ПРИЛОЖЕНИЕ

к методическим указаниям на выполнение лабораторной работы "Организация памяти ЭВМ. Устройство управления памятью"

Задания на проведение лабораторного практикума

Задание 1:

- 1. В программе инициализации загрузить значения регистров базовых адресов и регистров прав доступа для системного режима в соответствии с вариантом задания, приведенным в таблице П4.1 приложения 4 или из файла заданий.
 - 2. Включить устройство управления памятью.
- 3. Выполнить загрузку регистров базовых адресов и прав доступа для пользовательского режима в соответствии с вариантом задания, приведенным в таблице П4.2.
 - 4. Установить пользовательский режим работы процессора.
 - 5. Составить четыре подпрограммы, выполняющие следующие действия:
- 5.1. Нахождение суммы N-ых элементов сегментов данных с накоплением суммы в M-ой ячейке сегмента данных не имеющего установленных атрибутов защиты (разрешено чтение и запись). Режим работы процессора определяется выполняемой командой обращения к подпрограмме накопления суммы, заданной в п. 6. По первому и второму адресам абсолютная адресация (значения элементов N и M приведены в таблице П4.3);
- 5.2. Выполнение заданной в таблице П4.4 двухадресной команды с операндами из ячеек N и M (таблица 3), находящихся в сегментах со смежными номерами. Первый операнд команды (ячейка N) должен быть из сегмента с четным номером, а второй операнд (ячейка M) из сегмента с нечетным номером (то есть всего 4 команды с сочетанием операндов N-M из сегментов 0-1, 2-3, 4-5, 6-7). Виды адресаций к операндам приведены в таблице П4.4;
- 5.3. Выполнение одноадресных команд с заданной адресацией (таблица П4.5) для элементов с адресом N сегментов с 0 по 7 (в восьмеричной системе счисления).
- 6. Обратиться к разработанным в подпунктах 5.1, 5.2 и 5.3 подпрограммам по командам, приведенным в таблице: JSR, EMT, TRAP и JSR.

Вари	ант	1,6,11,16	2,7,12,17	3,8,13,18	4,9,14,19	5,10,15,20
Вызыва-	П.5.1	JSR	JSR	EMT	EMT	TRAP
емая	П.5.2	EMT	EMT	JSR	JSR	EMT
подпро-	П.5.3.а	TRAP	JSR	TRAP	JSR	JSR
грамма	П.5.3.в	JSR	TRAP	JSR	TRAP	JSR

7. Выполнить изменение содержимого указанных в таблице П4.6 регистров базовых адресов и прав доступа для пользовательского режима через вектор прерывания #К и повторить выполнение подпункта 5.3.а) или в) для одноадресной команды с записью (т.е. кроме команды TST).

Залание 2:

- 8. Составить и выполнить тестовые программы для выработки всех типов векторов прерываний для сегментов данных, реализованных в ЛУ (таблица 7), включая вектор 250 для заданных вариантов заполнения таблицы дескрипторов и базовых адресов для сочетаний причин прерываний, приведенных в таблице 8.
- 9. Составить и выполнить тестовые программы для выработки вектора 250 при обращении к кодовым сегментам для сочетаний причин прерываний, приведенных в таблице 9. **Примечания:**
- 1 В подпрограммах обработки прерываний для векторов 4, 10, 120 и 160 в регистр R0 последовательно загрузить номер вектора прерывания и содержимое программного счетчика, сохраненного в стеке, на котором выработан сигнал прерывания. Для вектора 250 в ППОП в

регистр R0 последовательно загрузить номер вектора, содержимое программного счетчика PC, содержимое регистра SR0, содержимое регистра SR2.

2 Регистры R1-R5 рекомендуется использовать при адресациях, использующих адрес, хранимый в РОН. Регистр R0 не рекомендуется использовать для этих целей, т.к. в ППОП его содержимое необходимо предварительно сохранять в стеке, а перед командой возврата - восстанавливать.

Приложение 4

Варианты заданий на лабораторный практикум

Таблица П4.1 – Варианты заданий базовых адресов и атрибутов защиты системных сегментов

