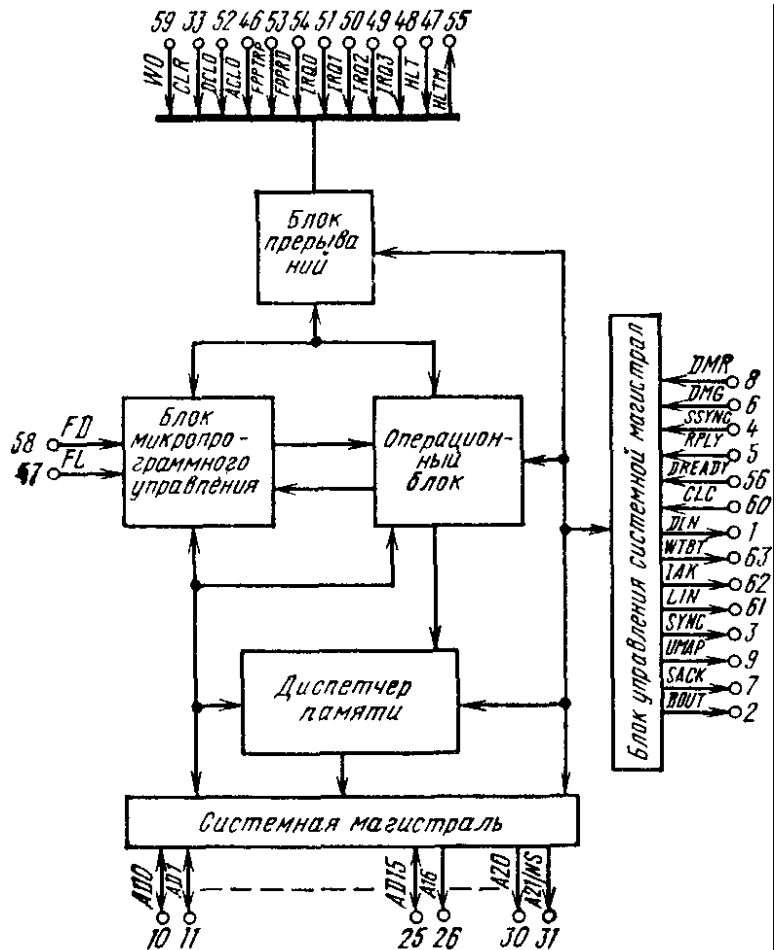
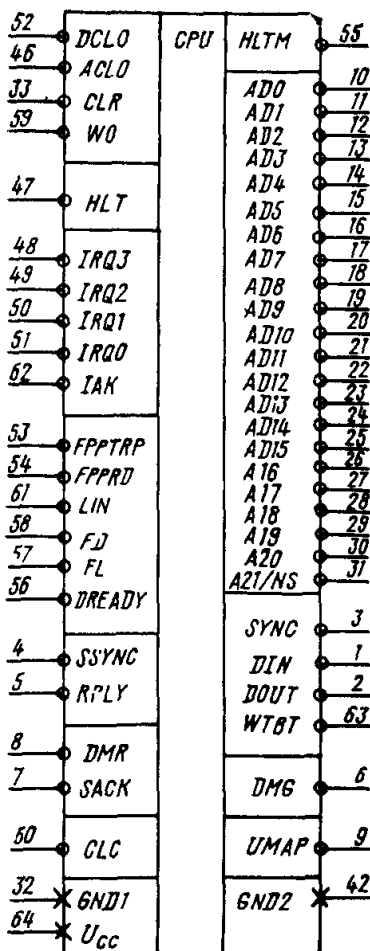


КМ1801ВМ3А, КМ1801ВМ3Б, КМ1801ВМ3В

Микросхема КМ1801ВМ3 — 16-разрядный однокристальный микропроцессор, включающий операционный блок, блок микропрограммного управления, блок прерываний, диспетчер памяти и блок управления системной магистралью. Содержит 200000 интегральных элементов. Корпус 2136.64-1.

Отличительной особенностью КМ1801ВМ3 являются большой объем адресуемой памяти, высокое быстродействие и возможность подключения сопроцессора арифметики чисел с плавающей запятой (СППЗ).



