OC(UNIX)

(Взаимодействие между процессами: сигналы, каналы)

- В UNIX процессы выполняются в собственном адресном пространстве и по существу изолированы друг от друга.
- сведены к минимуму возможности влияния процессов друг на друга, что является необходимым в многозадачных ОС.

Для реализации взаимодействия требуется:

обеспечить средства
 взаимодействия между процессами
 и одновременно исключить
 нежелательное влияние одного
 процесса на другой.

Взаимодействие между процессами необходимо для решения следующих задач:

 Передача данных. Один процесс передает данные другому процессу, при этом их объем может варьироваться от десятков байтов до нескольких мегабайтов.

Совместное использование данных. Процессы могут совместно использовать одну копию данных. Количество взаимодействующих процессов м.б. больше двух.

При совместном использовании ресурсов процессам может понадобиться некоторый протокол взаимодействия для сохранения елостности данных и исключения конфликтов при доступе к ним.

■Извещения. Процесс может известить другой процесс или группу процессов о наступлении некоторого события (например, для синхронизации выполнения нескольких процессов).

BOCUNIX:

- **есигналы**
- Каналы
- FIFO (именованные каналы)
- -сообщения (очереди сообщений)
- **-**семафоры
- разделяемую память

- ■Последние три типа IPC обычно обобщенно называют System V IPC.
- Есть еще одно средство IPC сокеты, впервые пред∧оженные в BSD UNIX

Сигналы изначально были предложены как средство уведомления об ошибках, но могут использоваться и для элементарного ІРС, например, для синхронизации процессов или для передачи простейших команд от одного процесса к другому

■Например, для сервера системы имен (DNS) named, используется сигнал SIGHUP, по существу являющийся командой обновления базы данных.

фазы механизма сигналов

- генерация (или отправление сигнала);
- его доставка и обработка.

Сигнал <u>отправляется</u>, когда происходит определенное событие, о наступлении которого должен быть уведомлен процесс.

- Сигнал считается доставленным, когда процесс, которому был отправлен сигнал, получает его и выполняет его обработку.
- ►В промежутке между этими двумя моментами сигнал <u>ожидает</u> доставки.

основные причины отправки сигнала:

	Особые	Когда выполнение процесса вызывает
(ситуации	особую ситуацию, например, деление на
		ноль, процесс получает соответствующий
		сигнал.
\ _		TT

Терминальные прерывания

Нажатие некоторых клавиш терминала, например, <De1>, <Ctrl>+<C> или <Ctrl>+<\>, вызывает отправление сигнала текущему процессу, связанному с терминалом.

основные причины отправки сигнала:

Другие процессы

Процесс может отправить сигнал другому процессу или группе процессов с помощью системного вызова kill(). В этом случае сигналы являются элементарной формой межпроцессного взаимодействия.

основные причины отправки сигнала:

Управле Командные интерпретаторы, поддерживающие ние систему управления заданиями, используют задания сигналы для манипулирования фоновыми и текущими задачами.

Когда процесс, выполняющийся в фоновом режиме, делает попытку чтения или записи на терминал, ему отправляется сигнал останова. Когда дочерний процесс завершает свою работу, родитель уведомляется об этом также с помощью сигнала.

основные причины отправки сигнала:

Квоты

Когда процесс превышает выделенную ему квоту вычислительных ресурсов или ресурсов ФС, ему отправляется соответствующий сигнал.

основные причины отправки сигнала:

Уведомления	Процесс может запросить уведомление о	
	наступлении тех или иных событий,	
	например, готовности устройства и т. д.	
	Такое уведомление отправляется процессу	
	в виде сигнала.	
Алармы	Если процесс установил таймер, ему будет	
	отправлен сигнал, когда значение таймера	
	станет равным нулю.	

Доставка и обработка сигнала

Для каждого сигнала в системе определена обработка по умолчанию, которую выполняет ядро, если процесс не указал другого действия.

