# 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 заголовочных модулей

Студентка гр. 9381	Москаленко Е.М.
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 загрузки их в основную память.

# Функции и структуры данных.

Hannayyya	Отигории
Названия	Описание
функций	
TETR_TO_HEX	Перевод четырех младших битов регистре AL в 16-ричную цифру.
BYTE_TO_HEX	Перевод байта из AL в число 16-ной с.с. Символы
	записываются в регистры AL и AH.
WRD_TO_HEX	Перевод слова из АН в число в 16-ной с.с. Записывается в
	виде 4 символов по адресу из DI.
BYTE_TO_DEC	Перевод байта из AL в 16-ной с.с в число в 10-ной с.с
	Записывается по адресу, на который указывает SI
	(младшая цифра).
PRINT	Вывод строки на экран при помощи функции 9h
	прерывания 21h.
CHECK_PC	Процедура определения типа РС. Если тип не определен,
	то выводит строку с 16-ричной записью байта.

# Выполнение работы.

1. Был написан текст исходного .COM модуля **os1\_com.asm**, определяющий тип PC и версию системы. Программа выводит информацию о типе PC, версии системы, а также строки с серийным номером ОЕМ и серийным номером пользователя. Полученный модуль был отлажен. В результате получен «хороший» .COM модуль и «плохой» .EXE модуль.

- 2. Далее был написан текст исходного модуля .EXE **os1\_asm.asm** с теми же функциями, что и в **os1\_com.asm.** Модуль был построен и отлажен. В результате получен «хороший» .EXE.
- 3. Далее было проведено сравнения исходных текстов для .СОМ и .ЕХЕ.
- 4. Файлы os1\_com.com, os1\_com.exe и os1\_exe.exe были открыты в 16ричном редакторе. Проведено их сравнение.
- 5. Загрузочный модуль .СОМ был исследован при помощи отладчика.
- 6. Модуль os1 exe.exe так же был исследован при помощи отладчика.

#### Последовательность действий.

Сначала вызывается процедура СНЕСК\_РС, которая читает содержимое последнего байта ROM BIOS, сравнивает коды, определяет тип РС и выводит строку с названием модели. Если код не совпадает ни с одним значением, то двоичный код переводится в символьную строку с помощью процедур BYTE\_TO\_HEX и TETR\_TO\_HEX и выводится на экран в виде соответствующего сообщения.

Затем при помощи функции 30h прерывания 21h получаем значение текущего номера DOS. В соответствующие строки записываем номер версии системы, серийный номер ОЕМ и серийный номер пользователя.

Для вывода строк используется процедура PRINT, вызывающая функцию 9h прерывания 21h.

## Результаты исследования проблем.

Отличия исходных текстов СОМ и ЕХЕ программ.

1) Сколько сегментов должна содержать СОМ-программа? СОМ-программы содержат единственный сегмент.

## 2) EXE-программа?

ЕХЕ-программы содержат несколько программных сегментов, включая сегмент кода, данных и стека.

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

Директива SEGMENT определяет начало сегмента.

Директива **ORG 100h** устанавливает значение программного счетчика в 100h, так как при загрузке COM-файла в память DOS занимает первые 256 байт (100h) блоком данных PSP и располагает код программы только после этого блока. Все программы, которые компилируются в файлы типа COM, должны начинаться с этой директивы.

Также необходима директива **ASSUME** для того, чтобы сегмент данных и сегмент кода указывали на один общий сегмент.

Директива **END** необходима для завершения любой программы.

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

В СОМ-программе отсутствует таблица настроек, поэтому нельзя использовать команды вида mov <peructp>, seg <имя сегмента>.

# Отличия форматов файлов СОМ и ЕХЕ модулей.

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

СОМ-файл состоит из одного сегмента, включающий в себя сегменты данных и кода. Код начинается с адреса 0h.

