

Лекция 3. Виртуальная файловая система POSIX

Операционные системы и компьютерные сети

19 октября 2017 г.

Определения

Виртуальная ФС

Виртуальная файловая система: (Virtual file system) — абстрактный интерфейс прикладных программ над конкретными файловыми системами. Позволяет работать унифицированно с различными файловыми системами и другими наборами данных. SunOS (1985), System V Release 4, Windows NT, ...

Канал: (pipe) — средство межпроцессного взаимодействия для одностороннего обмена данными между двумя процессами (FIFO). В POSIX:

- именованные,
- неименованные.

Идентификатор пользователя/группы: (user ID, group ID) — целое число от 0 до 32 767 (изначально) для идентификации ядром пользователя/группы.

Определения

Виртуальная ФС

Виртуальная файловая система: (Virtual file system) — абстрактный интерфейс прикладных программ над конкретными файловыми системами. Позволяет работать унифицированно с различными файловыми системами и другими наборами данных. SunOS (1985), System V Release 4, Windows NT, ...

Канал: (pipe) — средство межпроцессного взаимодействия для одностороннего обмена данными между двумя процессами (FIFO). В POSIX:

- именованные;
- неименованные.

Идентификатор пользователя/группы: (user ID, group ID) — целое число от 0 до 32 767 (изначально) для идентификации ядром пользователя/группы.

Определения

Виртуальная ФС

Виртуальная файловая система: (Virtual file system) — абстрактный интерфейс прикладных программ над конкретными файловыми системами. Позволяет работать унифицированно с различными файловыми системами и другими наборами данных. SunOS (1985), System V Release 4, Windows NT, ...

Канал: (pipe) — средство межпроцессного взаимодействия для одностороннего обмена данными между двумя процессами (FIFO). В POSIX:

- именованные;
- неименованные.

Идентификатор пользователя/группы: (user ID, group ID) — целое число от 0 до 32 767 (изначально) для идентификации ядром пользователя/группы.

Файловая система POSIX

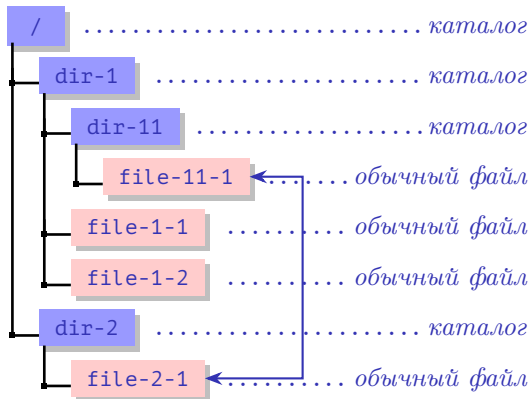


Рис. 1: структура POSIX-совместимой виртуальной файловой системы

Особенности файловой системы

Особенности виртуальной файловой системы POSIX

- Структура — ациклический граф.
- Единственный источник: /.
- Каталоги рассматриваются как специальные файлы.
- Имя файла может состоять из любых символов некоторого набора (например, Unicode) кроме “/” и “\0”.
- Имена файлов чувствительны к регистру букв.
- Специальные каталоги “.” (ссылка на текущий) и “..” (ссылка на каталог выше/корень) принадлежат каждому каталогу.

Представления путей

Определение

Абсолютный путь: (absolute path) — начинается с “/”.

Пример

```
/home/student/.bash_profile
```

Определение

Относительный путь: (relative path) — начинается с любого символа, кроме “/”.

Пример

```
../user2/.ssh/id_rsa.pub
```

Физические файловые системы

Некоторые часто используемые ФС

ext4: разработана специально для ядра Linux. Является потомком более старых версий ext3, ext2 и ext.

NTFS: используется в качестве основной для Windows NT. Имеет поддержку хранения дескрипторов безопасности.

FAT: использовалась в MS-DOS, позже — в Windows 3.11, Windows 95 и т. д. Используется в портативных устройствах и съёмных носителях. Не имеет поддержки разграничения прав доступа. Последней версией является FAT32, (размер файла ≤ 4 ГБ).

ISO 9660 (или CDFS): используется для хранения файлов на носителях CD-ROM, DVD-ROM и т. д. (размер файла ≤ 4 ГБ).

UDF: разработана для носителей CD-RW, DVD и т. д. В настоящее время имеет поддержку жёстких дисков и носителей на Flash-памяти.

Монтирование физической файловой системы

Определения

Монтирование: (mounting) — процедура подготовки отображения данных физической файловой системы в каталог виртуальной.

Точка монтирования: (mount point) — каталог, используемый для отображения физической файловой системы.

Пример (Linux)

- Корневой каталог монтируется во время загрузки ОС.
- Некоторые другие монтируются позже во время загрузки на основе `/etc/fstab`.

Специальные файловые системы

Определение

Специальная файловая система: (special file system) — предоставляет доступ к данным, не содержащимся на каких-либо дисковых носителях.

Название	Точка	Описание
pipefs	—	Каналы.
sockfs	—	Сокеты.
shm	—	Общая память.
devfs	/dev	Виртуальный файл устройства.
proc	/proc	Информация о процессах и других структурах ядра.
sysfs	/sys	Информация о подсистемах ядра, устройствах и драйверах.

