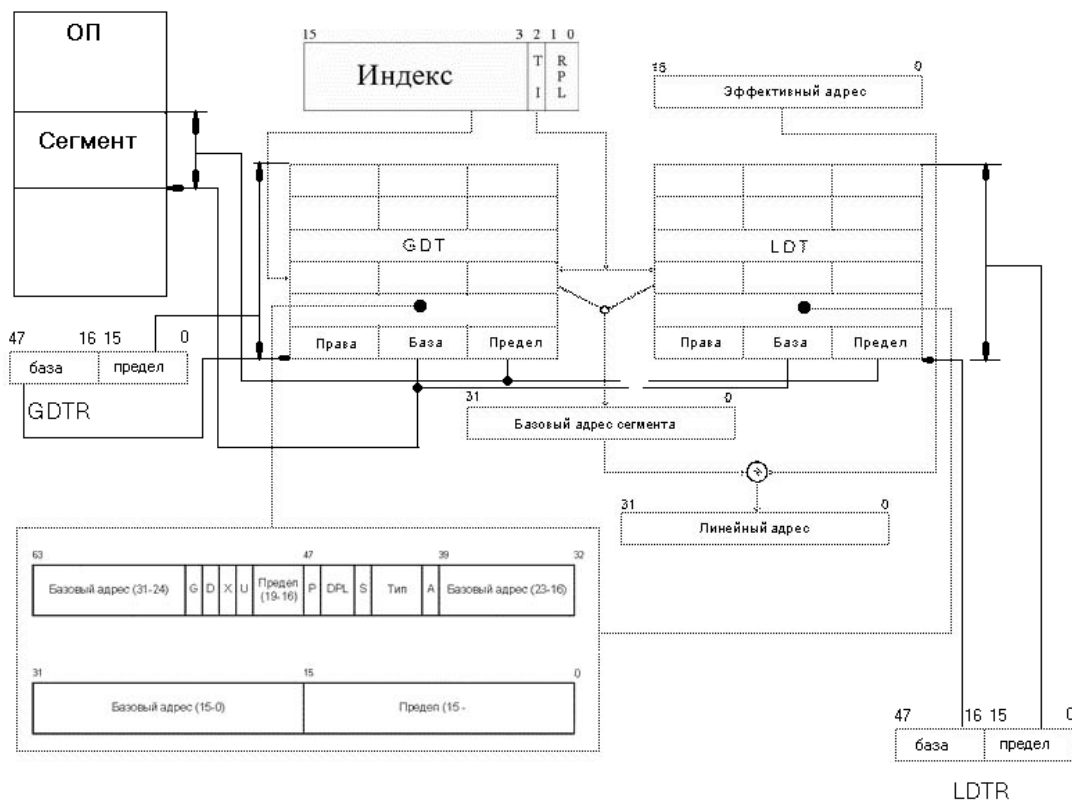
В защищенном режиме:

Каждый сегмент характеризуется специальной восьмибайтовой структурой данных, которая называется дескриптор сегмента. С помощью этой структуры можно задать 32х разрядный базовый адрес сегмента с любого места в линейном адресном пространстве. А размер сегмента можем указать до 1мб с точностью 1 байт и до 4Гб с точностью 1 страница (4 кб).

Дескрипторы объединяются в таблицы, есть 3 типа дескрипторных таблиц:

- прерываний IDT (одна) – аналог таблицы векторов прерываний
- глобальная (GDT)(одна)
- локальная (LDT) –содержит дескрипторы сегментов, которые принадлежат одной задаче.

*б) Структура и назначение GDT, LDT, GDTR, LDTR, типы дескрипторов. Назначение отдельных разрядов и полей дескрипторов памяти.*



G-бит гранулярности.

0 –предел определен в байтах

1 – предел определен в страницах

P- бит присутствия

1 – сегмент присутствует в ОП

0 – сегмент отсутствует в ОП

DPL-уровень привилегий дескриптора

0-максимальный уровень привилегий (ядро ОС)

1-ОС

2-системы программирования

3-пользовательские программы

S-что определяет дескриптор

0 – системный объект

1 – сегмент памяти

Тип:

|     | сегмент    | выполнение | запись | чтение |
|-----|------------|------------|--------|--------|
| 000 | Data       |            |        | *      |
| 001 | Data       |            | *      | *      |
| 010 | ---        |            |        |        |
| 011 | Stack      |            | *      | *      |
| 100 | Code       | *          |        |        |
| 101 | Code       | *          |        | *      |
| 110 | Slave Code | *          |        |        |
| 111 | Slave Code | *          |        | *      |

A-бит обращения.

0 – не было обращения

1 – было обращение к сегменту

D-разрядность операндов сегмента

0 – 16х

1 - 32х

U-предназначен для использования системными программистами по их усмотрению

X – зарезервирован.

Ti-указатель таблицы

0 – обращение к GDT

1 – обращене к LDT

RPL – запрашиваемый уровень привилегий.

*в) Способы адресации операндов.*

-неявная

-регистровая

-непосредственная

-прямая (абсолютная)

-базовая

-базовая со смещением

-индексная со смещением

-базовая индексная со смещением

-стековая

*г) Особенности работы видеобуфера графического адаптера.*

Рассмотрим цветной текстовый видеорежим разрешением 80x25. Как правило, этот режим устанавливается по умолчанию при загрузке компьютера.

