### МИНОБРНАУКИ РОССИИ

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

Кафедра МО ЭВМ

### ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №1

по дисциплине «Операционные системы»

ТЕМА: ИССЛЕДОВАНИЕ СТРУКТУР ЗАГРУЗОЧНЫХ МОДУЛЕЙ

Студент гр. 0382	Морева Е.С.
Преподаватель	Ефремов М.А.

Санкт-Петербург

## Цель работы.

Исследование различий в структурах исходных текстов модулей типов .COM и .EXE, структур файлов загрузочных модулей и способов их загрузки в основную память.

### Задание.

- **Шаг 1.** Написать текст исходно .COM модуля, который определяет тип PC и версию системы. Построить «плохой» .EXE модуль, полученный из исходного текста для .COM модуля.
- **Шаг 2.** Написать текст исходного .EXE модуля, который выполняет те же функции, что и модуль в Шаге 1, построить и отладить его. Таким образом будет получен «хороший» .EXE.
- **Шаг 3.** Сравнить исходные тексты для .COM и .EXE модулей. Ответить на контрольные вопросы «Отличия исходных текстов COM и EXE программ».
- **Шаг 4.** Запустить FAR и открыть файлы загрузочного модуля .COM и файл «плохого» .EXE в шестнадцатеричном виде. Затем открыть файл загрузочного модуля «хорошего» .EXE и сравнить его с предыдущими файлами. Ответить на контрольные вопросы «Отличия форматов файлов COM и EXE модулей».
- **Шаг 5.** Открыть отладчик TD.EXE и загрузить .COM. Ответить на контрольные вопросы «Загрузка COM модуля в основную память». Представить в отчете план загрузки модуля .COM в основную память.
- **Шаг 6.** Открыть отладчик TD.EXE и загрузить «хороший» .EXE. Ответить на контрольные вопросы «Загрузка «хорошего» EXE модуля в основную память».

# Выполнение работы.

В ходе работы были написаны две процедуры: CHECK\_PC\_TYPE и CHECK\_OS\_VERS. Они реализованы с использованием шаблона из методических материалов.

СНЕСК\_РС\_ТУРЕ: получаем информацию о типе РС из последнего байта ROMBIOS и выводим ее с помощью процедуры PRINT.

*CHECK\_OS\_VERS*: с помощью функции 30h прерывания 21h получаем информацию о версии MS DOS, затем с помощью процедур BYTE\_TO\_DEC, WRD\_TO\_HEX и BYTE\_TO\_HEX записываем полученную информацию в строки, далее выводим их.

В ходе работы было написано два файла lab1.asm ("Хороший" .com модуль и "плохой" .exe модуль) и prog\_exe.asm ("Хороший" .exe модуль).

Результаты их запусков:

```
Z:\>C:
C:\>LAB1.COM
PC type is AT
Version MS DOS: 5.0
OEM:255
User:000000H
C:\>S
```

Рисунок 1 – "Хороший" .сот модуль

```
C:\>LAB1.EXE

02@PC type is PC

5 0 02@PC type is PC

255 02@PC type is PC

02@PC000000is PC

C:\>S_
```

Рисунок 2 – "Плохой" .ехе модуль

Для того, чтобы получить "хороший" .exe модуль следует выделить сегменты стека, кода и данных, убрать ненужные директивы и установить сегмент данных.

C:\>PROG\_EXE.EXE PC type is AT Version MS DOS: 5.0 OEM:255 User:000000H

Рисунок 3 – "Хороший" .exe модуль

Исходный программный код смотрите в приложении А.

### Контрольные вопросы.

- 1. Отличие исходных текстов СОМ и ЕХЕ программ:
  - Сколько сегментов должна содержать СОМ-программа? Ответ: Один сегмент. Код и данные находятся в одном

сегменте, а стек генерируется автоматически.

• EXE?

Ответ: один и больше

• Какие директивы должны обязательно быть в тексте СОМ- программы?

Ответ: директива org 100h, которая смещает адресацию на размер PSP, а именно на 256 байтов, а также ASSUME, т.к. без этой директивы компилятор не будет знать какой сегмент относится к какому сегментному регистру.

