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

ОТЧЕТ

по практической работе №1

по дисциплине «Операционные системы»

Тема: Исследование структур загрузочного модуля

Студентка гр. 8382	Наконечная	А.Ю
Преподаватель	Ефремов I	M.A.

Санкт-Петербург 2020

Цель работы.

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

Постановка задачи.

.COM Необходимо написать текст исходного модуля, который определяет тип РС и версию системы. Ассемблерная программа должна читать содержимое предпоследнего байта ROM BIOS, по таблице, сравнивая коды, определять тип РС и выводить строку с названием модели. Если код не совпадает ни с одним значением, то двоичный код переводится в символьную строку, содержащую запись шестнадцатеричного числа и выводится на экран в виде соответствующего сообщения. Затем определяется версия системы. Ассемблерная программа должна по значениям регистров AL и AH формировать текстовую строку в формате хх.уу, где хх - номер основной версии, а уу - номер модификации в десятичной системе счисления, формировать строки с серийным номером OEM (Original Equipment Manufacturer) и серийным номером пользователя. Полученные строки выводятся на экран. Необходимо отладить полученный исходный модуль и получить «хороший» .COM модуль, а также необходимо построить «плохой» .EXE, полученный из исходного текста для .COM модуля. Затем нужно написать текст исходного .ЕХЕ модуля, который выполняет те же функции, что и модуль .СОМ, далее его построить и отладить. Таким образом, будет получен текст «хорошего» .EXE модуля. Затем необходимо сравнить тексты для .СОМ и .ЕХЕ модулей.

Выполнение работы.

Была создана функция TYPE_PC для определения типа IBM PC. В Таблице 2 указаны соответствия кода и типа PC. Данная информация была использована для написания функции.

Таблица 2 — соответствие кода и типа РС

PC	FF
PC/XT	FE, FB
AT	FC
PS2 модель 30	FA
PS2 модель 50 или 60	FC
PS2 модель 80	F8
PCjr	FD
PC Convertible	F9

Для определения типа MS DOS была написана функция MS_DOS. Она позволяет узнать: номер основной версии и модификации, серийный номер ОЕМ, серийный номер пользователя.

В результате выполнения была получена информация, представленная на рисунках 1-3.

```
C:\>lr1_com.com
Type AT
Version 5.0
OEM 0
User 000000
C:\>_
```

Рисунок 1 — «хороший» СОМ модуль

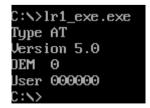


Рисунок 2 — «хороший» EXE модуль

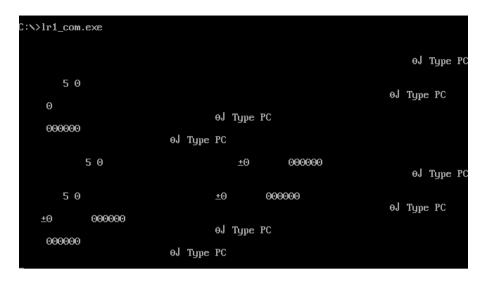


Рисунок 3 — «плохой» EXE модуль

Ответы на контрольные вопросы.

Отличия исходных текстов СОМ и ЕХЕ программ.

1) Сколько сегментов должна содержать СОМ-программа?

СОМ-программа должна содержать один сегмент. Весь код и данные располагаются в одном сегменте.

2) ЕХЕ-программа?

ЕХЕ-программы должны содержать не менее одного сегмента.

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

Обязательно должна присутствовать директива ORG 100h. Если опущен ORG 100H, то на данные в префиксе программного сегмента могут быть установлены неправильные ссылки с непредсказуемым результатом при выполнении.

Также необходима директива ASSUME, чтобы сегмент данных и сегмент кода указывали на один общий сегмент. (ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING)

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

Нет. Нельзя использовать команды, в которых участвует адрес сегмента, т. к. в СОМ файле отсутствует таблица настройки адресов и присутствует только один сегмент.

Отличия форматов файлов .СОМ и.ЕХЕ программ.

