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	Ефремов М.А

Санкт-Петербург

2020

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,'$'
ENV_ADRESS db 'Environment address: h',13,10,'$'
TAIL db 'Command line tail: ',13,10,'$'
NULL TAIL db 'In Command tail no sybmols',13,10,'$'
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_1
          or AL,30h
          mov [SI],AL
          end_1: 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
        mov
        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
PROC_TAIL PROC near
        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 ENDP
PROC_CONTENT PROC near
        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
DETECT_END:
     inc di
     cmp word ptr [di], 0001h
     jz READ_PATH
     jmp READ_STRING
```

READ_PATH:

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;

add di, 2