Семестр 4 (2022), занятие 4 (часть 1). Сигналы

Понятие сигнала

Приведенная ниже программа ожидает от пользователя ввода целого числа. После попытки считывания введенного числа программа завершает свое выполнение с кодом 0. При этом неважно, успешно или нет было прочитано введенное число.

```
int main(void) {
    char c;
    scanf("%c", &c);
    return 0;
}
```

Скомпилируем и запустим эту программу.

```
$ ./prog
```

Не вводя никаких чисел, нажмем комбинацию клавиш Ctrl+C. Программа тут же завершит свое выполнение, при этом вернет код отличный от 0.

```
$ echo $?
```

Попытаемся разобраться с тем, что же здесь произошло.

Выполнение пользовательских программ осуществляется под управлением операционной системы. Для этого используется механизм процессов. Для каждой запущенной на выполнение пользователем программы в ядре операционной системы создается специальный объект, называемый процессом. В первом приближении понятия «выполняющаяся пользовательская программа» и «процесс» могут быть отождествлены друг с другом. Каждый процесс имеет свой уникальный идентификатор — целое число, называемое pid.

Процессы взаимодействуют с операционной системой, а также могут взаимодействовать друг с другом. Сигналы представляют собой простейший способ подобного взаимодействия. Процесс или операционная система может послать другому процессу целое число (код сигнала) из предопределенного множества. Для этого необходимо знать рід процесса-адресата и код соответствующего сигнала.

Получить список сигналов можно с помощью программы **kill** (необходимо вызвать с ключом -1).

```
$ kill -1
1) SIGHUP 2) SIGINT 3) SIGQUIT 4) SIGILL
5) SIGTRAP 6) SIGABRT 7) SIGBUS 8) SIGFPE
9) SIGKILL 10) SIGUSRI 11) SIGSEGV 12) SIGUSR2
13) SIGPIPE 14) SIGALRM 15) SIGTERM ...
```

Сигнал SIGKILL сразу уничтожает получивший его процесс. Остальные сигналы процесс может проигнорировать или перехватить и обработать. По умолчанию обработчик сигнала уничтожает процесс. При этом процесс возвращает код равный 128 + <код сигнала>.

В рассотренном примере нажатие комбинации клавиш Ctrl+C приводит к отправке выполняемой программе сигнала SIGINT с кодом 2. Обработчик

по умолчанию этого сигнала завершает выполнение программы с кодом 128 + 2.

Заметим, что ранее, мы уже неоднократно сталкивались с сигналами SIGFPE (исключение в операции с плавающей точкой) и SIGSEGV (ошибка сегментирования). Эти сигналы операционная система отправляла выполняющейся программе, когда ее действия приводили к возникновению соответствующего исключения.

Программа kill позволяет отпавить процессу сигнал. Для этого необходимо знать pid процесса-адресата.

```
$ pgrep prog
10457
$ kill -8 10457
```

В приведенном примере сначала с помощью утилиты pgrep был получен список идентификаторов всех процессов, исполняемый файл которых имеет имя prog. Далее, процессу с pid равным 10457 был отправлен сигнал SIGFPE (код 8).

Установка обработчика сигнала

Функция обработчик-сигнала должна иметь следующий вид

```
void handler(int signo) {
    ...
}
```

Она имеет один целочисленный входной параметр (код полученного сигнала) и тип возвращаемого значения void.

Обработчик сигнала устанавливается с помощью системного вызова sigaction. Этот системный вызов имеет три входных параметра: код сигнала, указатель на структуру типа struct sigaction (в поле sa_handler этой структуры задается указатель на функцию обработчика сигнала), число 0. В случае успеха системный вызов возвращает значение 0, а в случае ошибки возвращает значение -1.

Пример

В приведенной ниже программе устанавливаются обработчики для сигналов SIGINT и SIGPIPE (строки 12 – 21). В обоих случаях в качестве обработчика выступает функция handler (строки 7 – 9). Эта функция сохраняет переданный ей код полученного сигнала в глобальную переменную n.

В функции main сразу после установки обработчиков сигналов присутствует цикл (строки 23 – 24). На каждой итерации этого цикла программа «засыпает» на одну секунду. Цикл выполняется пока глобальная переменная п имеет нулевое значение.

Заметим, что при создании эта переменная инициализируется нулевым значением, которое может

быть изменено только в результате вызова функции handler. В свою очередь эта функция может быть вызвана, только если программа перехватила сигнал SIGINT или SIGPIPE.

После выхода из цикла (строка 26) программа печатает значение глобальной переменной n (код перехваченного сигнала).

Определение глобальной переменной п содержит ключевое слово volatile. Оно сообщает компилятору, что во время выполнения программы значение этой переменной может «неожиданно» измениться. Это предостеригает компилятор от выполнения оптимизации программного кода с участием этой переменной. В качестве типа переменной был выбран sig_atomic_t. Это гарантирует, что обращения к этой переменной осуществляются «атомарно». На практике этот тип скорее всего является псевдонимом для типа int, введенным с помощью typedef.

```
#include <signal.h>
     #include <stdio.h>
#include <unistd.h>
 3
      volatile sig_atomic_t n;
      void handler(int signo) {
           n = signo;
 9
10
11
      int main(void) {
            struct sigaction a;
           a.sa_handler = handler;
a.sa_flags = 0;
sigemptyset(&a.sa_mask);
13
14
15
16
17
            \begin{array}{ll} \text{if(sigaction(SIGINT, \&a, 0) == -1)} \\ \text{return } -1; \end{array}
18
19
20
            if (sigaction (SIGPIPE, &a, 0) == -1)
21
22
                 return -1;
23
            while (!n)
24
                 sleep(1);
25
            printf("signo: %d\n", n);
26
27
            return 0;
28
29
```