																		,	
00000000	e9	bc	01	50	43	20	74	79	7	0 6	65	3a	20	50	43	0d	0a	×וPC ty	pe: PC
00000010	24	50	43	20	74	79	70	65	3	a 2	20	50	43	2f	58	54	0d	\$PC type	: PC/XT_
00000020	0a	24	50	43	20	74	79	70	6	5 3	3a	20	41	54	0d	0a	24	_\$PC typ	e: AT\$
00000030	50	43	20	74	79	70	65	3a	2	0 5	50	53	32	20	6d	6f	64	PC type:	PS2 mod
00000040	65	6c	20	33	30	0d	0a	24	5	0 5	53	32	20	6d	6f	64	65	el 30\$	PS2 mode
00000050	6c	20	35	30	20	6f	72	20	3	6 3	30	0d	0a	24	50	53	32	1 50 or	60\$PS2
00000060	20	6d	6f	64	65	6c	20	38	3	0 6	0d	0a	24	50	43	20	74	model 8	0\$PC t
00000070	79	70	65	3a	20	50	43	6a	7	2 (	0d	0a	24	50	43	20	74	ype: PCj	r\$PC t
00000080	79	70	65	3a	20	50	43	20	d	0 a	a1	6f	6e	76	65	72	74	ype: PC	××onvert
00000090	69	62	6c	65	0d	0a	24	20	2	0 2	20	0d	0a	24	53	79	73	ible\$	\$Sys
000000a0	74	65	6d	20	76	65	72	73	6	9 6	6f	6e	3a	20	24	4f	45	tem vers	ion: \$OE
000000b0	4d	20	6e	75	6d	62	65	72	3	a 2	20	20	20	20	0d	0a	24	M number	:\$
000000c0	55	73	65	72	20	73	65	72	6	9 6	61	6c	20	6e	75	6d	62	User ser	ial numb
000000d0	65	72	3a	20	20	20	20	20	2	0 2	20	20	20	0d	0a	24	20	er:	\$
000000e0	20	2e	20	20	0d	0a	24	24	0	f 3	3с	09	76	02	04	07	04	\$\$	•<_v•••
000000f0	30	c3	51	8a	e0	e8	ef	ff	8	6 0	С4	<b>b1</b>	04	d2	e8	e8	e6	0×Q×××××	××ו×××
00000100	ff	59	c3	53	8a	fc	e8	e9	f	f 8	88	25	4f	88	05	4f	8a	×Y×S×××	××%0ו0×
00000110	c7	e8	de	ff	88	25	4f	88	0	5 5	5b	сЗ	51	52	32	е4	33	×××××%0×	•[×QR2×3
00000120	d2	b9	0a	00	f7	f1	80	ca	3	0 8	88	14	4e	33	d2	3d	0a	××_0××××	0וN3×=_
00000130	00	73	f1	3с	00	74	04	0c	3	9 8	88	04	5a	59	сЗ	50	b4	0s×<0t•_	0וZY×P×
00000140	09	cd	21	58	сЗ	<b>b8</b>	00	f0	8	e c	c0	26	a0	fe	ff	3с	ff	_x!Xxx0x	××&×××<×
00000150	74	23	3с	fe	74	26	3с	fb	7	4 2	22	3с	fc	74	25	3с	fa	t#<×t&<×	t"<×t%<×
00000160	74	28	3с	fc	74	2b	3с	f8	7	4 2	2e	3c	fd	74	31	3с	f9	t(<×t+<×	t.<×t1<×
00000170	74	34	eb	39	90	8d	16	03	0	1 6	eb	40	90	8d	16	11	01	t4×9×ו•	•×0×ו••
00000180	eb	39	90	8d	16	22	01	eb	3	2 9	90	8d	16	30	01	eb	2b	×9×ו"•×	2×ו0•×+
00000190	90	8d	16	48	01	eb	24	90	8	d 1	16	5d	01	eb	1d	90	8d	×וH•×\$×	ו]•ו××
000001a0	16	6c	01	eb	16	90	8d	16	7	c (	01	eb	0f	90	e8	42	ff	•l•x•xx•	•ו××B×
000001b0	8d	36	97	01	88	04	88	64	0	1 8	8b	d6	e8	80	ff	c3	50	×6וו×d	•××××××P
000001c0	52	06	56	e8	7f	ff	5e	07	5	a 5	58	b4	30	cd	21	8d	16	ReV×e×^e	ZX×0×!ו
000001d0	9d	01	e8	69	ff	8d	36	df	0	1 8	8a	d4	46	e8	3с	ff	8a	ו×i××6×	•xxFx <xx< td=""></xx<>
000001e0	c2	83	с6	03	e8	34	ff	8d	1	6 0	df	01	e8	50	ff	8a	с7	xxxex4xx	•ו×P×××
000001f0	8d	36	ae	01	83	с6	0e	e8	2	1 1	ff	8d	16	ae	01	e8	3d	×6ו×ו×	!xx•x•x=
00000200	ff	8b	<b>c1</b>	8d	3e	c0	01	83	С	7 1	1a	e8	f6	fe	8a	c3	e8	××××>ו×	ו×××××
00000210	e0	fe	83	ef	02	89	05	8d	1	6 (	c0	01	e8	20	ff	32	c0	×××וו×	•×•× ×2×
00000220	b4	4c	cd	21														×L×!	
Ll									L									l	