Таблица 1: примеры специальных файловых систем в ОС Linux

Ссылки

Определение

Ссылка: (жёсткая ссылка, *hard link*) — одно из имён файла, принадлежащее каталогу.

Команда POSIX

```
ln <существующий путь> <новый путь>
```

Ограничения

- Нельзя создавать ссылки на каталог.
- Ссылки возможны в пределах одной файловой системы.

Ссылки (окончание)

Определение

Символьная ссылка: (гибкая ссылка, symbolic link) — файл, содержащий произвольный путь (в т. ч. несуществующий).

Команда POSIX

```
ln -s <упоминемый путь> <путь к ссылке>
```

Типы файлов виртуальной файловой системы

Определения

Файл: (*обычный файл*) отражает содержимое физического файла.

Каталог: объединяет несколько файлов, включая другие каталоги.

Символьная ссылка: хранит путь к файлу.

Файл устройства: (*device file*) интерфейс для драйвера устройства (*devfs*).

Именованный канал: (*named pipe*) канал, который при открытии идентифицируется с помощью пути в виртуальной файловой системе (*pipefs*).

Сокет: (*socket, сокет домена Unix*) средство полнодуплексного межпроцессного взаимодействия (*sockfs*).

Виды файлов устройств

Определения

Символьные устройства: предоставляют небуферизованный доступ к физическим устройствам. Чтение/запись осуществляются порциями данных, кратными размерам блоков, которые поддерживает конкретное устройство.

Блочные устройства: предоставляют буферизованный доступ к устройствам, поддерживаемые размеры физических блоков могут быть не видны на уровне пользователя. Чтение/запись может выполняться порциями данных любых размеров, конкретный момент попадания данных на физическое устройство неизвестен, как и порядок операций записи.

Псевдо-устройства: не соответствуют каким-либо конкретным физическим устройствам. Предоставляют некоторые возможности операционной системы. (`/dev/null`, `/dev/random`).

Классы пользователей

Классы пользователей

Владелец: (owner) — владелец файла.

Группа: (group) — набор пользователей (владелец не обязательно \in группе).

Остальные: (others) — \forall пользователи, \neq владельцу и \notin группе.

Предупреждение

Разрешения для файлов/подкаталогов внутри каталогов **не наследуются** от родительских каталогов.

Права классов пользователей

Право	Файл	Каталог
Чтение	Чтение	Чтение имён файлов
Запись	Изменение содержимого	Переименование файлов, создание новых, удаление \exists (если \nexists исполнение \Rightarrow право игнорируется).
Исполнение	Запуск исполняемого файла или файла сценария	Возможность выбора каталога в качестве текущего и получения доступа к файлам внутри.

Таблица 2: права классов пользователей

Атрибуты файлов

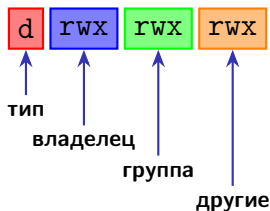


Рис. 2: значения атрибутов файла

Тип	Значение
-	обычный файл
d	каталог
l	ссылка
c	символьное устройство
b	блочное устройство
p	именованный канал
s	сокет

Таблица 3: значения атрибута типа файла

Примеры

Примеры

Атрибуты	Права
drwx-----	МОЖНО ВСЁ.
dr-x-----	
d-wx-----	
d--x-----	

Примеры

Примеры

Атрибуты

Права

drwx----- можно всё.

dr-x----- нельзя создавать, удалять, переименовывать файлы.

d-wx-----

d--x-----

Примеры

Примеры

Атрибуты

Права

drwx----- можно всё.

dr-x----- нельзя создавать, удалять, переименовывать файлы.

d-wx----- нельзя узнавать список файлов в каталоге.

d--x-----

Примеры

Примеры

Атрибуты	Права
drwx-----	можно всё.
dr-x-----	нельзя создавать, удалять, переименовывать файлы.
d-wx-----	нельзя узнавать список файлов в каталоге.
d--x-----	нельзя создавать удалять, переименовывать файлы, узнавать список файлов.

Запуск сценариев

Пример (script)

```
#!/bin/bash
```

```
echo "Hello world"
```

Пример

```
$ bash script
```

Пример

```
$ ./script
```

Файловые структуры

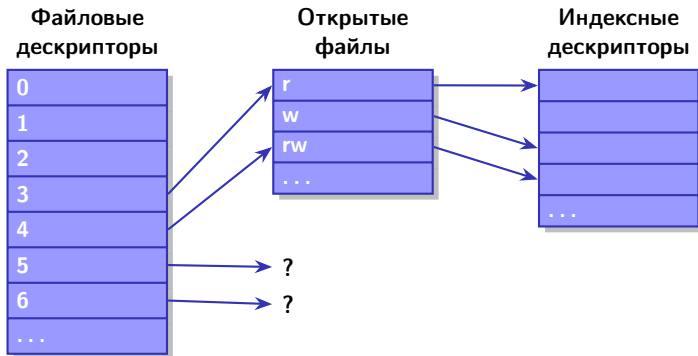


Рис. 3: таблицы файловых структур

Индексный дескриптор (inode)

Состав индексного дескриптора

- Идентификатор устройства;
- права доступа и тип (+ возможно, другие данные доступа);
- Количество жёстких ссылок;
- Идентификатор пользователя-владельца;
- Идентификатор группы-владельца;
- Длина в байтах;
- Отметки времени:
 - изменения состояния индексного дескриптора;
 - последнего обращения к файлу;
 - последнего изменения файла.

