# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

### ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №2

по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Исследование интерфейсов программных модулей

Студент гр. 8383	Шишкин И.В.
Преподаватель	Ефремов М.А

Санкт-Петербург

# Цель работы.

Исследование интерфейса управляющей программы и загрузочных модулей. Этот интерфейс состоит в передаче запускаемой программе управляющего блока, содержащего адреса и системные данные. Так загрузчик строит префикс сегмента программы (PSP) и помещает его адрес в сегментный регистр. Исследование PSP и среды, передаваемой программе.

# Ход работы.

Был написан .COM модуль, который выбирает и распечатывает следующую информацию: Сегментный адрес недоступной памяти, взятый из PSP, в шестнадцатеричном виде; Сегментный адрес среды, передаваемой программе, в шестнадцатеричном виде; Хвост командной строки в символьном виде; Содержимое области среды в символьном виде; Путь загружаемого модуля. Результат выполнения программы представлен на рис. 1.

```
C:\>os2.com

Segment address of the first byte of inaccessible memory: 9FFF
Segment address of the medium passed to the program: 0188
Command line tail: no command line
Medium area content: PATH=Z:\
COMSPEC=Z:\COMMAND.COM
BLASTER=A220 I7 D1 H5 T6

Load module path: C:\OS2.COM
```

Рисунок 1 – Результат выполнения программы

### Контрольные вопросы.

### Сегментный адрес недоступной памяти

1) На какую область памяти указывает адрес недоступной памяти?

Первые 640 Кбайт адресного пространства с сегментными адресами от 0000h до 9FFFh отводятся под основную оперативную память. Конкретно адрес 9FFFh, который выводит программа (см. рис. 1), указывает на конец памяти, свободной для загрузки любых системных или прикладных программ.

2) Где расположен этот адрес по отношению области памяти, отведенной программе?

В конце программной памяти. Для ясности, распределение адресного пространства см. на рис. 2.

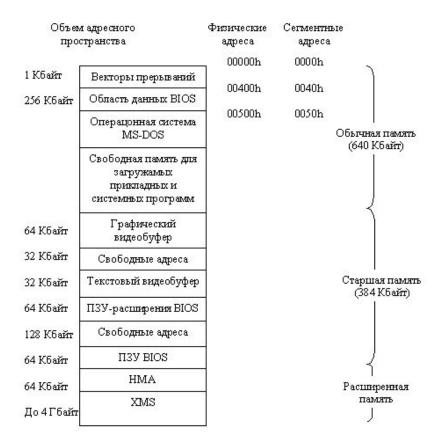


Рисунок 2 – Распределение адресного пространства

3) Можно ли в эту область памяти писать?

Да, так как DOS не контролирует обращение программ к памяти.

# Среда передаваемая программе

1) Что такое среда?

Среда представляет собой последовательность строк вида параметр=значение. Общая длина строк среды не более 32 Кбайт; среда начинается с границы параграфа. После последней строки следует нулевой байт. Среда, передаваемая задаче от COMMAND, содержит, как минимум, параметр COMSPEC=(значение этого параметра - полное имя файла,

содержащего используемый COMMAND.COM). Она также содержит значения, установленные командами PATH, PROMPT и SET.

2) Когда создается среда? Перед запуском приложения или в другое время?

При запуске программы.

3) Откуда берется информация, записываемая в среду?

Можно рассматривать переменные среды как своего рода параметры, передаваемые программе при ее запуске, аналогично тому, как подпрограмма получает параметры при вызове. Интерпретатор команд СОММАND.СОМ также имеет свою среду, которую называют корневой средой. Для создания переменных корневой среды, их удаления и изменения значений может использоваться системная команда SET.

### Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы был исследован интерфейс управляющей программы и загрузочных модулей, а также исследован префикс PSP и среды, передаваемой программе.

