Системное программирование

Лекция 4

Сигналы

Сигналы

Сигнал – уведомление о произошедшем событии.

- Стандарт POSIX определяет ряд стандартных сигналов, каждый из которых уведомляет о событии конкретного типа.
- Сигнал может быть послан процессу со стороны ОС, другого процесса или послан сам себе.
- Сигнал может быть послан в любой момент времени -> программа должна быть готова к тому, что сигнал придет неожиданно.
- Сигналы прерывают выполнение программы. Если сигнал не уничтожит процесс, то выполнение будет продолжено с того же места, где оно было прервано сигналом (т.е., словно сигнала не было).

Диспозиция сигнала

Диспозиция сигнала — действие, выполняемое при получении сигнала. Существует 5 диспозиций:

- Уничтожить процесс (диспозиция по умолчанию для SIGKILL, SIGTERM, SIGQUIT);
- Уничтожить процесс с созданием дампа (снимка) памяти (SIGSEGV, SIGQUIT, SIGABRT);
- Остановить процесс (SIGSTOP, SIGTSTP, SGTTIN);
- Выполнить заданную функцию-обработчик сигнала;
- Ничего не делать (игнорировать сигнал).

Диспозицию сигналов **SIGKILL** и **SIGSTOP** изменить нельзя. SIGKILL всегда уничтожает процесс, SIGSTOP всегда останавливает процесс.

Сигнал **SIGCONT** по умолчанию игнорируется, но всегда «будит» остановленный процесс.

Вызов kill

Послать сигнал процессу можно вызовом kill():

```
int kill(pid_t pid, int sig);
Параметры:
   pid - PID целевого процесса*;
   sig - номер сигнала (константы SIG* - SIGKILL, SIGTERM,...)
```

Ecли sig==0, то никакой сигнал не посылается, но проверяется существование процесса и производятся проверки прав.

^{*} при pid>0, для остальных случаев см. man 2 kill См. также: функция raise(), команда оболочки kill

Распространенные сигналы

• SIGKILL – уничтожить процесс; • SIGSTOP – остановить процесс; • SIGCONT – продолжить выполнение процесса (см. man fg); • SIGCHLD – изменение состояния дочернего процесса; • SIGINT – прерывание с терминала (Ctrl-C); • SIGTSTP – остановка процесса с терминала (Ctrl-Z); • SIGQUIT – завершение процесса с терминала (Ctrl-\); • SIGUSR1, SIGUSR2 – пользовательские сигналы.

Общий список: man 7 signal

Блокировка сигналов

Блокировка сигнала — откладывание получения сигнала.

Блокируемые сигналы определяются маской сигналов. Сигналы, указанные в маске, блокируются.

Маска сигналов сохраняется при fork().

Существует коренное отличие между блокировкой и игнорированием сигнала.

- Игнорируемый сигнал доставляется процессу, но процесс на него не реагирует.
- Блокируемый сигнал сохраняется в ядре до тех пор, пока не снята блокировка. После снятия блокировки сигнал при первой возможности доставляется процессу и обрабатывается согласно диспозиции.

Если во время блокировки один и тот же сигнал был послан N раз, то процессу будет доставлен только 1 сигнал.

SIGKILL и SIGSTOP не могут быть заблокированы.

Маска сигналов

```
Для хранения маски сигналов служит тип sigset t. Для работы с ним
существует ряд функций (man 3 sigsetops):
  /*инициализировать пустую маску*/
  int sigemptyset(sigset t* set);
  /*инициализировать заполненную маску*/
  int sigfillset(sigset t* set);
  /*добавить сигнал в маску*/
  int sigaddset(sigset t* set, int signum);
  /*удалить сигнал из маски*/
  int sigdelset(sigset t* set, int signum);
  /*проверить, что сигнал входит в маску*/
  int sigismember(const sigset t* set, int signum);
```

Вызов sigprocmask

Изменение маски сигналов процесса производится вызовом sigprocmask().

Параметры:

```
how – тип операции (константы SIG_BLOCK, SIG_UNBLOCK, SIG_SETMASK); set – указатель на новую набор сигналов [опционален]; oldset – указатель на буфер для старой маски [опционален].
```

Обработчик сигнала

Обработчик сигнала — функция, вызываемая при получении сигнала.