Основные параметры КМ1801ВМ3

Объем адресуемой памяти	4М байт
Принцип управления	Микропрограммный
Число команд	72 с фиксированной запятой, 46 с плавающей запятой (при подключении СППЗ)
Число регистров общего назначения	8
Производительность операций «Регистр-регистр» (для КМ1801ВМ3А)	Сложение в потоке 1,5 млн операций/с; умножение 100 тыс. операций/с; деление 50 тыс. операций/с
Число линий запросов на прерывание	4
Тактовая частота	
КМ1801ВМ3А	6 МГц
КМ1801ВМ3Б	5 МГц
КМ1801ВМ3В	4 МГц
Напряжение питания	4,75...5,25 В
Выходное напряжение низкого уровня	0,5 В
Выходное напряжение высокого уровня	2,4 В
Входное напряжение низкого уровня	0,7 В
Входное напряжение высокого уровня	2,2 В
Ток утечки на входе	1 мкА
Ток утечки на выходе	10 мкА

Выходной ток низкого уровня	3,2 мА
Выходной ток высокого уровня	-1,0 мА
Входная емкость	10 пФ
Выходная емкость	15 пФ
Емкость нагрузки	< 100 пФ
Мощность потребления	1,5 Вт
Максимальное входное напряжение	5,25 В
Минимальное входное напряжение	-0,5 В
Температура окружающей среды	-10...+70°C
Срок сохраняемости	15 лет
Минимальная наработка	50 000 ч

Микросхема содержит шесть регистров общего назначения (R0—R5), три регистра — указателя стека R6 (SP), используемых в режимах операционной системы (KSP), пользователя (USP) и в пультовом режиме (HSP), и регистр R7, который служит также счетчиком команд (PC). Регистр SP содержит адрес последней заполненной ячейки стека, а PC — адрес команды, следующей за выполняемой.

Программно доступным регистром является также регистр состояния процессора PSW. Информация, содержащаяся в PSW, влияет на режимы выполнения команд и прерываний, определяет режим работы диспетчера памяти.

Регистр PSW доступен также из процессора по физическому адресу 17777776.

Назначение разрядов регистра PSW:

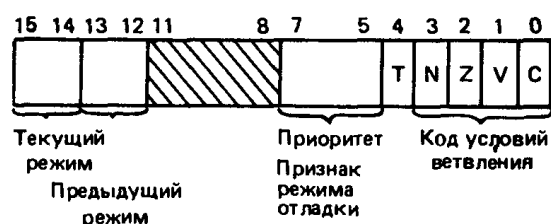
разряды 0 — 3 (N, Z, V, C) — признаки знака, нуля, переполнения и переноса, описывающие результат последней выполненной команды;

разряд 4 (T) — признак режима отладки;

разряды 5, 6, 7 — код приоритета внешних прерываний IRQ (3—0);

разряды 13, 12 — предыдущий режим работы МП;

разряды 15, 14 — текущий режим работы МП (11 — режим пользователя, 00 — режим операционной системы).



В микросхеме используются три типа команд безадресные, одноадресные и двухадресные. В безадресных командах код команды содержит только код операции. В кодах одноадресных и двухадресных команд содержится информация, определяющая; выполняемую функцию (код операции); регистры общего назначения, используемые при выборке операндов, метод адресации.

Система команд KM1801BM3 включает команды МП KM1801BM2 и дополнительные команды, которые приведены в таблице:

Обозначение команды	Код	Команда
<i>MFPD</i>	1065SS	Засылка данных в стек текущей моды по адресу предварительной моды
<i>MFPI</i>	0065SS	Засылка команды в стек текущей моды по адресу предварительной моды
<i>MTPD</i>	1066SS	Засылка данных из стека текущей моды по адресу предварительной моды
<i>MTPI</i>	0066SS	Засылка команды из стека текущей моды по адресу предварительной моды

Примечание. SS — поле адресации операнда источника.

Диспетчер памяти обеспечивает:

расширение емкости адресуемой памяти с 64К до 266К или до 4М байт;

преобразование виртуальных адресов в физические и защиту памяти в системах с разделением времени;

использование различных областей адресов для режима пользователя и режима операционной системы (ОС).

Расширение емкости адресуемой памяти осуществляется преобразованием 16-разрядного виртуального адреса в 18- или 22-разрядный физический адрес. Преобразование выполняется с помощью набора 16 регистров — адресов страниц PAR и 16 регистров — описателей страниц PDR.