	Вариа	нт 1	1		Вариант 2					E	Вариа	нт 3	3		В	ант 4		
№ сегмента Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес Размер	Атрибуты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 C 1 K 2 J 3 C 4 J 5 J 6 K 7 J	4432 5560 5430 6040 6670 4250	33* 101 24 37* 57 112 11 177	В 3, Ч 3 3 В, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СКСДДДКД	601 654 673 606 543 507 464 760	5 36 2 57* 0 72 0 11 0 33	3 3, 4 3 B	0 1 2 3 4 5 6 7	КСДДСКДД	6716 6432 5560 6330 6140 4770 6230 7600	37 57* 62 11 33* 101 24 177	В 3, Ч 3 В, Ч 3	0 1 2 3 4 5 6 7	СКДДСКДД	4016 5245 6432 0430 6330 4770 6140 7600	14* 47 57 72 11* 43 111 177	В, Ч 3 3 В 3, Ч
	Вариа	нт 5	5		В	Вари	ант	6		E	Вариа	нт ′	7		В	Вариа	нт 8	3
№ сегмента Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 C 1 L 2 L 3 C 4 K 5 L 6 K 7 L	5432 4560 4367 5140 4770 6010	33* 101 54 27* 57 62 13 177	3, Ч 3 В 3 В, Ч	0 1 2 3 4 5 6	СКДДДСКД	671 576 543 556 633 475 514 760	0 57 2 67 0 112 0 14 0 36* 0 51	B, Ч 3 3 3, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	СККСДДД	6216 5432 5560 6330 6140 5600 5010 7600	33* 71 144 56* 77 72 15 177	В В, Ч 3 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6	СДДКДСК	6516 5245 6432 4560 5100 5770 6140 7600	64* 27 47 76 12 36* 51 177	3 3, 4 B, 4 3 B

Примечания:

В столбце размер * означает расширение сегментов в сторону уменьшения адресов. В столбце атрибутов защиты введены следующие обозначения:

- ♦ 3 атрибут защиты по записи;
- ♦ 3, Ч атрибут защиты по записи и чтению.
- ♦ В означает, что чтение из кодового сегмента запрещено.
- ♦ В, Ч означает, что чтение из кодового сегмента разрешено.

Продолжение таблицы П4.1

11p		лжени Вариа		олицы	117		Вариа	нт 10)		E	Вариа	нт 11			I	Вариа	нт 12	2
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес		Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес		Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес		Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес		Атрибуты защиты
0 1 2 3 4 5 6 7	СДСКДДКД	6330 5140 4770 5560 7600	111 34* 57 77 112 11 177	3 B 3 3, 4 B, 4	0 1 2 3 4 5 6 7	СДДДСККД	5616 6245 4750 4560 5330 5770 6140 7600	54* 105 67 72 13* 53 31 177	3, Ч 3 3 B, Ч B	0 1 2 3 4 5 6 7	СДКСДДКД	4250 5016 4432 5560 5430 6040 6670 7600	101 24 37* 57 112 11 177	3, Ч В 3 3 B, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СКСДДДКД	6016 6545 6732 6060 5430 5070 7600	64* 36 57* 72 11 33 101 177	В, Ч 3, Ч 3 3 В
	F	Вариаг	нт 13	3		E	Вариал	нт 14			F	Вариа	нт 15	5		I	Зариа	нт 10	Ó
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 1 2 3 4 5 6 7	ДСКДСДКД	6230 6716 6432 5560 6330 6140 4770 7600	37 57* 62 11 33* 101 24 177	3, Ч B 3 B, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СДККСДДД	4770 4016 5245 6432 0430 6330 6140 7600	74* 47 57 72 11* 43 111 177	3 В В, Ч 3, Ч 3	0 1 2 3 4 5 6 7	СДКСДКДД	6010 5616 5432 4560 4367 5140 4770 7600	54 57* 27 62 13 177	3 B, Ч 3 B 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СДДДКСКД	4750 7600	54* 57 67 112 14 36* 51 177	3 3, Ч В
	F	Вариаг	нт 17	7		E	Вариал	нт 18	}		F	Вариа	нт 19)		I	Зариа	нт 2()
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 1 2 3 4 5 6 7	СДКСДДКД	5010 6216 5432 5560 6330 6140 5600 7600	71 144 16* 77 72 15	3 B 3 3, Y B, Y	0 1 2 3 4 5 6 7	СДКДКСДД	6140 6516 5245 6432 4560 5100 5770 7600	64* 27 47 76 12 36* 51 177	3, Ч В 3 В, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СКСКДДДД	5560 4716 4432 6560 6330 5140 4770 7600	111 34* 57 77 112 11	B B, Ч 3, Ч 3 3	0 1 2 3 4 5 6 7	СДДКСКДД	5330 5770		3 3 B, Y B 3, Y

Таблица П4.2 – Варианты заданий базовых адресов и атрибутов защиты пользовательских сегментов