- Обработчик может быть вызван в <u>любой</u> момент времени, в т.ч. в середине функции malloc, в момент обработки исключения или даже в момент выполнения другого обработчика, если не были приняты доп. меры.
- Обработчики сигнала сохраняются при fork(), но сбрасываются при execve().

Вызов sigaction

Для изменения диспозиции сигнала и установки обработчика используется вызов sigaction().

Параметры:

```
signum — номер сигнала; act — указатель на структуру, определяющую новую диспозицию; oldact — указатель на буфер для старой диспозиции [опционален].
```

Структура sigaction

```
struct sigaction {
   void    (*sa_handler)(int); //обработчик 1 вида
   void    (*sa_sigaction)(int, siginfo_t*, void*); // 2 вида
   sigset_t   sa_mask; //маска сигналов для обработчика
   int    sa_flags; //флаги
   /*...*/
};
```

Функция-обработчик передается в поле sa_handler или sa_sigaction.

Для игнорирования сигнала в sa_handler следует передать константу SIG_IGN.

Для сброса диспозиции в sa_handler следует передать константу SIG_DFL.

Обработчик из sa_sigaction берется, если в sa_flags указан флаг SA_SIGINFO.

Структура sigaction

```
struct sigaction {
   void     (*sa_handler)(int); //обработчик 1 вида
   void     (*sa_sigaction)(int, siginfo_t*, void*); // 2 вида
   sigset_t   sa_mask; //маска сигналов для обработчика
   int        sa_flags; //флаги
   /*...*/
};
```

В поле sa_mask передается маска сигналов, которая добавляется к общей маске сигналов на время обработки сигналов. По умолчанию, к этой маске добавляется обрабатываемый сигнал.

В поле sa_flags содержит набор флагов (SA_SIGINFO - использовать расширенный обработчик, SA_NOCLDWAIT - предотвратить создание зомби, SA_NODEFER — не блокировать сигнал на время обработки).

Правила написания обработчиков

«Безопасными» действиями в пределах обработчика сигнала являются:

- Изменение локальных переменных;
- Вызов «безопасных» (man 7 signal-safety) или реентерабельных функций;
- Чтение и запись глобальной переменной типа volatile sig_atomic_t.

Остальные действия требуют дополнительных мер для обеспечения корректности результата обработчика.

Функция является **реентерабельной** (reentrant), если последовательность [прерывание работы функции — выполнение этой же функции — возобновление работы функции] не влияет на корректность результата.

Примером потокобезопасной нереентерабельной функции является malloc().

Сигнал SIGCHLD. Предотвращение появления зомби

Сигнал SIGCHLD генерируется ядром ОС при изменении состояния дочернего процесса (завершен, остановлен, продолжен).

Для предотвращения появления зомби можно:

- 1. Установить диспозицию сигнала SIGCHLD в SIG_IGN.
- 2. Установить флаг SA_NOCLDWAIT в sigaction.sa_flags при установке обработчика SIGCHLD.

В любом случае, ОС не станет сохранять коды завершения, поскольку процесс явно указал, что его не интересуют изменения состояния его «детей».

Вызовы wait() и waitpid() будут блокировать вызывающий поток до тех пор, пока не закончат выполнение все дочерние процессы, после чего завершатся с ошибкой ECHILD.

Синхронизация по сигналу

Приостановить выполнение процесса до получения *и обработки* незаблокированного сигнала можно вызовом sigsuspend().

```
int sigsuspend(const sigset_t* mask);
Параметр:
```

mask – маска сигналов, которая применяется на время ожидания.

Вызов всегда возвращает -1, т.к. формально системный вызов прерывается сигналом. Если errno==EINTR, то функция сработала «успешно».

Синхронизация по сигналу

Для получения заблокированного сигнала *без вызова обработчика* используется вызов sigwaitinfo():

Параметры:

```
set — набор <u>ожидаемых</u> сигналов; info — буфер для дополнительной информации о сигнале [опционален]. timeout — время ожидания.
```

Вызов возвращает номер полученного сигнала.

Ожидаемые сигналы должны быть заблокированы заранее.

Сигналы реального времени

Сигналы реального времени являются одним из расширений стандарта POSIX.

- Вместе с сигналом реального времени можно передать маленькую порцию данных: целое число или указатель. Данная особенность превращает сигналы реального времени в средство межпроцессного взаимодействия.
- Если во время блокировки сигнала реального времени данный сигнал был послан N раз, то после разблокировки будут доставлены все N сигналов с сохранением порядка.

