

Управляющие регистры

Регистр **cr0** содержит системные флаги, управляющие режимами работы микропроцессора и отражающие его состояние глобально, независимо от конкретных выполняющихся задач.

Назначение системных флагов:

pe (Protect Enable), бит 0 — разрешение защищенного режима работы.

Состояние этого флага показывает, в каком из двух режимов — реальном ($pe=0$) или защищенном ($pe=1$) — работает микропроцессор в данный момент времени.

mp (Math Present), бит 1 — наличие сопроцессора. Всегда 1.

ts (Task Switched), бит 3 — переключение задач. Процессор автоматически устанавливает этот бит при переключении на выполнение другой задачи.

am (Alignment Mask), бит 18 — маска выравнивания. Этот бит разрешает ($am = 1$) или запрещает ($am = 0$) контроль выравнивания.

cd (Cache Disable), бит 30, — запрещение кэш-памяти. С помощью этого бита можно запретить ($cd = 1$) или разрешить ($cd = 0$) использование внутренней кэш-памяти (кэш-памяти первого уровня).

pg (PaGing), бит 31, — разрешение ($pg = 1$) или запрещение ($pg = 0$) страничного преобразования. Флаг используется при страничной модели организации памяти.

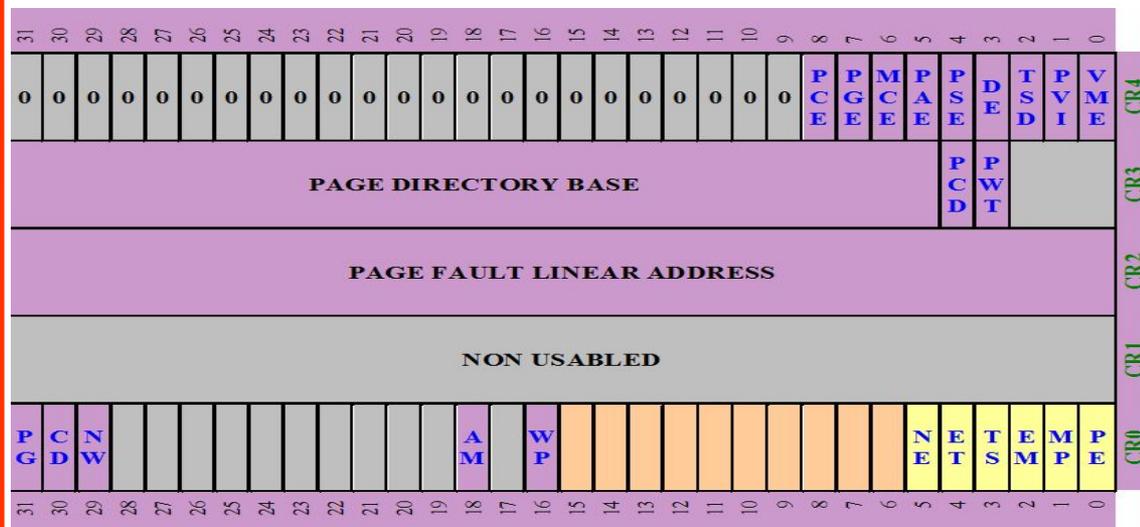
Регистр **CR0** является расширением регистра **MSW** процессора, в котором были определены лишь биты **PE**, **MP**, **EM** и **TS**. Для обеспечения программной совместимости команды **LMSW** и **SMSW**, предназначавшиеся для процессоров, затрагивают только эти младшие 4 бита.

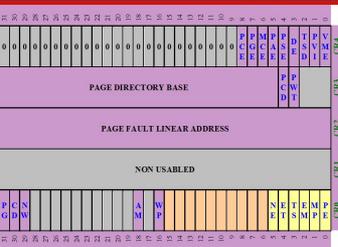
Регистры (**CR[0÷3]**) хранят признаки состояния процессора, общие для всех задач.