CEIME	Вариа	нт 1]	Вариа	нт 2]	Вариа	нт 3]	Вариа	нт 4	
№ сегмента Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 К 1 Д 2 Д 3 С 4 С 5 К 6 Д 7 Д	Z 2432 Z 1560 Z 3430 Z 4000 Z 1670 Z 3600 Z 7600	23 111 34 47* 67* 72 12 77	В 3 В, Ч 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	ККДДСДСД	0540 1545 2732 3060 4000 2070 3640 7600	44 56 67 52 11* 23 71* 77	В, Ч В 3 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СДДДСККД	2245 2432 1560 1330 4000 3770 3123 7600	26* 57 42 14 53* 121 44 77	3, Ч 3 В В, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	ДКДКСДСД	1210 0245 0432 1140 4000 2770 3140 7600	14 55 67 72 11* 73 55* 77	В 3, Ч В, Ч
<u> </u>	Вариа	нт 5]	Вариа	нт 6]	Вариа	нт 7]	Вариа	нт 8	
№ сегмента Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 Д 1 К 2 Д 3 С 4 С 5 Д 6 К 7 Л	3432 I 1560 I 1020 I 4000 I 1770	63 121 44 65* 47* 32 13 77	В 3, Ч 3 В, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	СДДДСККД	1010 0540 1432 2560 4000 0750 3140 7600	24* 37 67 112 12* 34 61 77	3 3, Ч В, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	СДКДСКДЛ	2245 3432 1560 1330 4000 2523 3010 7600	53* 171 34 67 77* 42 15 77	3 B, Ч 3, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	КСДКСДДД	1010 0245 0432 0560 4000 1770 2140 7600	44 77* 15 66 12* 76 51 77	В В, Ч 3 3, Ч
	Вариа				7 1	Вариа)		E	Вариа				F	Вариа		2
№ сегмента Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 К 1 Д 2 К 3 С 4 Д 5 Д 6 С 7 Д	1 0432 1 1560 0 0030 1 4000	44 77* 27 52 11*	В, Ч 3 В 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	КДСДСКДД	0110 0245 1410 2560 4000 0770 1140 7600	72 43* 113 11	3	0 1 2 3 4 5 6 7	КДКССДДД	3430 1045 2432 1560 4000 1670 3600 7600	111 34 47* 67* 72 12	B, Ч 3 B 3, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	КДДКСДСД	0540 1545 2732 4000 2070	56 67 52 11* 73 16*	В 3, Ч 3 В, Ч

Продолжение таблицы П4.2

<u> 11þ</u>		олжен			цы										_	1				
	ŀ	Зариа	нт 13	3		ŀ	Зари	ıaı	і т 14			E	Вариаі	нт 15	,		Ŀ	Зариа	нт 16	6
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 1 2 3 4 5 6 7	СДККСДДД	1330 2245 2432 1560 4000 3770 3123 7600	26* 57 42 14 53* 121 44 77	3, Ч В, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	ДДДКСКСД	114 121 024 043 400 277 314 760	10 15 32 00 70 10	14 55 111 72 11* 73 65* 77	3 3, Ч В, Ч	0 1 2 3 4 5 6 7	ДДСДСККД	1020 3245 3432 1560 4000 1770 2010 7600	63 121 44* 65 47* 12 43 77	3, Ч 3 B, Ч B	0 1 2 3 4 5 6 7	СКДДСКДД	2560 1010 0540 1432 4000 0750 3140 7600	24* 37 67 112 12* 34 61 77	В, Ч 3, Ч 3 В
	F	Зариа	нт 17	7		F	Зари	ıaı	т 18	3		F	Вариа	нт 19)		F	Зариа	нт 2()
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0 1 2 3 4 5 6 7	СКДКСДДД	1330 2245 3432 1560 4000 2523 3010 7600	53* 171 34 67 77* 42 15 77	В, Ч 3, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	КДДКСДСД	056 101 024 043 400 177 214 760	10 15 32 00 70 10	44 27 157 66 12* 76 51* 77	В 3, Ч В, Ч 3	0 1 2 3 4 5 6 7	КДДСДКСД	0030 1245 0432 1560 4000 2770 3563 7600	63 111 44 37* 77 52 11* 77	В, Ч 3 3, Ч В	0 1 2 3 4 5 6 7	ДКСКСДДД	2560 0110 0245 1410 4000 0770 1140 7600	74 115 27* 72 13* 113 41 77	В В, Ч 3 3, Ч

Таблица П4.3 – Варианты заданий номеров используемых ячеек памяти

Вариант	N	M	Вариант	N	M
1	2000	500	11	3000	700
2	2050	600	12	3050	650
3	2100	700	13	3100	400
4	2200	750	14	3200	650
5	2400	550	15	3400	450
6	2450	650	16	4450	350
7	2500	400	17	4500	600
8	2700	450	18	4700	750
9	3000	300	19	5000	400
10	3500	350	20	5500	550

Таблица П4.4 – Варианты заданий мнемоник и адресаций для двухадресной команды

таолица 11-	т.т Бариан	ты задании мнемоник и адресации	дли двухадресной команды
Вариант	Команда	Адресация первого операнда	Адресация второго операнда
1	MOVB	Индексная	Автодекрементная
2	BIC	Индексная	Регистровая косвенная
3	BISB	Регистровая косвенная	Абсолютная
4	SUB	Автоинкрементная	Индексная
5	MOV	Автодекрементная	Абсолютная
6	BICB	Абсолютная	Автоинкрементная
7	BIS	Автоинкрементная	Регистровая косвенная
8	XOR	Автодекрементная	Автоинкрементная
9	MOVB	Абсолютная	Индексная
10	BIC	Регистровая косвенная	Автодекрементная
11	BISB	Абсолютная	Регистровая косвенная
12	SUB	Автоинкрементная	Автодекрементная
13	MOV	Индексная	Автоинкрементная
14	BIC	Индексная	Абсолютная
15	BIS	Регистровая косвенная	Автоинкрементная
16	XOR	Автодекрементная	Индексная
17	MOVB	Абсолютная	Автодекрементная
18	BICB	Регистровая косвенная	Индексная
19	SUB	Автодекрементная	Регистровая косвенная
20	BIS	Автоинкрементная	Абсолютная

