

Лабораторная работа «Дерево каталогов»

UNIX. Профессиональное программирование. У.Ричард Стивенс, Стивен А.Раго

Динамическое выделение памяти для строки пути (Листинг 2.3.)

```
#include "apue.h"

#include

#include

#ifdef PATH_MAX

static long pathmax = PATH_MAX;

#else static long pathmax = 0;

#endif

static long posix_version = 0;

static long xsi_version = 0; /* Если константа PATH_MAX не определена */

/* адекватность следующего числа не гарантируется */

#define PATH_MAX_GUESS 1024

char * path_alloc(size_t *sizep) /* если удалось выделить память, */

{

/* возвращает также выделенной объем */

char *ptr; size_t size;

if (posix_version == 0) posix_version = sysconf(_SC_VERSION);

if (xsi_version == 0) xsi_version = sysconf(_SC_XOPEN_VERSION);

if (pathmax == 0) {

/* первый вызов функции */

errno = 0;

if ((pathmax = pathconf("/", _PC_PATH_MAX)) < 0)

{

if (errno == 0) pathmax = PATH_MAX_GUESS; /* если константа не определена */

else err_sys("ошибка вызова pathconf с параметром _PC_PATH_MAX");

} else

{

pathmax++; /* добавить 1, так как путь относительно корня */

}

}
```

```

    }
/*
 * До версии POSIX.1-2001 не гарантируется, что PATH_MAX включает
 * завершающий нулевой байт. То же для XPG3.
 */
    if ((posix_version < 200112L) && (xsi_version < 4))
        size = pathmax + 1;
    else size = pathmax;
    if ((ptr = malloc(size)) == NULL)
        err_sys("malloc error for pathname");
    if (sizep != NULL)
        *sizep = size;
    return(ptr);
}

```

Функции семейства stat

Четыре функции семейства stat и информации, которую они возвращают.

```

#include <sys/stat.h>

int stat(const char *restrict pathname, struct stat *restrict buf);
int fstat(int fd, struct stat *buf);
int lstat(const char *restrict pathname, struct stat restrict buf);
int fstatat(int fd, const char *restrict pathname, struct stat *restrict buf, int flag);

```

SYNOPSIS

```

#include <sys/stat.h>

int stat(const char *restrict pathname, struct stat *restrict statbuf);
int fstat(int fd, struct stat *statbuf);
int lstat(const char *restrict pathname, struct stat *restrict statbuf);

#include <fcntl.h> /* Definition of AT_* constants */
#include <sys/stat.h>

int fstatat(int dirfd, const char *restrict pathname, struct stat *restrict statbuf, int
flags);

```

Эти функции возвращают информацию о файле в буфере, на который указывает statbuf. Для самого файла не требуется никаких разрешений, но — в случае stat(), fstatat() и lstat() — разрешение на выполнение (поиск) требуется для всех каталогов в pathname, которые ведут к файлу.

state() и fstatat() извлекают информацию о файле, на который указывает путь; различия для fstatat() описаны ниже.

Функция lstat() идентична stat(), за исключением того, что если pathname является символической ссылкой, то она возвращает информацию о самой ссылке, а не о файле, на который ссылается ссылка.

Функция fstat() идентична функции stat(), за исключением того, что файл, информация о котором должна быть извлечена, определяется файловым дескриптором fd.

Все четыре функции возвращают 0 в случае успеха, -1 — в случае ошибки.

- Функция **stat()** возвращает структуру с информацией о файле, указанном в аргументе pathname.
- Функция **fstat()** возвращает информацию об открытом файле по его дескриптору fd.
- Функция **lstat()** похожа на функцию stat, но когда ей передается имя символической ссылки, она возвращает сведения о самой символической ссылке, а не о файле, на который она ссылается.
- Функция **fstatat()** возвращает информацию о файле, относительный путь pathname к которому начинается в открытом каталоге, представленном дескриптором fd.

Аргумент flag определяет правила следования по символическим ссылкам: если установлен флаг AT_SYMLINK_NOFOLLOW, функция fstatat не будет следовать по символическим ссылкам, а вернет информацию о самой ссылке. Иначе она будет выполнять переходы и возвращать информацию о файлах, на которые эти ссылки указывают.

