# 8. Управление файлами в ОС GNU/Linux

#### Разделы:

- Файлы и файловые системы
- Файловые операции

# Основные цели использования файлов

- Долговременное и надежное хранение информации (достигается за счет использования ЗУ, не зависящих от питания, определяется средствами защиты доступа к файлам и общей организацией программного кода ОС)
- Совместное использование информации (Файлы обеспечивают естественный и легкий способ разделения информации между программами и их пользователями за счет наличия понятного символьного имени и постоянства хранимой информации и расположения файла)

# Компоненты файловой системы

- Совокупность всех файлов во внешней памяти
- Наборы структур данных для управления файлами (каталоги, дескрипторы, таблицы распределения свободного и занятого пространства на диске)
- <u>Комплекс программных средств</u>, реализующих различные операции над файлами

# Основные функции ФС

- именование файлов;
- программный интерфейс для прикладных программ;
- отображение логической модели ФС на физическую организацию хранилища данных;
- устойчивость ФС к сбоям электропитания, ошибкам программных и аппаратных средств;
- организацию совместного доступа к файлу нескольких процессов;
- защиту файлов одного пользователя от несанкционированного доступа другого и т.д.

## Типы файлов

- Обычные (регулярные)
- Каталоги
- Специальные файлы устройст
- Конвейеры
- Сокеты
- Символьные связи и ссылки

# Типы имен файлов

- В иерархически организованных ФС обычно используются три типа имен файлов: простые, составные и относительные
- Простое (короткое) символьное имя идентифицирует файл в пределах одного каталога
- <u>Полное</u> имя представляет собой цепочку простых имен всех каталогов, через которые проходит путь от корня до данного файла
- Полное имя является составным
- Относительное имя файла определяется через понятие *«текущий каталог»*

### Примеры имен

• Короткое имя:

file1

• Полное имя:

1/2/3/file1

- Относительное имя:
- ./file1
- ../directory/file2

- Для выполнения некоторых файловых операций есть несколько системных вызовов, выглядящих как обычные функции языка программирования высокого уровня
- При выполнении этих операций участвуют файловые дескрипторы
- Чтобы использовать эти функции в программах, необходимо подключить заголовочные файлы fcntl.h, sys/types.h, sys/stat.h, unistd.h
- Чтобы открыть файл и получить дескриптор для работы с ним, необходимо вызвать функцию open ()

```
#include <fcntl.h>
int open(char* file // имя файла
, int oflag // способ открытия файла
, ... // необязательный третий аргумент
);
```

- *O\_RDONLY* файл открывается только для чтения;
- *O\_WRONLY* файл доступен только для записи;
- O\_RDWR файл открывается и для чтения, и для записи;
- *O\_TRUNC* приводит к очистке существующего файла;
- *O\_APPEND* приводит к открытию файла в режиме добавления;
- *O\_CREAT* означает создание нового файла. Если файл уже существует, он будет открыт;
- O\_EXCL при использовании совместно с O\_CREAT откажется открывать существующий файл.

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
  /* The path at which to create the new file. */
  char* path = argv[1];
 /* The permissions for the new file. */
 mode t mode = S IRUSR | S IWUSR | S IRGRP | S IWGRP | S IROTH;
 /* Create the file. */
  int fd = open(path, O WRONLY | O EXCL | O CREAT, mode);
  if (-1 == fd)
   /* An error occurred. Print an error message and bail. */
   perror("open");
    return 1;
  return 0;
```

 Можно воспользоваться функцией создания файла

 По окончании работы с файлом его необходимо закрыть

```
#include <unistd.h>
int close(int fd // дескриптор открытого файла
);
```

 Для записи данных предназначена функция write()

```
#include <unistd.h>
ssize_t write(int fd // дескриптор файла
, void* Buf // адрес буфера, в котором хранятся данные для записи
, size_t BytesToWrite // сколько байтов записать
```

- Природа данных, которые записываются посредством функции write(), ей неинтересна
- Она работает с байтовыми последовательностями

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <time.h>
#include <unistd.h>
char* GetTimestamp()
  time t now = time(NULL);
  return asctime (localtime (&now));
int main(int argc, char* argv[])
  char* filename = argv[1];
  char* timestamp = GetTimestamp();
  int fd = open(filename, O WRONLY | O CREAT | O APPEND, 0666);
  size t length = strlen(timestamp);
  write(fd, timestamp, length);
  close(fd);
  return 0;
```

```
#include <assert.h>
#include <unistd.h>
ssize t WriteAll(int fd, const void* buffer, size t count)
  size t leftToWrite = count;
  while (leftToWrite > 0)
    size t written = write(fd, buffer, count);
   if (-1 == written)
     /* An error occurred; fail. */
     return -1;
    else
    /* Keep count of how much more we need to write. */
     leftToWrite -= written;
  /* We should have written no more than COUNT bytes! */
  assert(leftToWrite == 0);
  /* The number of bytes written is exactly COUNT. */
  return count;
```

