# 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	Кондратов Ю.А.
Преподаватель	Ефремов М.А.

Санкт-Петербург 2022

# Цель работы.

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

### Задание.

- 1. Написать текст исходного .COM модуля, который определяет тип PC и версию системы. Результатом выполнения этого шага будет «хороший» .COM модуль, а также необходимо построить «плохой» .EXE, полученный из исходного текста для .COM.
- 2. Написать текст исходного .EXE модуля, который выполняет те же функции, что и модуль в шаге 1 и отладить его. Таким образом, будет получен «хороший» .EXE.
- 3. Сравнить исходные тексты для .COM и .EXE модулей. Ответить на вопросы «Отличия исходных текстов COM и EXE программ».
- 4. Запустить FAR и открыть файл 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».
- 5. Открыть отладчик TD.EXE и загрузить CO. Ответить на контрольные вопросы «Загрузка COM модуля в основную память». Представить в отчете план загрузки модуля .COM в основную память.
- 6. Открыть отладчик TD.EXE и загрузить «хороший» .EXE. Ответить на контрольные вопросы «Загрузка «хорошего» EXE в основную память».
- 7. Оформить отчет в соответствии с требованиями. Привести скриншоты. Для файлов их вид в шестнадцатеричном виде, для загрузочных модулей — в отладчике.

# Выполнение работы.

Для построения good\_com.com («хорошего» .com модуля) был написан файл исходного кода good\_com.asm, в котором был использован шаблон из методических указаний и реализованные в нём функции преобразования значений байтов в строковые выражения. «Плохой» .exe модуль был построен из good\_com.asm путём компиляции без флага /t. Выводы при запуске good\_com.com и good\_com.exe представлены на рисунках 1 и 2 соответственно.

```
C:\>GOOD_COM.com
IBM PC Type: AT
DOS version: 5.0
OEM number: 0
User number: 000000h
```

Рисунок 1 – Вывод при запуске good\_com.com

```
C:\>GOOD_COM.exe

###IBM PC Type: PC

5 0 ###IBM PC Type: PC

0 ###IBM PC Type: PC

6000000##IBM PC Type: PC
```

Рисунок 2 – Вывод при запуске good\_com.exe

Для построения good\_exe.exe («хорошего» .exe модуля) был написан файл исходного кода good\_exe.asm, в котором был использован файл good\_com.asm с добавленной разметкой сегментов. Вывод при запуске «хорошего» .exe модуля представлен на рисунке 3.

```
C:\>GOOD_EXE.exe
IBM PC Type: AT
DOS version: 5.0
OEM number: 0
User number: 0000000h
```

Рисунок 3 — Вывод при запуске good\_exe.exe

# Контрольные вопросы.

Отличия исходных текстов СОМ и ЕХЕ программ:

- 1. Сколько сегментов должна содержать СОМ-программа? Один.
- ЕХЕ-программа?
   Может содержать несколько сегментов.
- 3. Какие директивы должны быть обязательно в тексте COM-программы? ORG 100h (для смещение относительно нулевого адреса на 256 байт место для PSP). ASSUME CS:SEG, DS:SEG, SS:NOTHING, ES:NOTHIG.
- 4. Все ли форматы команд можно использовать в СОМ-программе? Нет. Так как в .com файле отсутствует relocation table, команды вида mov \*register\*, \*segment\_name\* не поддерживаются. На рисунке 4 показано, какую ошибку в случае применения таких команд выдаёт turbo link.

```
C:\>tools\tlink.exe GOOD_COM.obj -t
Turbo Link Version 5.1 Copyright (c) 1992 Borland International
Fatal: Cannot generate COM file : segment-relocatable items present
```

Рисунок 4 – Ошибка при выполнение неподдерживаемой форматом .COM команды

Отличия форматов файлов .com и .exe модулей:

- 1. Какова структура файла .COM? С какого адреса располагается код? .COM файл (см. рисунок 5) состоит из единственного сегмента, началом которого инициализируются все сегментные регистры. Код располагается с адреса 0h, однако при загрузке программы в память в начало этого сегмента будет добавлен PSP размером 100h байт, поэтому выставляется смещение 100h.
- 2. Какова структура файла «плохого» EXE? С какого адреса располагается код? Что располагается с адреса 0? «Плохой» .exe (см. рисунок 6) файл состоит из единственного сегмента.