Если в аргументе fd передать значение AT_FDCWD, а в аргументе pathname — строку относительного пути, путь к файлу pathname будет откладываться относительно текущего каталога.

Если в аргументе pathname передать строку абсолютного пути, аргумент fd будет игнорироваться. В этих двух случаях fstatat действует подобно stat или lstat, в зависимости от значения аргумента flag.

Второй аргумент, buf, является указателем на структуру, которую функция заполнит информацией.

Определение структуры может отличаться в разных реализациях, но основная ее часть выглядит так:

```
struct stat

{ mode_t st_mode; /* тип файла и режим (права доступа) */

ino_t st_ino; /* номер индексного узла */
```

```

dev_t st_dev; /* номер устройства (файловой системы) */
dev_t st_rdev; /* номер устройства для специальных файлов */
nlink_t st_nlink; /* количество ссылок */
uid_t st_uid; /* идентификатор пользователя владельца */
gid_t st_gid; /* идентификатор группы владельца */
off_t st_size; /* размер в байтах, для обычных файлов */
struct timespec st_atim; /* время последнего обращения к файлу */
struct timespec st_mtim; /* время последнего изменения файла */
struct timespec st_ctim; /* время последнего изменения состояния файла */
blksize_t st_blksize; /* оптимальный размер блока ввода/вывода */
blkcnt_t st_blocks; /* количество занятых дисковых блоков */
};

```

The stat structure

All of these system calls return a *stat* structure, which contains the following fields:

```

struct stat {
    dev_t    st_dev;      /* ID of device containing file */
    ino_t    st_ino;      /* Inode number */
    mode_t   st_mode;     /* File type and mode */
    nlink_t  st_nlink;    /* Number of hard links */
    uid_t    st_uid;      /* User ID of owner */
    gid_t    st_gid;      /* Group ID of owner */
    dev_t    st_rdev;     /* Device ID (if special file) */
    off_t    st_size;     /* Total size, in bytes */
    blksize_t st_blksize; /* Block size for filesystem I/O */
    blkcnt_t st_blocks;   /* Number of 512B blocks allocated */

    /* Since Linux 2.6, the kernel supports nanosecond
       precision for the following timestamp fields.
       For the details before Linux 2.6, see NOTES. */

    struct timespec st_atim; /* Time of last access */
    struct timespec st_mtim; /* Time of last modification */
    struct timespec st_ctim; /* Time of last status change */

    #define st_atime st_atim.tv_sec /* Backward compatibility */
    #define st_mtime st_mtim.tv_sec
    #define st_ctime st_ctim.tv_sec
};

```

Стандарт POSIX.1 не требует наличия полей `st_rdev`, `st_blksize` и `st_blocks`. Они определены как расширения XSI в стандарте **Single UNIX Specification**. Структура `timespec` определяет время в секундах и наносекундах и содержит по меньшей мере два поля: `time_t tv_sec`; `long tv_nsec`; До появления редакции стандарта 2008 года поля со значениями времени назывались `st_atime`, `st_mtime` и `st_ctime` и имели тип `time_t` (время в секундах). Структура `timespec` позволяет хранить отметки времени (timestamps) с более высокой точностью. Старые имена можно определить в терминах членов `tv_sec` структуры для совместимости. Например, `st_atime` можно определить как `st_atim.tv_sec`.

Обратите внимание, что большинство полей структуры `stat` имеют элементарный системный тип данных.

Вероятно, наиболее часто функцию `stat` использует команда `ls -l`, которая выводит полную информацию о файле.

Чтение каталогов (параграф 4.21 стр. 167)

Прочитать информацию из файла каталога может любой, кто имеет право на чтение этого каталога. Но только ядро может выполнять запись в каталоги, благодаря чему обеспечивается сохранность файловой системы. Известно, что возможность создания и удаления файлов в каталоге определяется битами прав на запись и на выполнение, но это не относится к непосредственной записи в файл каталога. Фактический формат файлов каталогов зависит от реализации UNIX и архитектуры файловой системы.

В ранних версиях UNIX, таких как Version 7, структура каталогов была очень простой — каждая запись имела фиксированную длину 16 байт: 14 байт отводилось для имени файла и 2 байта — для номера индексного узла.