- Все ли форматы команд можно использовать в СОМ-программе? Ответ: нет, не все, в число запрещенных входят команды вида mov <perucтp>, seg <uma cerмента> так как в СОМ-файле отсутствует таблица настроек.
- 2. Отличия форматов файлов СОМ и ЕХЕ модулей:
  - Какова структура файла COM? С какого адреса располагается код? Ответ: СОМ файлы состоят из одного сегмента, адресация которого начинается с 0h, но при загрузке программы в память, код сместиться на 100h, и будет начинаться сразу после PSP.



Рисунок 4 – "Хороший" СОМ модуль в 16-ричном виде

• Какова структура файла "плохого" EXE? С какого адреса располагается код? Что располагается с адреса 0?

Ответ: В «плохом» ЕХЕ данные и код располагаются в одном сегменте, что для ЕХЕ файла некорректно, так как код и данные должны быть разделены на отдельные сегменты. Код располагается с адреса 300h, а с адреса 0h идёт таблица настроек.

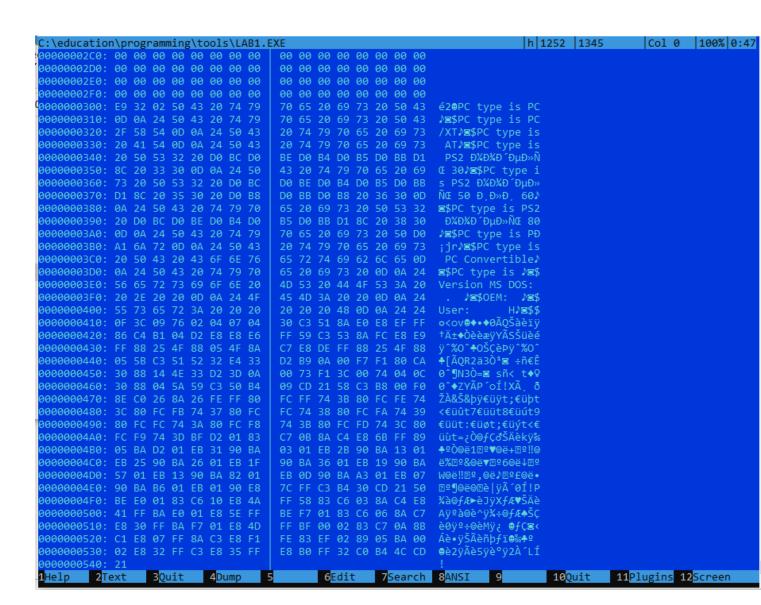


Рисунок 5- "Плохой" ЕХЕ модуль в 16-ричном виде

• Какова структура файла "хорошего" EXE? Чем он отличается от файла "плохого" EXE?

Ответ: В "хорошем" ЕХЕ модуле файл начинается с заголовка и relocation table, далее идёт программа, разбитая на сегменты, сначала сегмент стека, сегмент данных и сегмент кода, в отличии от "плохого" ЕХЕ, где код и данные располагаются в одном сегменте. Кроме этого в отличии от "плохого" ЕХЕ отсутствует ненужное смещение на 256 байт.

