



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное
учреждение высшего образования
«Московский государственный технический университет имени
Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Отчет по лабораторной работе №1, часть 2 по курсу «Операционные системы»

Тема Прерывание таймера в Windows и UNIX

Студент Богаченко А. Е.

Группа ИУ7-56Б

Оценка (баллы) _____

Преподаватели Рязанова Н.Ю.

1 Функции обработчика прерываний от системного таймера

В большинстве систем UNIX определено понятие основного тика, который равен N тикам таймера (число N зависит от конкретного варианта системы).

В каждой Unix-машине есть аппаратный таймер, который вырабатывает прерывание в системе через определенные промежутки времени. Период времени между двумя такими прерываниями (тиками) в ОС Unix равен 10 мс. Обработчик прерывания по таймеру является вторым по приоритету – первым является обработчик прерывания по сбою питания.

Тик – период времени между двумя последующими прерываниями таймера.

Основной тик – период времени равный N тикам таймера, где N – системозависимая величина.

Квант – период времени, отведенный планировщиком процессу для выполнения.

1.1 UNIX-системы

Функции обработчика прерываний от системного таймера в UNIX-системах в зависимости от прошедшего времени.

По тик:

- инкремент счетчика, отображающего использование процессора текущим процессом;
- инкремент часов и других таймеров системы;
- декремент счетчика времени, отображающего оставшееся до отправления на выполнение отложенных вызовов;
- отправка отложенных вызовов на выполнение при достижении нулевого значения счетчика из предыдущего пункта;

- декремент кванта.

По главному тикку:

- добавление в очередь отложенных вызовов функций планировщика;
- пробуждение системных процессов `swapper` и `pagedaemon`.
- декремент счетчиков времени, отображающих оставшееся до отправления сигналов тревоги время:
 - `SIGALARM` — сигнал будильника реального времени, который отправляется по истечении заданного промежутка реального времени;
 - `SIGPROF` — сигнал будильника профиля процесса, который измеряет время работы процесса;
 - `SIGVTALRM` — сигнал будильника виртуального времени, который измеряет время работы процесса в режиме задачи.

По кванту:

- при превышении текущим процессом выделенного кванта, посылка сигнала `SIGXCPU` — превышение лимита процессорного времени — этому процессу.

1.2 Windows-системы

Всего в ОС Windows 32 уровня запроса прерывания (от 0 до 31). Прерывания обслуживаются в порядке их приоритета. У интервального таймера системных часов высокое значение `IRQL – CLOCK_LEVEL`):

По тикку:

- инкремент счетчика системного времени;
- декремент счетчиков отложенных задач;
- декремент кванта текущего потока;

- активизация обработчика ловушки профилирования ядра (добавление процесса в очередь DPC)

По главному тикку:

- инициализация диспетчера настройки баланса (путем освобождения объекта «событие», на котором он ожидает).

По кванту:

- инициация диспетчеризации потоков (посредством добавления соответствующего объекта DPC в очередь).

2 Пересчет динамических приоритетов

2.1 UNIX-системы

Классическое ядро UNIX – невытесняемое, что означает, что если процесс выполняется в режиме ядра, то ядро не заставит этот процесс уступить процессорное время процессу, имеющему больший приоритет. Выполняющийся процесс освобождает процессор, если произойдет блокирование в ожидании ресурса, иначе он может быть вытеснен при переходе в режим задачи. Такая реализация ядра решает проблемы синхронизации, связанные с доступом нескольких процессов к одним и тем же структурам данных ядра.

Современные ядра Linux, начиная с версии 2.5 – вытесняемые, так как должны обеспечивать работу процессов реального времени.

2.1.1 Приоритеты процессов

Приоритет процесса в UNIX задается числом в диапазоне от 0 до 127, причем чем меньше значение, тем выше приоритет. Приоритеты 0–49 зарезервированы ядром операционной системы, прикладные процессы могут обладать приоритетом в диапазоне от 50 до 127.

Структура `proc` содержит следующие поля, относящиеся к приоритетам:

- `p_pri` – текущий приоритет планирования;
- `p_usrpri` – приоритет режима задачи;
- `p_cpu` – результат последнего измерения использования процессора;
- `p_nice` – показатель уступчивости, устанавливаемый пользователем.