 Чтение осуществляется функцией read()

```
#include <unistd.h>
ssize_t read(int fd // дескриптор файла
, void* Buf // адрес буфера, в который
читаются данные
, size_t BytesToRead // сколько байтов прочитать
);
```

- Природа данных, которые считываются из файла посредством функции read(), ей неинтересна
- Она работает с байтовыми последовательностями

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
 unsigned char buffer[16];
  size t offset = 0;
  size t bytesRead;
  int i:
  int fd = open(argv[1], O RDONLY);
  do
   bytesRead = read(fd, buffer, sizeof (buffer));
   printf ("0x%06x: ", offset);
    for (i = 0; i < bytes read; ++i)
     printf("%02x ", buffer[i]);
   printf("\n");
    offset += bytesRead;
 while (bytesRead == sizeof (buffer));
  close(fd);
  return 0;
```

 Для выполнения перемещения внутри файла - функция Iseek()

- Если whence == SEEK\_SET, то второй аргумент смещение от начала файла
- Если whence == SEEK\_CUR, то смещение производится от текущей позиции в файле
- Если whence == SEEK\_END, то второй аргумент смещение от конца файла

```
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main (int argc, char* argv[])
  int zero = 0;
  const int megabyte = 1024 * 1024;
  char* filename = argv[1];
  size t length = (size t) atoi(argv[2]) * megabyte;
  int fd = open(filename, O WRONLY | O CREAT | O EXCL, 0666);
  lseek(fd, length - 1, SEEK SET);
  write(fd, &zero, 1);
  close(fd);
  return 0;
```

 Информацию о файле можно получить с помощью функций stat() и fstat()

- Полезные поля структуры *stat*:
  - st\_mode код доступа к файлу.
  - st\_uid и st\_gid идентификаторы пользователя и группы.
  - st\_size размер файла в байтах.
  - st\_atime время последнего обращения к файлу.
  - st\_mtime время последней модификации файла.

- Следующие макросы, проверяют поле st\_mode, и определяют тип файла:
  - S\_ISBLK блочное устройство.
  - $-S_{ISCHR}$  символьное устройство.
  - *S\_ISDIR* каталог.
  - S\_ISFIFO именованный конвейер.
  - S\_ISLNK символическая ссылка.
  - S\_ISREG обычный файл.
  - *S ISSOCK* сокет.
- В поле st\_dev структура stat содержится младший и старший номера устройства, на котором расположен файл
- В поле st\_info содержится номер индексного дескриптора файла, определяющий местоположение файла в ФС

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
char* ReadFile(const char* filename, size t* length)
  int fd;
  struct stat fileInfo;
 char* buffer;
 fd = open(filename, O RDONLY);
 fstat(fd, &fileInfo);
  *length = fileInfo.st size;
 if (0 == S ISREG(file info.st mode))
    close(fd);
    return NULL;
 buffer = (char*) malloc(*length);
 read(fd, buffer, *length);
  close (fd);
  return buffer;
```

- Функция writev() записывает в файл несколько несвязанных буферов
- Это векторная запись
- Нужно создать структуру, задающей начало и конец каждого буфера и представляющей собой массив элементов типа struct iovec
- Каждый из них описывает одну область памяти
- В поле iov\_base задается адрес начала области, а в поле iov\_len - ее длина
- Антипод функция векторного чтения 23 readv()

```
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/uio.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
 int fd;
  struct iovec* vec;
  struct iovec* vecNext;
 int i;
  char newline = '\n';
 char* filename = argv[1];
 argc -= 2;
 argv += 2;
 vec = (struct iovec*) malloc(2 * argc * sizeof (struct iovec));
 vecNext = vec;
```

```
for (i = 0; i < argc; ++i)
{
   vecNext->iov_base = argv[i];
   vecNext->iov_len = strlen (argv[i]);
   ++vecNext;
   vecNext->iov_base = &newline;
   vecNext->iov_len = 1;
   ++vecNext;
}
fd = open(filename, O_WRONLY | O_CREAT);
writev(fd, vec, 2 * argc);
close(fd);
free(vec);
return 0;
```

```
#include <unistd.h>
char* getcwd(char* buf // буфер для заполнения полным именем текущего каталога
             , size t size // размер буфера
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
int chdir(char* path // символьное имя каталога
);
int rmdir(char* path // символьное имя каталога
);
int mkdir(char* path // символьное имя создаваемого каталога
, mode t mode
```

```
#include <dirent.h>
#include <sys/types.h>

DIR* opendir(char* path  // символьное имя каталога
);

struct dirent* readdir (DIR* dir_p // указатель на структуру каталога
);

int closedir (DIR* dir_p // указатель на структуру каталога
);
```

```
#include <assert.h>
#include <dirent.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
const char* GetFileType(const char* path)
  struct stat st;
  lstat(path, &st);
  if (S ISLNK(st.st mode))
    return "symbolic link";
  else if (S ISDIR(st.st mode))
    return "directory";
  else if (S ISCHR(st.st mode))
   return "character device";
  else if (S ISBLK(st.st mode))
   return "block device";
  else if (S ISFIFO(st.st mode))
    return "fifo";
  else if (S ISSOCK(st.st mode))
    return "socket";
  else if (S ISREG(st.st mode))
    return "regular file";
  else
    /* Unexpected. Each entry should be one of the types above. */
    assert(0);
```

```
int main(int argc, char* argv[])
  char* dirPath;
 DIR* dir;
 struct dirent* entry;
 char entryPath[PATH MAX + 1];
 size t pathLen;
 if (argc >= 2)
   dirPath = arqv[1];
  else
    dir path = ".";
 strncpy(entryPath, dirPath, sizeof (entryPath));
 pathLen = strlen(dirPath);
 if (entryPath[pathLen - 1] != '/')
    entryPath[pathLen] = '/';
    entryPath[pathLen + 1] = ' \setminus 0';
    ++pathLen;
 dir = opendir(dirPath);
 while ((entry = readdir(dir)) != NULL)
    const char* type;
    strncpy(entryPath + pathLen, entry->d name,
         sizeof (entryPath) - pathLen);
    type = GetFileType(entryPath);
    printf("%-18s: %s\n", type, entryPath);
  closedir(dir);
  return 0;
```

```
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
  char targetPath[256];
  char* linkPath = argv[1];
  int len = readlink(linkPath, targetPath, sizeof (targetPath) - 1);
  if (-1 == len)
    if (errno == EINVAL)
      fprintf(stderr, "%s is not a symbolic link\n", linkPath);
    else
    perror("readlink");
    return 1;
  else
    targetPath[len] = '\0';
    printf("%s\n", targetPath);
    return 0;
```