# 2) Какова структура файла «плохого» EXE? С какого адреса располагается код? Что располагается с адреса 0?

Код располагается с адреса 300h, как и данные. Это неправильно для модуля .EXE. С адреса 0h располгается заголовок и таблица настройки адресов, состоящая из длинных указателей (смещение: сегмент) на те слова в загрузочном модуле, которые содержат настраиваемые сегментные адреса.

00000000	4d	5a	24	01	03	00	00	00	20	00	00	00	ff	ff	00	00	MZ\$ • • 000	000××00
00000010	00	00	9f	15	00	01	00	00	1e	00	00	00	01	00	00	00	00ו0•00	•000•000
00000020	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00000000	00000000
*									ĺ								1	ĺ
00000300	e9	bc	01	50	43	20	74	79	70	65	3a	20	50	43	0d	0a	×וPC ty	pe: PC
00000310	24	50	43	20	74	79	70	65	3a	20	50	43	2f	58	54	0d	\$PC type	: PC/XT_
00000320	0a	24	50	43	20	74	79	70	65	3a	20	41	54	0d	0a	24		e: AT\$
00000330	50	43	20	74	79	70	65	3a	20	50	53	32	20	6d	6f	64	PC type:	PS2 mod
00000340	65	6c	20	33	30	0d	0a	24	50	53	32	20	6d	6f	64	65		PS2 mode
00000350	6c	20	35	30	20	6f	72	20	36	30	0d	0a	24	50	53	32	1 50 or	60\$PS2
00000360	20	6d	6f	64	65	6c	20	38	30	0d	0a	24	50	43	20	74		0 \$PC t
00000370	79	70	65	3a	20	50	43	6a	72	0d	0a	24	50	43	20	74	ype: PCj	r\$PC t
00000380	79	70	65	3a	20	50	43	20	d0	a1	6f	6e	76	65	72	74		××onvert
00000390	69	62	6c	65	0d	0a	24	20	20	20	0d	0a	24	53	79	73	ible\$	
000003a0	74	65	6d	20	76	65	72	73	69	6f	6e	3a	20	24	4f	45	tem vers	ion: \$OE
000003b0	4d	20	6e	75	6d	62	65	72	3a	20	20	20	20	0d	0a	24	M number	:\$
000003c0	55	73	65	72	20	73	65	72	69	61	6c	20	6e	75	6d	62	User ser	ial numb
000003d0	65	72	3a	20	20	20	20	20	20	20	20	20	0d	0a	24	20	er:	\$
000003e0	20	2e	20	20	0d	0a	24	24	0f	3с	09	76	02	04	07	04	\$\$	•<_v•••