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

СОМ файл состоит из одного сегмента и занимает менее 64 Кб. СОМ-программа генерирует стек автоматически.

На рисунке 4 можно увидеть, что код располагается с адреса 0h.

	00000000	e9	f5	00	54	79	70	65	20	50	43	0d	0a	24	54	79	70	Type PC\$Typ
	00000010	65	20	50	43	2f	58	54	0d	0a	24	54	79	70	65	20	41	e PC/XT\$Type A
	00000020	54	0d	0a	24	54	79	70	65	20	50	53	32	20	6d	6f	64	T\$Type PS2 mod
	00000030	65	6c	20	33	30	0d	0a	24	54	79	70	65	20	50	53	32	el 30\$Type PS2
	00000040	20	6d	6f	64	65	6с	20	38	30	Θd	0a	24	54	79	70	65	model 80\$Type
	00000050	20	50	43	6a	72	0d	0a	24	54	79	70	65	20	50	43	20	PCjr\$Type PC
	00000060	43	6f	6e	76	65	72	74	69	62	6с	65	0d	0a	24	56	65	Convertible\$Ve
	00000070	72	73	69	6f	6e	20	20	2e	20	20	0d	0a	24	56	65	72	rsion\$Ver
	0800000	73	69	6f	6e	20	3с	20	32	2e	30	0d	0a	24	4f	45	4d	sion < 2.0\$0EM
	00000090	20	20	0d	Θa	24	55	73	65	72	20	20	20	20	20	20	20	\$User
	000000a0	24	24	0f	3c	09	76	θ2	04	07	θ4	30	c3	51	8a	e0	e8	\$\$.<.v0.Q
	000000b0	ef	ff	86	с4	b1	04	d2	e8	e8	e6	ff	59	сЗ	53	8a	fc	Y.S
	000000c0	e8	e9	ff	88	25	4f	88	05	4f	8a	с7	e8	de	ff	88	25	%00%
	000000d0	4f	88	05	5b	сЗ	51	52	32	e4	33	d2	b9	0a	00	f7	f1	0[.QR2.3
	000000e0	80	ca	30	88	14	4e	33	d2	3d	θа	00	73	f1	3с	00	74	0N3.=s.<.t
	000000f0	04	θс	30	88	04	5a	59	c3	b8	00	f0	8e	cΘ	26	a0	fe	0ZY&
	00000100	ff	3с	ff	74	1c	3с	fe	74	1e	3с	fb	74	1a	3с	fc	74	.<.t.<.t.<.t
	00000110	1c	3с	fa	74	1e	3с	f8	74	20	3с	fd	74	22	3с	f9	74	.<.t.<.t <.t"<.t
L																		

Рисунок 4 — файл СОМ в шестнадцатеричном виде

00000120	24	ba	03	01	eb	25	90	ba	0d	01	eb	1f	90	ba	1a	01	\$%
00000130	eb	19	90	ba	24	01	eb	13	90	ba	38	01	eb	0d	90	ba	\$8
00000140	4c	01	eb	Θ7	90	ba	58	01	eb	01	90	b4	09	cd	21	e8	LX!.
00000150	01	ΘΘ	c3	b4	30	cd	21	50	3с	ΘΘ	74	1c	be	6e	01	83	0.!P<.tn
00000160	c6	08	e8	70	ff	58	8a	с4	83	c6	03	e8	67	ff	ba	6e	p.Xgn
00000170	01	b4	09	cd	21	eb	θс	90	ba	7d	01	b4	09	cd	21	58	!}!X
00000180	eb	01	90	be	8d	01	83	с6	05	8a	c7	e8	47	ff	ba	8d	G
00000190	01	b4	09	cd	21	eb	01	90	bf	95	01	83	c7	0a	8b	c1	!
000001a0	e8	1a	ff	8a	сЗ	e8	04	ff	83	ef	02	89	05	ba	95	01	
000001b0	b4	09	cd	21	сЗ	e8	40	ff	32	cΘ	b4	4c	cd	21			!@.2L.!