Код располагается с адреса 300h (512 байт с адреса 0 – заголовок и relocation table, 256 байт – смещение).

C:\LETI\OC\	lab_	1OW_	rks	\kor	ndra	atov	/_la	ab1\	GOOD_	_COI	1.C	MC					h 1252   532
0000000000:		02			42				43		54	79	70	65			é <b>⊕</b> ⊕IBM PC Type:
0000000010:		43		0A	24		42				43		54	79			PC♪≋\$IBM PC Type
0000000020:				43			54		0A	24		42				43	: PC/XT♪⊠\$IBM PC
0000000030:		54	79	70	65			41	54		0A	24		42			Type: AT⊅⊠\$IBM
0000000040:		43		54	79	70	65				53	32				64	PC Type: PS2 mod
0000000050:							0A	24		42				43		54	el 30⊅⊠\$IBM PC T
0000000060:	79		65				53	32				64	65			35	ype: PS2 model 5
0000000070:				72					0A	24		42				43	0 or 60⊅⊠\$IBM PC
0000000080:		54	79	70					53	32				64			Type: PS2 model
0000000090:					0A	24		42				43		54	79	70	80⊅⊠\$IBM PC Typ
00000000A0:					DØ	A1	6A	72		ØA	24		42				e: PСjr⊅⊠\$IBM P
00000000B0:	43		54	79	70					43		43					C Type: PC Conve
00000000CO:	72			62		65		0A	24	44		53			65	72	rtible⊅⊠\$DOS ver
00000000D0:	73											0A	24		45		sion: . №\$OEM
00000000E0:			75		62		72						0A	24		73	number: <b>⊅≊</b> \$Us
00000000F0:	65	72			75		62	65	72								er number:
0000000100:			ØD	0A	24			00	32	C0	В4	40	CD	21	В4		h <b>⊅⊠</b> \$èÿ 2À´LÍ!´o
0000000110:	CD	21	С3	24					02	04	07	04		С3			Í!Ã\$≎ <ov<b>@♦∙♦0ÃQŠ</ov<b>
0000000120:						C4	B1	04	D2						С3	53	àèïÿ†Ä± <b>♦</b> ÒèèæÿYÃS
0000000130:	8A	FC				88	25		88	05			C7				Šüèéÿ^%0^ <b>+</b> 0ŠÇèÞÿ
0000000140:	88	25		88	05		C3	51	52		32	E4		D2		0A	^%0^ <b>♦</b> [ÃQRP2ä3Ò¹⊠
0000000150:	00	F7	F1	80	CA		88	14			D2		0A	00	73	F1	÷ñ€Ê0^9N3Ò= <b>s</b> sñ
0000000160:		00		04	0C			04		5A		С3		00	FØ		< t∳♀0^♦XZYÃ, ðŽ
0000000170:	C0		AØ	FE		80	FC							FE			À& þÿ€üÿ<ÿt∟<þt▲
0000000180:		FB		1A		FC			3C	FA				F8		20	<ût→<üt∟<út <b>▲</b> <øt
0000000190:		FD		22		F9		24	BA				22	90	ВА		<ýt"<ùt\$º♥@ë"⊡ºž
00000001A0:	02			90	BA		01			90	BA					90	<b>©</b> ë∟?º*@ë <b>=</b> ?º<@ë <b>►</b> ?
00000001B0:	BA				0A	90	BA		01		04	90	BA	AB			ºz@ë⊠?º-@ë∲?º«@è
00000001C0:		FF	С3	B4		CD	21								C4	83	Lÿô0Í!¾Ö@èzÿŠÄƒ
00000001D0:	C6			72		BA	C9	01				С3					Æ♥èrÿºÉ@è3ÿþê@Š
00000001E0:	C7		63		BA		01		24		С3				83	C7	ÇècÿºÝ@è\$ÿÿî@fÇ
00000001F0:	12		C1			FF	8A	СЗ		23	FF		FB			05	‡∢Áè9ÿŠÃè#ÿ¿û®‰ <b>♣</b>
0000000200:	BA				08		C3		62						CC		ºî⊕è <mark>•</mark> ÿÃèbÿè¶ÿèÌÿ
0000000210:				C3													èØÿÃ

