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	Андрющенко К.С
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.

Порядок выполнения работы.

- 1. Из методического пособия возьмем шаблон .COM модуля, в котором реализованы процедуры преобразования двоичных кодов в символы 16-х и 10-х чисел.
 - 1.1.Процедуры IBM_TYPE, DOS_VER, OEMN, USERN написаны для определения типа PC и версии системы.
 - 1.2.Для определения версии системы использовалась функция 30H прерывания 21H, где:
 - AL номер основной версии,
 - АН номер модификации,
 - ВН серийный номер ОЕМ,
 - BL:CX 24-битовый серийный номер пользователя.
 - 1.3.Запуск «хорошего» .COM модуля и «плохого» .EXE модуля, полученных в результате предыдущих шагов, представлен на скриншотах.



```
C:\>EXEZBIN.COM LAB1_C.EXE GOODCOM.COM
C:\>GOODCOM.COM
PC TYPE: AT
MS DOS VERSION: 5.0
OEM SERIAL N255ER:
USER SERIAL 0000ER:
C:\>s
```

Рис.1. Результат запуска .СОМ

2. Для создания «хорошего» .EXE модуля разобьем программу на сегменты кода, данных и стека, добавим главную процедуру.

- 2.1. Разобьем программу на сегменты кода, данных, стека и главную процедуру, чтобы создать «хороший» .EXE модуль. В .EXE модуле отсутствует директива org $100h^{-1}$
- 2.2. Представим результат запуска данного модуля:

C:\>LAB1_EXE.EXE Type: AT Version MS-DOS: 5.0 Serial number OEM: 0 User serial number: 000000H C:\>s_

Рис.1. Результат запуска .ЕХЕ

Отличия исходных текстов СОМ и ЕХЕ программ:

1. Сколько сегментов должна содержать COM-программа? Один сегмент: код, данные.

2. ЕХЕ-программа?

Два и более. EXE-программа должна содержать сегмент кода (один обязательный сегмент) и может иметь сегменты данных, стека (если сегмент стэка не объявлен, то используется стэк DOS) описывающихся отдельно друг от друга.

3. Какие директивы должны быть обязательно в тексте СОМ-программы?

ORG (так как первые 256 байт занимает блок данных PSP, нужно, чтобы адресация имела смещение в 256 байт от нулевого адреса) и ASSUME (позволяет сегменту данных и сегменту кода указывать на один сегмент).

4. Все ли форматы команд можно использовать в СОМ-программе?

Нет. Нельзя использовать команды с указанием сегментов, так как отсутствует таблица настройки, адреса сегментных регистров определяются при запуске, а не линковке.

Отличия форматов файлов .com и .exe модулей.

1. Какова структура файла .СОМ? С какого адреса располагается код?

¹ При загрузке COM модуля в память DOS первые 256 байт блоком данных занимает PSP, код программы располагается после этого блока.

Рассмотрим шестнадцатеричные виды модулей.

.COM модуль состоит из одного сегмента, содержащего код (располагается с нулевого адреса. PSP занимает 100h байт, значит, устанавливается смещение 100h) и данные.



Рис.3. .СОМ в НЕХ

- 2. Какова структура файла «плохого» EXE? С какого адреса располагается код? Что располагается с адреса 0?
 - 1.1. Состоит из одного сегмента.
 - 1.2. По адресу 0 располагается заголовок модуля.
 - 1.3. Код располагается по адресу 300h.