Рисунок 5 — продолжение файла COM в шестнадцатеричном виде 2) Какова структура файла «плохого» EXE? С какого адреса располагается код? Что располагается с адреса 0?

В «плохом» ЕХЕ данные и код располагаются в одном сегменте, что приводит к некорректной работе. К тому же, в ЕХЕ-программе должен быть определён сегмент стека.

Код располагается с адреса 300h, что можно заметить на рисунке 7. Можно увидеть на рисунке 6, что с адреса 0h располагается заголовок файла.

00000000	4d	5a	be	00	03	00	00	00	20	00	00	00	ff	ff	00	00	MZ
00000010	00	ΘΘ	00	00	00	01	00	00	3е	00	00	00	01	00	fb	50	
00000020	6a	72	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	jr
00000030	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	
00000040	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	
00000050	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
00000060	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	
00000070	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	
0800000	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	
00000090	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	

Рисунок 6 — файл «плохого» EXE в шестнадцатеричном виде

00000280	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00									
00000290	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00									
000002a0	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	00	00	00									
000002b0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00									
000002c0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00									
000002d0	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	99									
000002e0	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00									
000002f0	00	ΘΘ	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00									
00000300	e9	f5	00	54	79	70	65	20	50	43	0d	0a	24	54	79	70		т.	у	рe	P	С.	:	\$T	ур
00000310	65	20	50	43	2f	58	54	0d	0a	24	54	79	70	65	20	41	e	PC	/)	KT.		\$Τ	Гу	pe	Α
																	\Box		_		_	_	_	_	

Рисунок 7 — часть файла «плохого» EXE в шестнадцатеричном виде с началом кода

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

В отличии от «плохого» EXE в «хорошем» EXE присутствуют три сегмента: сегмент кода, сегмент данных и сегмент стека, в «плохом» EXE данные и код расположены в одном сегменте.

Также в «плохом» ЕХЕ адресация кода начинается с 300h, в то время как в «хорошем» ЕХЕ адресация начинается с 200h + размер стека. В «хорошем» ЕХЕ с адреса 0h располагается заголовок и далее таблица настройки адресов. На рисунках 8 – 10 представлен «хороший» ЕХЕ в шестнадцатеричном виде.

0000	0000	4d	5a	53	01	03	00	01	00	20	00	00	00	ff	ff	00	00	90	01	00	00	14	01	23	00	3е	00	00	00	01	00	fb	MZS#.>
0000	001f	50	6a	72	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	Pjr
0000	003e	16	01	23	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	#
0000	005d	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	007c	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	009b	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	00ba	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	
0000	00d9	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	
0000	00f8	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	0117	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	0136	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	ΘΘ	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	0155	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	0174	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	0193	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	01b2	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	01d1	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	01f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	020f	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	99	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
0000	022e	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	