Планировщик использует поле `p_pri` для принятия решения о том, какой процесс отправить на выполнение. Значения `p_pri` и `p_usrpri` одинаковы, когда процесс находится в режиме задачи. Когда процесс просыпается

после блокировки в системном вызове, его приоритет временно повышается. Планировщик использует `p_usrpri` для хранения приоритета, который будет назначен процессу при переходе из режима ядра в режим задачи, а `p_pri` – для хранения временного приоритета для выполнения в режиме ядра.

Ядро связывает приоритет сна (0–49) с событием или ожидаемым ресурсом, из-за которого процесс может быть заблокирован. Когда заблокированный процесс просыпается, ядро устанавливает `p_pri`, равное приоритету сна события или ресурса, на котором он был заблокирован, следовательно, такой процесс будет назначен на выполнение раньше, чем другие процессы в режиме задачи.

В таблице 2.1 приведены значения приоритетов сна для систем 4.3BSD UNIX и SCO UNIX. Такой подход позволяет системным вызовам быстрее завершать свою работу. По завершении процессом системного вызова его приоритет сбрасывается в значение текущего приоритета в режиме задачи. Если при этом приоритет окажется ниже, чем приоритет другого запущенного процесса, ядро произведет переключение контекста.

Таблица 2.1 – Системные приоритеты сна

Событие	Приоритет 4.3BSD UNIX	Приоритет SCO UNIX
Ожидание загрузки в память страницы	0	95
Ожидание индексного дескриптора	10	88
Ожидание ввода–вывода	20	81
Ожидание буфера	30	80
Ожидание терминального ввода	30	75
Ожидание терминального вывода	30	74
Ожидание завершения выполнения	30	73
Ожидание события	40	66

Приоритет в режиме задачи зависит от уступчивости и последней измеренной величины использования процессора. Степень уступчивости – это число в диапазоне от 0 до 39 со значением 20 по умолчанию.

Системы разделения времени стараются выделить процессорное время таким образом, чтобы все процессы системы получили его в равных

количествах, что требует слежения за использованием процессора. Поле `p_cpu` содержит величину последнего измерения использования процессора процессом. При создании процесса это поле инициализируется нулем. На каждом тике обработчик таймера увеличивает `p_cpu` на единицу для текущего процесса, вплоть до максимального значения – 127. Каждую секунду ядро вызывает процедуру `schedcpu`, которая уменьшает значение `p_cpu` каждого процесса исходя из фактора «полураспада».

В 4.3BSD для расчета применяется формула

$$d = \frac{2 \cdot la}{2 \cdot la + 1},$$

где `la` – `load_average` – это среднее количество процессов в состоянии готовности за последнюю секунду.

Кроме того, процедура `schedcpu` также пересчитывает приоритеты режима задачи всех процессов по формуле

$$p_{usrpri} = PUSER + \frac{p_cpu}{4} + 2 \cdot p_nice,$$

где `PUSER` – базовый приоритет в режиме задачи, равный 50.

Если процесс до вытеснения другим процессом использовал большое количество процессорного времени, его `p_cpu` будет увеличен, что приведет к увеличению значения `p_usrpri` и к понижению приоритета.

Чем дольше процесс простаивает в очереди на выполнение, тем меньше его `p_cpu`. Это позволяет предотвратить зависания низкоприоритетных процессов. Если процесс большую часть времени выполнения тратит на ожидание ввода-вывода, то он остается с высоким приоритетом.

В системах разделения времени фактор использования процессора обеспечивает справедливость при планировании процессов. Фактор полураспада обеспечивает экспоненциально взвешанное среднее значение использования процессора в течение функционирования процесса. Формула, применяемая в SVR3 имеет недостаток: вычисляя простое экспоненциальное среднее, она способствует росту приоритетов при увеличении загрузки системы.

2.2 Windows-системы

В системе Windows реализовано вытесняющее планирование на основе уровней приоритета, при которой выполняется готовый поток с наивысшим приоритетом.

Процессорное время, выделенное на выполнение потока, называется квантом. Если поток с более высоким приоритетом готов к выполнению, текущий поток вытесняется планировщиком, даже если квант текущего потока не истек.