Вывод	Обозначение	Тип вывода	Функциональное назначение выводов
10—25	AD0—AD15	Вход/выход	Мультиплексирование во времени информации адресов и данных
26—30	A16—A20	Выход	Адресная информация
31	A21/NS	Выход	Мультиплексирование во времени информации адреса A21 и информации о том, что считывается из памяти: команда или данные
3	SYNC	Выход	Фронт сигнала. Указывает на то, что выдан адрес. Обмен по магистрали продолжается до тех пор, пока присутствует сигнал
1	DIN	Выход	Сигнал управления вводом данных
2	DOUТ	Выход	Сигнал управления выводом данных
5	RPLY	Вход	Сигнал ответа. Указывает на то, что данные выставлены на магистрали во время чтения или приняты во время записи
63	WTBT	Выход	Во время фронта сигнала SYNC указывает на тип обмена: запись либо чтение. Во время записи информации указывает на формат данных: байт или слово
4	SSYNC	Вход	Сигнал ответа при опознании адреса, вызывает снятие адреса с магистрали
6	DMG	Выход	Сигнал разрешения на захват магистрали по прямому доступу к памяти
7	SACK	Вход	Сигнал подтверждения запроса прямого доступа к памяти
8	DMR	Вход	Сигнал запроса прямого доступа к памяти
9	GND	—	Общий
33	INIT	Вход/выход	Сигнал установки периферийной части системы в начальное состояние
46	ACLO	Вход	Сигнал включения источника питания переменного напряжения
47	HLT	Вход	Сигнал останова
48—51	IRQ3—IRQ0	Вход	Сигналы запроса на прерывание МП
43	U _{cc}	—	Напряжение питания
62	IAK	Выход	Сигнал разрешения прерывания
52	DCLO	Вход	Сигнал включения источника питания постоянного напряжения
53	FPTRP	Вход/выход	Сигнал прерывания от СППЗ
54	FPPRD	Вход	Во время включения МП высокий уровень указывает, что СППЗ подключен, далее низкий уровень указывает, что СППЗ готов начать выполнение следующей команды
55	HLTM	Выход	Сигнал указывает, что МП в пультовом режиме
56	DREADY	Вход	Сигнал указывает, что СППЗ выставил на магистраль данные во время процедуры записи
57	FL	Вход	Сигналы длинного целого
58	FD	Вход	Сигналы двойной точности
59	WO	Вход	Сигнал режима включения МП
60	CLC	Вход	Тактовый сигнал
61	LIN	Выход	Сигнал стробирует в СППЗ загрузку команды
32	GND1	—	Общий
64	U _{cc}	—	Напряжение питания

Примечание. Выводы 38—41 не задействованы.

Диспетчер памяти преобразует все адреса автоматически, поэтому пользователь работает в области виртуальных адресов. Область виртуального адреса делится на восемь отдельных страниц. Каждая виртуальная страница имеет свой код защиты. Есть три вида защиты памяти: разрешены запись и чтение, разрешено только чтение, запрещен любой доступ. Все попытки запрещенного доступа вызывают прерывание МП.

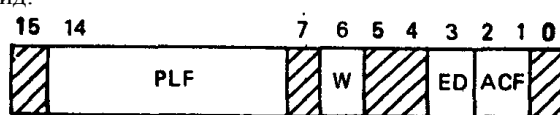
Диспетчер памяти обеспечивает три режима работы: ОС, пользователя и пультовый. Для каждого режима работы существует свой набор регистров PAR/PDR.

Регистры PAR/PDR включают два набора по восемь 27-разрядных регистров PAR/PDR для режимов ОС и пользователя и четыре 16-разрядных регистра адреса страницы PARH для обеспечения пультового режима. Физические адреса регистров PAR/PDR приведены в таблице:

Номер регистра	Режимы ОС		Режимы пользователя	
	PAR	PDR	PAR	PDR
0	17772340	17772300	17777640	17777600
1	17772342	17772502	17777642	17777602
2	17772344	17772304	17777644	17777604
3	17772346	17772306	17777646	17777606
4	17772350	17772310	17777650	17777610
5	17772352	17772312	17777652	17777612
6	17772354	17772314	17777654	17777614
7	17772356	17772316	17777656	17777616

При 18-разрядном физическом адресе базовый адрес страницы в регистре PAR содержится в разрядах 0—11, а при 22-разрядном — в разрядах 0—15.