- В общем случае возможные действия:
- эавершить выполнение процесса,
- эигнорировать сигнал,
- остановить процесс
- эпродолжить процесс (справедливо для остановленного процесса, для остальных сигнал игнорируется),
 - наиболее употребительным из которых является первое.

Процесс может

- изменить действие по умолчанию,
- мибо зарегистрировать собственный обработчик сигнала,
- жибо указать, что сигнал следует игнорировать.
- жаблокировать сигнал, отложив на некоторое время его обработку.

<u>Доставка сигнала</u> происходит после того, как ядро от имени процесса вызывает системную процедуру *issig()*, которая проверяет, существуют ли ожидающие доставки сигналы, адресованные данному процессу.

Функция issig() вызывается ядром в случаях: Непосредственно перед возвращением из режима ядра в режим задачи после обработки системного вызова или прерывания.

Жепосредственно перед переходом процесса в состояние сна с приоритетом, допускающим прерывание сигналом.

Сразу же после пробуждения после сна с приоритетом, допускающим прерывание сигналом.

Если процедура issig() обнаруживает ожидающие доставки сигналы, ядро вызывает функцию доставки сигнала, которая выполняет действия по умолчанию или вызывает специальную функцию sendsig(), запускающую обработчик сигнала, зарегистрированный процессом.

Количество различных сигналов в современных версиях UNIX около 30, каждый из них имеет уникальное имя и номер.

Описания представлены в файле <signal.h>.

	Числ.знач.	Константа	Значение сигнала
	2	SIGINT	Прерывание выполнения по нажатию Ctrl-C
	3	SIGQUIT	Аварийное завершение работы
	9	SIGKILL	Уничтожение процесса
	14	SICTALRM	Прерывание от программного таймера
	18	SIGCHLD	Завершился процесспотомок

 Сигналы являются механизмом асинхронного взаимодействия, т.е. момент прихода сигнала процессу заранее неизвестен.

Для отправки сигнала существует системный вызов kill(): #include <sys/types.h> #include <signal.h> int kill (pid_t pid, int sig); pid идентификатор процесса, которому посылается сигнал (в частности, процесс может послать сигнал самому себе).

Если pid=0, сигнал будет передан всем процессам, которые принадлежат той же группе, что и процесс, посылающий сигнал, за исключением процессов с идентификаторами 0 и 1.

sig номер посылаемого сигнала.

Если этот параметр равен 0, то будет выполнена проверка корректности обращения к kill() (в частности, существование процесса с идентификатором pid), но никакой сигнал в действительности посылаться не будет.

- -сигналы очень ресурсоемки.
- •Отправка сигнала требует выполнения системного вызова, а его доставка — прерывания процессаполучателя и интенсивных операций со стеком процесса для вызова функции обработки и продолжения его нормального выполнения.
- сигналы слабо информативны и их число весьма ограничено.

при работе в командной строке shell:

cat myfile | wc

При этом (стандартный) вывод программы **cat**(), которая выводит содержимое файла **myfile**, передается на (стандартны) ввод программы **wc**(), которая, в свою очередь подсчитывает количество строк, слов и символов.

В результате мы получим:

■12 45 260

что будет означать <u>количество строк, слов и</u> символов в файле myfile.

■Т.о., два процесса обменялись данными. При этом использовался программный канал, обеспечивающий однонаправленную передачу данных между двумя задачами.

- Для **создания канала** используется системный вызов **pipe()**:
- int pipe(int *fieldes);
- который возвращает два файловых дескриптора
- fildes [0] для записи в канал и
- fildes[1] для чтения из канала.

Теперь, если один процесс записывает данные в fildes[0], другой сможет получить эти данные из fildes[1].

Средства межпроцессного взаимодействия: Каналы

Дочерний процесс наследует и разделяет все назначенные файловые дескрипторы родительского.