В Windows за планирование отвечает совокупность процедур ядра, называемая диспетчером ядра. Диспетчеризация может быть вызвана, если:

- поток готов к выполнению;
- истек квант текущего потока;
- поток завершается или переходит в состояние ожидания;
- изменился приоритет потока;
- изменилась привязка потока к процессору.

2.2.1 Приоритеты потоков

В системе предусмотрено 32 уровня приоритетов: уровни реального времени (16–31), динамические уровни (1–15) и системный уровень (0).

Уровни приоритета потоков назначаются Windows API и ядром операционной системы.

Windows API сортирует процессы по классам приоритета, которые были назначены при их создании:

- реального времени (real-time (4));
- высокий (high (3));
- выше обычного (above normal (6));
- обычный (normal (2));

- ниже обычного (below normal (5));
- простой (idle (1)).

Затем назначается относительный приоритет потоков в рамках процессов:

- критичный по времени (time critical (15));
- наивысший (highest (2));
- выше обычного (above normal (1));
- обычный (normal (0));
- ниже обычного (below normal (-1));
- низший (lowest (-2));
- простой (idle (-15)).

Относительный приоритет – это приращение к базовому приоритету процесса.

Соответствие между приоритетами Windows API и ядра системы приведено в таблице 2.2.

Таблица 2.2 – Соответствие между приоритетами Windows API и ядра Windows

	real-time	high	above normal	normal	below normal	idle
time critical	31	15	15	15	15	15
highest	26	15	12	10	8	6
above normal	25	14	11	9	7	5
normal	24	13	10	8	6	4
below normal	23	12	9	7	5	3
lowest	22	11	8	6	4	2
idle	16	1	1	1	1	1

С точки зрения планировщика Windows важно только значение приоритета. Процесс обладает только базовым приоритетом, тогда как поток

имеет базовый, который наследуется от приоритета процесса, и текущий приоритет. Операционная система может на короткие интервалы времени повышать приоритеты потоков из динамического диапазона, но никогда не регулирует приоритеты потоков в диапазоне реального времени. Приложения пользователя обычно запускаются с базовым приоритетом *normal*. Некоторые системные процессы имеют приоритет выше 8, что гарантирует, что потоки в этих процессах будут запускаться с более высоким приоритетом.

Система динамически повышает приоритет текущего потока в следующих случаях:

- по завершении операции ввода-вывода;
- по окончании ожидания на событии или семафоре исполнительной системы;
- по окончании ожидания потоками активного процесса;
- при пробуждении GUI-потоков из-за операции с окнами;
- если поток, готовый к выполнению, задерживается из-за нехватки процессорного времени.

Динамическое повышение приоритета применяется только к потокам из динамического диапазона (1–15). Приоритет потока не может оказаться выше 15.

Рассмотрим каждый случай в отдельности.

2.2.2 Повышение приоритета по завершении операции ввода-вывода

По окончании определенных операций ввода-вывода Windows временно повышает приоритет потоков и потоки, ожидающие завершения этих операций, имеют больше шансов возобновить выполнение и обработать полученные от устройств ввода-вывода данные.

Драйвер устройства ввода-вывода через функцию `IoCompleteRequest` указывает на необходимость динамического повышения приоритета после выполнения соответствующего запроса.

В таблице 2.3 приведены приращения приоритетов.

Таблица 2.3 – Рекомендованные приращения приоритета

Устройство	Приращение
Диск, CD-ROM, параллельный порт, видео	1
Сеть, почтовый ящик, именованный канал, последовательный порт	2
Клавиатура, мышь	6
Звуковая плата	8

Приоритет потока повышается относительно базового приоритета. На рисунке 2.1 показано, что после повышения приоритета поток в течение одного кванта выполняется с повышенным приоритетом, а затем приоритет снижается на один уровень с каждым последующим квантом. Цикл продолжается до тех пор, пока приоритет не снизится до базового.