Когда в 4.2BSD была добавлена поддержка более длинных имен файлов, записи стали иметь переменную длину. Это означало, что любая программа, выполняющая прямое чтение данных из файла каталога, попадала в зависимость от конкретной реализации. Чтобы упростить положение дел, был разработан набор функций для работы с каталогами, который стал частью стандарта POSIX.1. Многие реализации не допускают чтения содержимого файлов каталогов с помощью функции `read`, тем самым препятствуя зависимости приложений от особенностей, присущих конкретной реализации.

```
#include
```

```
DIR *opendir(const char *pathname);
```

```
DIR *fdopendir(int fd);
```

Возвращает указатель в случае успеха или NULL — в случае ошибки

```
struct dirent *readdir(DIR *dp);
```

Возвращает указатель в случае успеха, NULL — по достижении конца каталога или в случае ошибки

```
void rewinddir(DIR *dp); int closedir(DIR *dp);
```

Возвращает 0 в случае успеха или -1 — в случае ошибки `long telldir(DIR *dp);` Возвращает значение текущей позиции в каталоге, ассоциированном с `dp`

```
void seekdir(DIR *dp, long loc);
```

Листинг. Рекурсивный обход дерева каталогов с подсчетом количества файлов по типам
[Стивен, Раго]

```
#include "apue.h"
#include <dirent.h>
#include <limits.h>

/* тип функции, которая будет вызываться для каждого встреченного файла */
typedef int Myfunc(const char *, const struct stat *, int);

static Myfunc myfunc;

static int myftw(char *, Myfunc *);

static int dopath(Myfunc *);

static long nreg, ndir, nblk, nchr, nfifo, nslink, nsock, ntot;

int main(int argc, char *argv[])
{
    int ret;

    if (argc != 2) err_quit("Использование: ftw ");

    ret = myftw(argv[1], myfunc); /* выполняет всю работу */

    ntot = nreg + ndir + nblk + nchr + nfifo + nslink + nsock;

    if (ntot == 0) ntot = 1; /* во избежание деления на 0 вывести 0 для всех счетчиков */
    printf("обычные файлы = %7ld, %5.2f %%\n", nreg, nreg*100.0/ntot);

    printf("каталоги = %7ld, %5.2f %%\n", ndir, ndir*100.0/ntot);

    printf("специальные файлы блочных устройств = %7ld, %5.2f %%\n", nblk,
    nblk*100.0/ntot); printf("специальные файлы символьных устройств = %7ld, %5.2f
    %%\n", nchr, nchr*100.0/ntot); printf("FIFO = %7ld, %5.2f %%\n", nfifo, nfifo*100.0/ntot);

    printf("символические ссылки = %7ld, %5.2f %%\n", nslink, nslink*100.0/ntot);

    printf("сокеты = %7ld, %5.2f %%\n", nsock, nsock*100.0/ntot); exit(ret);
}

/*
    * Выполняет обход дерева каталогов, начиная с каталога "pathname".
    * Для каждого встреченного файла вызывает пользовательскую функцию func().
    */

#define FTW_F 1 /* файл, не являющийся каталогом */
#define FTW_D 2 /* каталог */
```

```

#define FTW_DNR 3 /* каталог, который недоступен для чтения */
#define FTW_NS 4 /* файл, информацию о котором */
/* невозможно получить с помощью stat */

static char *fullpath; /* полный путь к каждому из файлов */
static size_t pathlen; 182

static int myftw(char *pathname, Myfunc *func) /* возвращает то, что вернула функция
func() */
{
    fullpath = path_alloc(&len); /* выделить память для PATH_MAX+1 байт */
                                /* (Стивенс, Стивен: листинг 2.3 стр. 85) */

    if (pathlen <= strlen(pathname))
    {
        pathlen = strlen(pathname) * 2;
        if ((fullpath = realloc(fullpath, pathlen)) == NULL)
            err_sys("ошибка вызова realloc");
    }
    strcpy(fullpath, pathname);
    return(dopath(func));
}

/*
    * Выполняет обход дерева каталогов, начиная с "fullpath".
    * Если "fullpath" не является каталогом, для него вызывается lstat(),
    * func() и затем выполняется возврат.
    * Для каталогов производится рекурсивный вызов функции.
*/

static int dopath(Myfunc* func) /* возвращает то, что вернула функция func() */
{
    struct stat statbuf;
    struct dirent *dirp;
    DIR *dp; int ret, n;
    if (lstat(fullpath, &statbuf) < 0) /* ошибка вызова функции stat */
        return(func(fullpath, &statbuf, FTW_NS));