В этом режиме информация, отображаемая на экране, размещается в видеопамяти с адреса 8000H. Каждый отображаемый на экране символ занимает два последовательных байта памяти: младший – код символа, старший – цвет символа. При этом младшая тетрада задает цвет символа, старшая – цвет фона. Цвет кодируется по системе RGB следующим образом: самый младший бит – синий; следующий – зеленый; далее – красный. Самый старший бит в тетраде задает интенсивность цвета (обычный или яркий). При этом в тетраде, отвечающей за цвет фона, этот бит в зависимости от режима работы адаптера может управлять не интенсивностью, а миганием символа.

*д) Формат и назначение разрядов служебного регистра CR0.*

Регистр CR0 содержит системные флаги, управляющие режимами работы микропроцессора и отражающие его состояние глобально, независимо от конкретных выполняющихся задач. Назначение системных флагов:

Pe (Protect Enable), бит 0 – разрешение защищенного режима работы. Состояние этого флага показывает, в каком из двух режимов – реальном (Pe=0) или защищенном (Pe=1) – работает микропроцессор в данный момент времени.

Mp (Math Present), бит 1 – наличие сопроцессора. Всегда 1;

Em (Emulation), бит 2 – бит эмуляции

Ts (Task Switched), бит 3 – переключение задач. Процессор автоматически устанавливает этот бит при переключении на выполнение другой задачи;

Et (Extension Type), бит 4 – тип расширения – совместно с другими показывает поддержку команд FPU;

Ne (Numeric Error), бит 5 – численная ошибка FPU;

Wp (Write Protect), бит 16 – защита от записи; при установленном бите осуществляется защита от записи страниц уровня пользователя;

Am (Alignment Mask), бит 18 – маска выравнивания. Этот бит разрешает (am=1) или запрещает (am=0) контроль выравнивания;

Nw (Not Write Through), бит 29 – не сквозная запись.

Cd (Cache Disable), бит 30 – запрещение кэш-памяти. С помощью этого бита можно запретить (cd=1) или разрешить (cd=0) использование внутренней кэш-памяти (кэш-памяти первого уровня);

Pg (PaGing), бит 31 – разрешение (pg=1) или запрещение (pg=0) страничного преобразования. Регистр CR0 используется при страничной модели организации памяти.

e) Способы переключения процессора из реального режима в защищенный и обратно.

1) Для перехода в защищенный режим и возврата из него в реальный будем использовать только один бит из регистра CR0 - это нулевой бит PE . Если установить этот бит в 1, процессор перейдет в защищенный режим, если сбросить - то в реальный.

1. Переводим процессор в защищенный режим.

```
Mov eax,cr0
```

```
Or al,1
```

```
Mov cr0,eax
```

1-я команда программы, которая выполнится в защищенном режиме.

...

2. Переводим процессор в реальный режим.

```
Mov eax,cr0
```

```
And al,0feh
```

```
Mov cr0,eax
```

2) Для перехода в защищенный режим можно также использовать специальную команду LMSW, загружающую регистр состояния процессора (Machine Status Word). Младший бит этого регистра указывает режим работы процессора. Значение, равное 0, соответствует реальному режиму работы, а значение 1 - защищенному.

1. Переходим в защищенный режим:

```
mov ax, 1
```

```
lmsw ax
```

К сожалению, с помощью команды LMSW невозможно переключить процессор обратно в реальный режим. Для этого необходимо использовать другой способ.

3)

1. Переходим в защищенный режим (i286):

Записываем адрес возврата в реальный режим в область данных BIOS по адресу 0040h:0067h. Записываем в CMOS-память в ячейку 0Fh код 5, это обеспечит после выполнения сброса процессора передачу управления по адресу, подготовленному нами в области данных BIOS по адресу 0040h:0067h. Для того, чтобы немаскируемые прерывания были запрещены, устанавливаем в 1 старший бит при определении ячейки CMOS.

```
cli
```

```
mov al,8f
```

```
out 70h,al
```

```
jmp next1
```

```
next1:
```

```
mov al, 5
```

```
out 70h+1,al ; код возврата
```

Открываем адресную линию A20

```
mov al,0d1h ; команда управления линией A20
```

```
out 64h,al
```

```
mov al,0dfh ; открыть A20
```

```
out 60h,al
```

Устанавливаем защищённый режим работы процессора  
mov ax,0001h ; бит перехода в защищённый режим  
lmsw ax

2. Возвращаемся в реальный режим  
mov al,0feh команда сброса процессора  
out 64h,al  
wait\_reset:  
hlt  
закрываем адресную линию A20  
mov al,0d1h  
out 64h,al  
mov al,0ddh  
out 60h,al  
out 70h,al ; порт для доступа к CMOS-памяти  
in al,21h ; порт для маскирования прерываний  
and al,0 ; сбрасываются все биты  
out 21h,al ; порт для маскирования прерываний  
sti

4) Функция 89h прерывания 15h выполняет переход в защищенный режим и некоторые другие действия.

Ah=89h

Vl=новый номер для аппаратного прерывания уровня irq0. Уровни irq1..7 будут иметь следующие по порядку номера;

Vh= новый номер для аппаратного прерывания уровня irq8. Уровни irq9..a будут иметь следующие по порядку номера;

Ds:si =адрес GDT для защищенного режима;

Cx=адрес первой выполняемой команды в защищенном режиме.