Формат регистра PDR имеет вид:



Поле PLF определяет длину страницы в блоках (один блок — 32 слова) и позволяет установить ее от 0 до 177₈.

Разряд 3 (ED) — направление расширения страницы: при ED = 0 — расширение вверх, при ED = 1 — расширение вниз. При расширении вверх PLF устанавливается на 1 больше необходимой длины. При расширении вниз в PLF заносится дополнительный код длины страницы.

Поле ACF определяет тип доступа к странице памяти: 00 — недоступна, прерывание при любом обращении; 01 — доступна только по чтению, прерывание при попытке записи; 10 — не используется, прерывание при любом обращении; 11 — разрешены чтение и запись.

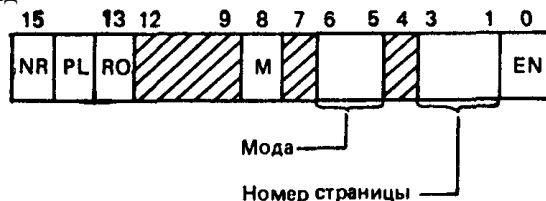
Разряд 6 (W)—признак записи, указывает, что в страницу произведена запись. Разряд W очищается автоматически при записи в PAR и PDR данной страницы. Установлен этот признак может быть только аппаратно логической схемой управления диспетчера памяти (ДП).

Регистры состояния диспетчера памяти

Диспетчер памяти содержит три регистра состояний: SR0, SR2, SR3. Четвертый регистр состояния SR1 аппаратно не реализован, и при обращении по адресу этого регистра (17777574) всегда считываются нули. В случае нарушения условия защиты памяти процессор немедленно прерывается и переходит к программе обработки прерывания по вектору 250₈ в области памяти ОС. Регистры состояния SR0 и SR2 служат для анализа возникшего прерывания.

Регистр SR0 (адрес 17777572) содержит флаги ошибок, бит разрешения преобразования адреса в ДП и другую информацию, необходимую ОС для обработки ошибки и возврата к прерванной программе.

Формат регистра SR0 имеет вид



Назначение разрядов регистра SR0:

разряд 15 (NR) — ошибка по запрету доступа. Возникает при попытке обращения к недоступной или неиспользуемой странице;

разряд 14 (PL) — ошибка по нарушению длины страницы;

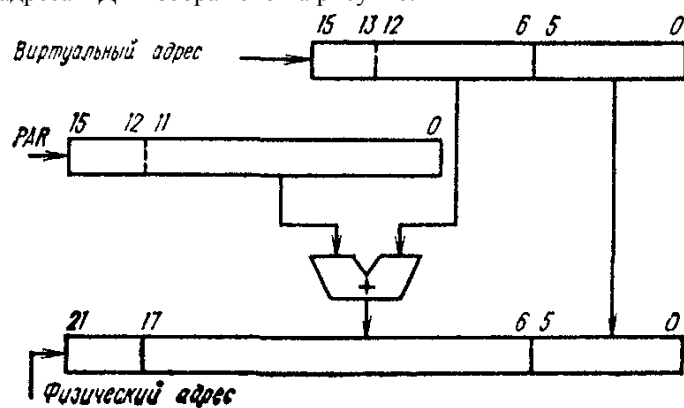
разряд 13 (RO) — ошибка по записи. Возникает при попытке записи в страницу, доступную только по чтению;

разряд 8 (M) — бит, устанавливающий диагностический режим работы ДП; при установленном M выполняется преобразование адреса только последнего обращения в память приемника;
 разряды 5, 6 — режим МП (пользователя или ОС), при обращении к которому произошла ошибка ДП;
 разряды 1, 2, 3 — номер страницы, при обращении к которой произошла ошибка ДП;
 разряд 0 (EN) — бит включения ДП. При EN = 1 выполняются преобразование адресов и защита памяти в ДП.

Регистр SR2 (адрес 1777576) содержит виртуальный адрес первого слова выполняемой команды. Он не изменяется, если в данной команде произошло прерывание по ошибке ДП. Доступен только по чтению.