000003f0	30	сЗ	51	8a	e0	e8	ef	ff	86	c4	<b>b1</b>	04	d2	e8	e8	e6		××ו×××
00000400	ff	59	сЗ	53	8a	fc	e8	e9	ff	88	25	4f	88	05	4f	8a	×Y×S×××	××%0ו0×
00000410	с7	e8	de	ff	88	25	4f	88	05	5b	сЗ	51	52	32	е4	33	×××××%0×	•[×QR2×3
00000420	d2	b9	0a	00	f7	f1	80	ca	30	88	14	4e	33	d2	3d	0a	××_0×××	0וN3×=_
00000430	00	73	f1	3с	00	74	04	0c	30	88	04	5a	59	c3	50	b4	0s×<0t•_	0וZY×P×
00000440	09	cd	21	58	c3	<b>b8</b>	00	f0	8e	c0	26	a0	fe	ff	3с	ff	_x!Xxx0x	××&××××
00000450	74	23	3с	fe	74	26	3с	fb	74	22	3с	fc	74	25	3с	fa	t#<×t&<×	t"<×t%<×
00000460	74	28	3с	fc	74	2b	3с	f8	74	2e	3с	fd	74	31	3с	f9	t(<×t+<×	t.<×t1<×
00000470	74	34	eb	39	90	8d	16	03	01	eb	40	90	8d	16	11	01	t4×9×ו•	•×0×ו••
00000480	eb	39	90	8d	16	22	01	eb	32	90	8d	16	30	01	eb	2b	x9xxe"ex	2×ו0•×+
00000490	90				01			90	8d	16	5d	01	eb	1d	90	8d	xx•H•x\$x	xe]exexx
000004a0	16	6c	01	eb	16	90	8d	16	7c	01	eb	0f	90	e8	42	ff	•l•ו×ו	•ו××B×
000004b0	8d	36	97	01	88	04	88	64	01	8b	d6	e8	80	ff	c3	50	×6וו×d	•xxxxxP
000004c0	52	06	56	e8	7f	ff	5e	07	5a	58	b4	30	cd	21	8d	16	ReV×e×^e	ZX×0×!ו
000004d0	9d	01	e8	69	ff	8d	36	df	01	8a	d4	46	e8	3с	ff	8a	ו×i××6×	•xxFx <xx< td=""></xx<>
000004e0	c2	83	с6	03	e8	34	ff	8d	16	df	01	e8	50	ff	8a	c7	xxxex4xx	•x•xPxxx
000004f0	8d	36	ae	01	83	с6	0e	e8	21	ff	8d	16	ae	01	e8	3d	×6ו×ו×	!xxexex=
00000500	ff	8b	<b>c1</b>	8d	3e	c0	01	83	с7	1a	e8	f6	fe	8a	сЗ	e8	××××>ו×	ו×××××
00000510	e0	fe	83	ef	02	89	05	8d	16	c0	01	e8	20	ff	32	c0	×××וו×	•×•× ×2×
00000520	b4	4c	cd	21													×L×!	
																	L	l

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

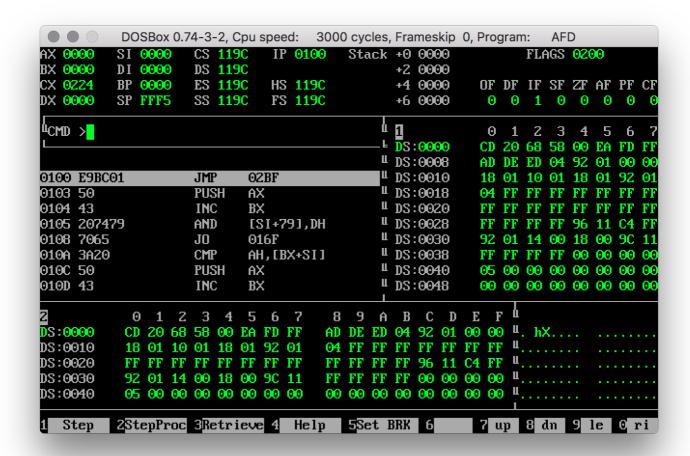
«Хороший» .EXE модуль содержит несколько программных сегментов, включая сегмент кода, данных и стека, тогда как «плохой» содержит лишь один.