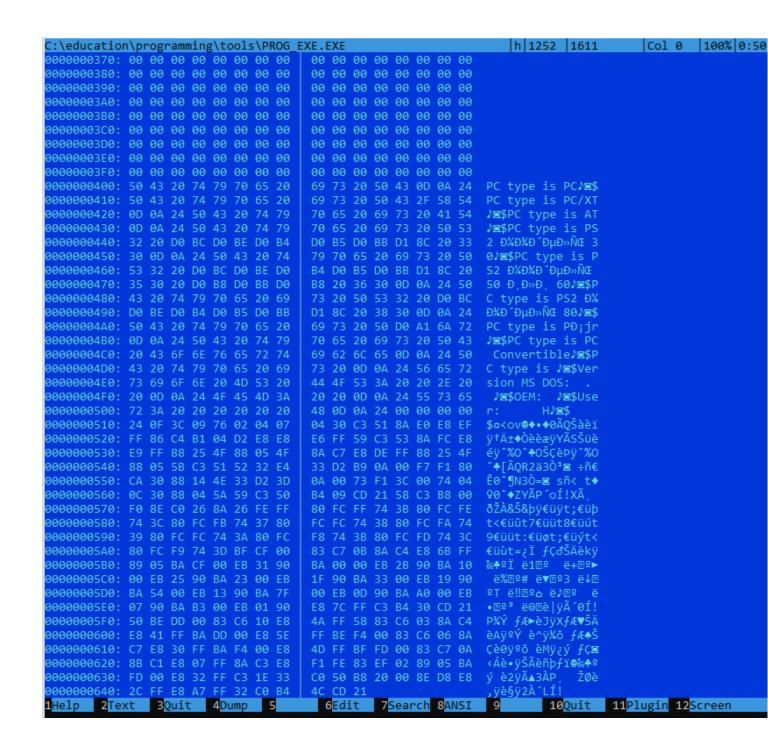


Рисунок 6 – "Хороший" ЕХЕ модуль в 16-ричном виде

- 2. Загрузка СОМ модуля в основную память:
  - Какой формат загрузки модуля COM? С какого адреса располагается код?

Ответ: Определяется сегментный адрес участка ОП, у которого достаточно места для загрузки программы, образ СОМ-файла считывается с диска и помещается в память, начиная с PSP:0100h. После загрузки двоичного образа СОМ-программы сегментные регистры CS, DS, ES и SS указывают на PSP(в данном случае сегментные регистры указывают на 48DD), SP указывает на конец сегмента PSP(обычно FFFE), слово 00H помещено в стек, IP содержит 100H в результате команды JMP PSP:100H.

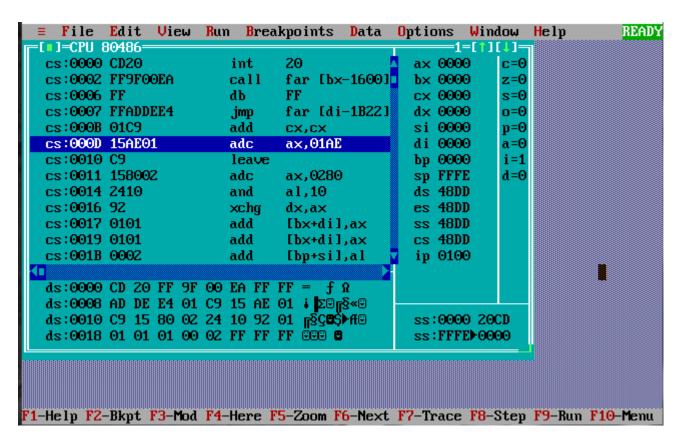


Рисунок 7 – "Хорошая" СОМ программа в отладчике

• Что располагается с адреса 0?

Ответ: PSP (Program Segment Prefix).

• Какие значения имеют сегментные регистры? На какие области памяти они указывают?

Ответ: Все сегментные регистры имеют значение 48DD и указывают на начало PSP.

• Как определяется стек? Какую область памяти он занимает?

Какие адреса?

Ответ: Стек генерируется автоматически при создании СОМпрограммы. SS – на начало (0h), регистр SP указывает на конец стека (FFFEh).Таким образом, стек занимает адреса SS:0000h-SS:FFFEh.

- 3. Загрузка "хорошего" ЕХЕ модуля в основную память
  - Как загружается "хороший" EXE? Какие значения имеют сегментные регистры?

Ответ: Аналогично СОМ модулю EXE загружается со смещением относительно PSP – 100h. Значения регистров DS=ES=48DD, CS=491E, SS=48ED.

• На что указывают регистры DS и ES?

Ответ: На начало сегменты PSP.

• Как определяется стек?

Ответ: он определяется вручную с помощью директивы SEGMENT STACK, в которой указывается размер стека.

• Как определяется точка входа?

Ответ: с помощью директивы END.