Регистр SR3 (адрес 177757) содержит два разряда. Разряд 4 содержит бит AS. При AS = 1 адрес физический, 22-разрядный, при AS = 0 — 18-разрядный. Разряд 5 содержит бит UM. При UM = 1 устанавливается для внешней аппаратуры режим включения схем преобразования адресов.

Формирование физического адреса в ДП изображено на рисунке:



В сумматоре выполняется сложение виртуального адреса VA (разряды 6 — 12) с выбранным PAR (разряды 0 — 11) при 18-разрядном адресе и PAR (разряды 0 — 15) при 22-разрядном адресе. В результате полный физический адрес содержит разряды 0 — 5 виртуального адреса и разряды 6 — 17 (21) — результат суммы.

Система прерываний процессора.

Прерывания делятся на аппаратные и командные. Часть аппаратных прерываний вызывает немедленный переход к их обработке. Это так называемые фатальные ошибки. Они возникают при ошибках системной магистрали, ДП, СППЗ. Анализ таких аппаратных прерываний, как авария источника питания, внешний сигнал HALT, прерываний IRQ (разряды 0 — 3), переполнения стека в моде операционной системы производится после завершения очередной команды в соответствии с приоритетом, указанным в таблице:

Приоритет	Прерывание
Высший	Команда HALT
	Нечетный адрес
	Ошибка ДП
	Зависание
	Команды прерывания
	Прерывание по T-биту
	Переполнение стека
Самый низкий	Сбой питания
	Внешний сигнал HALT
	IRQ3
	... IRQ0

К командам прерывания относятся EMT, TRAP, BPT, IOT, а также (если учитывать алгоритм выполнения) и резервные коды. Вектора прерываний приведены в таблице:

Вектор	Прерывание
004	Зависание, нечетный адрес, переполнение стека
010	Резервные и запрещенные команды
014	Прерывание по T-биту
020	Прерывание по команде
024	Сбой питания
030	Прерывание по команде MTP1
034	Команды прерывания
250	Ошибка диспетчера памяти
244	Прерывание СППЗ
Из системной магистрали	IRQ3-IRQ0

При прерывании МП помещает в стек PC и PSW и считывает новые значения PC и PSW из ячеек, определяемых вектором прерывания, причем загрузка PC и PSW ведется из области памяти операционной системы. Особый случай представляет собой возникновение фатальной ошибки в ходе выполнения микропрограммы обработки прерывания, так называемой «двойной ошибки». В этом случае процессор переходит в пультовый режим.

В пультовой режим процессор переходит при: выполнении команды HALT в моде ОС; возникновении «двойной ошибки»; возникновении внешнего сигнала HALT = 0 и отсутствии в этот момент других, более приоритетных прерываний.

При входе в пультовый режим процессор загружает в стек HSP константу 10000₈; загружает в стек регистры PSW и PC; заносит в регистр PSW значение 340₈, а в PC — 0; включает ДП на преобразование виртуальных адресов в 22-разрядные физические и переходит к выполнению программы, расположенной по виртуальному адресу 0.

В ДП с целью реализации пультового режима введены четыре регистра адреса страницы PARH:

Номер ре- гистра PARH	Виртуаль- ный адрес		Значение адрес	Назначение регистра PARH
	VA15	VA14		
0	0	0	170000	Формирование на- чального адреса про- граммы пультового режима (ПЗУ)
1	0	1	167600	Формирование на- чального адреса ОЗУ программы пульто- вого режима
2	1	0	—	Адресация ко всей области памяти
3	1	1	177600	Формирование на- чального адреса стра- ницы старшего банка

адресация к которым производится двумя старшими разрядами виртуального адреса. Регистр PARH2 позволяет осуществлять обращение ко всему адресному пространству путем записи в него соответствующего кода. Адрес регистра PARH2 — 177512.

В пультовом режиме существуют некоторые отличия в выполнении команд и прерываний. Например, команды RT1 и RTT выполняются без учета значения T-бита.

При включении питания извне устанавливается сигнал DCLO и МП переходит в режим ожидания сигнала ACLO. При поступлении сигнала ACLO МП начинает выполнение одной из процедур начального пуска в зависимости от сигнала W0:

W0 = 0. МП загружает PSW содержимым 26-й ячейки памяти, PC — содержимым 24-й ячейки и начинает выполнение программы с этого адреса;

W0 = 1. МП загружает в PSW константу 340, а PC — 173000 и начинает выполнение программы с этого адреса.