Таблица П4.5 – Варианты заданий мнемоник и адресации для одноадресных команд

Вариант	Команда	Адресация	Команда	Адресация
1	TSTB	Абсолютная	CLR	Автодекрементная
2	TST	Регистровая косвенная	COMB	Индексная
3	TSTB	Автоинкрементная	INC	Абсолютная
4	TST	Автодекрементная	DECB	Автоинкрементная
5	TSTB	Индексная	NEG	Регистровая косвенная
6	TST	Абсолютная	ASRB	Автодекрементная
7	TSTB	Регистровая косвенная	ASL	Индексная
8	TST	Автоинкрементная	RORB	Абсолютная
9	TSTB	Автодекрементная	ROL	Автоинкрементная
10	TST	Индексная	SWAB	Регистровая косвенная
11	TST	Индексная	ROLB	Регистровая косвенная
12	TSTB	Автодекрементная	SWAB	Абсолютная
13	TST	Автоинкрементная	NEGB	Автодекрементная
14	TSTB	Регистровая косвенная	ASR	Индексная
15	TST	Абсолютная	ASLB	Автоинкрементная
16	TSTB	Индексная	ROR	Регистровая косвенная
17	TST	Автодекрементная	INCB	Абсолютная
18	TSTB	Автоинкрементная	DEC	Автодекрементная
19	TST	Регистровая косвенная	CLRB	Индексная
20	TSTB	Абсолютная	COM	Автоинкрементная

Таблица П4.6 – Варианты заданий для изменения пользовательских дескрипторов для свопинга сегментов

№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты	Медатин	JAS CCI MCHI'A	Тип сегмента	Базовый алрес	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес	Размер	Атрибуты	защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	адрес	Размер	Атрибуты защиты
]	Вариа	нт 1				E	Вариа	нт 2				Bap	иа	нт 3]	Вари	ıaı	т 4	
0	Л	5604	10		1	5	Д	5073	27	3, Ч	1	Л	614	10	37	3		4	К	475	0	47	В
4	К	2210	66	В			, , ,	1012	67	В	4	К	670		42	В		0	Л	631		51	_
H		Вариа		l	╈		_	Вариа		<u> </u>					нт 7		1			Вари	_		
	Τ¢	_				, Т		_			1	п	_			ם ד	т	1			-	_	D
4	K	6002	54	В, Ч			' '	5420	72	3	1	Щ	500		25	3, 1	1	1	К	614		54	В
6	К	4620	71	В	()	, , ,	5510	14	3, 4	4	Д	554	_	14	3		2	Д	524		24	3
]	Вариа	нт 9				B	ариа	нт 1()		I	Зарі	ıaı	<u>тт 11</u>				E	Вари	ан	т 12	2
1	Д	6560	7		5	5	К	6110	11	В, Ч	3	Д	451	0	42	3, τ	I	0	К	464	0	37	В, Ч
3	Д	4430	77	3	2	2	К	5770	106	В	5	Д	442	20	14			5	К	601	6	35	В
	Е	Вариал	нт 13	3			В	ариа	нт 14	1		F	Зарі	ıaı	ıт 15	5			E	Вари	ан	т 16	Ó
4	К	6610	54	В	1	1	К	4010	52	В	1	Д	477	70	17	3, τ	Ŧ	5	К	475	0	42	В, Ч
3	Д	6430	72			4	Д	4512	61	3	4	К	513	30	42	B		4	К	556	0	37	B
	E	Вариал	нт 17	7			В	ариа	нт 18	3		I	Зари	ıaı	т 19)			E	Вари	ан	т 20)
4	Д	6140	10	3	2	2	К	5245	37	В	3	К	477	70	70	В		3	К	456	0	11	В, Ч
5	К	6220	71	В	4	1	π	5310	10	3, Ч	5	Л	506	50	66	3		4	П	465	4	14	3

Таблица П4.7 – Варианты заданий на выработку векторов прерываний

Вектор	Причина прерывания
004	Нечетный адрес
010	Нелегальные или резервные инструкции процессора
014	Внутренне прерывание по биту трассировки Т слова состояния PSW
120	Обращение к неподключенному внешнему устройству
160	Физический адрес внешнего устройства больше 7777768
250	Ошибка диспетчера памяти