									_										
00000000	4d	5a	36	00	03	00	01	00	١	20	00	11	00	ff	ff	24	00	MZ60 • 0 • 0	0•0××\$0
00000010	00	01	aa	ae	10	00	00	00	i	1e	00	00	00	01	00	ed	00	000°××	•000•0×0
00000020	00	00	00	00	00	00	00	00	i	00	00	00	00	00	00	00	00		00000000
*									i									1	
00000210	e9	d5	00	24	0f	3с	09	76	i	02	04	07	04	30	сЗ	51	8a	××0\$•<_v	••••0×Q×
00000220	e0	e8	ef	ff	86	С4	<b>b1</b>	04	ĺ	d2	e8	e8	e6	ff	59	сЗ	53	×××××ו	×××××Y×S
00000230	8a	fc	e8	e9	ff	88	25	4f	ĺ	88	05	4f	8a	с7	e8	de	ff	×××××%0	ו0××××
00000240	88	25	4f	88	05	5b	сЗ	51	ĺ	52	32	е4	33	d2	<b>b9</b>	0a	00	×%0ו[×Q	R2×3××_0
00000250	f7	f1	80	ca	30	88	14	4e	ĺ	33	d2	3d	0a	00	73	f1	3c	××××0וN	3×=_0s×<
00000260	00	74	04	0c	30	88	04	5a	i	59	с3	50	b4	09	cd	21	58	0t•_0וZ	Y×P×_×!X
00000270	c3	<b>b8</b>	00	f0	8e	c0	26	a0	ĺ	fe	ff	3с	ff	74	23	3с	fe	××0×××&×	××<×t#<×
00000280	74	26	3с	fb	74	22	3с	fc	ĺ	74	25	3с	fa	74	28	3с	fc	t&<×t"<×	t%<×t(<×
00000290	74	2b	3с	f8	74	2e	3с	fd	ĺ	74	31	3с	f9	74	34	eb	39	t+<×t.<×	t1<×t4×9
000002a0	90	8d	16	02	00	eb	3d	90		8d	16	10	00	eb	36	90	8d	×ו•0×=×	ו•0×6××
000002b0	16	21	00	eb	2f	90	8d	16		2f	00	eb	28	90	8d	16	47	•!0×/×ו	/0×(×וG
000002c0	00	eb	21	90	8d	16	5c	00		eb	<b>1</b> a	90	8d	16	6b	00	eb	0×!×ו\0	ו×וk0×
000002d0	13	90	8d	16	7b	00	eb	0c		90	e8	42	ff	8d	36	96	00	•×ו{0×_	××B××6×0
000002e0	89	04	8b	d6	e8	83	ff	c3		50	52	06	56	<b>b8</b>	15	00	8e	ו×××××	PR•Vו0×
000002f0	d8	e8	7d	ff	5e	07	5a	58		b4	30	cd	21	8d	16	9с	00	xx}x^•ZX	×0×!ו×0
00000300	e8	67	ff	8d	36	de	00	8a		d4	46	e8	3a	ff	8a	c2	83	×g××6×0×	xFx:xxxx
00000310	с6	03	e8	32	ff	8d	16	de		00	e8	4e	ff	8d	36	ad	00	ו×2×ו×	0×N××6×0
00000320	83	с6	0e	8a	с7	e8	1f	ff		8d	16	ad	00	e8	3b	ff	8b	×ו××ו×	x•x0x;xx
00000330	c1	8d	3e	bf	00	83	с7	<b>1</b> a		e8	f4	fe	8a	c3	e8	de	fe	××>×0×ו	×××××××
00000340	83	ef	02	89	05	8d	16	bf		00	e8	1e	ff	32	c0	b4	4c	1	0ו×2××L
00000350	cd	21	50	43	20	74	79	70		65	3a	20	50	43	0d	0a	24	x!PC typ	e: PC\$
00000360	50	43	20	74	79	70	65	3a		20	50	43	2f	58	54	0d	0a	PC type:	
00000370	24	50	43	20	74	79	70	65		3a	20	41	54	0d	0a	24	50		: AT\$P
00000380	43	20	74	79	70	65	3a	20		50	53	32	20	6d	6f	64	65	2.1	PS2 mode
00000390	6c	20	33	30	0d	0a	24	50		53	32	20		6f	64	65	6c		S2 model
000003a0	20	35	30	20	6f	72	20	36		30	0d	0a	24	50	53	32	20		0\$PS2
000003b0	6d	6f	64	65	6c	20	38	30		0d	0a	24	50	43	20	74	79		\$PC ty
000003c0	70	65	3a	20	50	43	6a	72		0d	0a	24	50	43	20	74	79		\$PC ty
000003d0	70	65	3a	20	50	43	20	d0		a1	6f	6e	76	65	72	74	69		×onverti
000003e0	62	6c	65	0d	0a	24	20	20		20	0d	0a	24	53	79	73	74	5100	\$Syst
000003f0	65	6d	20	76	65	72	73	69		6f	6e	3a	20	24	4f	45	4d	em versi	
00000400	20	6e	75	6d	62	65	72	3a		20	20	20	20	0d	0a	24	55	number:	
00000410	73	65	72	20	73	65	72	69		61	6c	20	6e	75	6d	62	65	ser seri	al numbe
00000420	72	3a	20	20	20	20	20	20		20	20	20	0d	0a	24	20	20	r:	\$
00000430	2e	20	20	0d	0a	24												\$	
									_									L	