≡ File Edit View	Run Brea	ıkpoints	Data	Options	Window	Help	READY
Cs:0126 1E	push	ds				ax 0000	-[‡]-  c=0
cs:0127 3300	xor	ax,ax				b× 0000	z=0
cs:0129 50	push	ax				cx 0000	s=0
cs:012A B80D49	mov	a×,490D				d× 0000	0=0
cs:012D 8ED8	MOV	ds,a×				si 0000	p=0
cs:012F E82CFF	call	005E				di 0000	a=0
cs:0132 E8A7FF	call	OODC				bp 0000	i=1
cs:0135 3200 cs:0137 B440	×or	al,al ah.4C				sp 0200 ds 48DD	d=0
cs:0137 B44C	mo∨ int	an, 40 21				as 40DD es 48DD	
cs:0135 CD21		[bx+si].	al			ss 48ED	
cs:013D 0000	add	[bx+si]				cs 491E	
cs:013F 0000	add	[bx+si],				ip 0126	
cs:0141 0000	add	[bx+si],	al			•	
cs:0143 0000	add	[bx+si],	al		V		
1					}		
ds:0000 CD 20 FF 9F						ss:0202 7420	
ds:0008 AD DE E4 01						ss:0200>4350	
ds:0010 C9 15 80 02 ds:0018 01 01 01 00			ne			ss:01FE FFFF ss:01FC 0000	
ds:0020 FF FF FF FF						ss:01FA 6	
us.cozo II II II II		**				33.01111	~~~
F1-Help F2-Bkpt F3-Mod	F4-Here I	5-Zoom Fe	-Next	F7-Trace	F8-Step	F9-Run F16	)–Menu

Рисунок 8 – "Хороший" ЕХЕ модуль в отладчике

# Выводы.

В ходе лабораторной работы были исследованы различия в структурах исходных текстов модулей типов .COM и .EXE, структур файлов загрузочных модулей и способов их загрузки в основную память.

# ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: lab1.asm

```
TESTPC SEGMENT
  ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:TESTPC, SS:TESTPC
  ORG 100H
START: JMP BEGIN
; Данные
PC db 'PC type is PC', ODH, OAH, '$'
PC XT db 'PC type is PC/XT', ODH, OAH, '$'
AT db 'PC type is AT', ODH, OAH, '$'
PS2 30 db 'PC type is PS2 модель 30', ODH, OAH, '$'
PS2_50_60 db 'PC type is PS2 модель 50 или 60',0DH,0AH,'$'
PS2 80 db 'PC type is PS2 модель 80', ODH, OAH, '$'
PCJR db 'PC type is PCjr', ODH, OAH, '$'
PC CONVERTIBLE db 'PC type is PC Convertible', ODH, OAH, '$'
PC OTHER db 'PC type is ', ODH, OAH, '$'
DOS db 'Version MS DOS: . ', ODH, OAH, '$'
OEM db 'OEM: ',ODH,OAH,'$'
USER db 'User: H', ODH, OAH, '$'
; Процедуры
;-----
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
;байт в АL 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
;перевод в 16 с/с 16-ти разрядного числа
; в АХ - число, 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 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_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
CHECK_PC_TYPE PROC near
   mov ax,0F000h
   mov es,ax
   mov ah,es:[0FFFEh]
   ;mov ah,0EBh
   cmp ah, 0FFh
   je _pc
   cmp ah, 0FEh
   je _xt
   cmp ah, 0FBh
```

```
je _xt
   cmp ah, OFCh
   je _at
   cmp ah, OFAh
   je _ps230
   cmp ah, OFCh
   je _ps25060
   cmp ah, 0F8h
   je _ps280
   cmp ah, OFDh
   je _pcjr
   cmp ah, 0F9h
   je _pcconv
;если нет в таблице
   mov di,offset PC_OTHER
   add di,11
   mov al,ah
   call BYTE_TO_HEX
   mov [di], ax
   mov dx,offset PC_OTHER
   jmp _out
_pc:
   mov dx, offset PC
   jmp _out
_xt:
  mov dx,offset PC_XT
   jmp _out
_at:
```

```
mov dx, offset AT
   jmp _out
_ps230:
   mov dx, offset PS2_30
   jmp _out
_ps25060:
   mov dx,offset PS2_50_60
   jmp _out
_ps280:
   mov dx, offset PS2 80
   jmp _out
_pcjr:
   mov dx, offset PCJR
   jmp _out
_pcconv:
   mov dx,offset PC_CONVERTIBLE
   jmp _out
_out:
   call PRINT
   ret
CHECK_PC_TYPE ENDP
CHECK OS VERS PROC near
   mov ah, 30h
   int 21h
   push ax
   mov si, offset DOS
   add si,16
   call BYTE TO DEC
   pop ax
   add si,3
```

```
\mbox{mov al,ah}
   call BYTE_TO_DEC
   mov dx, offset DOS
   call PRINT
   mov si, offset OEM
   add si,6
   mov al, bh
   call BYTE_TO_DEC
   mov dx ,offset OEM
   call PRINT
   mov di, offset USER
   add di, 10
   mov ax, cx
   call WRD_TO_HEX
   mov al, bl
   call BYTE TO HEX
   sub di,2
   mov [di], ax
   mov dx, offset USER
   call PRINT
   ret
CHECK OS VERS ENDP
; Код
BEGIN:
   call CHECK PC TYPE
   call CHECK_OS_VERS
  xor AL, AL
  mov AH, 4Ch
   int 21H
TESTPC ENDS
END START
```

```
; стек
ASTACK SEGMENT stack
dw 256 dup(?)
ASTACK ENDS
; Данные
DATA SEGMENT
PC db 'PC type is PC', ODH, OAH, '$'
PC XT db 'PC type is PC/XT', ODH, OAH, '$'
AT db 'PC type is AT', ODH, OAH, '$'
PS2 30 db 'PC type is PS2 модель 30', 0DH, 0AH, '$'
PS2_50_60 db 'PC type is PS2 модель 50 или 60',0DH,0AH,'$'
PS2 80 db 'PC type is PS2 модель 80', 0DH, 0AH, '$'
PCJR db 'PC type is PCjr', ODH, OAH, '$'
PC CONVERTIBLE db 'PC type is PC Convertible', ODH, OAH, '$'
PC OTHER db 'PC type is ', ODH, OAH, '$'
DOS db 'Version MS DOS: . ', ODH, OAH, '$'
OEM db 'OEM: ',ODH,OAH,'$'
USER db 'User: H', ODH, OAH, '$'
DATA ENDS
CODE SEGMENT
   ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:ASTACK
;-----
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
;байт в AL переводится в два символа шест. числа в AX
```

```
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, 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 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 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
CHECK_PC_TYPE PROC near
mov ax,0F000h
mov es,ax
mov ah,es:[0FFFEh]
cmp ah, 0FFh
je _pc
cmp ah, 0FEh
je _xt
cmp ah, OFBh
 je _xt
```

```
cmp ah, OFCh
 je _at
 cmp ah, OFAh
 je _ps230
 cmp ah, 0FCh
 je _ps25060
 cmp ah, 0F8h
 je ps280
 cmp ah, OFDh
 je _pcjr
 cmp ah, 0F9h
 je pcconv
;если нет в таблице
mov di, offset PC OTHER
add di,11
mov al, ah
call BYTE TO HEX
mov [di], ax
 mov dx, offset PC_OTHER
 jmp _out
_pc:
mov dx,offset PC
jmp _out
_xt:
mov dx,offset PC_XT
jmp _out
_at:
```