Таблица П4.8 – Варианты заданий на выработку кодов ошибок для сегментов данных

Код ошибки в SR0	Причина прерывания
100	Защита по записи и чтению
010	Нарушение границ сегмента
001	Защита по записи
110	Защита по записи и чтению и нарушение границ сегмента
011	Защита по записи и нарушение границ сегмента
100	Несуществующий режим работы
111	Несуществующий атрибут защиты

Таблица 9 – Варианты заданий на выработку кодов ошибок для кодовых сегментов

Код ошибки в SR0	Причина прерывания
100	Защита по чтению из сегмента кода
010	Нарушение границ сегмента кода
001	Защита по записи в сегмент кода
110	Защита по чтению из сегмента кода и нарушение его границ
011	Защита по записи в сегмент кода и нарушение его границ
101	Защита по чтению из сегмента кода и по записи в него
111	Защита по чтению из сегмента кода, записи и нарушение его границ

Приложение 1 Режимы адресации и система команд процессора

Режимы адресации, реализованные в процессоре

Мнемоника	Режим адресации	Пояснения	Пример
INC R4	Регистровая	Операнд находится в РОН, указанном в	R4=100
	прямая	команде	Op=100
INC (R4)	Регистровая	Адрес операнда находится в РОН, указанном	R4=100
	косвенная	в команде	Adr=100
			Op=(100)
INC (R4)+	Прямая	Адрес операнда находится в РОН, указанном	R4=100
	автоинкрементная	в команде. После выполнения команды	Adr=100
	(постинкрементная	содержимое регистра увеличивается на два	- ` /
	адресация)	при операциях над словами и на единицу при	R4'=102
		операциях над байтами	
INC -(R4)	Прямая	До выполнения команды содержимое	
	-	регистра уменьшается на два при операциях	
	`	над словами и на единицу при операциях над	1 - ` ′
	адресация)	байтами. Полученный результат является	R4'=100
		адресом операнда	
INC @(R4)+	Косвенная	В регистре, указанном в команде, находится	
		адрес адреса операнда. После выполнения	
	(постинкрементная	1 1 1	Adr=(100)
	косвенная	увеличивается на два, независимо от того,	* ` ′
	адресация)	работает команда со словом или байтом	((100))
			R4'=102
INC @-(R4)	Косвенная		R4=102
		операции находится адрес адреса операнда,	
	(преддекрементная		` /
	косвенная	1	Op=(Adr)=
	адресация)	уменьшается на два, независимо от того,	
		работает команда со словом или байтом.	
		Полученный результат является адресом	
DIC (DA)	TT.	адреса операнда	D 4 100
INC 4(R4)	Прямая	В регистре, указанном в команде, находится	
	индексная	базовый адрес. До выполнения операции	
		1 1 1 1	Op=(104)
		индексом, записанным перед РОН в команде.	
		Полученная сумма является адресом	
DIC (24(D4)	I/	операнда	D 4-100
INC @4(R4)	Косвенная	Регистр, указанный в команде, содержит базовый адрес. Сумма индекса, записанного	
	индексная	перед РОН в команде, и базового адреса	
		1	Op=(Adr)=((104))
MOV #1234 E	24 Непоспенственная	определяет адрес адреса операнда Содержимое слова команды после знака #	* * * * * * * * * * * * * * * * * * * *
1V1O V #1234,P	къппосредственная	используется как операнд	Op-123 4
INC @#400	Абсолютная	Содержимое слова команды после знака @#	Δ dr=400
111C W#400	KBHIDIKOJUA		Op=(400)
		используется как адрес операнда	-(1 00 <i>)</i>

где (100) - содержимое ячейки с адресом 100;

R4 - содержимое РОН с номером 4 до выполнения команды;

R4' - содержимое РОН с номером 4 после выполнения команды;

Adr - адрес операнда в ОП;

Adr1 - промежуточная ячейка ОП: адрес адреса операнда (адрес ячейки ОП, в которой хранится адрес операнда);

ОР - значение операнда.

Процессор выполняет команды четырех базовых форматов: одноадресные, двухадресные, передачи управления и безадресные (команды управления).

1 / 1 / 1	, 1	(, ,	-	1	/	
Одноадресный формат:	КОП		Режим		Rn		
Rn=DST=источник и п	риемник	операнда					
Двухадресный формат:	КОП	Режим1	Rn1	1 Режим2		2	Rn2
Rn1=SRC=источник операнда, Rn2=DST=приемник операнда							
Передачи управления:	КОП			Смещение			

Для команд передачи управления используется мнемоническая запись в формате JNE #67, где знак # означает смещение в команде относительно программного счетчика PC, 67 - номер команды, на которую выполняется переход. В процессе трансляции программы номер команды преобразуется в смещение.

В командах программного прерывания по вектору указывается номер вектора прерывания в таблице IDT в формате: ЕМТ #120, где 120 - номер вектора прерывния в системной таблице векторов прерываний IDT.