Эта функция предполагает, что дескрипторы в таблице GDT расположены в определенной последовательности:

0h – пустой дескриптор;

8h – дескриптор таблицы GDT;

10h – дескриптор таблицы LDT;

18h – дескриптор сегмента данных, на него указывает селектор в регистре ds;

20h – дескриптор дополнительного сегмента данных, на него указывает селектор в регистре es;

28h – дескриптор сегмента стека, на него указывает селектор в регистре ss;

30h – дескриптор сегмента кода, на него указывает селектор в регистре cs;

- остальные дескрипторы.

### Листинг программы

```
.386p                ; разрешение команд 386 и 486
descr struc
lim      dw          0      ;предел (биты 15-0)
base_1   dw          0      ;база (биты 15-0)
base_m   db          0      ;база (биты 23-16)
attr_1   db          0      ;байт атрибутов 1
attr_2   db          0      ;предел (биты 19-16) и атрибуты 2
base_h   db          0      ;база (биты 31-24)
descr    ends
data     segment use16    ; начало сегмента данных
gdt_null descr    <0,0,0,0,0> ;нулевой дескриптор
gdt_data  descr    <data_size-1,0,0,92h,0,0> ;дескр сег данн
gdt_code  descr    <code_size-1,0,0,98h,0,0> ;дескр сег кода
gdt_stack descr    <255,0,0,92h,0,0> ;дескр сег стека
gdt_new   descr    <768,0,0,92h,80h,80h>
gdt_screen descr    <4095,8000h,0bh,92h,0,0> ;дескр видеобуфера
gdt_size=$-gdt_null
pddescr   dq          0      ; псевдодескриптор
sym       db          40h    ; символ
attr      db          0dh    ; его атрибут
mes       db 'Вернулись в реальный режим $';
mes_pr    db 'Находимся в защищенном режиме $';
data_size=$-gdt_null    ; размер сегмента данных
data      ends          ; конец сегмента данных
text      segment 'code' use16 ;16-разрядный код
          assume cs:text,ds:data
main      proc
          xor     eax,eax
          mov     ax,data
          mov     ds,ax ; адрес сегмента данных
; вычислим 32-битовый линейный адрес сегмента данных и загрузим его
; в дескриптор сегмента данных в GDT
          shl     eax,4
          mov     ebp,eax
          mov     bx,offset gdt_data
          mov     [bx].base_1,ax
          rol     eax,16
          mov     [bx].base_m,al
; аналогично для линейного адреса сегмента команд
          xor     eax,eax
          mov     ax,cs
          shl     eax,4
          mov     bx,offset gdt_code
          mov     [bx].base_1,ax
          rol     eax,16
          mov     [bx].base_m,al
          xor     eax,eax
          mov     ax,stk
          shl     eax,4
          mov     bx,offset gdt_stack
```

```

    mov    [bx].base_1,ax
    rol   eax,16
    mov    [bx].base_m,al
; подготовим псевдодескриптор и загрузим GDTR
    mov    dword ptr pdescr+2,ebp    ; база GDT, биты 31-0
    mov    word ptr pdescr,gdt_size-1 ; предел GDT
    lgdt  pdescr
; подготовимся к переходу в защищенный режим
    cli    ; запрет аппаратных прерываний
    mov    al,80h    ; запрет NMI
    out    70h,al    ; порт КМОП микросхемы
; Переходим в защищенный режим
    mov    eax,cr0
    or    eax,1    ; установим бит PE
    mov    cr0,eax
; Процессор работает в защищенном режиме
; загружаем в CS:IP селектор: смещение точки continue
; и заодно очищаем очередь команд
    db    0eah    ;код команды jmp far
    dw    offset continue ; смещение
    dw    16    ; селектор
continue:
; адресуем данные
    mov    ax,8    ;селектор сегмента данных
    mov    ds,ax    ;
; адресуем стек
    mov    ax,24    ;селектор сегмента стека
    mov    ss,ax    ;
; инициализируем ES и выводим символы
    mov    ax,40    ;селектор сегмента видеобуфера
    mov    es,ax    ;
    mov    bx,160*3+80 ;начальное смещение на экране
    mov    cx,0fh    ;число выводимых символов
    mov    ax,word ptr sym ;начальный символ с атрибутом
screen:  mov    es:[bx],ax ;вывод в видеобуфер
    add    bx,162    ;смещение в видеобуфере
    inc    ax    ;следующий символ
    push  cx    ;пауза
    mov    ecx,0ffffh ;для
payza:  db 67h    ;наглядности
    loop  payza
    pop  cx
    loop  screen    ;цикл вывода на экран
; Подготовим переход в реальный режим
; Сформируем и загрузим дескрипторы для реального режима
    mov    gdt_data.lim,0ffffh ; предел сегмента данных
    mov    gdt_code.lim,0ffffh ;      кода
    mov    gdt_stack.lim,0ffffh ;      стека
    mov    gdt_screen.lim,0ffffh;      допол сегм данных
; загрузим теньевые регистры сегментов
    mov    ax,8
    mov    ds,ax