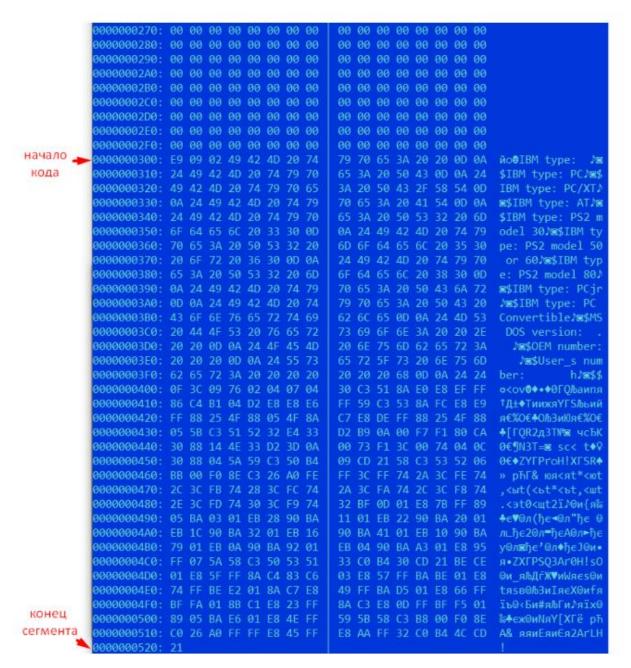


Рис.4. «плохой» .EXE в НЕХ

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

Структура .ЕХЕ файла:

- 3.1. Файл состоит из двух частей управляющей информации для загрузчика и загрузочного модуля.
- 1.2. Отличие «хорошего» .EXE модуля от плохого:
 - 1.2.1. В «хорошем» .EXE файле для данных, кода и стека отводится по сегменту, в плохом все находится в одном сегменте.

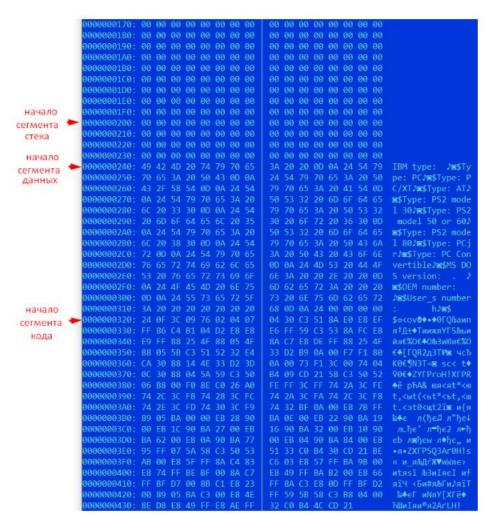


Рис.5. «хороший» .EXE в НЕХ

- 1. Какой формат загрузки модуля СОМ? С какого адреса располагается код?
 - 1.3. Выделение свободного сегмента в основной памяти.
 - 1.4. Генерация PSP в первых 256 байтах файла.
 - 1.5. Запись программы.

Код располагается с адреса CS:0100 = 48DD:0100.

- 2. Что располагается с адреса 0?
 - С адреса 0 располагается PSP.
- 3. Какие значения имеют сегментные регистры? На какие области памяти они указывают?
 - Указывают на начало PSP. Значение 48DD.
- 4. Как определяется стэк? Какую область памяти он занимает? Какие адреса?

Указатель на стек SP в начале равен FFFE (последний чётный доступный адрес). Стэк заполняется «с конца», следовательно, имеет адреса от FFFE до 0. Стэк определяется автоматически и находится в общем сегменте (для всей программы сегмент только один).

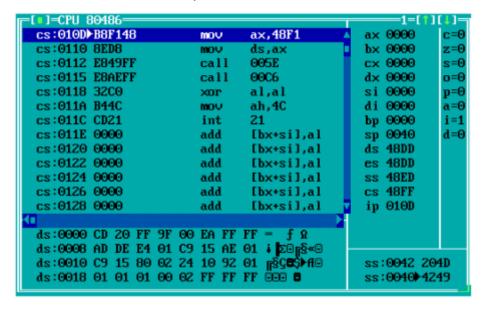


Рис.6. «хороший» .COM в отладчике

- 1. Как загружается «хороший» .exe? Какие значения имеют сегментные регистры?
 - 1.1. Определение сегментного адреса свободного участка памяти для возможности размещения программы.
 - 1.2. Создание и заполнение блока памяти для переменных среды.
 - 1.3. Создание блока памяти для PSP (0000h) и программы (сегмент+0010h:0000h).
 - 1.4. Заполнение полей PSP.
 - 1.5. В рабочую область загрузчика считывается форматированная часть заголовка .EXE файла.
 - 1.6. Инициализация регистров.

- 1.7. Выполнение программы.
- 2. На что указывают DS и ES?

На начало PSP.

3. Как определяется стэк?

Программа: при помощи регистров SS и SP.

Код: при помощи директивы ASSUME и описания стэкового сегмента в коде.

4. Как определяется точка входа?

При помощи директивы END.