В командах JSR, JMP и SOB в адресной части команды указывается абсолютный адрес перехода: JMP @#124.

Система команд процессора

Мнемоника	Название	Описание
	Двухадресные команды процессора	
MOV (B)	Пересылка	(DST):=(SRC)
CMP (B)	Сравнение	(SRC) - (DST)
ADD	Сложение	(DST):=(SRC)+(DST)
SUB	Вычитание	(DST):= (DST) - (SRC)
BIT (B)	Проверка бит	(SRC) Λ (DST)
BIC (B)	Очистка бит	(DST):=(SRC) Λ (DST)
BIS (B)	Установка бит	(DST):=(SRC) V (DST)
XOR	Исключающее ИЛИ	$(DST):=(SRC) \oplus (DST)$
	Одноадресные команды процессора	
CLR (B)	Очистка	(DST) := 0
COM (B)	Инверсия	(DST):= ~(SRC)
INC (B)	Инкремент	(DST):=(SRC) + 1
DEC (B)	Декремент	(DST):=(SRC) - 1
NEG (B)	Смена знака (отрицание)	(DST):= - (SRC)
TST (B)	Проверка	(DST):=(SRC)
ASR (B)	Арифметический сдвиг вправо	(DST):=(SRC)/2
ASL (B)	Арифметический сдвиг влево	(DST):=(SRC) x 2

ROR (B)	Циклический сдвиг вправо	C:=(SRC[0]);
		(DST):=(C.SRC[7-1])
ROL (B)	Циклический сдвиг влево	C:=(SRC[7]);
		(DST):=(SRC[6-0].C)
SWAB	Перестановка байтов	(DST):=(SRC[7-0].[15-8])
ADC	Прибавление бита переноса	(DST):=(SRC) + C
SBC	Вычитание бита переноса	(DST):=(SRC) - C
SXT	Распространение знакового бита	(DST):=0, если N=0;
		(DST):= -1, если N=0
MFPS	Перенос младшего байта из слова состояния	(DST[7-0]):=PSW[7-0]
MTPS	Перенос младшего байта в слово состояния	PSW[7-0]:= (STC[7-0])
	Инструкции передачи управления	
BR	Ветвление (безусловное) BR #124	РС:=РС + 2 х Смещение
	С учетом знака	
BNE	Ветвление, если не равно нулю В В #74	PC:=PC + 2 х Смещение, если Z=0
BEQ	Ветвление, если равно нулю	если Z=1
BPL	Ветвление, если плюс	если N=0
BMI	Ветвление, если минус	если N=1
BVC	Ветвление, если бит переполнения сброшен	если V=0
BVS	Ветвление, если бит переполнения установлен	если V=1
BCC	Ветвление, если бит переноса сброшен	если С=0
BCS	Ветвление, если бит переноса установлен	если С=1
BGE	Ветвление, если больше или равно нулю	если N ∀ V=0
BLT	Ветвление, если меньше нуля	если N ∀ V=1
BGT	Ветвление, если больше нуля	если [Z V (N ∀ V)]=0
BLE	Ветвление, если меньше или равно нулю	если [Z V (N ∀ V)]=1
	Без учета знака	
BHI	Ветвление, если выше	если [Z V (N ∀ V)]=1, Z=C=0
BLOS	Ветвление, если ниже или то же самое	если [Z V (N ∀ V)]=1, C=0
BHIS	Ветвление, если выше или то же самое	если [Z V (N ∀ V)]=1, C=0
BLO	Ветвление, если ниже	если [Z V (N ∀ V)]=1, C=1
JMP	Безусловный переход по абсолютному адресу	PC:=@#Adr
JSR	Переход к подпрограмме по абсолютному адресу	PC:=@#Adr, -(SP):=PC+2
RTS	Возврат из подпрограммы	PC:=(SP)+
SOB	Вычесть единицу и перейти (если не нуль)	Rn:=Rn-1, PC:=@#Adr, если Rn≠0
	SOB Rn,@#Adr	
EMT	Командное прерывание для системных программ	-(SP)s:=PSW; -(SP)s:=PC; PC:=(IDT)s
TD A D	EMT #10	(GD) DGIV (GD) DG
TRAP	Командное прерывание для пользовательских	-(SP)p:=PSW; -(SP)p:=PC;

	программ TRAP #34	PC:=(IDT)p
RTI	Возврат из системного прерывания	PC:=(SP)s+; PSW:=(SP)s+
RTT	Возврат из пользовательского прерывания	PC:=(SP)p+;PSW:=(SP)p+
	Безадресные команды	
CLC	Очистить бит переноса	C:=0
CLV	Очистить бит переполнения	V:=0
CLZ	Очистить бит нулевого результата	Z:=0
CLN	Очистить бит отрицательного результата	N:=0
CCC	Очистить все биты условий	C=V=Z=N=0
SEC	Установить бит переноса	C:=1
SEV	Установить бит переполнения	V:=1
SEZ	Установить бит нулевого результата	Z:=1
SEN	Установить бит отрицательного результата	N:=1
SCC	Установить все биты условий	C=V=Z=N=1
NOP	Нет операции	