```



```

    mov ax,24
    mov ss,ax
    mov ax,40      ;
    mov es,ax
; Выполним дальний переход чтобы снова загрузить селектор
; в CS и модифицировать его теневой регистр
    db 0eah      ; код JMP far
    dw offset go  ; смещение
    dw 16        ; селектор
; Переключим режим процессора
go:   mov  eax,cr0
      and  eax,0fffffffh ; сбросим бит PE
      mov  cr0,eax
      db  0eah      ; код jmp far
      dw  offset return ; смещение
      dw  text      ; сегмент
;-----
; Теперь процессор снова работает в реальном режиме
; Восстановим операционную среду реального режима
return: mov ax,data
        mov ds,ax
        mov ax,stk
        mov ss,ax
; Разрешим аппаратные и немаскируемые прерывания
    sti      ; разрешение прерываний
    mov al,0 ; сброс бита 7 в порте КМОП-
out 70h,al ; разрешение NMI
    mov ah,09h
    mov dx,offset mes
    int 21h
;-----
        mov bx,offset gdt_null
        mov cx,6
mega:   mov dl,[bx].attr_1
        mov ah,02h
        and dl,1
        add dl,30h
        int 21h
        add bx,8
loop mega
;-----
    mov ax,4c00h ; завершим программу обычным образом
    int 21h
main   endp
code_size=$-main ; размер сегмента кода
text  ends
stk   segment stack 'stack' use16
      db 256 dup('^')
stk   ends
end main; переход в защищенный режим из реального и наоборот

```

## Объектный код

Turbo Assembler      Version 2.0      01/21/05 16:09:49      Page 1  
 ch1.asm

```

1          .386p                ; разрешение
команд 386 и 486
2          ; Структура для описания дескрипторов
          сегментов
3 00000000 descr struc
4 00000000 01*(0000) lim      dw      0      ;предел (биты
15-0)
5 00000002 01*(0000) base_1   dw      0      ;база
(биты 15-0)
6 00000004 01*(00)   base_m   db      0      ;база
(биты 23-16)
7 00000005 01*(00)   attr_1   db      0      ;байт атрибутов
1
8 00000006 01*(00)   attr_2   db      0      ;предел (биты
19-16)
9          ;                    и атрибуты 2
10 00000007 01*(00) base_h    db      0      ;база
(биты 31-24)
11 00000008          descr     ends
12
13 0000          data      segment use16 ; начало
сегмента данных
14          ; Таблица глобальных дескрипторов GDT
15 0000 0000 0000 00 00 00 +   gdt_null descr   <0,0,0,0,0,0>
          ;нулевой дескриптор
16 00
17 0008 0077 0000 00 92 00 +   gdt_data  descr   <data_size-
1,0,0,92h,0,0> ;дескр сег данн
18 00
19 0010 0106 0000 00 98 00 +   gdt_code  descr   <code_size-
1,0,0,98h,0,0> ;дескр сег кода
20 00
21 0018 00FF 0000 00 92 00 +   gdt_stack descr   <255,0,0,92h,0,0>
          ;дескр сег стека
22 00
23 0020 0300 0000 00 92 80 +   gdt_new   descr
<768,0,0,92h,80h,80h>
24 08
25 0028 0FFF 8000 0B 92 00 +   gdt_screen descr
<4095,8000h,0bh,92h,0,0> ;дескр видеобуфера
26 00
27 = 0030          gdt_size=$-gdt_null
28          ; Поля данных программы
29 0030 0000000000000000 pdescr dq      0      ;
псевдодескриптор
30 0038 40          sym      db      40h    ; символ
31 0039 0D          attr     db      0dh    ; его атрибут

```

```

32 003A 20 82A5 E0 AD E3 AB+ mes db 'Вернулись в реальный
режим $';
33 A8 E1 EC 20 A2 20 E0+
34 A5 A0 AB EC AD EB A9+
35 20 E0 A5 A6 A8 AC 20+
36 20 24
37 0058 20 8DA0 E5 AE A4 A8+ mes_pr db 'Находимся в
защищенном режиме $';
38 AC E1 EF 20 A2 20 A7+
39 A0 E9 A8 E9 A5 AD AD+
40 AE AC 20 E0 A5 A6 A8+
41 AC A5 20 24
42 = 0078 data_size=$-gdt_null ; размер сегмента
данных
43 0078 data ends ; конец сегмента
данных
44 0000 text segment 'code' use16 ;16-разрядный
код
45 ;
46 assume cs:text,ds:data
47 0000 main proc
48 0000 66| 33 C0 xor eax,eax
49 0003 B8 0000s mov ax,data
50 0006 8E D8 mov ds,ax ; адрес
сегмента данных
51 ; вычислим 32-битовый линейный адрес
сегмента данных и загрузим его
52 ; в дескриптор сегмента данных в
GDT
53 0008 66| C1 E0 04 shl eax,4
54 000C 66| 8B E8 mov ebp,eax
55 000F BB 0008r mov bx,offset gdt_data
56 0012 89 47 02 mov [bx].base_1,ax
57 0015 66| C1 C0 10 rol eax,16

```

Turbo Assembler Version 2.0 01/21/05 16:09:49 Page 2  
ch1.asm

```

58 0019 88 47 04 mov [bx].base_m,al
59 ; аналогично для линейного адреса сегмента
команд
60 001C 66| 33 C0 xor eax,eax
61 001F 8C C8 mov ax,cs
62 0021 66| C1 E0 04 shl eax,4
63 0025 BB 0010r mov bx,offset gdt_code
64 0028 89 47 02 mov [bx].base_1,ax
65 002B 66| C1 C0 10 rol eax,16
66 002F 88 47 04 mov [bx].base_m,al
67 ; аналогично для линейного адреса сегмента
стека
68 0032 66| 33 C0 xor eax,eax
69 0035 8C D0 mov ax,ss