- Функция access() определяет, имеет ли вызвавший ее процесс право доступа к указанному файлу
- Она принимает два аргумента: имя проверяемого файла и битовое объединение флагов *R\_OK*, *W\_OK* и *X\_OK*
- В качестве второго аргумента можно передавать  $F_OK$
- В этом случае проверяется только существование файла

```
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
  char* path = argv[1];
  int rval;
  rval = access(path, F OK);
  if (0 == rval)
   printf("%s exists\n", path);
  else
    if (errno == ENOENT)
      printf("%s does not exist\n", path);
    else if (errno == EACCES)
      printf("%s is not accessible\n", path);
    return 0;
  rval = access(path, R OK);
  if (0 == rval)
   printf("%s is readable\n", path);
  else
    printf("%s is not readable (access denied) \n", path);
  rval = access(path, W OK);
  if (0 == rval)
   printf("%s is writable\n", path);
  else if (errno == EACCES)
    printf("%s is not writable (access denied) \n", path);
  else if (errno == EROFS)
    printf("%s is not writable (read-only filesystem) \n", path);
  return 0;
```

- Функция fcntl() это точка доступа к нескольким особенным файловым операциям
- Первый аргумент дескриптор файла,
   второй код операции
- Для некоторых операций используется третий аргумент
- Перед блокированием файла необходимо создать и проинициализировать структуру типа *flock*

- В поле  $I_{type}$  следует указать константу  $F_{RDLCK}$  для блокировки чтения и  $F_{type}$  Следует указать константу  $F_{type}$  блокировки записи
- Затем вызывается функция *fcntl()*, которой передается дескриптор файла, код операции *F\_SETLCLW* и указатель на структуру типа *flock*
- Если такая блокировка была сделана другим процессом, то функция fcntl() перейдет в режим ожидания, пока «чужая» блокировка не будет снята

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char* argv[])
 char* file = argv[1];
 int fd;
  struct flock lock;
 printf ("opening %s\n", file);
 fd = open(file, O WRONLY);
 printf ("locking\n");
 memset(&lock, 0, sizeof(lock));
 lock.l type = F WRLCK;
  fcntl(fd, F SETLKW, &lock);
 printf ("locked; hit enter to unlock... ");
 getchar();
 printf ("unlocking\n");
 lock.l type = F UNLCK;
  fcntl(fd, F SETLKW, &lock);
 close (fd);
 return 0;
```

#### See also

- Робачевский, А. Операционная система Unix, 2 изд./ А.Робачевский, С.Немнюгин, О.Стесик. – СПб.: БХВ-Петербург, 2010. – 656 с.
- Инструменты Linux для Windows-программистов http://rus-linux.net/nlib.php?name=/MyLDP/BOOKS/Linux-tools/index.html
- Лав, Р. Linux. Системное программирование/ Р.Лав. СПб.: Питер, 2008. 416 с.
- Файловая система NTFS http://www.ixbt.com/storage/ ntfs.html
- Volume and File Structure of Disk Cartridges for Information Interchange
  - http://www.ecma-international.org/publications/files/ECMA-S7
- Second Extended File System http://www.nongnu.org/ext2-doc/
- НИЗКОУРОВНЕВЫЙ ВВОД-ВЫВОД http://www.opennet.ru/docs/RUS/zlp/005.html
- Network File System Version 4 (nfsv4) http://datatracker.ietf.org/wg/nfsv4/charter/