# Загрузка СОМ модуля в основную память.

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

Образ СОМ-файла считывается с диска и помещается в память, начиная с PSP:0100h. Код располагается с адреса 100h.



# 2) Что располагается с адреса 0?

PSP (Program Segment Prefics) – специальная область оперативной памяти размером 256 (100h) байт.

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

CS, DS, ES и SS указывают на PSP.

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

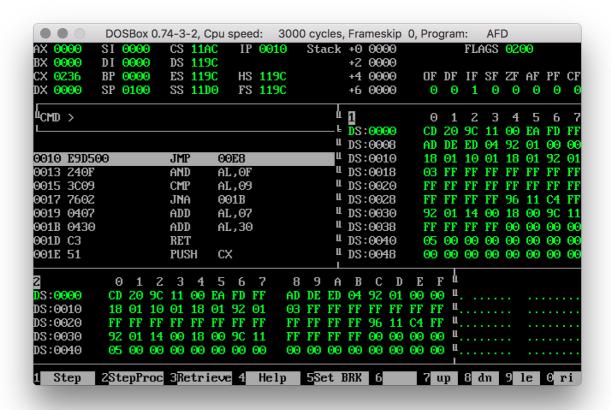
Стек генерируется автоматически при создании СОМпрограммы. SS – на начало (0h), регистр SP указывает на конец стека (FFFFh).

## Загрузка «хорошего» EXE модуля в основную память.

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

EXE-файл загружается, начиная с адреса PSP:0100h. В процессе загрузки считывается информация заголовка EXE в начале файла и выполняется перемещение адресов сегментов.

Регистры CS, IP, SS и SP инициализированы значениями, указанными в заголовке EXE. DS и ES устанавливаются на начало сегмента PSP, SS— на начало сегмента стека, CS— на начало сегмента команд. В IP - смещение точки входа в программу.



# 2) На что указывают регистры DS и ES?

На начало PSP.

# 3) Как определяется стек?

Стек располагается в оперативной памяти в сегменте стека, и поэтому адресуется относительно сегментного регистра SS.

## 4) Как определяется точка входа?

Точка входа определяется при помощи директивы END. В роли *необязательного операнда* здесь выступает *метка* (или выражение), определяющая адрес, с которого начинается выполнение программы (точка входа в программу).