```

```

70 0037 66| C1 E0 04          shl  eax,4
71 003B BB 0018r             mov  bx,offset gdt_stack
72 003E 89 47 02             mov  [bx].base_1,ax
73 0041 66| C1 C0 10          rol  eax,16
74 0045 88 47 04             mov  [bx].base_m,al
75                               ; подготовим псевдодескриптор и загрузим
GDTR
76 0048 66| 89 2E 0032r      mov  dword ptr pdescr+2,ebp ;
база GDT,биты 31-0
77 004D C7 06 0030r 002F    mov  word ptr
pdescr,gdt_size-1 ; предел GDT
78 0053 0F 01 16 0030r      lgdt pdescr
79                               ; подготовимся к переходу в
защищенный режим
80
81 0058 FA                   cli          ; запрет аппаратных
прерываний
82 0059 B0 80               mov  al,80h  ; запрет NMI
83 005B E6 70               out  70h,al  ; порт
КМОП микросхемы
84                               ; Переходим в защищенный режим
85 005D 0F 20 C0            mov  eax,cr0
86 0060 66| 83 C8 01          or   eax,1   ; установим бит
PE
87 0064 0F 22 C0            mov  cr0,eax
88                               ; Процессор работает в защищенном
режиме
89                               ; загружаем в CS:IP селектор: смещение
точки continue
90                               ; и заодно очищаем очередь команд
91 0067 EA                   db  0eah    ;код команды
jmp far
92 0068 006Cr               dw  offset continue ;
смещение
93 006A 0010                dw  16     ; селектор
94 006C                      continue:
95                               ; адресуем данные
96 006C B8 0008             mov  ax,8   ;селектор сегмента
данных
97 006F 8E D8               mov  ds,ax  ;
98                               ; адресуем стек
99 0071 B8 0018             mov  ax,24  ;селектор
сегмента стека
100 0074 8E D0              mov  ss,ax  ;
101                               ;
102                               ;
103                               ; инициализируем ES и выводим символы
104 0076 B8 0028             mov  ax,40  ;селектор
сегмента видеобуфера
105 0079 8E C0              mov  es,ax  ;
106

```

```

107 007B BB 0230      mov  bx,160*3+80    ;начальное
смещение на экране
108 007E B9 000F      mov  cx,0fh         ;число
ВЫВОДИМЫХ СИМВОЛОВ
109 0081 A1 0038r     mov  ax,word ptr sym ;начальный
символ с атрибутом
110 0084 26: 89 07    screen: mov  es:[bx],ax ;ВЫВОД В
видеобуфер
111 0087 81 C300A2    add  bx,162         ;смещение
в видеобуфере
112 008B 40           inc  ax             ;следующий
символ
113 008C 51           push cx            ;пауза
114 008D 66| B9 000FFFFF mov  ecx,0fffffh   ;для

```

Turbo Assembler Version 2.0 01/21/05 16:09:49 Page 3  
chl.asm

```

115 0093 67           payza: db 67h       ;наглядности
116 0094 E2 FD           loop payza
117 0096 59           pop  cx
118 0097 E2 EB           loop screen        ;цикл
вывода на экран
119
120 ; Подготовим переход в реальный режим
121 ; Сформируем и загрузим дескрипторы
для реального режима
122 0099 C7 060008r FFFF mov  gdt_data.lim,0ffffh ; предел
сегмента данных
123 009F C7 060010r FFFF mov  gdt_code.lim,0ffffh ;
кода
124 00A5 C7 06 0018r FFFF mov  gdt_stack.lim,0ffffh ;
стека
125 00AB C7 06 0028r FFFF mov  gdt_screen.lim,0ffffh;
допол сегм данных
126 ; загрузим теневые регистры сегментов
127 00B1 B8 0008      mov  ax,8
128 00B4 8E D8           mov  ds,ax         ;
129 00B6 B8 0018      mov  ax,24
130 00B9 8E D0           mov  ss,ax
131 00BB B8 0028      mov  ax,40         ;
132 00BE 8E C0           mov  es,ax
133 ; Выполним дальний переход чтобы снова
загрузить селектор
134 ; в CS и модифицировать его теневой
регистр
135 00C0 EA           db 0eah           ; код JMP
far
136 00C1 00C5r       dw  offset go      ;
смещение
137 00C3 0010       dw  16             ; селектор

```

```

138                                     ; Переключим режим процессора
139 00C5 0F 20C0                       go:   mov   eax,cr0
140 00C8 66 83 E0 FE                   and   eax,0fffffffh ; сбросим
бит PE
141 00CC 0F 22 C0                       mov   cr0,eax
142 00CF EA                               db   0eah ; код jmp
far
143 00D0 00D4r                           dw   offset return
; смещение
144 00D2 0000s                           dw   text ; сегмент
145
146                                     ;-----
147                                     ; Теперь процессор снова работает в
реальном режиме
148                                     ;-----
149                                     ; Восстановим операционную среду
реального режима
150 00D4 B8 0000s                       return: mov ax,data
151 00D7 8E D8                           mov ds,ax
152 00D9 B8 0000s                       mov ax,stk
153 00DC 8E D0                           mov ss,ax
154                                     ; Разрешим аппаратные и немаскируемые
прерывания
155 00DE FB                               sti   ; разрешение
прерываний
156 00DF B0 00                           mov al,0 ; сброс бита 7
в порте КМОП-
157 00E1 E6 70                           out 70h,al ; разрешение NMI
158                                     ; Проверим выполнение функций
ДОС после возврата в реальный режим
159 00E3 B4 09                           mov ah,09h
160 00E5 BA 003Ar                       mov dx,offset mes
161 00E8 CD 21                           int 21h
162                                     ;-----
163 00EA BB 0000r                       mov bx,offset gdt_null
164 00ED B9 0006                       mov cx,6
165 00F0                               mega:
166 00F0 8A 57 05                       mov dl,[bx].attr_1
167 00F3 B4 02                           mov ah,02h
168 00F5 80 E2 01                       and dl,1
169 00F8 80 C2 30                       add dl,30h
170 00FB CD 21                           int 21h
171 00FD 83 C3 08                       add bx,8