mov dx, offset AT

```
jmp _out
_ps230:
mov dx,offset PS2_30
 jmp _out
_ps25060:
 mov dx,offset PS2_50_60
 jmp _out
_ps280:
mov dx,offset PS2_80
 jmp _out
_pcjr:
mov dx, offset PCJR
jmp _out
_pcconv:
mov dx,offset PC_CONVERTIBLE
jmp _out
_out:
call PRINT
ret
CHECK_PC_TYPE ENDP
CHECK OS VERS PROC near
mov ah,30h
 int 21h
 push ax
mov si, offset DOS
 add si,16
 call BYTE_TO_DEC
 pop ax
 add si,3
mov al,ah
```

```
call BYTE_TO_DEC
 mov dx, offset DOS
 call PRINT
 mov si, offset OEM
 add si,6
 mov al, bh
 call BYTE_TO_DEC
 mov dx ,offset OEM
 call PRINT
 mov di, offset USER
 add di, 10
 mov ax, cx
 call WRD_TO_HEX
 mov al, bl
 call BYTE TO HEX
 sub di,2
 mov [di], ax
 mov dx, offset USER
 call PRINT
ret
CHECK_OS_VERS ENDP
MAIN PROC far
push DS
   xor AX, AX
   push AX
   mov AX, DATA
   mov DS, AX
 call CHECK PC TYPE
 call CHECK_OS_VERS
 xor AL, AL
 mov AH, 4Ch
 int 21H
MAIN ENDP
```

CODE ENDS

END MAIN