Приложение 2

Пример оформления листингов программ при домашней подготовке и последовательность выполнения экспериментальной части

C	Системный режим				П	ОЛІ	ьзоват	сельс	ский
№ сегмента	Тип сегмента	Базовый	Размер	Атрибуты защиты	№ сегмента	Тип сегмента	Базовый адрес	Размер	Атрибуты защиты
0	С	2016	53*		0	С	3016	34*	
1	Д	4562	101	3, Ч	1	К	3545	56	В
1 2 3 4 5 6	К	2760	14	В, Ч	2	C	6732	27*	
3	C	6230	27*		3	Д	4060	62	3
4	Д	5740	67		4	Д	5430	11	3, Ч
5	Д	1270	112	3	5	К	3070	23	В, Ч
	К	4250	11	В	6	Д	5640	111	
7	Д	7600	177		7	Д	7600	77	

Исходные данные для исследований из таблиц 4.1 и 4.2 заданий:

Примечания:

В столбце тип сегмента:

С - сегмент стека;

Д - сегмент данных;

К - сегмент кода.

В столбце размер * означает расширение сегментов в сторону уменьшения адресов (сегмент стека C).

В столбце атрибутов защиты:

- ♦ 3 атрибут защиты по записи;
- ◆ 3, Ч атрибуты защиты по записи и чтению;
- ◆ В чтение из кодового сегмента запрещено (только выполнение);
 - ♦ В, Ч чтение из кодового сегмента

разрешено.

Пункт 1. Выполнить инициализацию регистров базовых адресов и прав доступа для системного режима работы.

MOV #2016, @#172340 ; Загрузка регистров базовых адресов

MOV #4562, @#172342 ; для системного режима

.

MOV #7600,@#172356

MOV #25436, @#172300 ; Загрузка регистров прав доступа

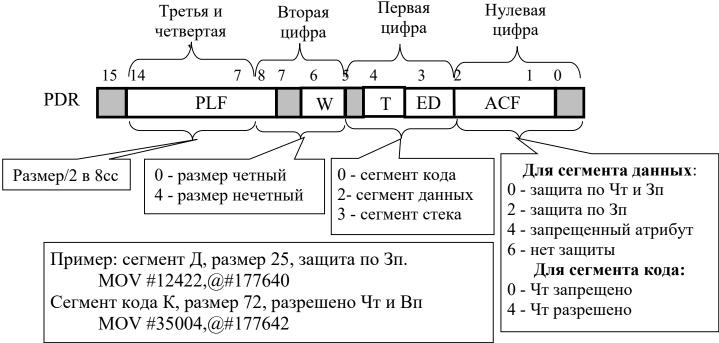
MOV #40420,@#172302 ; для системного режима

.

MOV #77426,@#172316

Рекомендации по кодированию полей регистра прав доступа:

Так как константа атрибутов защиты вводится в восьмиричной системе счисления, то рекомендуется следующая методика формирования цифр:



Пункт 2. Включить УУП:

MOV #1,@#177572 ; SR0:=1

Пункт 3. Выполнить инициализацию регистров базовых адресов и прав доступа для пользовательского режима работы.

MOV #3016,@#177640 ; Загрузка регистров базовых адресов

MOV #3545, @#177642 ; для пользовательского режима

.

MOV #7600,@#177656

MOV #16036,@#177600 ; Загрузка регистров прав доступа MOV #27000,@#177602 ; для пользовательского режима

.

MOV #37426,@#177616;

Пункт 4. Установить пользовательский режим работы процессора.

MOV #14000,@#177776 ; PSW:= 14XXXq, X - значение бит не

; изменяется.

Пункт 5. Составить четыре подпрограммы (ПП) в соответствии с вариантом задания (значений адресов внутри сегментов N и M и видов адресаций).

Таблица 4.3 - Адреса операндов в сегменте

Вариант	N	M				
21	1100	450				

Таблица 4.4 – Вариант задания мнемоники и адресаций для двухадресной команды

Вариант	Команда	Адресация для операнда 1	Адресация для операнда 2
21	SUB	Индексная прямая	Автодекрементная прямая

Таблица 4.5 – Вариант задания мнемоник и адресаций для одноадресных команд

Вариант	Команда	Адресация	Команда	Адресация
21	TSTB	Абсолютная	CLR	Автодекрементная прямая

Примеры фрагментов подпрограмм.

В качестве сегмента для накопления суммы (п. 5.1) можно выбрать сегменты 0, 2 или 6, так все они являются сегментами данных для пользовательского режима работы без атрибутов защиты (обращение к сегменту по заданию по команде JSR из пользовательского режима). Выберем регистр PADR6.