```

Turbo Assembler Version 2.0 01/21/05 16:09:49 Page 4  
ch1.asm

```
172 0100 E2 EE                               loop mega
```

```

-----
174  0102 B8 4C00          mov ax,4c00h ; завершим
программу обычным образом
175  0105 CD 21          int  21h
176  0107                main  endp
177      = 0107          code_size=$-main ;размер сегмента кода
178  0107                text  ends
179  0000                stk   segment stack 'stack' use16
180  0000 0100*(5E)      db   256 dup ('^')
181  0100                stk   ends
182                    end   main; переход в
защищенный режим из реального и   наоборот

```

Turbo Assembler Version 2.0 01/21/05 16:09:49 Page 5  
Symbol Table

| Symbol Name | Type   | Value           |
|-------------|--------|-----------------|
| ??DATE      | Text   | "01/21/05"      |
| ??FILENAME  | Text   | "chl "          |
| ??TIME      | Text   | "16:09:47"      |
| ??VERSION   | Number | 0200            |
| @CPU        | Text   | 0D8FH           |
| @CURSEG     | Text   | STK             |
| @FILENAME   | Text   | CH1             |
| @WORDSIZE   | Text   | 2               |
| ATTR        | Byte   | DATA:0039       |
| CODE_SIZE   | Number | 0107            |
| CONTINUE    | Near   | TEXT:006C       |
| DATA_SIZE   | Number | 0078            |
| GDT_CODE    | Struct | DATA:0010 DESCR |
| GDT_DATA    | Struct | DATA:0008 DESCR |
| GDT_NEW     | Struct | DATA:0020 DESCR |
| GDT_NULL    | Struct | DATA:0000 DESCR |
| GDT_SCREEN  | Struct | DATA:0028 DESCR |
| GDT_SIZE    | Number | 0030            |
| GDT_STACK   | Struct | DATA:0018 DESCR |
| GO          | Near   | TEXT:00C5       |
| MAIN        | Near   | TEXT:0000       |
| MEGA        | Near   | TEXT:00F0       |
| MES         | Byte   | DATA:003A       |
| MES_PR      | Byte   | DATA:0058       |
| PAYZA       | Near   | TEXT:0093       |
| PDESCR      | Qword  | DATA:0030       |
| RETURN      | Near   | TEXT:00D4       |
| SCREEN      | Near   | TEXT:0084       |
| SYM         | Byte   | DATA:0038       |

| Structure Name    | Type | Offset |       |         |             |
|-------------------|------|--------|-------|---------|-------------|
| DESCR             |      |        |       |         |             |
| LIM               | Word | 0000   |       |         |             |
| BASE_1            | Word | 0002   |       |         |             |
| BASE_M            | Byte | 0004   |       |         |             |
| ATTR_1            | Byte | 0005   |       |         |             |
| ATTR_2            | Byte | 0006   |       |         |             |
| BASE_H            | Byte | 0007   |       |         |             |
| Groups & Segments | Bit  | Size   | Align | Combine | Class       |
| DATA              | 16   | 0078   | Para  |         | none        |
| STK               | 16   | 0100   | Para  |         | Stack STACK |
| TEXT              | 16   | 0107   | Para  |         | none CODE   |

### Выполнение задания

- 1) Вставьте в текст программы строки, которые будут пытаться в защищенном режиме с помощью функции 9 прерывания DOS 21h вывести на экран сообщение «Находимся в защищенном режиме».

Выполнение такой программы вызывает перезагрузку компьютера. Так как в защищенном режиме прерывания обрабатываются несколько другим образом чем в реальном режиме. Самая очевидная ошибка в данном случае – это то, что мы не сформировали IDT. По этой причине мы запрещаем на время выполнения программы все аппаратные прерывания, так как первое же прерывание от таймера может завесить компьютер.

- 2) Вставьте в программу строки загрузки в сегментный регистр, например GS, селектора 48. Запишите в отчет что получится.

В этом случае компьютер также перезагружается. В программе определены 6 дескрипторов (размер GDT определяет поле <предел> в GDTR), а селектор 48 заставит обращаться к седьмому. Происходит исключение, а дескрипторная таблица прерываний не сформирована.