Вывод.

В результате работы были изучены различия в структурах исходных текстов модулей типов .COM и .EXE, файлов загрузочных моделей, способов загрузки их в основную память и инициализации начального состояния. Написана программа, выводящая строковую информацию о версии операционной системы DOS.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД МОДУЛЕЙ

Файл LAB1 C.ASM

```
; Шаблон текста программы на ассемблере для модуля типа .СОМ
    TESTPC SEGMENT
     ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
     ORG 100H
    START: JMP BEGIN
    ; ДАННЫЕ
    PC db 'PC TYPE: PC', ODH, OAH, '$'
    PC_XT db 'PC TYPE: PC/XT', 0DH, 0AH, '$'
    AT db 'PC TYPE: AT', ODH, OAH, '$'
    MODEL_30 db 'PC TYPE: PS2 model 30', 0DH, 0AH, '$'
    MODEL_50_OR_60 db 'PC TYPE: PS2 model 50 or 60', 0DH, 0AH,
'$'
    MODEL 80 db 'PC TYPE: PS2 model 80', 0DH, 0AH, '$'
    PCjr db 'PC TYPE: PCjr', 0DH, 0AH, '$'
    PC CONVERTIBLE db 'PC TYPE: PC Convertible', 0DH, 0AH, '$'
    MS_DOS_VERSION db 'MS DOS VERSION: . ', ODH, OAH, '$'
    OEM db 'OEM SERIAL NUMBER: ', ODH, OAH, '$'
    USER db 'USER SERIAL NUMBER: ', ODH, OAH, '$'
    ;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 шестн. 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
;-----
; КОД
; вовод сообщения
PRINT MESSAGE:
    mov AH, 09h
    int 21h
    pop DX
    pop ES
    pop AX
    ret
; вывод информации
PRINT_PC_TYPE PROC NEAR
    push AX
    push ES
    push DX
    mov AX, 0F000h
    mov ES, AX
    mov AL, ES:[0FFFEh]
    cmp AL, 0FFh
    je PC_TYPE_MES
    cmp AL, 0FEh
    je PC_XT_MES
    cmp AL, 0FBh
    je PC_XT_MES
    cmp AL, 0FCh
    je AT_MES
    cmp AL, 0FAh
    je MODEL_30_MES
```

cmp AL, 0FCh je MODEL 50 60 MES

cmp AL, 0F8h
je MODEL_80_MES

cmp AL, 0FDh
je PCGR_TYPE

cmp AL, 0F9h
je PC_CONVERTIBLE_MES

PC_TYPE_MES:

mov DX, offset PC
jmp PRINT_MESSAGE

PC XT MES:

mov DX, offset PC_XT
jmp PRINT_MESSAGE

AT MES:

mov DX, offset AT
jmp PRINT_MESSAGE

MODEL 30 MES:

mov DX, offset MODEL_30
jmp PRINT_MESSAGE

MODEL 50 60 MES:

mov DX, offset MODEL_50_OR_60
jmp PRINT_MESSAGE

MODEL 80 MES:

mov DX, offset MODEL_80
jmp PRINT_MESSAGE

PCGR TYPE:

mov DX, offset PCjr
jmp PRINT_MESSAGE

PC_CONVERTIBLE_MES:

mov DX, offset PC_CONVERTIBLE

jmp PRINT_MESSAGE

```
PRINT_PC_TYPE ENDP
PRINT_MES_SYS PROC near
    push AX
    mov AH, 09h
    int 21h
    pop AX
    ret
PRINT_MES_SYS ENDP
PRINT_SYSTEM_VERSION PROC near
    push AX
    push BX
    push CX
    push DI
    push SI
    sub AX, AX
    mov AH, 30h
    int 21h
    mov SI, offset MS_DOS_VERSION
    add SI, 16
    call BYTE TO DEC
    mov AL, AH; AH - DOS VERSION
    add SI, 3
    call BYTE TO DEC
    mov DX, offset MS DOS VERSION
    call PRINT_MES_SYS
    mov SI, offset OEM
    add SI, 14
    mov AL, BH; BH - OEM NUMBER
    call BYTE TO DEC
    mov DX, offset OEM
    call PRINT_MES_SYS
    mov DI, offset USER
```

```
add DI, 15
    mov AX, CX
    call WRD_TO_HEX
    mov AL, BL
    call BYTE_TO_HEX
    mov DX, offset USER
    call PRINT_MES_SYS
    pop SI
    pop DI
    pop CX
    pop BX
    pop AX
    ret
PRINT_SYSTEM_VERSION ENDP
BEGIN:
    call PRINT_PC_TYPE
    call PRINT_SYSTEM_VERSION
; Выход в DOS
 xor AL, AL
 mov AH,4Ch
 int 21H
TESTPC ENDS
 END START ; конец модуля, START - точка входа
```

