

## OS Lab 26

Status	approved
	<b>✓</b>
	OS
due date	@Apr 14, 2021

## **Task**



26. Связь с использованием функций стандартной библиотеки Используйте стандартные библиотечные функции popen(3) и pclose(3) для выполнения тех же операций, что и в предыдущем упражнении.

Поскольку чаще всего канал создается для взаимодействия с другим процессом, чтобы получать от него или отправлять ему данные, стандартная библиотека ввода/вывода традиционно поддерживает функции рстозе и рореп. Эти две функции берут на себя всю рутинную работу, которую мы до сих пор выполняли самостоятельно: создание канала, создание дочернего процесса, закрытие неиспользуемых дескрипторов канала, запуск команды и ожидание завершения команды

Функция popen посредством fork и exec запускает команду cmdstring и возвращает указатель на объект FILE. Если в аргументе *type* передается значение "r", указатель на файл будет связан со стандартным выводом *cmdstring* (рис. 15.5).



**Рис. 15.5.** Результат выполнения инструкции fp = popen(cmdstring, «r»)

Если в аргументе *type* передается значение "w", указатель на файл будет связан со стандартным вводом *cmdstring* (рис. 15.6).



**Рис. 15.6.** Результат выполнения инструкции fp = popen(cmdstring, «w»)

Функция рстозе закрывает поток ввода/вывода, ожидает завершения команды и возвращает код завершения командного интерпретатора, запущенного для выполнения команды cmdstring. Если командный интерпретатор не смог запуститься, функция рстозе вернет код завершения, как если бы командная оболочка вызвала exit(127)

Обратите внимание, что функция рореп никогда не должна вызываться из про-грамм, для которых установлен бит set-user-ID или set-group-ID.

Выполнение коман ды функцией рореп эквивалентно выполнению инструкции execl("/bin/sh", "sh", "-c", command, NULL); КОТОРАЯ запускает командный интерпретатор и команду

OS Lab 26

The popen() function creates a pipe between the calling pr ogram and the command to be executed. The arguments to popen() a re pointers to nullterminated strings. The command argument consists of a shell command line. The mode argument is an I/O mode, either r f or reading or w for writing. The value returned is a stream pointer suc h that one can write to the standard input of the command, if the I/O mo de is w, by writing to the file stream (see Intro(3)); and one can read fr om the standard output of the command, if the I/O mode is r, by reading fr om the file stream. Because open files are shared, a type r command may be used as an input filter and a type w as an output filter The environment of the executed command will be as if a ch ild process were created within the popen() call using fork(2). The child is created as if invoked with the call: RETURN VALUES

The pclose() function closes a stream opened by popen() by closing the

pipe. It waits for the associated process to termin ate and returns the termination status of the process running the comma

Upon successful completion, popen() returns a point

that can be used to read or write to the pipe. Othe

null pointer and may set errno to indicate the erro

er to an open stream

rwise, it returns a

r.

nd language
interpreter. This is the value returned by waitpid
(3C). See

wait.h(3HEAD) for more information on termination s

1

command с окружением, унаследованным от вызывающей программы. В этом случае злоумышленник, манипулируя значениями переменных окружения, получает возможность запускать произвольные команды с повышенными привилегиями

```
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <ctype.h>
#define LEN 43
int main(){
   char Char;
    char string[LEN];
   int readCount;
    while ((readCount = read(STDIN_FILENO, string, LEN)) >
0){
        for (int i = 0; i < readCount; i++){
            Char = string[i];
            putchar(toupper(Char));
    return 0;
}
```

```
tatus. If, however, a
        call to waitpid() with a pid argument equal to the
process ID of the
        command line interpreter causes the termination sta
tus to be unavailable
        to pclose(), then pclose() returns -1 with errno se
```

RETURN VALUES

t to ECHILD to report

this condition.

Upon successful completion, pclose() returns the te  $\ensuremath{\mathsf{rmination}}$  status of

the command language interpreter as returned by wai tpid(). Otherwise, it

returns -1 and sets errno to indicate the error.

В принципе, функция рореп похожа на тот код, который мы использовали ранее в этой главе, однако существует ряд моментов, которые необходимо принять во внимание. Прежде весте, каждый раз, когда вызывается функция рореп, нужно запоминать идентификатор дочернего процесса и дескриптор файла либо указатель на объект FILE. Мы решили сохранять идентификатор дочернего процесса в массиве childpid, который индексируется номерами файловых дескрипторов. Благодаря этому функция pclose, получая указатель на объект FILE, комжет восстановить по нему номер дескриптора файла с помощью функции fileno и затем извлечь из массива идентификатор дочернего процесса, чтобы передать его функции маitpid. Поскольку данный процесс может вызывать функцию рореп много раз, при первом обращении к функции рореп мы размещаем в динамической памяти массив childpid максимального размера.

Обратите внимание, что функция ореп мах из листинга 2.4 может вернуть предпо-

Обратите внимание, что функция ореп\_mах из листинга 2.4 может вернуть предполагаемое максимально допустимое количество открытых файлов, если это значение не определене системой. Следует проявлять особую осторожность и избегать использования файловых дескрипторов, номера которых больше (или равны) значения, возвращаемого функцией ореп\_max. В функции рореп, если значение, возвращаемое вызовом ореп\_max, окажется слишком маленьким, мы закрываем дескрипторы канала, устанавливаем в переменной еrrno код ошибки ЕМТЦЕ (что-бы сообщить, что открыто слишком много файлов) и возвращаем -1. В функции реlose, если файловый дескриптор, соответствующий аргументу fp, оказывается больше ожидаемого, мы устанавливаем в переменной еrrno код ошибки ЕПМАL

Что случится, если процесс, вызывающий pclose, установил обработчик сигнала SIGCHLD? В этом случае функция waitpid вернет код ошибки EINTR. Так как мы допускаем, что вызывающий процесс может перехватывать сигнал SIGCHLD (или любой другой сигнал, в результате чего может быть прервано выполнение системного вызова waitpid), мы просто вызываем функцию waitpid еще раз, если ее выполнение прервано в результате перехвата сигнала.

Обратите внимание: приложение может самостоятельно вызвать функцию waitpid и получить код завершения дочернего процесса, созданного функцией popen. В этом случае функция waitpid, вызываемая из pclose, обнаружит отсутствие дочернего процесса и вернет значение —1 с кодом ошибки ECHILD в errno. Такое поведение регламентируется стандартом POSIX.1.

627 / 106

Heкomopые ранние версии pcLose возвращали код ошибки EINTR, если выполнение функции wait было прервано перехваченным сигналом. Кроме того, в некоторых ранних версиях pcLose игнорировались или блокировались сигналы SIGINT, SIGQUIT и SIGHUP. В стандарте POSIX.1 такое поведение считается недопустимым.

OS Lab 26 2