```

```

if (S_ISDIR(statbuf.st_mode) == 0) /* не каталог */
return(func(fullpath, &statbuf, FTW_F));
/*
* Это каталог. Сначала вызвать функцию func(),
* а затем обработать все файлы в этом каталоге.
*/
if ((ret = func(fullpath, &statbuf, FTW_D)) != 0)
return(ret);
n = strlen(fullpath);
if (n + NAME_MAX + 2 > pathlen)
{
/* увеличить размер буфера */
pathlen *= 2;
if ((fullpath = realloc(fullpath, pathlen)) == NULL)
err_sys("ошибка вызова realloc");
}
fullpath[n++] = '/';
fullpath[n] = 0;
if ((dp = opendir(fullpath)) == NULL) /* каталог недоступен */
return(func(fullpath, &statbuf, FTW_DNR));
while ((dirp = readdir(dp)) != NULL)
{
if (strcmp(dirp->d_name, ".") == 0 || strcmp(dirp->d_name, "..") == 0)
continue; /* пропустить каталоги "." и ".." */
strcpy(&fullpath[n], dirp->d_name); /* добавить имя после слеша */
if ((ret = dopath(func)) != 0) /* рекурсия */
break; /* выход по ошибке */
}
fullpath[n-1] = 0; /* стереть часть строки от слеша и до конца */
if (closedir(dp) < 0) err_ret("невозможно закрыть каталог %s", fullpath);
return(ret);
}

```



```

static int myfunc(const char *pathname, const struct stat *statptr, int type)
{
switch (type) {
case FTW_F:
switch (statptr->st_mode & S_IFMT)
{
case S_IFREG: nreg++; break;
case S_IFBLK: nblk++; break;
case S_IFCHR: nchr++; break;
case S_IFIFO: nfifo++; break;
case S_IFLNK: nlink++; break;
case S_IFSOCK: nsock++; break;
case S_IFDIR: /* каталоги должны иметь type = FTW_D*/
err_dump("признак S_IFDIR для %s", pathname);
} break;
case FTW_D: ndir++; break;
case FTW_DNR: err_ret("закрыт доступ к каталогу %s", pathname); break;
case FTW_NS: err_ret("ошибка вызова функции stat для %s", pathname); break;
default: err_dump("неизвестный тип %d для файла %s", type, pathname);
}
return(0);
}

```

Функция chdir

chdir(2) System Calls Manual chdir(2)

NAME [top](#)

chdir, fchdir - change working directory

LIBRARY [top](#)

Standard C library (libc, -lc)

SYNOPSIS [top](#)

```
#include <unistd.h>
```

```
int chdir(const char *path);
```

```
int fchdir(int fd);
```

Feature Test Macro Requirements for glibc (see

[feature_test_macros\(7\)](#)):

`fchdir()`:

`_XOPEN_SOURCE >= 500`

`|| /* Since glibc 2.12: */ _POSIX_C_SOURCE >= 200809L`

`|| /* glibc up to and including 2.19: */ _BSD_SOURCE`

DESCRIPTION [top](#)

`chdir()` changes the current working directory of the calling process to the directory specified in `path`.

`fchdir()` is identical to `chdir()`; the only difference is that the directory is given as an open file descriptor.

RETURN VALUE [top](#)

On success, zero is returned. On error, -1 is returned, and

[errno](#) is set to indicate the error.

Задание:

Написать программу, выводящую на экран дерево каталогов.

Приведенная версия функции `myftw` действует только в текущем каталоге. Необходимо изменить функцию таким образом, чтобы всякий раз, когда встречается каталог функция `myftw` вызывала функцию **`chdir()` для перехода в этот каталог**. Это делается для того, чтобы передавать функции `lstat()` только короткое имя файла. После обработки всех файлов в каталоге необходимо вызвать `chdir("../")`.