- 3) Внесите в программу изменения в соответствии с индивидуальным вариантом задания. Отладьте программу. Занесите в отчет выводимую программой на экран информацию. Объясните содержимое выводимой битовой строки

- а) Включить в **заданную** строку таблицы GDT дескриптор, описывающий сегмент данных **заданного** размера, начиная с **заданного** адреса линейного адресного пространства процессора.

```
gdt_new    descr    <768,0ffffh,0ffh,92h,80h,7fh>
```

Адрес второй половины адресного пространства начинается с адреса 7FFFFFFFH (2Гб-1байт т.к. адресация с 0)

768 это 3\*1Мб/4Кб делим на 4кб, т.к. размер сегмента превышает 1 мб,



соответственно бит гранулярности надо установить в 1 (80h) и задавать размер в страницах. А размер страницы равен 4кб.

b) После перехода в защищенный режим программа должна вывести на экран монитора символы **заданного** столбца таблицы ASCII **заданным** цветом, на **заданном** фоне, начиная с **заданной** позиции на экране, **заданным** способом.

```
...
sym    db    40h    ; символ
attr   db    0dh    ; его атрибут
...
; инициализируем ES и выводим символы
mov    ax,40        ; селектор сегмента видеобуфера
mov    es,ax        ;
mov    bx,160*3+80  ; начальное смещение на экране: 40 столбец, 3
строка
mov    cx,0fh       ; число выводимых символов
mov    ax,word ptr sym ; начальный символ с атрибутом
screen: mov    es:[bx],ax ; вывод в видеобуфер
add    bx,162       ; переходим на строку ниже и на один столбец правее
inc    ax           ; следующий символ
push   cx           ; пауза
mov    ecx,0ffffh   ; для
payza: db 67h       ; наглядности
loop   payza
pop    cx
loop   screen       ; цикл вывода на экран
```

c) После возврата в реальный режим программа должна выполнить анализ разряда A дескрипторов сегментов памяти из таблицы GDT, и вывести на экран монитора строку 0 и 1, отражающую содержимое бита A дескрипторов GDT.

```
mov bx,offset gdt_null ; начнем анализ с бита A нулевого дескриптора
mov cx,6; у нас анализируется 6 дескрипторов
mega:
mov dl,[bx].attr_1; читаем атрибуты, содержащие бит A
mov ah,02h; ф-я вывода на экран символа
and dl,1; выделяем из байта атрибутов бит A
add dl,30h;
int 21h; выводим символ
add bx,8; переходим к следующему дескриптору
loop mega
```

В итоге получаем следующую строку:011101

- это значит(слева направо):

\*к сегменту, описываемому нулевым дескриптором обращений не было

\* к сегменту данных были обращения (например, mov ax,word ptr sym)

\*к сегменту кода были обращения

\*к сегменту стека были обращения (например, push cx)

\*к сегменту, описанному мной по заданию, обращений не было

\*к сегменту, определяющему видеопамять было обращение (screen: mov es:[bx],ax)

4) Модифицируйте программу таким образом, чтобы возврат в реальный режим осуществлялся через сброс процессора. Для этого используйте файл lab1\_1.asm, содержащий необходимый фрагмент программы. Добейтесь правильной работы программы.

```
.386p                ; разрешение команд 386 и 486
; Структура для описания дескрипторов сегментов
descr struc
lim      dw          0      ;предел (биты 15-0)
base_1   dw          0      ;база (биты 15-0)
base_m   db          0      ;база (биты 23-16)
attr_1   db          0      ;байт атрибутов 1
attr_2   db          0      ;предел (биты 19-16)
;                и атрибуты 2
base_h   db          0      ;база (биты 31-24)
descr    ends

data      segment use16    ; начало сегмента данных
; Таблица глобальных дескрипторов GDT
gdt_null descr    <0,0,0,0,0,0>        ;нулевой дескриптор
gdt_data  descr    <data_size-1,0,0,92h,0,0> ;дескр сег данн
gdt_code  descr    <code_size-1,0,0,98h,0,0> ;дескр сег кода
gdt_stack descr    <255,0,0,92h,0,0>    ;дескр сег стека
gdt_new   descr    <768,0,0,92h,80h,80h>
gdt_screen descr    <4095,8000h,0bh,92h,0,0> ;дескр видеобуфера
gdt_size=$-gdt_null
; Поля данных программы
pdescr    dq          0      ; псевдодескриптор
sym       db          40h    ; символ
attr      db          0dh    ; его атрибут
mes       db 'Вернулись в реальный режим $';
mes_pr    db 'Находимся в защищенном режиме $';
data_size=$-gdt_null      ; размер сегмента данных
data      ends            ; конец сегмента данных
text      segment 'code' use16 ;16-разрядный код
;
        assume cs:text,ds:data
main      proc
        xor     eax,eax
        mov     ax,data
        mov     ds,ax      ; адрес сегмента данных
; вычислим 32-битовый линейный адрес сегмента данных и загрузим его
; в дескриптор сегмента данных в GDT
        shl     eax,4
        mov     ebp,eax
        mov     bx,offset gdt_data
        mov     [bx].base_1,ax
        rol     eax,16
        mov     [bx].base_m,al
; аналогично для линейного адреса сегмента команд
        xor     eax,eax
        mov     ax,cs
        shl     eax,4
```

```

    mov    bx,offset gdt_code
    mov    [bx].base_1,ax
    rol    eax,16
    mov    [bx].base_m,al
; аналогично для линейного адреса сегмента стека
    xor    eax,eax
    mov    ax,ss
    shl    eax,4
    mov    bx,offset gdt_stack
    mov    [bx].base_1,ax
    rol    eax,16
    mov    [bx].base_m,al
; подготовим псевдодескриптор и загрузим GDTR
    mov    dword ptr pdescr+2,ebp    ; база GDT,биты 31-0
    mov    word ptr pdescr,gdt_size-1 ; предел GDT
; Начало текста программы совпадает с программой lab1.asm

; Загрузим регистр GDTR
    lgdt   pdescr
; Подготовимся к возврату из защищенного режима в реальный
    mov    ax,40h    ; настроим ES на область
    mov    es,ax    ; данных BIOS
    mov    word ptr es:[67h],offset return ; смещение возврата
    mov    word ptr es:[69h],cs    ; сегмент возврата
; Подготовимся к переходу в защищенный режим
    cli    ; запрет аппаратных прерываний
    mov    al,8fh    ; запрет NMI (80h) и выборка
                ; байта состояния отключения 0fh
    out    70h,al    ; порт КМОП микросхемы
    jmp    $+2    ; задержка
    mov    al,0ah    ; установим режим восстановления
    out    71h,al    ; после сброса процессора
; Переходим в защищенный режим
    smsw   ax    ; запишем слово состояния машины в ax
    or    ax,1    ; слово сост машины есть младшая половина CR0
    lmsw   ax
; Теперь процессор работает в защищенном режиме
;
; далее текст программы совпадает с текстом lab1.asm

; загружаем в CS:IP селектор: смещение точки continue
; и заодно очищаем очередь команд
    db    0eah    ;код команды jmp far
    dw    offset continue ; смещение
    dw    16    ; селектор
continue:
; адресуем данные
    mov    ax,8    ;селектор сегмента данных
    mov    ds,ax    ;
; адресуем стек
    mov    ax,24    ;селектор сегмента стека
    mov    ss,ax    ;