Hoмера сигналов реального времени находятся в интервале [SIGRTMIN, SIGRTMAX].

Вызов sigqueue

Послать сигнал реального времени можно функцией sigqueue().

```
union sigval {
      int sival int;
      void* sival ptr;
  };
  int sigqueue(pid_t pid, int sig, const union sigval value);
Параметры:
     pid – PID целевого процесса;
     sig – номер сигнала;
     value – значение, передаваемое вместе с сигналом
```

Обработка сигналов реального времени

Обработку сигналов реального времени можно производить обычным обработчиком.

Если необходимо получить значение, передаваемое сигналом, придется использовать обработчик второго типа.

```
void handler(int sig, siginfo_t* info, void*ctx){ ... }
sigaction action {};
action.sa_sigaction = handler;
action.sa_flags = SA_SIGINFO;
sigaction(SIGRTMAX, &action, NULL);
```

Структура siginfo_t

```
struct siginfo_t {
   int     si_signo; /* Номер сигнала */
   pid_t     si_pid; /* PID отправителя*/
   uid_t     si_uid; /* UID (User ID) отправителя */
   sigval_t si_value; /* Передаваемое значение */
   /*...*/
};
```

Примечание: данные поля могут быть реализованы как макросы, что может создать неудобства в IDE.

Прерывание системных вызовов сигналами

Если сигнал приходит во время длительного системного вызова, то системный вызов может быть прерван. В этом случае системный вызов завершится с ошибкой EINTR.

Некоторые системные вызовы могут быть автоматически продолжены после обработки сигнала, если при установке обработчика передать флаг SA_RESTART (см. man 7 signal).

```
int fd = open("pipe", O_RDONLY);
struct sigaction s{};
s.sa_handler = handler;
s.sa_handler = handler;
s.sa_flags = SA_RESTART;

sigaction(SIGUSR1, &s, NULL);
char*buffer = malloc(1024);
auto rsize = read(fd, buffer, 1024);
printf("%ld", rsize);
```

Что выведет: -1 или число <= 1024

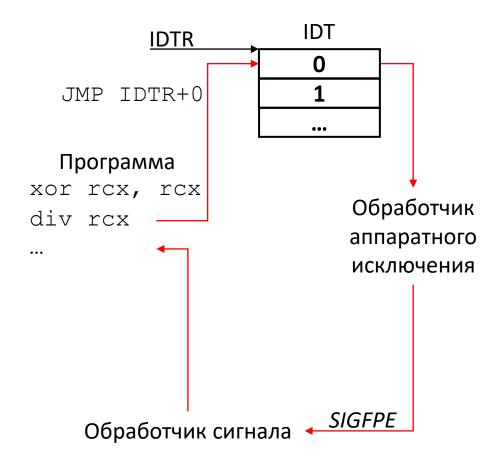
Что выведет: 1024

Сигналы и аппаратные исключения

Аппаратные исключения, возникающие при работе программы, превращаются в сигналы:

- SIGFPE математические ошибки;
- SIGSEGV, SIGBUS ошибки доступа к памяти;
- SIGTRAP точки останова;
- SIGILL невалидная инструкция.

Эти сигналы потенциально могут быть обработаны — например, стандартные библиотеки могут перехватывать SIGFPE и превращать его в обычное исключение



Функция abort

Функция abort() используется для аварийного завершения процесса.

void abort();

За кадром функция посылает текущему процессу сигнал SIGABRT.

Если для сигнала установлен обработчик, он выполняется.

Если процесс «переживает» сигнал, то диспозиция сигнала сбрасывается, и сигнал посылается еще раз — процесс уничтожается с созданием дампа памяти.

Вызов alarm

Вызов alarm() позволяет запланировать отправку сигнала SIGALRM через определенный промежуток времени.

```
unsigned int alarm(unsigned int seconds);
```

Параметры:

seconds – время, через которое необходимо отправить сигнал.

Вызов возвращает количество секунд, которое оставалось до следующего «звонка», если таковой был установлен. При вызове alarm() предыдущий «звонок» отменяется.

Для создания периодических действий можно установить обработчик SIGALRM, в конце которого вновь вызывается alarm().

T.к. у вызова sigsuspend() нет параметра timeout, alarm() можно использовать для времени ожидания.