Рисунок 8 — начало «хорошего» EXE в шестнадцатеричном виде

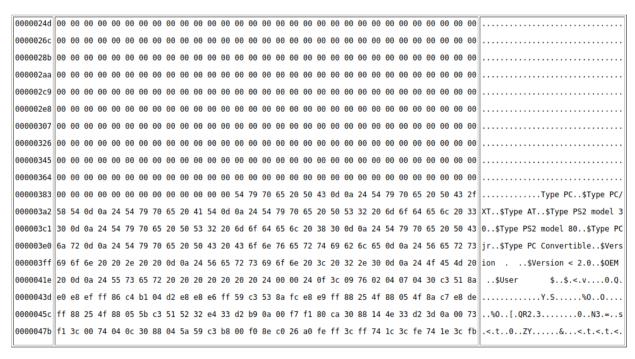


Рисунок 9 — продолжение «хорошего» EXE в шестнадцатеричном виде

0000049a	74	1a	3с	fc	74	1c	3с	fa	74	1e	3с	f8	74	20	3с	fd	74	22	3с	f9	74	24	ba	00	00	eb	25	90	ba	0a	00	t.<.1	.<.	t.<	.t	<.t	"<.t	\$	%
000004b9	eb	1f	90	ba	17	00	eb	19	90	ba	21	00	eb	13	90	ba	35	00	eb	Θd	90	ba	49	00	eb	07	90	ba	55	00	eb			!		5		.I.	U
000004d8	01	90	b4	09	cd	21	e8	01	ΘΘ	с3	b4	30	cd	21	50	3с	00	74	1c	be	6b	00	83	c6	80	e8	70	ff	58	8a	с4		1		0.!	P<.	tk	·	p.X
000004f7	83	c6	03	e8	67	ff	ba	6b	ΘΘ	b4	09	cd	21	eb	θс	90	ba	7a	00	b4	09	cd	21	58	eb	01	90	be	8a	00	83		јk		.!.		z	.!X	
00000516	с6	05	8a	c7	e8	47	ff	ba	8a	00	b4	09	cd	21	eb	01	90	bf	92	00	83	c7	0a	8b	c1	e8	1a	ff	8a	c3	e8		G		!				
00000535	04	ff	83	ef	02	89	05	ba	92	00	b4	09	cd	21	c3	50	b8	19	00	8e	d8	e8	3а	ff	32	c0	b4 4	4c	cd	21				• • •	!	.Р.		. : .	2L.

Рисунок 10 — конец «хорошего» EXE в шестнадцатеричном виде

Загрузка СОМ модуля в основную память.

1) Какой формат загрузки модуля СОМ? С какого адреса располагается код?

В начале определяется сегментный адрес участка ОП, у которого достаточно места для загрузки программы. Создаётся блок памяти для PSP и программы. Далее файл типа СОМ читается в память непосредственно выше PSP по смещению 100h. На рисунке 11 представлен результат работы отладчика для СОМ файла.

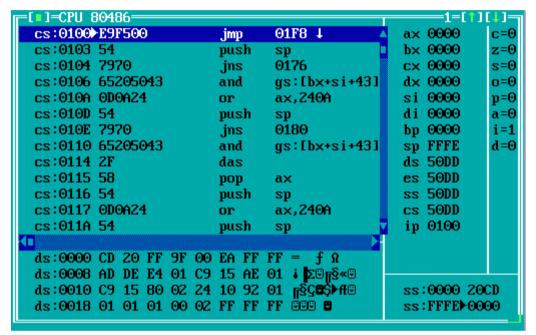


Рисунок 11 – результат работы отладчика для СОМ файла

2) Что располагается с адреса 0?

С адреса 0 располагается PSP.

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

Сегментные регистры CS, DS, ES и SS указывают на PSP и имеют значения 50DD.

4) Как определяется стек? Какую область памяти он занимает? Какие адреса?

COM-программа генерирует стек автоматически. Регистр SS указывает на 0h, а регистр SP указывает на FFFEh. Адреса стека находятся в диапазоне от 0h до FFFEh.

Загрузка «хорошего» EXE модуля в основную память.

1) Как загружается «хороший» .EXE? Какие значения имеют сегментные регистры?

В начале определяется сегментный адрес, начиная с которого может быть загружена программа. По смещению 0h формируется PSP, сама программа загружается по смещению 0100h.

DS и ES устанавливаются на начало сегмента PSP, SS – на начало сегмента стека, CS – на начало сегмента команд.

На рисунке 12 представлен результат работы отладчика для «хорошего» EXE файла.

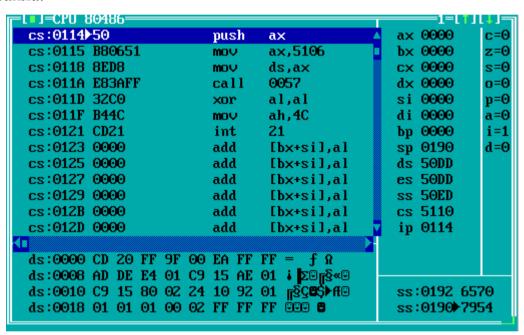


Рисунок 12 – результат работы отладчика для ЕХЕ файла

2) На что указывают регистры DS и ES?