Регистр **CR2** (Page Fault Linear Address) хранит 32-битный линейный адрес, по которому был получен последний отказ страницы памяти.

Регистр **CR3** (Page Directory Base Register) в старших 20 битах хранит физический базовый адрес таблицы каталога страниц. Из младших 12 бит в процессорах используются следующие:

- ◆ **PCD** (Page-Level Cache Disable) — запрет кэширования страницы (один из источников аппаратного сигнала **PCD** для управления внешним кэшем);
- ◆ **PWT** (Page-Level Writes Trough) — кэширование страницы со сквозной записью (один из источников аппаратного сигнала **PWT** для управления внешним кэшем).

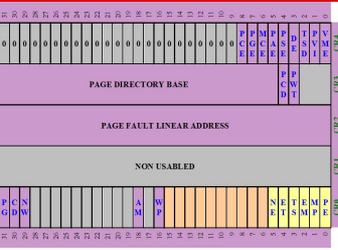




CR4: назначения битов

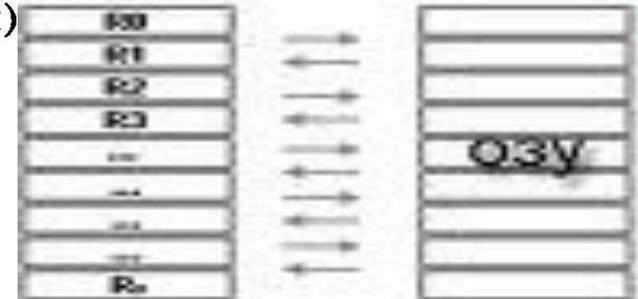
Регистр CR4 (присутствует в процессорах Pentium и выше) содержит биты разрешения архитектурных расширений. Назначение бит регистра CR4 представлено ниже.

- ◆ VME (Virtual-8086 Mode Extensions) — разрешение использования виртуального флага прерываний в режиме V86, что позволяет повысить производительность за счет сокращения лишних вызовов монитора виртуальных машин.
- ◆ PVI (Protected-Mode Virtual Interrupts) — разрешение использования виртуального флага прерываний в защищенном режиме.
- ◆ TSD (Time Stamp Disable) — превращение инструкции RDTSC (чтение счетчика меток реального времени) в привилегированную.
- ◆ DE (Debugging Extensions) — расширение возможностей отладки (разрешение точек останова на инструкциях обращения к заданным портам ввода-вывода).
- ◆ PSE (Page Size Extension) — расширение размера страницы (4 Кбайт и 4 Мбайт).
- ◆ PAE (Physical Address Extension) — расширение физического адреса (страницы 4 Кбайт и 2 Мбайт, 36-битная адресация).
- ◆ MCE (Machine-Check Enable) — разрешение машинного контроля (выработки исключения #MC по машинной ошибке) (P5+).