Рисунок 5 – «Хороший» .com модуль в бинарном виде

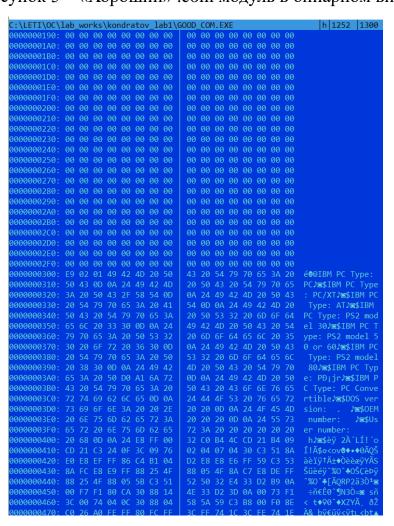


Рисунок 6 – «Плохо» .exe модуль в бинарном виде

3. Какова структура «хорошего» EXE? Чем он отличается от файла «плохого» EXE?

В хорошем .exe модуле (см. рисунок 7) программа имеет несколько сегментов. В начале модуля расположен заголовок и relocation table (512 байт), далее расположены сегменты в том порядке, в котором они определены в коде. Сначала сегмент стэка – 512 байт, далее сегмент данных, после него – сегмент кода.



Рисунок 7 – «Плохой» .exe модуль

Загрузка .com модуля в основную память:

- 1. Какой формат загрузки модуля COM? С какого адреса располагается код? Загрузка .com модуля в память происходит следующим образом: в основной памяти выделяется свободный сегмент, в первых 256 байтах этого сегмента генерируется PSP, далее записывается сама программа. Код располагается с адреса CS:0100 = 48DD:0100 (см. рисунок 8).
- 2. Что располагается с адреса 0? PSP.

- 3. Какие значение имеют сегментные регистры? На какие области памяти они указывают?
  - Все сегментные регистры указывают на начало PSP. Из значение равны 48DD (см. рисунок 8).
- 4. Как определяется стэк? Какую область памяти он занимает? Какие адреса? Под стэк отведен весь сегмент, в который загружена программа. SS=48DD указывает на начало сегмента SP=FFFE указывает на последний адрес сегмента кратный двум. Адреса: 48DD:0000 48DD:FFFE (см. рисунок 8).

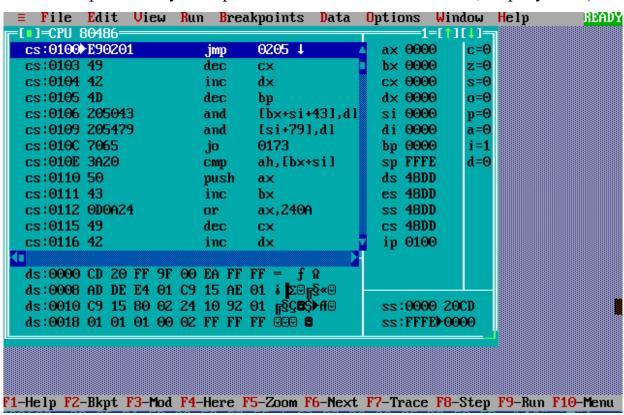


Рисунок 8 — Начальное состояние загруженного .com модуля Загрузка «хорошего» .exe модуля в основную память:

- 1. Как загружается «хороший» .exe? Какие значения имеют сегментные регистры?
  - Сначала в память загружается PSP, после которого загружается .exe модуль в соответствии с информацией в заголовке. Значение регистров см. на рисунке 9.
- 2. На что указывают DS и ES? На начало PSP.

# 3. Как определяется стэк?

Стэк определяется при помощи описание стэкового сегмента в коде и директивы ASSUME. SS указывает на начало сегмента стэка, а SP — на конец стэка (на рисунке 8 видно, что SP = 0100h так как размер стэка — 256 байт).