Регистры DS и ES указывают на начало PSP.

3) Как определяется стек?

Стек определяется с помощью директивы ASSUME, которая установит регистр SS на начало сегмента стека.

4) Как определяется точка входа?

Точка входа определяется с помощью директивы END.

Выводы.

Были исследованы различия в структурах исходных текстов модулей типов .COM и .EXE, структур файлов загрузочных модулей и способов их загрузки в основную память.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Исходный код программы

```
Название файла: lr1 com.asm
TESTPC SEGMENT
ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
ORG 100H
START: JMP BEGIN
; Данные
PC_STR db 'Type PC', ODH, OAH, '$'
PC_XT_STR db 'Type PC/XT', 0DH,0AH,'$'
AT_STR db 'Type AT', ODH, OAH, '$'
PS2_30_STR db 'Type PS2 model 30', 0DH,0AH,'$'
PS2_80_STR db 'Type PS2 model 80', 0DH,0AH,'$'
PCjr_STR db 'Type PCjr', 0DH,0AH,'$'
PC_C_STR db 'Type PC Convertible', ODH, OAH, '$'
SYS_VER_STR db 'Version . ',0DH,0AH,'$'
SYS_VER_STR_2 db 'Version < 2.0',0DH,0AH,'$'
OEM_STR db 'OEM ', ODH, OAH, '$'
USER_STR db 'User
; 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 AL переводится в два символа шестн. числа в AX
    push CX
    mov AH, AL
    call TETR_TO_HEX
    xchq AL, AH
    mov CL, 4
    shr AL,CL
    call TETR_TO_HEX ;в AL старшая цифра
    pop CX
            ;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
BEGIN:
```

```
TYPE_PC PROC near
; Определение типа РС
     mov AX,0F000H
     mov ES, AX
     mov AL, ES: [OFFFEH]
     cmp AL, 0FFH
                     ;это РС?
           ie PC
     cmp AL,0FEH ; это PC/XT?
           je PC_XT
     cmp AL,0FBH ; это PC/XT?
           je PC_XT
     cmp AL, OFCH ; это AT?
           je AT
     cmp AL,0FAH ;это PS2 модель 30?
           je PS2_30
     cmp AL,0F8H ;это PS2 модель 80?
           je PS2_80
     cmp AL,0FDH ; это PCjr?
           je PCjr
     cmp AL,0F9H ;это PC Convertible?
           je PC_C
     PC:
           mov DX, offset PC_STR
           jmp WRITE
     PC_XT:
           mov DX,offset PC_XT_STR
           jmp WRITE
     AT:
           mov DX,offset AT_STR
           jmp WRITE
     PS2_30:
           mov DX, offset PS2_30_STR
           jmp WRITE
     PS2_80:
           mov DX,offset PS2_80_STR
           jmp WRITE
     PCjr:
           mov DX, offset PCjr_STR
           jmp WRITE
     PC_C:
           mov DX,offset PC_C_STR
           jmp WRITE
     WRITE:
           mov AH,09h
           int 21h
           call MS_DOS
     ret
```

```
TYPE_PC ENDP
MS_DOS PROC near
; Определение версии MS_DOS
VER:
     mov AH, 30h
     int 21h
     push AX
     cmp AL, 0
           je VER_2
     mov SI,offset SYS_VER_STR
     add SI,8
     call BYTE_TO_DEC
     pop AX
     mov AL, AH
     add SI,3
     call BYTE_TO_DEC
     mov DX, offset SYS_VER_STR
     mov AH,09h
     int 21h
     jmp OEM
VER_2:
     mov DX, offset SYS_VER_STR_2
     mov AH,09h
     int 21h
     pop AX
     jmp OEM
OEM:
     mov SI, offset OEM_STR
     add SI,5
     mov AL, BH
     call BYTE_TO_DEC
     mov DX, offset OEM_STR
     mov AH,09h
     int 21h
     jmp USER
USER:
     mov DI,offset USER_STR
     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_STR
```