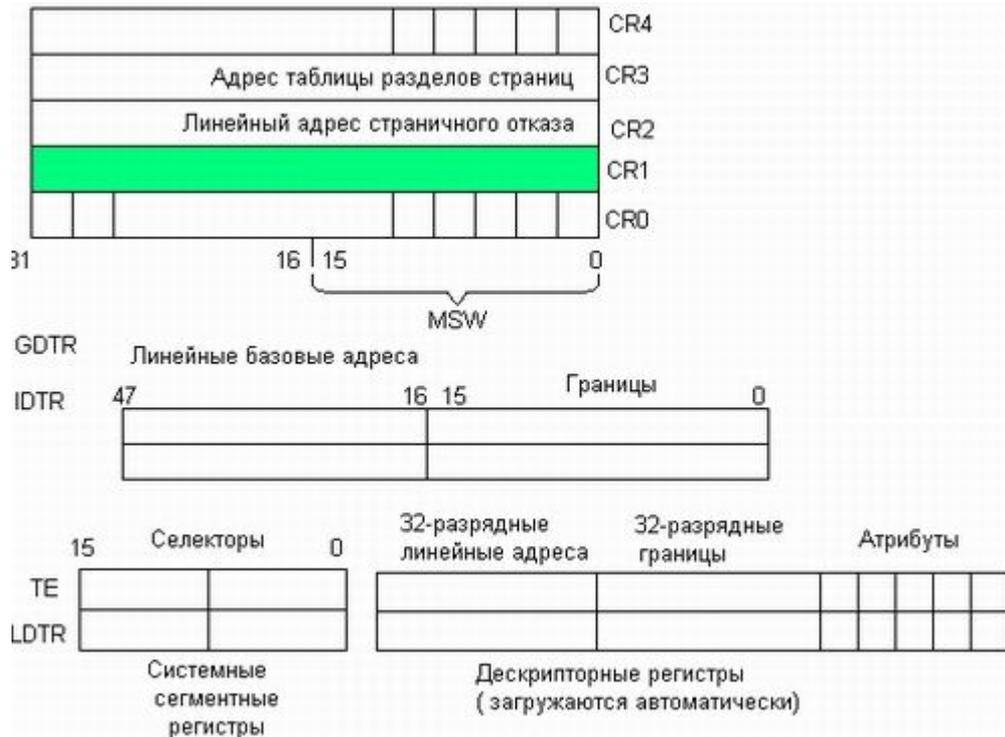


CR4: назначения битов

- ◆ PGE (Paging Global Extensions) — разрешение глобальности в страничной переадресации. При PGE = 1 по команде MOV CR3 в TLB очищаются только вхождения с неустановленным битом глобальности G (P6+).
- ◆ PCE (Performance-monitoring Counter Enable) — разрешение обращения к счетчикам событий (инструкция RDPMS) на любом уровне привилегий.
- ◆ OSFXSR — флаг использования инструкций FXSAVE/FXRSTOR для быстрого сохранения и восстановления состояния FPU/MMX при переключении контекста. При инициализации процессора флаг обнуляется; он может быть установлен операционной системой, если она эти инструкции использует, а процессор их поддерживает. Признак поддержки инструкций — бит FXSR (EDX.24) после вызова CPUID(1) (P6+).
- ◆ OSXMMEXCPT — флаг поддержки операционной системой исключений от блока XMM (SIMD-инструкций с плавающей точкой)



Регистры системных адресов



Эти регистры еще называют регистрами управления памятью. Они предназначены для защиты программ и данных в мультизадачном режиме работы микропроцессора.

При работе в защищенном режиме микропроцессора адресное пространство делится на: глобальное — общее для всех задач; локальное — отдельное для каждой задачи.

Регистры системных адресов



Разделением и объясняется присутствие в архитектуре микропроцессора следующих системных регистров: регистра таблицы глобальных дескрипторов **gdt** (Global Descriptor Table Register) имеющего размер 48 бит и содержащего 32-битовый (биты 16—47) базовый адрес глобальной дескрипторной таблицы **GDT** и 16-битовое (биты 0—15) значение предела, представляющее собой размер в байтах таблицы **GDT**;

регистра таблицы локальных дескрипторов **ldt** (Local Descriptor Table Register) имеющего размер 16 бит и содержащего так называемый селектор дескриптора локальной дескрипторной таблицы **LDT**. Этот селектор является указателем в таблице **GDT**, который и описывает сегмент, содержащий локальную дескрипторную таблицу **LDT**;

Регистры системных адресов

Регистр таблицы дескрипторов прерываний idtr (Interrupt Descriptor Table Register) имеющего размер 48 бит и содержащего 32-битовый (биты 16–47) базовый адрес дескрипторной таблицы прерываний IDT и 16-битовое (биты 0—15) значение предела, представляющее собой размер в байтах таблицы IDT;

16-битового регистра задачи tr (Task Register), который подобно регистру ldr, содержит селектор, то есть указатель на дескриптор в таблице GDT. Этот дескриптор описывает текущий сегмент состояния задачи (TSS — Task Segment Status). Этот сегмент создается для каждой задачи в системе, имеет жестко регламентированную структуру и содержит контекст (текущее состояние) задачи. Основное назначение сегментов TSS — сохранять текущее состояние задачи в момент переключения на другую задачу.