ПП1: Нахождение суммы N-ых	ПП2: Вычитание элементов между соседними		
элементов сегментов:	сегментами N и M:		
CLR @#140450 ;	MOV #1000,R1 ; Подготовка адресов		
	MOV #20452,R2 ; операндов N0, M1		
ADD @#1100,@# 140450	SUB 100(R1),-(R2) ; Вычитание N0-M1		
ADD @#21100,@# 140450			
	MOV #141000,R1 ; Подготовка адресов		
ADD @#161100,@# 140450	MOV #160452,R2 ; операндов N6, M7		
RTS	SUB 100(R1),-(R2) ; Вычитание N6-M7		
	RTI ;		
ПП3: Первая одноадресная	ПП4: Вторая одноадресная команда:		
команда:			
TSTB @#1100 ;	MOV #1102,R1 ; Подготовка адреса		
TSTB @#21100 ;	CLR -(R1) ; операнда N0		
TSTB @#41100 ;			
	MOV #161102,R1 ; Подготовка адреса		
TSTB @#161100 ;	CLR -(R5) ; операнда N7		
JMP ;	RTT ;		

Команда возврата из ПП зависит от варианта задания.

Из основной программы обратиться к разработанным ПП по командам:

JSR @#300

EMT #260

JSR @#320

TRAP #70

Команды JSR и TRAP не изменяют текущий режим работы процессора.

Пример одного из текстов ППОП:

MOV #4, R0 ; номер вектора в R0

MOV (R6),R0; адрес следующей команды, на которой выработано

; прерывание: PC в R0

RTI ; возврат из прерывания

Пункт 7. Подпрограмму перезагрузки регистров дескрипторов предлагается выполнить самостоятельно и вновь вызвать заданную ПП по команде TRAP #70 (CLR).

Начальные адреса всех подпрограмм определяются разработчиком. После распределения адресного пространства для всех подпрограмм пп.1-7 необходимо подготовить таблицу прошивки IDT, т.е. для каждого вектора прерываний, используемого в программе, задать их начальные адреса, например:

Системн	ый режим	Пользовател	ьский режим
Вектор	Вектор Адрес		Адрес
4	120	70	200
10	130	72	220
120	140	120	250
160	150		
250	160		
260	170		

На этом домашняя подготовка заканчивается.

При лабораторных исследованиях необходимо ввести все тексты разработанных ПП инициализации, исследований пп. 5.1-5.3 и всех ППОП, заданных в таблице IDT. Открыть окно таблицы IDT в режиме "Просмотр" и ввести подготовленные начальные адреса ППОП в соответствии с номером вектора и режима работы процессора.

Установить начальные параметры лабораторной установки в окне настроек (п. "Экспериментальные исследования") и выполнить отладку разработанных программ в пошаговом режиме. В окне результатов будут фиксироваться и отображаться результаты выполнения программ только при выработке какого-либо вектора прерывания, что соответствует ведению журнала системных ошибок.

Рекомендации по самоконтролю за правильностью выполнения программ

Программы инициализации, все ППОП по векторам 4, 10, 120, 160, 250 и ПП перезагрузки регистров дескрипторов должны выполняться без выдачи сообщений об ошибках и векторов прерываний, так как они относятся к ОС и не содержат ошибок по доступу к сегментам.

При выполнении пп. 5, 6, 8 и 9 в поле вектор прерывания (рисунок 7) может появляться какой-либо номер вектора прерывания. На выполнении данной команды необходимо акцентировать внимание, выявить причину прерывания и ознакомиться с принципами работы системы защиты памяти, т.е. просмотреть содержимое ячейки ОЗУ и убедиться, что ее содержимое, например, при защите по записи в сегмент, не изменилось, либо блокировано выполнение командного цикла процессора, связанное с доступом к ОП по чтению и записи либо по другой причине прерывания. В исходном состоянии в ячейках ОП записан их адрес. Либо достаточно проанализировать информацию в поле <ОЗУ> в выходном окне ЛУ. Цифровое значение первого, второго операндов и результата означает выполнение доступа к ОП, а значение <xxxxxx> - блокирование обращения к памяти либо по чтению, либо по записи, либо по другой причине (вектору прерывания).

В пп. 8 и 9 предлагается составить две подпрограммы для сегментов данных и сегмента кода с выработкой всех возможных причин и кодов ошибок без изменения содержимого регистров дескрипторов, т.е. путем подбора типа команды, номера сегмента и логического адреса ячейки ОП, кроме выработки векторов 160 и 250 для несуществующих атрибута защиты сегмента данных и режима работы процессора. Для выработки этих векторов предварительно необходимо изменить содержимое базового адреса одного из дескрипторов (вектор 160), атрибут защиты сегмента данных (вектор 250 для несуществующего атрибута защиты) или режим работы процессора в PSW (вектор 250 для несуществующего режима работы процессора).