```

```

; инициализируем ES и выводим символы
    mov ax,40          ;селектор сегмента видеобуфера
    mov es,ax         ;
    mov bx,160*3+80   ;начальное смещение на экране
    mov cx,0fh        ;число выводимых символов
    mov ax,word ptr sym ;начальный символ с атрибутом
screen: mov es:[bx],ax ;вывод в видеобуфер
    add bx,162        ;смещение в видеобуфере
    inc ax            ;следующий символ
    push cx           ;пауза
    mov ecx,0ffffh   ;для
payza:  db 67h        ;наглядности
    loop payza
    pop cx
loop screen
    mov ah,09h
    mov dx,offset mes_pr
    int 21h

; Вернемся в реальный режим
    mov al,0feh      ; команда сброса процессора
    out 64h,al       ; в порт 64h
    hlt              ; останов процессора

;-----
; Теперь процессор снова работает в реальном режиме
;-----
; Теперь процессор снова работает в реальном режиме
;-----
; Восстановим операционную среду реального режима
return: mov ax,data
    mov ds,ax
    mov ax,stk
    mov ss,ax
; Разрешим аппаратные и немаскируемые прерывания
    sti              ; разрешение прерываний
    mov al,0         ; сброс бита 7 в порте КМОП-
    out 70h,al      ; разрешение NMI
; Проверяем выполнение функций ДОС после возврата в реальный режим
    mov ah,09h
    mov dx,offset mes
    int 21h

;-----
    mov bx,offset gdt_null
    mov cx,6
mega:
    mov dl,[bx].attr_1
    mov ah,02h
    and dl,1
    add dl,30h
    int 21h
    add bx,8
loop mega

```

```

;-----
    mov ax,4c00h ; завершим программу обычным образом
    int 21h
main    endp
code_size=$-main    ;размер сегмента кода
text    ends
stk     segment stack 'stack' use16
        db    256 dup ('^')
stk     ends
        end main; переход в защищенный режим из реального и наоборот

```

5) Вставьте в текст модифицированной программы строки, которые будут пытаться в защищенном режиме с помощью функции 9 прерывания DOS 21h вывести на экран сообщение «Находимся в защищенном режиме». Запишите в отчет что получится. Попробуйте дать объяснение.

В данном случае компьютер не выводит строку и не перезагружается как было в первом случае, хотя IDT все равно не сформирована. Анализ показывает, что исключение происходит, и процессор все равно перезагружается, но так мы записали адрес возврата в реальный режим в область данных BIOS по адресу 0040h:0067h. И обеспечили после выполнения сброса процессора передачу управления по адресу, подготовленному нами, то получается просто «досрочный» выход в реальный режим. А выполнение программы продолжается с места:

```

...
--> return:  mov ax,data
              mov ds,ax
              mov ax,stk
....

```

### Примерное расположение сегментов, описанных в GDT в линейном адресном пространстве

|       |           |           |
|-------|-----------|-----------|
|       | 00000000h |           |
| Video | 00080000h | Size=4096 |
|       |           |           |
| Data  | data      | Size=78h  |
| Code  | code      | Size=107h |
| Stack | stk       | Size=256  |
|       |           |           |
| New   | 80000000h | Size=3Mб  |
|       | 0fffffffh |           |

## **Заключение**

Работа в реальном режиме достаточно проста, но имеет множество недостатков. Основной – это то, что нельзя адресовать больше одного мегабайта ОП. К тому же нет контроля прав доступа к различным областям памяти. Такой подход возможен при создании однопользовательских систем, но когда речь идет о мультизадачных системах повышенной надежности, работать в таком режиме становится не просто невозможно, а опасно.

Защищенный режим работы дает программисту больше возможностей (возможность использования до 4Гб адресного пространства, сегмент может начинаться с “произвольного адреса”, контроль прав доступа, максимальный размер сегмента 4Гб, минимальный – 1 байт и т.д.) – в современных условиях все это делает необходимым освоение данного раздела .

**Ch.Iv.Corp Developed This Document. ©**

**(2005)**