Регистры отладки

Регистры отладки (Debug Register) предназначены для задания и управления отладочными точками останова.

Регистры DR0...DR3 (Linear Breakpoint Address 0...3) хранят 32-битные линейные адреса точек останова.

Регистры DR4, DR5 в процессорах 80386 и 486 не используются, обращение к ним эквивалентно обращению к регистрам DR6, DR7. В процессоре Pentium при включенном расширении отладки обращение к этим регистрам вызывает исключение недопустимого кода операции (#UD).

Регистр DR6 (Breakpoint Status) отражает состояние контрольной точки.

Регистр DR7 (Breakpoint Control) управляет установкой контрольных точек.

PCI Bus : 0		Vendor ID: 1106		Class		Base	Sub	P.I./F										
Device : 0		Device ID: 0305		Class		U6	UU	UU										
Function: 0		Revision: 02		Class		Host	Bridge	UU										
		00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	
00	08	11	05	03	06	00	10	A2	02	00	00	06	00	00	00	00	00	7 (Reserved)
10	08	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	6 (Reserved)
20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	5 (Reserved)
30	00	30	00	00	A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	4 (Reserved)
40	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	3 (Reserved)
50	16	F4	FB	B4	46	0A	0C	0C	88	00	04	08	0C	0C	0C	0C	0C	2 (Reserved)
60	0F	2A	00	20	EC	EC	D4	C4	50	2C	C5	2D	00	7F	00	00	00	1 (Reserved)
70	C0	00	0C	0C	0E	01	62	00	01	54	09	02	00	00	00	00	00	0 (Reserved)
80	0F	40	00	00	80	00	00	00	02	00	00	00	00	00	00	00	00	
90	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
A0	02	C6	20	00	15	02	00	1F	00	00	00	00	6F	02	10	00	00	
B0	E2	FF	20	F5	31	33	30	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
C0	01	00	02	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
D0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
E0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	
F0	00	00	00	00	00	00	00	0F	22	00	00	00	00	00	00	00	00	

Регистры тестирования

Состав *регистров тестирования* (Test Register) варьируется в зависимости от типа процессора. Процессоры Pentium 4 имели только два регистра, предназначенных для тестирования кэша страничной переадресации — TR6 и TR7, для процессора состав регистров расширен: TR3 — регистр данных внутреннего кэша, TR4 — тестовый регистр состояния кэша, TR5 — управляющий регистр тестирования кэша, TR6 (Test Control) — управляющий регистр для теста кэширования страниц, TR7 (Test Status) — регистр данных для теста кэширования страниц.

В процессорах Pentium и выше тестовые регистры входят в группу модельно-специфических регистров MSR. Для этих процессоров обращение к регистрам TRx вызывает исключение #UD недопустимого кода операции.



Модельно-специфические регистры

Модельно-специфические регистры MSR (Model-Specific Registers) предназначены для управления расширениями отладки, мониторингом производительности, машинным контролем, кэшированием областей физической памяти и другими функциями. Их назначение привязывается к микроархитектуре конкретного процессора, состав меняется от модели к модели, доступ привилегирован. Инструкции обмена с этими 64-битными регистрами подразумевают, что данные находятся в паре EDX:EAX, а номер указывается в регистре ECX, что позволяет неограниченно (до 4 миллиардов) увеличивать число этих регистров.

