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

Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

### ОТЧЕТ

# по практической работе № 2

по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Исследование интерфейсов программных модулей

Студент гр. 8383	 Аверина О.С
Преподаватель	 Губкин А. Ф.

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 сегментные регистр. Исследование префикса сегмента программы (PSP) и среды, передаваемой программе.

### Постановка задачи.

Для выполнения лабораторной работы необходимо написать и отладить программный модуль типа .COM, который выбирает и распечатывает следующую информацию:

- 1. Сегментный адрес недоступной памяти, взятый из PSP, в шестнадцатеричном виде.
- 2. Сегментный адрес среды, передаваемой программе, в шестнадцатеричном виде.
- 3. Хвост командной стоки в символьном виде.
- 4. Содержимое области среды в символьном виде.
- 5. Путь загружаемого модуля.

### Выполнение работы.

Был написан код .COM модуля, который читает из PSP сегментный адрес недоступной памяти, сегментный адрес среды, передаваемой программе и выводит на экран вместе с хвостом командной строки, содержимым области среды и путем загружаемого модуля. Данный код был собран в .COM модуль.

В результате выполнения были получены следующие значения(рис.1):

```
C:\>OS_2.COM 11111
Inaccessible memory address: 9FFFh
Environment address: 0188h
Command line tail: 11111
Content:
PATH=Z:\
COMSPEC=Z:\COMMAND.COM
BLASTER=A220 I7 D1 H5 T6
C:\OS_2.COM
C:\>_
```

Рисунок 1 – результат работы программы

# Выводы.

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

# ПРИЛОЖЕНИЕ А ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ

## Сегментный адрес недоступной памяти:

- 1) На какую область памяти указывает адрес недоступной памяти? Адрес указывает на окончание основной оперативной памяти, которая расположена с 0000h по 9FFFh.
- 2) Где расположен этот адрес по отношению области памяти, отведённой программе?

Адрес расположен сразу за окончанием выделенной памяти.

3) Можно ли в эту область памяти писать?

Можно, так как DOS не имеет возможности защищать память от изменений

# Среда, передаваемая программе:

1) Что такое среда?

Это текстовая переменная операционной системы, хранящая какую-либо информацию — например, данные о настройках системы. Область среды содержит последовательность символьных строк вида: имя = параметр. Каждая строка завершается байтом нулей. В первой строке указывается имя СОМЅРЕС, которая определяет используемый командный процессор и путь к СОММАND.COM. Следующие строки содержат информацию, задаваемую командами РАТН, PROMPT, SET.

2) Когда создаётся среда? Перед запуском приложения или в другое время? Среда создается при загрузке программы в память.

3) Откуда берётся информация, записываемая в среду?

Переменные среды устанавливаются пользователем или сценариями оболочки. В Windows переменные среды задаются в реестре Windows и программным обеспечением.

# ПРИЛОЖЕНИЕ А

# Исходный код программы.

```
TESTPC SEGMENT
ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
ORG 100H
START: JMP BEGIN
; Данные
MEM_ADRESS db 'Inaccessible memory address: h',13,10,'$'
ENV_ADRESS db 'Environment address: h',13,10,'$'
                           ',13,10,'$'
TAIL db 'Command line tail:
NULL_TAIL db 'In Command tail no sybmols',13,10,'$'
CONTENT db 'Content:',13,10, '$'
END_STRING db 13, 10, '$'
;Процедуры
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 шест. 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
;
         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 10c/c, 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_l: pop DX
         pop CX
         ret
BYTE_TO_DEC ENDP
WRITE_PROC PROC near
         mov AH,09h
         int 21h
         ret
```

```
WRITE_PROC ENDP
```

```
PROC_MEMORY PROC near ; вывод сегментного адреса недоступной
памяти
       mov ax,ds:[02h]
       mov di, offset MEM_ADRESS
       add di, 32
       call WRD_TO_HEX
             dx, offset MEM_ADRESS
       call WRITE_PROC
       ret
PROC_MEMORY ENDP
PROC_ENVIROMENT PROC near ; вывод сегментного адреса среды,
передаваемой программе
         mov ax,ds:[2Ch]
         mov di, offset ENV_ADRESS
         add di, 24
         call WRD_TO_HEX
         mov dx, offset ENV_ADRESS
         call WRITE_PROC
          ret
PROC_ENVIROMENT ENDP
```

```
xor cx, cx
         mov cl, ds:[80h]
         mov si, offset TAIL
         add si, 19
       cmp cl, 0h
       je EMPTY_TAIL ; считываем число символов в хвосте ком.
строки,
         xor di, di ; если не пустой, выводим
         xor ax, ax
    READ_TAIL:
         mov al, ds:[81h+di]
         inc di
         mov [si], al
         inc si
         loop READ_TAIL
         mov dx, offset TAIL
         jmp END_TAIL
    EMPTY_TAIL:
         mov dx, offset NULL_TAIL
    END_TAIL:
         call WRITE_PROC
         ret
```

PROC\_TAIL PROC near

PROC\_TAIL ENDP

# PROC\_CONTENT PROC near

DETECT\_END:

```
mov dx, offset CONTENT
   call WRITE_PROC
  xor di,di
  mov ds, ds:[2Ch] ;; вывод сегментного
READ_STRING:
    cmp byte ptr [di], 00h
    jz END_STR
    mov dl, [di]
    mov ah, 02h
    int 21h
    jmp DETECT_END
END_STR:
    cmp byte ptr [di+1],00h
    jz DETECT_END
    push ds
    mov cx, cs
    mov ds, cx
    mov dx, offset END_STRING
    call WRITE_PROC
    pop ds
```

```
inc di
          cmp word ptr [di], 0001h
          jz READ_PATH
          jmp READ_STRING
     READ_PATH:
          add di, 2
     LOOP_PATH:
          cmp byte ptr [di], 00h
          jz DONE
          mov dl, [di]
          mov ah, 02h
          int 21h
          inc di
          jmp LOOP_PATH
     DONE:
          ret
PROC_CONTENT ENDP
BEGIN:
call PROC_MEMORY
call PROC_ENVIROMENT
call PROC_TAIL
call PROC_CONTENT
```

xor AL,AL

mov AH,4Ch

int 21H

TESTPC ENDS

END START ;