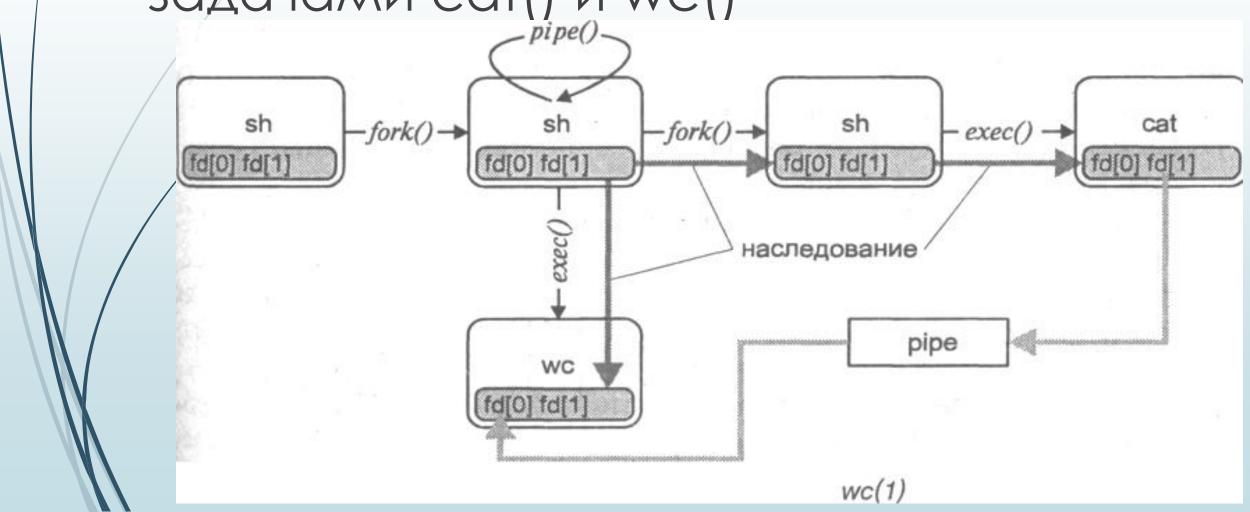
Т.е. доступ к дескрипторам **fildes** канала может получить сам процесс, вызвавший **pipe()**, и его дочерние процессы.

Средства межпроцессного взаимодействия: Каналы

- Этот факт серьезный недостаток каналов, поскольку они могут быть использованы для передачи данных только между родственными процессами.
- Каналы не могут использоваться в качестве средства межпроцессного взаимодействия между независимыми процессами.

Средства межпроцессного взаимодействия: Каналы

<u>ПРИМЕР</u> Создание канала между задачами саt() и wc()



Firt In First Out (первый пришел — первый вышел).

►FIFO очень похожи на каналы, ПОСКОЛЬКУ ЯВЛЯЮТСЯ однонаправленным средством передачи данных, причем чтение данных происходит в порядке их записи.

- ► FIFO имеют *имена*, которые позволяют независимым процессам получить к этим объектам доступ.
- Поэтому иногда FIFO также называют
 именованными каналами

- ►FIFO являются средством UNIX System V и не используются в BSD.
- Впервые FIFO были представлены в System III, однако они до сих пор не документированы и поэтому мало используются.

FIFO является отдельным типом файла в файловой системе UNIX

S -

покажет символ р в первой позиции

FIFO м.б. создан и из командной строки shell:

\$ mknod name p

После создания FIFO может быть открыт на запись и чтение, причем запись и чтение могут происходить в разных независимых процессах.

Для **создания FIFO** используется системный вызов **mknod():**

int mknod(char *pathname, int mode, int dev);

ГДС

рathname - имя файла в ФС(имя FIFO), mode - флаги владения, прав доступа ... dev - при создании FIFO игнорируется.

Правила работы канала FIFO:

 ■ 1. При чтении меньшего числа байтов, чем находится в канале или FIFO, возвращается требуемое число байтов, остаток сохраняется для последующих чтений.