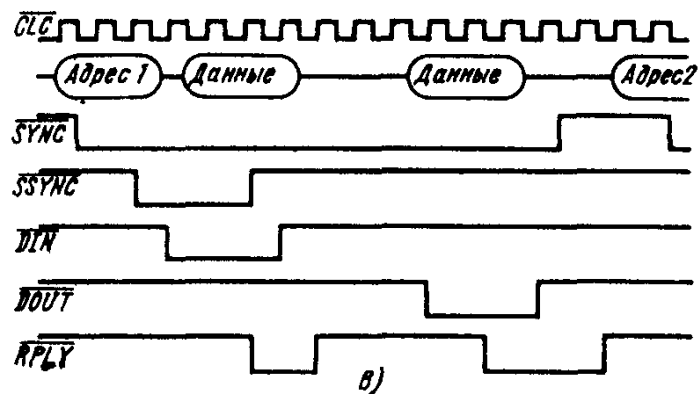
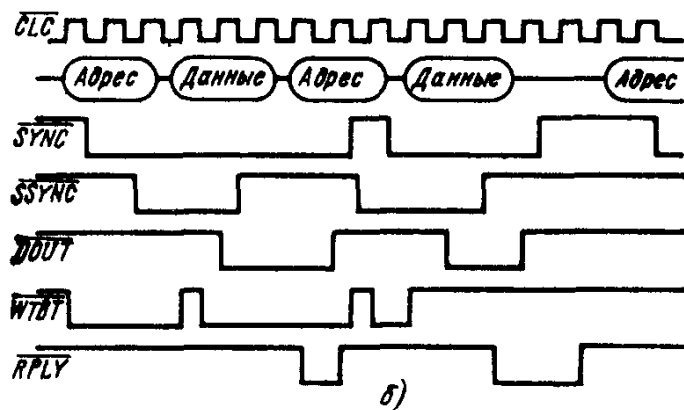
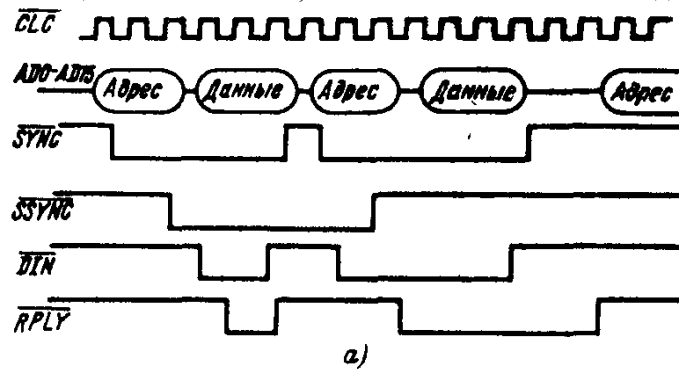
При выполнении любой команды МП осуществляет хотя бы одно обращение к каналу, называемое циклом обращения к каналу. Перед каждым циклом МП осуществляет процедуру захвата канала.

Цикл «Чтение». Цикл разделен на фазы передачи адреса и приема данных. Адрес из МП сопровождается сигналом SYNC, снимается после приема сигнала SSYNC, и затем выставляется сигнал DIN. Микросхема переключает элементы входа/выхода на выводах AD0 — AD15 на прием и ожидает сигнал RPLY. Фаза приема данных. После приема сигнала RPLY МП принимает данные и снимает сигналы DIN и SYNC.

Цикл «Запись». Передача адреса сопровождается сигналом WTBT, который снимается одновременно со снятием адреса и указывает, что происходит цикл «Запись». После окончания фазы передачи адреса МП выставляет на выводы AD0 — AD15 данные и сигнал DOUT и ожидает сигнал RPLY. После приема сигнала RPLY МП снимает сигнал DOUT, данные и сигнал SYNC. По снятию сигнала DOUT пассивное устройство снимает сигнал RPLY.

Цикл «Чтение — модификация — запись». Цикл разделен на фазы передачи адреса, приема и записи данных. Фаза записи начинается после того, как пассивное устройство сняло сигнал RPLY в ответ на снятие сигнала DIN.

Временные диаграммы циклов «Чтение», «Запись» и «Чтение — модификация — запись»



Временные диаграммы циклов «Запрос — предоставление прямого доступа»