#### Вывод.

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

# ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД

## Файл os1\_com.asm

```
TESTPC SEGMENT
       ASSUME CS:TESTPC, DS:TESTPC, ES:NOTHING, SS:NOTHING
      ORG 100H
START:
       JMP BEGIN
Type_PC db 'PC type: PC',0DH,0AH,'$'
Type XT db 'PC type: PC/XT', ODH, OAH, '$'
Type AT db 'PC type: AT', ODH, OAH, '$'
Type PS30 db 'PC type: PS2 model 30',0DH,0AH,'$'
Type PS50 db 'PS2 model 50 or 60', ODH, OAH, '$'
Type_PS80 db 'PS2 model 80',0DH,0AH,'$'
Type_PCjr db 'PC type: PCjr', ODH, OAH, '$'
Type PCCont db 'PC type: PC Convertible', ODH, OAH, '$'
Type Unknown db ' ', ODH, OAH, '$'
System version db 'System version: ', '$'
Number OEM db 'OEM number: ', ODH, OAH, '$'
Number User db 'User serial number: ', ODH, OAH, '$'
Number Version db ' . ', ODH, OAH, '$'
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 AL переводится в два символа 16с.с. 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
   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
PRINT PROC NEAR ; вывод строки на экран
     push ax
    mov ah, 9h
     int 21h
     pop ax
     ret
PRINT ENDP
CHECK PC PROC NEAR
     mov ax, 0F000h
     mov es, ax
     mov al, es:[OFFFEh] ;получаем байт
     cmp al, OFFh
     je PC
     cmp al, OFEh
      je XT
```

```
cmp al, OFBh
      je XT
      cmp al, OFCh
      je AT
      cmp al, OFAh
      je PS30
      cmp al, OFCh
      je PS50
     cmp al, 0F8h
      je PS80
      cmp al, OFDh
      je PCjr
      cmp al, 0F9h
      je PCCont
      jmp UNKNOWN
PC:
     lea dx, Type_PC
     jmp PRINT_STR
XT:
   lea dx, Type_XT
    jmp PRINT_STR
AT:
    lea dx, Type_AT
    jmp PRINT_STR
```

```
PS30:
   lea dx, Type_PS30
   jmp PRINT_STR
PS50:
   lea dx, Type_PS50
   jmp PRINT_STR
PS80:
   lea dx, Type_PS80
   jmp PRINT_STR
PCjr:
    lea dx, Type_PCjr
   jmp PRINT_STR
PCCont:
    lea dx, Type_PCCont
   jmp PRINT_STR
UNKNOWN:
   call BYTE_TO_HEX
   lea si, Type_Unknown
   mov [si], al
   mov [si+1], ah
   mov dx, si
```

```
PRINT STR:
   call PRINT
  ret
CHECK_PC ENDP
BEGIN:
   push ax
   push dx
  push es
   push si
   call CHECK_PC
   pop si
   pop es
   pop dx
   pop ax
; выход в DOS
   mov AH, 30H
   int 21h
   lea dx, System_version
   call PRINT
   lea si, Number_Version
   mov dl, ah
   inc si
   call BYTE_TO_DEC
   mov al, dl
```

```
add si, 3
   call BYTE_TO_DEC
   lea dx, Number_Version
   call PRINT
;номер ОЕМ
   mov al, bh
   lea si, Number_OEM
   add si, 14
   call BYTE_TO_DEC
   lea dx, Number_OEM
   call PRINT
; номер пользователя
   mov AX,CX
   lea di, Number_User
   add di, 26
   call WRD_TO_HEX
   mov al, bl
   call BYTE_TO_HEX
   sub di, 2
   mov [di], ax
   lea dx, Number_User
   call PRINT
```

```
xor AL,AL
mov AH,4Ch
int 21H
TESTPC ENDS
END START ; конец модуля, START - точка входа
```