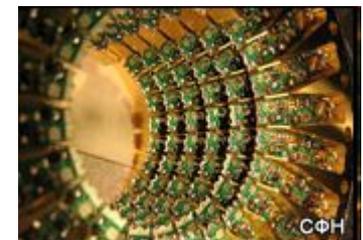
Доступность регистров различных групп зависит от режима работы процессора и уровня привилегий задачи. В табл. показана возможность загрузки (занесения значения в регистр) различных регистров и сохранения их в памяти в трех режимах работы процессора.

```
Load command 10
  cmd LC_UNIXTHREAD
  cmdsize 176
  flavor PPC_THREAD_STATE
  count PPC_THREAD_STATE_COUNT
r0 0x00000000 r1 0x00000000 r2 0x00000000 r3 0x00000000 r4 0x00000000
r5 0x00000000 r6 0x00000000 r7 0x00000000 r8 0x00000000 r9 0x00000000
r10 0x00000000 r11 0x00000000 r12 0x00000000 r13 0x00000000 r14 0x00000000
r15 0x00000000 r16 0x00000000 r17 0x00000000 r18 0x00000000 r19 0x00000000
r20 0x00000000 r21 0x00000000 r22 0x00000000 r23 0x00000000 r24 0x00000000
r25 0x00000000 r26 0x00000000 r27 0x00000000 r28 0x00000000 r29 0x00000000
r30 0x00000000 r31 0x00000000 cr 0x00000000 xer 0x00000000 lr 0x00000000
ctr 0x00000000 mq 0x00000000 vrsave 0x00000000 srr0 0x00002344 srr1 0x00000000
```

Доступность регистров процессора

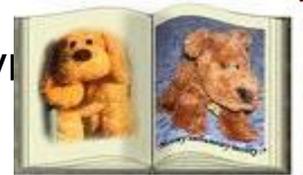
Режим Регистры	Реальный		Защищенный		Виртуального 8086	
	Загрузка	Сохранение	Загрузка	Сохранение	Загрузка	Сохранение
Общего назначения	Да	Да	Да	Да	Да	Да
Сегментов	Да	Да	Да	Да	Да	Да
Флагов	Да	Да	Да	Да	IOPL ¹	IOPL ¹
Управляющие	Да	Да	PL=0	PL=0	Нет	Да
GDTR, IDTR	Да	Да	PL=0	Да	Нет	Да
LDTR, TR	Нет	Нет	PL=0	Да	Нет	Нет
Отладки	Да	Да	PL=0	PL=0	Нет	Нет
Тестирования	Да	Да	PL=0	PL=0	Нет	Нет
MSR	PL=0	PL=0	PL=0	PL=0	Нет	Нет

¹ PUSHF и POPF чувствительны к уровню привилегий.