# 4. Как определяется точка входа?

Точка входа определяется при помощи директивы END.

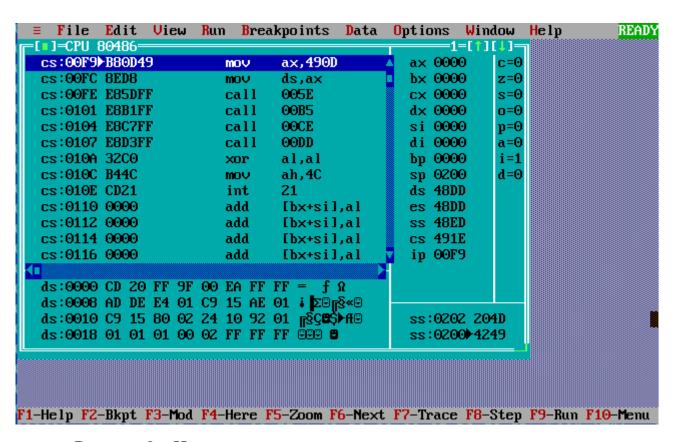


Рисунок 8 – Начальное состояние загруженного .exe модуля

#### Выводы.

В ходе работы были изучены основные принципы устройства .com и .exe исполняемых модулей, их сходства и различия, алгоритм загрузки в память и инициализации начального состояния. Написана программа, выводящая строковую информацию о версии операционной системы DOS.