### приложение

### КОД ПРОГРАММЫ

```
TESTPC SEGMENT
    ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
    ORG 100H
    START: JMP BEGIN
         INACCESSIBLE_MEMORY db 13, 10, "Segment address of the first
                              $"
byte of inaccessible memory:
         ADDRESS_TO_PROGRAMM db 13, 10, "Segment address of the
                               $"
medium passed to the program:
         TAIL db 13, 10, "Command line tail: $"
         IF LEN OF TAIL 0 db "no command line$"
         MEDIUM CONTENT db 13, 10, "Medium area content: $"
         LOAD MODULE PATH db 13, 10, "Load module path: $"
         SINGLE SYMBOL db 13, 10, '$'
    ;-----
    TETR_TO_HEX PROC near
         and AL, 0Fh
         cmp AL,09
         jbe NEXT
         add AL,07
    NEXT: add AL,30h
         ret
    TETR TO HEX ENDP
    ;-----
    BYTE TO HEX PROC near
    ; байт в AL переводится в два символа шестн. числа в АХ
         push CX
         mov AH, AL
         call TETR TO HEX
         xchg AL, AH
         mov CL,4
         shr AL,CL
```

```
call TETR_TO_HEX; в AL старшая цифра
     рор СХ ;в АН - младшая
     ret
BYTE_TO_HEX ENDP
;-----
WRD_TO_HEX PROC near
;перевод в 16 с.с. 16-ти разрядного числа
; в АХ - число, в DI - адрес последнего символа
     push BX
     mov BH, AH
     call BYTE_TO_HEX
     mov [DI],AH
     dec DI
     mov [DI], AL
     dec DI
     mov AL, BH
     call BYTE_TO_HEX
     mov [DI],AH
     dec DI
     mov [DI],AL
     pop BX
     ret
WRD_TO_HEX ENDP
BYTE_TO_DEC PROC near
; перевод в 10 с.с., SI - адрес поля младшей цифры
     push CX
     push DX
     xor AH, AH
     xor DX,DX
     mov CX,10
loop bd: div CX
     or DL,30h
     mov [SI],DL
```

```
dec SI
    xor DX,DX
    cmp AX,10
    jae loop_bd
    cmp AL,00h
    je end_l
    or AL,30h
    mov [SI],AL
end_1: pop DX
    pop CX
    ret
BYTE_TO_DEC ENDP
;-----
PRINT PROC near
    push ax
    mov ah, 09h
    int 21h
    pop ax
    ret
PRINT ENDP
;-----
PRINT_TAIL PROC near
    push ax
    push cx
    push dx
    push bx
    mov bl, es:[0080h]
    mov dx, offset TAIL
    call PRINT
    xor cx, cx
    mov cl, bl
    cmp cl, 0
    jne if_len_not0
```

```
mov dx, offset IF_LEN_OF_TAIL_0
    call PRINT
    jmp tail_end
    if_len_not0:
         xor si, si
         xor ax, ax
    cycle:
         mov al, es:[0081h+si]
         call PRINT_BYTE
         inc si
         loop cycle
    tail_end:
         pop bx
         pop dx
         pop cx
         pop ax
    ret
PRINT_TAIL ENDP
;-----
PRINT_BYTE PROC near
    push ax
    push dx
    xor dx, dx
    mov dl, al
    mov ah, 02h
    int 21h
    pop dx
    pop ax
```

```
ret
PRINT_BYTE ENDP
;-----
PRINT_MEDIUM_CONTENT PROC near
    push ax
    push bx
    push dx
    push si
    push es
    mov dx, offset MEDIUM_CONTENT
    call PRINT
    xor si, si
    mov bx, 2Ch
    mov es, [bx]
    reading_content:
         cmp BYTE PTR es:[si], 0h
         je next_line
         mov al, es:[si]
         call PRINT_BYTE
         jmp check
    next line:
         mov dx, offset SINGLE_SYMBOL
         call PRINT
    check:
         inc si
         cmp WORD PTR es:[si], 0001h
         je end_of_med_content
         jmp reading content
    end of med content:
```

```
pop es
         pop si
         pop dx
         pop bx
         pop ax
    ret
PRINT_MEDIUM_CONTENT ENDP
;-----
PRINT_LOAD_MODULE_PATH PROC near
    push ax
    push bx
    push dx
    push es
    push si
    xor si, si
    mov bx, 2Ch
    mov es, [bx]
    reading:
         inc si
         cmp WORD PTR es:[si], 0001h
         je path
         jmp reading
    path:
         mov dx, offset LOAD_MODULE_PATH
         call PRINT
         add si, 2
    cyclee:
         cmp BYTE PTR es:[si], 00h
         je ending
         mov al, es:[si]
         call PRINT BYTE
         inc si
```

```
ending:
          pop si
          pop es
          pop dx
          pop bx
          pop ax
     ret
PRINT_LOAD_MODULE_PATH ENDP
BEGIN:
     mov bx, es: [0002h]
     mov al, bh
     mov di, offset INACCESSIBLE_MEMORY
     call BYTE_TO_HEX
     mov [di+60], ax
     mov al, bl
     mov di, offset INACCESSIBLE_MEMORY
     call BYTE_TO_HEX
     mov [di+62], ax
     mov dx, offset INACCESSIBLE_MEMORY
     call PRINT
     xor di, di
     xor dx, dx
     mov bx, es:[002Ch]
     mov al, bh
     mov di, offset ADDRESS_TO_PROGRAMM
```

jmp cyclee

call BYTE TO HEX

mov [di+55], ax

mov al, bl

mov di, offset ADDRESS\_TO\_PROGRAMM

call BYTE\_TO\_HEX

mov [di+57], ax

mov dx, offset ADDRESS\_TO\_PROGRAMM

call PRINT

xor di, di

xor dx, dx

call PRINT\_TAIL

call PRINT\_MEDIUM\_CONTENT

call PRINT\_LOAD\_MODULE\_PATH

xor AL, AL

mov AH, 4Ch

int 21h

TESTPC ENDS

**END START**