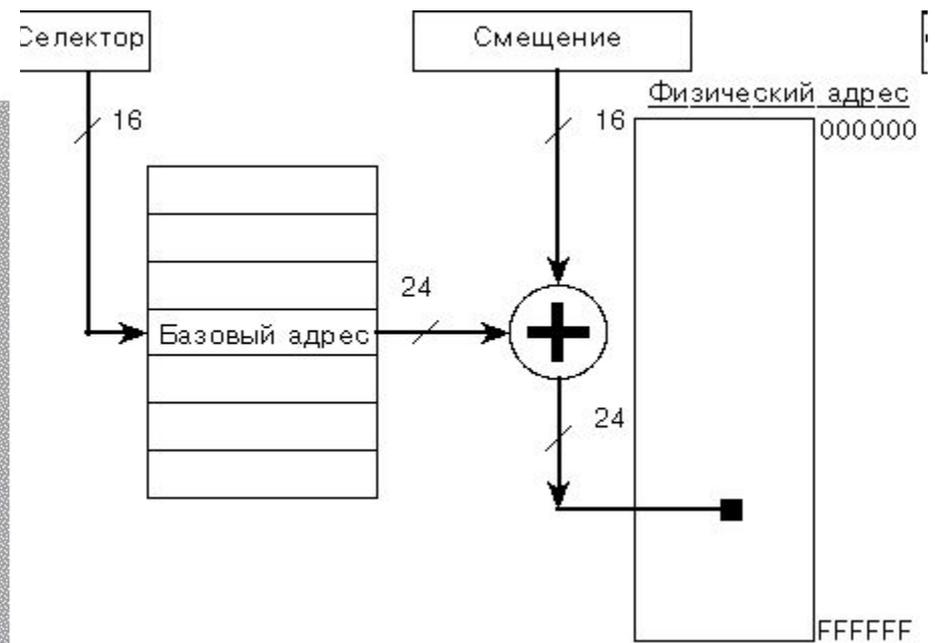


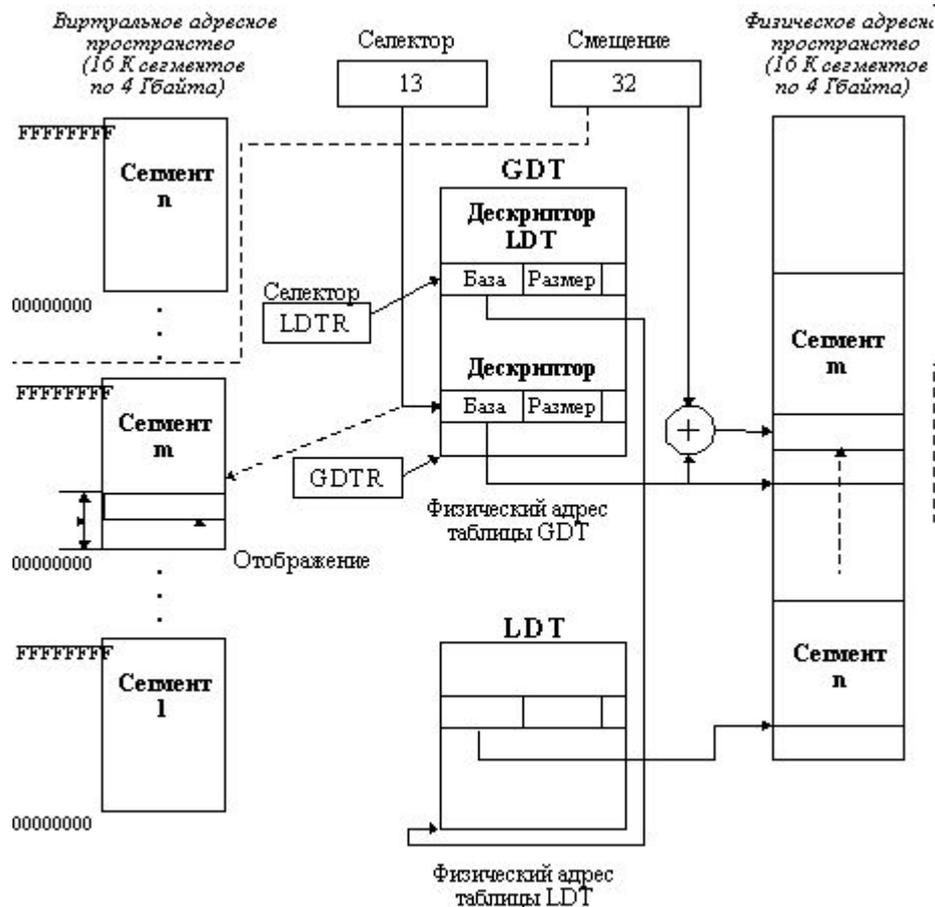
Используемая литература:

- Книга «Ассемблер. Учебник для ВУЗов», авторы Михаил Гурьев, Юрий Юров
- Книга «Архитектура ЭВМ», автор Мюллер
- <http://www.studfiles.ru/dir/cat32/subj79/file970/view1954.html>
- <http://adept7.narod.ru/library/programming/asm/guide/text/cpumodel.htm>
- <http://www.intuit.ru/department/hardware/mpbasics/13/4.html>
- <http://www.studfiles.ru/dir/cat32/subj58/file8417>
- http://bhv.ru/books/full_contents.php?id=14006



Логический адрес







Иркутский
государственный университет





Иркутский
государственный университет





Иркутский
государственный университет





Иркутский
государственный университет





Иркутский
государственный университет





Иркутский
государственный университет