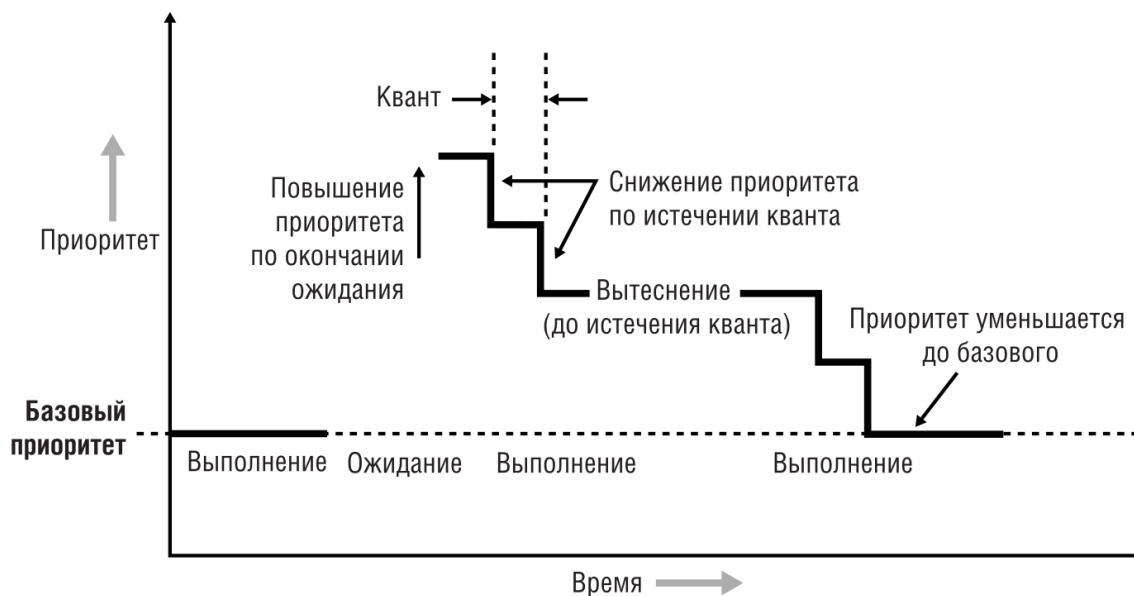


Рисунок 2.1 – Динамическое изменение приоритета

2.2.3 Повышение приоритета по окончании ожидания на событии или семафоре

Если ожидание потока на событии системы или семафоре успешно завершается из-за вызовов `SetEvent`, `PulseEvent` или `ReleaseSemaphore`, его приоритет повышается на 1. Такая регулировка позволяет равномернее распределить процессорное время – потокам, блокируемым на событиях, процессорное время требуется реже, чем остальным. В данном случае действуют те же правила динамического повышения приоритета.

К потокам, пробуждающимся в результате установки события вызовом функций `NtSetEventBoostPriority` и `KeSetEventBoostPriority`, повышение приоритета применяется особым образом.

2.2.4 Повышение приоритета по окончании ожидания потоками активного процесса

Если поток в активном процессе завершает ожидание на объекте ядра, функция ядра `KiUnwaitThread` повышает его текущий приоритет на величину значения `PsPrioritySeparation`. `PsPrioritySeparation` – это индекс в таблице квантов, с помощью которой выбираются величины квантов для потоков активных процессов. Какой процесс является в данный момент активным, определяет подсистема управления окнами.

Приоритет повышается для создания преимуществ интерактивным приложениям по окончании ожидания, в результате чего повышаются шансы на возобновление потока приложения. Важной особенностью данного вида динамического повышения приоритета является то, что он поддерживается всеми системами Windows и не может быть отключен даже функцией `SetThreadPriorityBoost`.

2.2.5 Повышение приоритета при пробуждении GUI-потоков

Приоритет потоков окон пользовательского интерфейса повышается на 2 после их пробуждения из-за активности подсистемы управления окнами. Приоритет повышается по той же причине, что и в предыдущем случае, – для увеличения отзывчивости интерактивных приложений.

2.2.6 Повышение приоритета при нехватке процессорного времени

Раз в секунду диспетчер настройки баланса – системный поток, предназначенный для выполнения функций управления памятью – сканирует очереди готовых потоков и ищет потоки, которые находятся в состоянии готовности в течение примерно 4 секунд. Диспетчер настройки баланса повышает приоритет таких потоков до 15. Причем в Windows 2000 и Windows XP квант потока удваивается относительно кванта процесса, а в Windows Server 2003 квант устанавливается равным 4 единицам. По истечении кванта приоритет потока снижается до исходного уровня. Если потоку все еще не хватило процессорного времени, то после снижения приоритета он возвращается в очередь готовых процессов. Через 4 секунды он может снова получить повышение приоритета.