Файл LAB1_E.ASM

```
AStack
              SEGMENT STACK
              DW 128 DUP(?)
    AStack
              ENDS
    DATA SEGMENT
       PC db 'Type: PC',0DH,0AH,'$'
       PC XT db 'Type: PC/XT', ODH, OAH, '$'
       AT db 'Type: AT', ODH, OAH, '$'
       MODEL 30 db 'Type: PS2 модель 30',0DH,0AH,'$'
       MODEL 50 OR 60 db 'Type: PS2 модель
                                                       50 или
60',0DH,0AH,'$'
       MODEL 80 db 'Type: PS2 модель 80',0DH,0AH,'$'
       PCjr db 'Type: PCjr',0DH,0AH,'$'
       PC_CONVERTIBLE db 'Type: PC Convertible', ODH, OAH, '$'
       VERSIONS db 'Version MS-DOS: . ',0DH,0AH,'$'
       SERIAL_NUMBER db 'Serial number OEM: ',0DH,0AH,'$'
                                                 H $'
       USER NUMBER db 'User serial number:
    DATA ENDS
    CODE SEGMENT
       ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:AStack
    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
       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
   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
WRITESTRING PROC near
   mov AH,09h
   int 21h
   ret
WRITESTRING ENDP
PC TYPE PROC near
   mov ax, 0f000h
    mov es, ax
    mov al, es:[0fffeh]
    cmp al, 0ffh
    je pc_mes
    cmp al, 0feh
    je pc_xt_mes
    cmp al, Ofbh
    je pc_xt_mes
    cmp al, Ofch
    je pc_at_mes
    cmp al, 0fah
    je pc_ps2_m30
    cmp al, 0f8h
    je pc_ps2_m80
    cmp al, 0fdh
    je pc jr
    cmp al, 0f9h
    je pc_conv
pc_mes:
    mov dx, offset PC
    jmp writetype
pc_xt_mes:
    mov dx, offset PC_XT
    jmp writetype
pc_at_mes:
    mov dx, offset AT
    jmp writetype
```

```
pc_ps2_m30:
    mov dx, offset MODEL_30
    jmp writetype
pc_ps2_m50_60:
    mov dx, offset MODEL_50_OR_60
    jmp writetype
pc_ps2_m80:
    mov dx, offset MODEL 80
    jmp writetype
pc_jr:
    mov dx, offset PCjr
    jmp writetype
pc_conv:
    mov dx, offset PC_CONVERTIBLE
    jmp writetype
writetype:
    call WRITESTRING
    ret
PC TYPE ENDP
OS VER PROC near
    mov ah, 30h
    int 21h
    push ax
    mov si, offset VERSIONS
    add si, 16
    call BYTE TO DEC
   pop ax
   mov al, ah
   add si, 3
    call BYTE TO DEC
    mov dx, offset VERSIONS
    call WRITESTRING
    mov si, offset SERIAL_NUMBER
    add si, 19
    mov al, bh
    call BYTE TO DEC
    mov dx, offset SERIAL_NUMBER
    call WRITESTRING
```

```
mov di, offset USER_NUMBER
    add di, 25
    mov ax, cx
    call WRD_TO_HEX
    mov al, bl
    call BYTE_TO_HEX
    sub di, 2
    mov [di], ax
    mov dx, offset USER_NUMBER
    call WRITESTRING
    ret
OS_VER ENDP
Main PROC FAR
   sub
         AX,AX
   push AX
   mov AX, DATA
   mov DS, AX
   call PC TYPE
   call OS_VER
   xor AL, AL
   mov AH,4Ch
   int 21H
Main ENDP
CODE ENDS
      END Main
```