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

#### ОТЧЕТ

#### по лабораторной работе №2

по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Исследование интерфейсов программных модулей.

| Студент гр. 9383 | <br>Гладких А.А. |
|------------------|------------------|
| Преподаватель    | Ефремов М.А      |

Санкт-Петербург

2021

# ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

#### Цель работы.

Исследование интерфейса управляющей программы и загрузочных модулей. Исследование префикса сегмента программы (PSP) и среды, передаваемой программе.

# Сведения о функциях и структурах данных управляющей программы.

| Процелура   | Описание   |  |
|-------------|--|--|
| Процедура   |  |  |
| TETR_TO_HEX | Перевод десятичной цифры в код<br>символа ASCII          |  |
| BYTE_TO_HEX | Перевод байта в AL в два символа шестн. числа AX         |  |
| WRD_TO_HEX  | Перевод в 16 с/с 16-ти разрядного числа                  |  |
| BYTE_TO_DEC | Перевод в 10 c/c, SI – адрес поля младшей цифры          |  |
| WRITEWRD    | Функция печати строки на экран                           |  |
| WRITEBYTE   | Функция печати символа на экран                          |  |
| ENDLINE     | Функция печати символов переноса<br>строки               |  |
| TASK_1      | Вывод адреса недоступной памяти в шестнадцатеричном виде |  |
| TASK_2      | Вывод адреса среды в шестнадцатеричном виде              |  |
| TASK_3      | Вывод хвоста командной строки в символьном виде          |  |
| TASK_4      | Вывод содержимого области среды в символьном виде        |  |
| TASK_5      | Вывод пути загружаемого модуля                           |  |

#### Задание.

- **Шаг 1.** 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 строки в символьном виде.
  - 4. Содержимое области среды в символьном виде.
  - 5. Путь загружаемого модуля.
- **Шаг 2.** Оформление отчета в соответствии с требованиями. В отчет включите скриншот с запуском программы и результатами.

#### Исходный код.

Исходный код представлен в приложении А.

#### РЕЗУЛЬТАТЫ ИССЛЕДОВАНИЯ ПРОБЛЕМ

**Шаг 1.** Был написан и отлажен .COM модуль, который выводит на экран требуемую в задании информацию.

D:\>lab.com
Unavailable Memory:9FFF
Environment Segment:0188
Command Line Args: empty
Environment Segment Content:
PATH=Z:\
COMSPEC=Z:\COMMAND.COM
BLASTER=A220 I7 D1 H5 T6
Boot Path:D:\LAB.COM

Рисунок 1. Демонстрация работы .СОМ модуля, хвост командной строки пуст

D:\>lab.com tail test
Unavailable Memory:9FFF
Environment Segment:0188
Command Line Args: tail test
Environment Segment Content:
PATH=Z:\
COMSPEC=Z:\COMMAND.COM
BLASTER=A220 I7 D1 H5 T6
Boot Path:D:\LAB.COM

Рисунок 2. Демонстрация работы .COM модуля, хвост командной строки «tail test»

**Шаг 2.** По итогу написания работы были отвечены контрольные вопросы «Сегментный адрес недоступной памяти»:

- 1. *На какую область памяти указывает адрес недоступной памяти?* Ответ: на первый байт после памяти, выделенной под программу.
- 2. Где расположен этот адрес по отношению области памяти, отведенной программе?

Ответ: адрес недоступной памяти располагается в сторону увеличения адресов.

3. Можно ли в эту область памяти писать?

Ответ: да, так как в DOS нет защиты памяти от перезаписи.

**Шаг 3.** По итогу написания работы были отвечены контрольные вопросы «Среда передаваемая программе»:

#### 1. Что такое среда?

Ответ: область памяти, хранящая переменные среды, которые хранят информацию о состоянии системы и непосредственно влияют на поведение различных программ в компьютере.

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

Ответ: так называемый «Master Environment» создается при загрузке системы DOS. При запуске приложения текущая среда копируется в адресное пространство запущенной программы.

3. Откуда берется информация, записываемая в среду?

Ответ: в системе DOS информация берется из файла CONFIG.SYS

### Выводы.

Были исследованы интерфейс управляющей программы и загрузочных модулей, префикс сегмента программы (PSP) и среда, передаваемая программе.

# ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: lab.asm

```
TESTPC SEGMENT
       ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
org 100h
start: jmp begin
UNAVAILABLE MEM db 'Unavailable Memory: ', ODH, OAH, '$'
ENV SEG db 'Environment Segment: ', ODH, OAH, '$'
COMMAND LINE ARGS db 'Command Line Args:$'
COMMAND LINE ARGS EMPTY db 'Command Line Args: empty', ODH, OAH, '$'
ENV SEG CONTENT db 'Environment Segment Content:', ODH, OAH, '$'
BOOT PATH db 'Boot Path: $'
TETR TO HEX proc near
   and al, Ofh
   cmp al, 09
   jbe next
   add al, 07
next:
   add al, 30h
   ret
TETR TO HEX endp
BYTE TO HEX proc near
   push cx
   mov ah, al
   call TETR TO HEX
    xchg al, ah
   mov cl, 4
    shr al, cl
    call TETR TO HEX
   рор сх
```

```
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
    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

WRITEWRD PROC NEAR

push ax

mov ah, 9

int 21h

pop ax

ret

WRITEWRD ENDP

WRITEBYTE PROC NEAR

push ax

mov ah, 02h

int 21h

pop ax

ret

WRITEBYTE ENDP

ENDLINE PROC NEAR

push ax

push dx

mov dl, Odh

call WRITEBYTE

mov dl, Oah

call WRITEBYTE

pop dx

pop ax

ret

ENDLINE ENDP

TASK 1 PROC NEAR

push ax

push di

```
mov ax, ds: [02h]
mov di, offset UNAVAILABLE_MEM
add di, 22
call WRD_TO_HEX
mov dx, offset UNAVAILABLE_MEM
call WRITEWRD
   pop di
   pop ax
ret
TASK_1 ENDP
TASK 2 PROC NEAR
   push ax
   push cx
   push di
   mov ax,ds:[2ch]
mov di, offset ENV_SEG
add di, 23
call WRD_TO_HEX
mov dx, offset ENV_SEG
call WRITEWRD
   pop di
   pop cx
   pop ax
ret
TASK_2 ENDP
TASK_3 PROC NEAR
   push ax
   push cx
   push dx
```

```
push di
   xor cx, cx
   xor di, di
   mov cl, ds:[80h]
   cmp cl, 0
   je no args
   mov dx, offset COMMAND LINE ARGS
    call WRITEWRD
for_loop:
   mov dl, ds:[81h + di]
   call WRITEBYTE
   inc di
   loop for_loop
   call ENDLINE
    jmp restore
no_args:
   mov dx, offset COMMAND_LINE_ARGS_EMPTY
   call WRITEWRD
restore:
   pop di
   pop dx
   pop cx
   pop ax
ret
TASK_3 ENDP
TASK_4 PROC NEAR
   push ax
   push dx
   push es
   push di
```

```
mov dx, offset ENV_SEG_CONTENT
    call WRITEWRD
    xor di, di
    mov ax, ds:[2ch]
    mov es, ax
content_loop:
    mov dl, es:[di]
    cmp dl, 0
    je end_string2
    call WRITEBYTE
    inc di
    jmp content_loop
end_string2:
    call ENDLINE
   inc di
    mov dl, es:[di]
    cmp dl, 0
    jne content_loop
    call TASK_5
   pop di
    pop es
    pop dx
   pop ax
ret
TASK 4 ENDP
TASK 5 PROC NEAR
    push ax
    push dx
    push es
    push di
```

```
mov dx, offset BOOT_PATH
call WRITEWRD
add di, 3
boot_loop:
mov dl, es:[di]
cmp dl,0
je restore2
call WRITEBYTE
inc di
jmp boot_loop
restore2:
   call ENDLINE
   pop di
   pop es
    pop dx
   pop ax
ret
TASK_5 ENDP
begin:
   call TASK_1
    call TASK_2
    call TASK_3
    call TASK_4
    ; Выход в DOS
    xor al, al
    mov ah, 4ch
    int 21h
TESTPC ENDS
```

END startEND Main