mov AH,09h int 21h ret

MS_DOS ENDP

call TYPE_PC

; Выход в DOS хог AL,AL mov AH,4Ch int 21H

TESTPC ENDS END START

ПРИЛОЖЕНИЕ В

Исходный код программы

```
Название файла: lr1 exe.asm
AStack
         SEGMENT STACK
         DW 200 DUP(?)
AStack
         ENDS
DATA SEGMENT
; Данные
PC_STR db 'Type PC', ODH, OAH, '$'
PC_XT_STR db 'Type PC/XT', 0DH,0AH,'$'
AT_STR db 'Type AT', ODH, OAH, '$'
PS2_30_STR db 'Type PS2 model 30', 0DH,0AH,'$'
PS2_80_STR db 'Type PS2 model 80', 0DH,0AH,'$'
PCjr_STR db 'Type PCjr', 0DH,0AH,'$'
PC_C_STR db 'Type PC Convertible', ODH, OAH, '$'
SYS_VER_STR db 'Version . ',0DH,0AH,'$'
SYS_VER_STR_2 db 'Version < 2.0',0DH,0AH,'$'
OEM_STR db 'OEM ', ODH, OAH, '$'
USER_STR db 'User
DATA ENDS
CODE SEGMENT
  ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:AStack
; 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 AL переводится в два символа шестн. 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
                ;в АН младшая
     pop CX
```

```
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
BEGIN:
TYPE_PC PROC near
; Определение типа РС
     mov AX,0F000H
     mov ES, AX
     mov AL, ES: [OFFFEH]
     cmp AL, 0FFH
                      ;это РС?
           je PC
      cmp AL,0FEH ; это PC/XT?
           je PC_XT
      cmp AL,0FBH ; это PC/XT?
           je PC_XT
      cmp AL, OFCH ; это AT?
           je AT
      cmp AL,0FAH ;это PS2 модель 30?
           je PS2_30
      cmp AL,0F8H ;это PS2 модель 80?
           je PS2_80
      cmp AL,0FDH ; это PCjr?
           je PCjr
      cmp AL,0F9H ;это PC Convertible?
           je PC_C
     PC:
           mov DX,offset PC_STR
           jmp WRITE
     PC_XT:
           mov DX,offset PC_XT_STR
           jmp WRITE
     AT:
           mov DX, offset AT_STR
           jmp WRITE
     PS2_30:
           mov DX,offset PS2_30_STR
           jmp WRITE
     PS2_80:
           mov DX, offset PS2_80_STR
           jmp WRITE
     PCjr:
           mov DX, offset PCjr_STR
           jmp WRITE
     PC_C:
           mov DX, offset PC_C_STR
           jmp WRITE
     WRITE:
           mov AH,09h
```

```
int 21h
           call MS_DOS
     ret
TYPE_PC ENDP
MS_DOS PROC near
; Определение версии MS_DOS
VER:
     mov AH,30h
     int 21h
     push AX
     cmp AL, 0
           je VER_2
     mov SI,offset SYS_VER_STR
     add SI,8
     call BYTE_TO_DEC
     pop AX
     mov AL, AH
     add SI,3
     call BYTE_TO_DEC
     mov DX,offset SYS_VER_STR
     mov AH,09h
     int 21h
     jmp OEM
VER_2:
     mov DX, offset SYS_VER_STR_2
     mov AH,09h
     int 21h
     pop AX
     jmp OEM
OEM:
     mov SI, offset OEM_STR
     add SI,5
     mov AL, BH
     call BYTE_TO_DEC
     mov DX, offset OEM_STR
     mov AH,09h
     int 21h
     jmp USER
USER:
     mov DI, offset USER_STR
     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_STR
     mov AH,09h
     int 21h
     ret
MS_DOS ENDP
MAIN PROC far
    push AX
     mov AX,DATA
     mov DS,AX
     call TYPE_PC
     ; Выход в DOS
     xor AL,AL
     mov AH,4Ch
     int 21H
MAIN ENDP
CODE ENDS
END Main
```