Правила работы канала FIFO:

■2. При чтении большего числа байтов, чем находится в канале или FIFO, возвращается доступное число байтов. Процесс, читающий из канала, должен соответствующим образом обработать ситуацию, когда прочитано меньше, чем заказано.

Правила работы канала FIFO:

- ■3. Если канал пуст и ни один процесс не открыл его на запись, при чтении из канала будет получено 0 байтов.
- Éсли один или более процессов
 открыли канал для записи, вызов read()
 будет заблокирован до появления
 данных.

Правила работы канала FIFO:

- 4. Запись числа байтов, меньшего емкости канала или FIFO,
 гарантированно атомарно.
- Это означает, что в случае, когда несколько процессов одновременно записывают в канал, порции данных от этих процессов не перемешиваются.

Правила работы канала FIFO:

■ 5. При записи большего числа байтов, чем это позволяет канал или FIFO, вызов write() блокируется до освобождения требуемого места, При этом атомарность операции не гарантируется.

Если процесс пытается записать данные в канал, не открытый ни одним процессом на чтение, процессу генерируется сигнал SIGPIPE, а вызов write() возвращает 0 с установкой ошибки (errno=EPIPE)

(если процесс не установил обработки сигнала **SIGPIPE**, производится обработка по умолчанию — процесс завершается).

<u>пример</u> приложения клиент-сервер, использующего FIFO для обмена данными.

клиент посылает серверу сообщение "Здравствуй, Мир!",

а сервер выводит это сообщение на терминал.

Сервер:

#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>

#define FIFO "fifo.1" #define MAXBUFF 80 main()

```
main() {
                               // Сервер:
int readfd, n;
char buff[MAXBUFF]; //буфер для чтения данных из
                    //FIFO
///Создадим специальный файл FIFO с открытыми
//оля //всех правами доступа на чтение и запись
/if(mknod(FIFO, S_FIFO | 0666, 0)<0 {
  printf("Невозможно создать FIFO\n"); exit(1);
     учим доступ к FIFO
```

```
7*Получим доступ к FIFO*/
                                   // Сервер:
if ((readfd = open(FIFO, O_RDONLY))<0)
printf("Невозможно открыть FIFO\n");
exit(1); }
//*Прочитаем сообщение ("здравствуй, мир") и
выведем его на экран*/
```

```
7*Прочитаем сообщение ("здравствуй, мир") и выведем
                                        // Сервер:
его на экран*/
while ((n = read(readfd, buff, MAXBUFF)) > 0)
    if(write(1, buff, n) != n)
        {printf("Ошибка вывода\n"); exit(1); }
//Закроем FIFO, удаление FIFO – дело клиента*/
close(readfd);
exit(0);
```

```
//Клиент:
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
/*Соглашение об имени FIFO*/
#define FIFO "fifo.1"
main()
```

```
main() //Клиент:
  int writefd, n;
 /*Получим доступ к FIFO*/
 if ((writefd = open(FIFO, WRONLY)) < 0)
      {printf("Невозможно открыть FIFO\n");
       exit(1); }
 /*Передадим сообщение серверу FIFO*/
```

```
/*Передадим сообщение серверу FIFO*///Клиент:
if(write(writefd,"3дравствуй, Мир!\n", 18)!= 18)
        {printf("Ошибка записи\n");
        exit(1);}
  /* Закроем FIFO */
  close(writefd);
 /* Удалим FIFO */
```

```
/* Удалим FIFO */ //Клиент:
if(unlink(FIFO)<0 {</pre>
      printf("Невозможно удалить
                                      FIFO\n");
      exit(1); }
exit(0);
```

- Отсутствие имен у каналов делает их недоступными для независимых процессов.
- Этот недостаток устранен у FIFO, которые имеют имена.

Другие средства межпроцессного взаимодействия, являющиеся более сложными, требуют дополнительных соглашений по именам и идентификаторам.