Чтобы свести к минимуму расход процессорного времени, диспетчер настройки баланса сканирует только 16 готовых потоков за раз, а повышает приоритет не более чем у 10 потоков за раз. Диспетчер настройки баланса не решает всех проблем с приоритетами потоков, однако позволяет потокам, которым не хватает процессорного времени, получить его.

2.2.7 Уровни запросов прерываний

Windows использует схему приоритетов прерываний, называемую уровнями запросов прерываний (IRQL). Внутри ядра IRQL представляются в виде

номеров до 0 до 31 для систем x86. Ядро определяет стандартный набор **IRQL** для программных прерываний, а HAL связывает **IRQL** с номерами аппаратных прерываний (см. рис. 2.2).

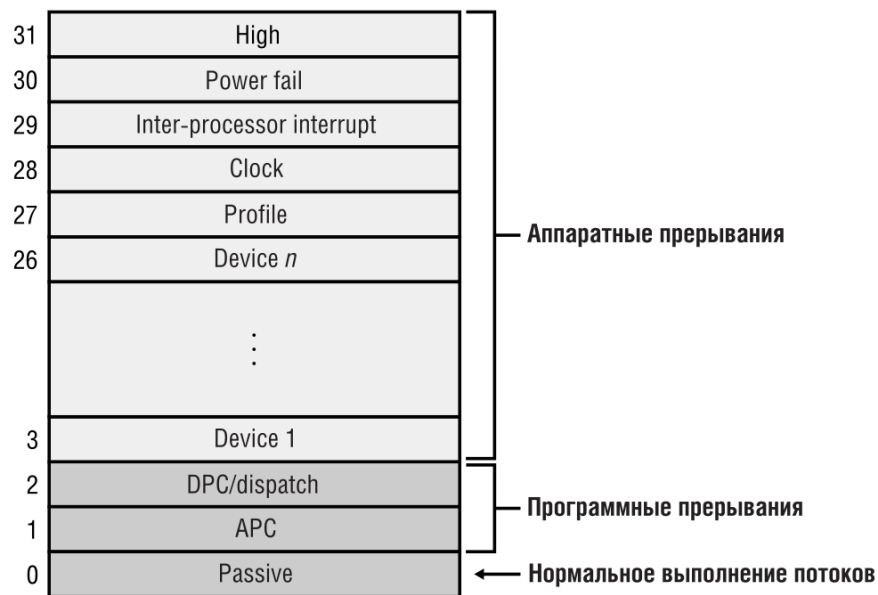


Рисунок 2.2 – Уровни запросов прерываний

Прерывания обслуживаются в порядке их приоритета. Прерывания с бóльшим приоритетом вытесняют прерывания с меньшим приоритетом.

При возникновении прерывания с высоким приоритетом процессор сохраняет информацию о состоянии прерванного потока и активизирует сопоставленный с данным прерыванием диспетчер ловушки. Последний повышает **IRQL** и вызывает процедуру обслуживания прерывания — **ISR** (**Interrupt Service Routine**).

После выполнения **ISR** диспетчер прерывания понижает **IRQL** процессора до исходного уровня и загружает сохраненные ранее данные о состоянии машины. Прерванный поток возобновляется с той точки, где он был прерван. Когда ядро понижает **IRQL**, могут начать обрабатываться ранее замаскированные прерывания с более низким приоритетом. Тогда вышеописанный процесс повторяется ядром для обработки и этих прерываний.

Вывод

Операционные системы **UNIX** и **Windows** являются системами разделения времени с вытеснением. В связи с этим обработчики прерываний от системных таймеров в них выполняют схожие функции:

- обновление системного времени;
- отправление отложенных вызовов на выполнение;
- уменьшение кванта процессорного времени, выделенного процессу;
- перепланировка задач.

Такую схожесть можно объяснить тем, что обе системы являются системами разделения времени с вытеснением и динамическими приоритетами.

В то же время в планировании и пересчете приоритетов эти системы отличаются.

Windows является полностью вытесняющий, а **Unix/Linux** имеет невытесняющее ядро.