#### Файл os1\_asm.asm

```
DOSSEG
                                         ; Задание сегментов под ДОС
.MODEL SMALL
                                        ; Модель памяти-SMALL (Малая)
.STACK 100h
.DATA
Type_PC db 'PC type: PC',0DH,0AH,'$'
Type_XT db
               'PC type: PC/XT', ODH, OAH, '$'
Type_AT db 'PC type: AT', ODH, OAH, '$'
Type PS30 db 'PC type: PS2 model 30', ODH, OAH, '$'
Type_PS50 db 'PS2 model 50 or 60',0DH,0AH,'$'
Type PS80 db 'PS2 model 80',0DH,0AH,'$'
Type PCjr db 'PC type: PCjr', ODH, OAH, '$'
Type_PCCont db 'PC type: PC Convertible', ODH, OAH, '$'
Type Unknown db ' ', ODH, OAH, '$'
System version db 'System version: ', '$'
Number OEM db 'OEM number: ', ODH, OAH, '$'
Number User db 'User serial number: ', ODH, OAH, '$'
Number_Version db ' . ', ODH, OAH, '$'
```

```
.CODE
START:
        JMP BEGIN
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 AL переводится в два символа 16с.с. 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 ; \square в AL старшая цифра \square\square\square
    рор СХ ;□в АН младшая□
    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_1:
  pop DX
   pop CX
  ret
BYTE TO DEC ENDP
PRINT PROC NEAR ; вывод строки на экран
    push ax
    mov ah, 9h
    int 21H
     pop ax
     ret
PRINT ENDP
CHECK_PC PROC NEAR ;проверка типа PC
    mov ax, 0F000h
     mov es, ax
```

```
mov al, es:[0FFFEh] ;получаем байт
      cmp al, OFFh
      je PC
      cmp al, OFEh
      je XT
      cmp al, OFBh
      je XT
      cmp al, OFCh
      je AT
      cmp al, OFAh
      je PS30
      cmp al, OFCh
      je PS50
     cmp al, 0F8h
      je PS80
     cmp al, OFDh
      je PCjr
     cmp al, 0F9h
      je PCCont
      jmp UNKNOWN
PC:
     lea dx, Type_PC
     jmp PRINT_STR
XT:
```

```
lea dx, Type_XT
    jmp PRINT_STR
AT:
    lea dx, Type AT
   jmp PRINT_STR
PS30:
   lea dx, Type_PS30
   jmp PRINT_STR
PS50:
   lea dx, Type_PS50
   jmp PRINT_STR
PS80:
   lea dx, Type_PS80
   jmp PRINT STR
PCjr:
   lea dx, Type_PCjr
    jmp PRINT_STR
PCCont:
   lea dx, Type_PCCont
   jmp PRINT_STR
UNKNOWN:
                     ;неизвестный тип
```

```
call BYTE TO HEX
   lea si, Type_Unknown
   mov [si], ax
   mov dx, si
PRINT_STR:
  call PRINT
  ret
CHECK_PC ENDP
BEGIN:
  push ax
  push dx
  push es
   push si
   mov ax, @data ; Загрузка в DS адреса начала
   mov ds, ax ; сегмента данных
   call CHECK_PC
   pop si
   pop es
   pop dx
   pop ax
   mov AH, 30H
   int 21h
   lea dx, System_version
```

```
call PRINT
   lea si, Number_Version ; номер версии системы
   mov dl, ah
   inc si
   call BYTE TO DEC
   mov al, dl
   add si, 3 ; "перешагиваем" через точку
   call BYTE TO DEC
   lea dx, Number Version
   call PRINT
   lea si, Number_ОЕМ ; номер ОЕМ
   add si, 14
   mov al, bh
   call BYTE TO DEC
   lea dx, Number OEM
   call PRINT
; номер пользователя
  mov AX,CX
   lea di, Number_User
   add di, 26
   call WRD TO HEX
   mov al, bl
   call BYTE_TO_HEX
```

```
sub di, 2
mov [di], ax

lea dx, Number_User
call PRINT

xor AL,AL
mov AH,4Ch
int 21H

END START
END START; конец модуля, START - точка входа
```