#### приложение А.

# Исходный код модулей

```
good_com.asm:
main seg SEGMENT
    ASSUME CS:main seq, DS:main seq, ES:NOTHING, SS:NOTHING
    ORG 100h
start:
    jmp begin
data:
    PC db 'IBM PC Type: PC', ODH, OAH, '$'
    PCXT db 'IBM PC Type: PC/XT', ODH, OAH, '$'
    AT db 'IBM PC Type: AT', ODH, OAH, '$'
    PS230 db 'IBM PC Type: PS2 model 30',0DH,0AH,'$'
    PS25060 db 'IBM PC Type: PS2 model 50 or 60',0DH,0AH,'$'
    PS280 db 'IBM PC Type: PS2 model 80',0DH,0AH,'$'
    PCjr db 'IBM PC Type: PCjr', ODH, OAH, '$'
    PCC db 'IBM PC Type: PC Convertible', ODH, OAH, '$'
    DOSV db 'DOS version: . ',0DH,0AH,'$'
    OEM db 'OEM number: ',ODH, OAH, '$'
                             h',0DH, 0AH, '$'
    USERN db 'User number:
begin:
    call main
    xor al, al
    mov ah, 4Ch
    int 21h
print PROC NEAR
    mov ah, 09h
    int 21h
    ret
print ENDP
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
    pop CX
    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
    push ax
    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 ax
    pop DX
    pop CX
    ret
byte to dec ENDP
print_pc_type PROC NEAR
    mov ax, 0F000h
    mov es, ax
    mov al, es:[0FFFEh]
    cmp ah, 0FFh
    cmp al, Offh
    je _pc
    cmp al, Ofeh
    je pc_xt
    cmp al, Ofbh
    je pc xt
    cmp al, 0fch
```

```
je at
    cmp al, Ofah
    je ps2 30
    cmp al, 0f8h
    je ps2_80
    cmp al, 0fdh
    je pc jr
    cmp al, 0f9h
    je pc_conv
_pc:
    mov dx, offset PC
    jmp _out
pc_xt:
    mov dx, offset PC XT
    jmp _out
_at:
    mov dx, offset AT
    jmp _out
ps2 30:
    mov dx, offset PS230
    jmp _out
ps2_80:
    mov dx, offset PS280
    jmp _out
pc_jr:
    mov dx, offset PCjr
    jmp out
pc conv:
   mov dx, offset PCC
_out:
    call print
    ret
print_pc_type ENDP
print dos vers PROC NEAR
    mov ah, 30h
    int 21h
    mov si, offset DOSV + 13
    call byte to dec
    mov al, ah
    add si, 3
    call byte to dec
    mov dx, offset DOSV
    call print
    ret
print_dos_vers_ENDP
print oem num PROC NEAR
    mov si, offset OEM + 13
    mov al, bh
    call byte to dec
    mov dx, offset OEM
    call print
    ret
print oem num ENDP
print user num PROC NEAR
```

```
mov di, offset USERN
    add di, 18
    mov ax, cx
    call wrd to hex
    mov al, bl
    call byte to hex
    mov di, offset USERN + 13
    mov [di], ax
    mov dx, offset USERN
    call print
    ret
print_user_num ENDP
main PROC NEAR
   call print pc_type
    call print dos vers
    call print oem num
    call print_user_num
    ret
main ENDP
main seg ENDS
END start
good_exe.asm:
AStack SEGMENT STACK
    DW 256 DUP (?)
AStack ENDS
data SEGMENT
    PC db 'IBM PC Type: PC', ODH, OAH, '$'
    PCXT db 'IBM PC Type: PC/XT', ODH, OAH, '$'
    AT db 'IBM PC Type: AT', ODH, OAH, '$'
    PS230 db 'IBM PC Type: PS2 model 30',0DH,0AH,'$'
    PS25060 db 'IBM PC Type: PS2 model 50 or 60', 0DH, 0AH, '$'
    PS280 db 'IBM PC Type: PS2 model 80',0DH,0AH,'$'
    PCjr db 'IBM PC Type: PCjr', ODH, OAH, '$'
    PCC db 'IBM PC Type: PC Convertible', ODH, OAH, '$'
    DOSV db 'DOS version: . ', ODH, OAH, '$'
    OEM db 'OEM number: ',ODH, OAH, '$'
    USERN db 'User number:
                             h',0DH, 0AH, '$'
data ENDS
main seg SEGMENT
    ASSUME CS:main seg, DS:data, SS:AStack
print PROC NEAR
    mov ah, 09h
    int 21h
    ret
print ENDP
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 {\rm CL}, 4
    shr AL, CL
    call tetr_to_hex
    pop CX
    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
    push ax
    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 ax
    pop DX
    pop CX
```

```
ret
byte_to_dec ENDP
print_pc_type PROC NEAR
    mov ax, 0F000h
    mov es, ax
    mov al, es:[OFFFEh]
    cmp ah, 0FFh
    cmp al, Offh
    je pc
    cmp al, 0feh
    je pc xt
    cmp al, 0fbh
    je pc xt
    cmp al, Ofch
    je _at
cmp al, 0fah
    je ps2_30
    cmp al, 0f8h
    je ps2 80
    cmp al, 0fdh
    je pc_jr
    cmp al, 0f9h
    je pc_conv
_pc:
    mov dx, offset PC
    jmp _out
pc xt:
    mov dx, offset PC_XT
    jmp _out
_at:
    mov dx, offset AT
    jmp _out
ps2 30:
    mov dx, offset PS230
    jmp _out
ps2_80:
    mov dx, offset PS280
    jmp _out
pc jr:
    mov dx, offset PCjr
jmp _out
pc_conv:
    mov dx, offset PCC
    call print
    ret
print pc type ENDP
print dos vers PROC NEAR
    mov ah, 30h
    int 21h
    mov si, offset DOSV + 13
    call byte to dec
    mov al, ah
    add si, 3
```

```
call byte_to_dec
    mov dx, offset DOSV
    call print
    ret
print_dos_vers ENDP
print oem num PROC NEAR
    \overline{\text{mov si}}, offset OEM + 13
    mov al, bh
    call byte to dec
    mov dx, offset OEM
    call print
    ret
print oem num ENDP
print_user_num PROC NEAR
    mov di, offset USERN
    add di, 18
    mov ax, cx
    call wrd to hex
    mov al, bl
    call byte to hex
    mov di, offset USERN + 13
    mov [di], ax
    mov dx, offset USERN
    call print
    ret
print user num ENDP
main PROC FAR
   mov ax, data
    mov ds, ax
    call print pc type
    call print dos vers
    call print oem num
    call print_user_num
    xor al, al
    mov ah, 4Ch
    int 21h
main ENDP
main seg ENDS
END main
```