Открытый файл (file)

Состав открытого файла

- Режим;
- Флаги при открытии;
- Позиция;
- Ссылка на процесс-владельца;
- Ссылка на inode;
- Таблица файловых операций;
- ...

Открытие/создание файла

Функция `open()` (`<sys/types.h>`, `<sys/stat.h>`, `<fcntl.h>`)

```
int open(const char *pathname, int flags); // nFD, -1
int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);
```

<code>O_RDONLY</code>	<code>O_WRONLY</code>	<code>O_RDWR</code>	<code>O_TRUNC</code>
<code>O_APPEND</code>	<code>O_CREAT</code>	<code>O_EXCL</code>	

Таблица 4: основные флаги режима открытия

<code>S_IRUSR</code>	<code>S_IWUSR</code>	<code>S_IXUSR</code>	<code>S_IRWXU</code>
<code>S_IRGRP</code>	<code>S_IWGRP</code>	<code>S_IXGRP</code>	<code>S_IRWXG</code>
<code>S_IROTH</code>	<code>S_IWOTH</code>	<code>S_IXOTH</code>	<code>S_IRWXO</code>

Таблица 5: флаги разрешений (`mode_t`, `<sys/stat.h>`)

Получение информации о файле

Функция `fstat()` (`<sys/stat.h>`)

```
int fstat(int nFD, struct stat *pBuf); // 0, -1
```

Структура `stat`

```
struct stat
{
    dev_t      st_dev;
    ino_t      st_ino;
    mode_t     st_mode;
    nlink_t    st_nlink;
    uid_t      st_uid;
    gid_t      st_gid;
```

Структура `stat` (окончание)

```
    dev_t      st_rdev;
    off_t      st_size;
    blksize_t  st_blksize;
    blkcnt_t   st_blocks;
    time_t     st_atim;
    time_t     st_mtim;
    time_t     st_ctim;
};
```

Операции с открытыми файлами

Функции `read()`, `write()`, `close()` (`<unistd.h>`)

```
ssize_t read(int nFD, void *pvBuf, size_t uCount);    // size, -1
ssize_t write(int nFD, const void *pvcBuf, size_t uCount);
int close(int nFD);    // 0, -1
```

Функция `lseek()` (`<sys/types.h>`, `<unistd.h>`)

```
off_t lseek(int nFD, off_t uOffset, int whence);    // off, (off_t) -1
```

SEEK_SET SEEK_CUR SEEK_END

Таблица 6: флаги направления смещения

Операции с индексными дескрипторами

Функция `mkdir()` (`<sys/stat.h>`, `<sys/types.h>`)

```
int mkdir(const char *pathname, mode_t mode); // 0, -1
```

Функции `rmdir()`, `link()`, `unlink()`, `rename()`, `symlink()` (`<unistd.h>`)

```
int rmdir(const char *pathname); // 0, -1
int link(const char *oldpath, const char *newpath);
int unlink(const char *pathname);
int rename(const char *oldpath, const char *newpath);
int symlink(const char *topath, const char *frompath);
```

Пример работы с файлами

Пример

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

Пример (продолжение)

```
struct data
{
    int m_nNum;
    char m_szName[20];
};

int main()
{
    ssize_t nSize;
    off_t nOffset;
    struct data d1 = { 10, "Something" }, d2;
```

Пример работы с файлами (продолжение)

Пример (продолжение)

```
int nFD = open(
    "files.bin",
    O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC,
    S_IRUSR | S_IWUSR);
if (nFD == -1)
{
    perror("open");
    return EXIT_FAILURE;
}
```

Пример работы с файлами (продолжение)

Пример (продолжение)

```
nSize = write(nFD, &d1, sizeof (d1));  
if (nSize < sizeof (d1))  
{  
    if (nSize == -1)  
        perror("write");  
    fprintf(stderr, "Could not write all bytes\n");  
    close(nFD);  
    return EXIT_FAILURE;  
}
```


Пример работы с файлами (продолжение)

Пример (продолжение)

```
nOffset = lseek(nFD, 0, SEEK_SET);  
if (nOffset == -1)  
{  
    perror("lseek");  
    close(nFD);  
    return EXIT_FAILURE;  
}
```

Пример работы с файлами (окончание)

Пример (окончание)

```
nSize = read(nFD, &d2, sizeof (d2));  
if (nSize < sizeof (d2))  
{  
    if (nSize == -1)  
        perror("read");  
    fprintf(stderr, "Could not read all bytes\n");  
    close(nFD);  
    return EXIT_FAILURE;  
}  
printf("Num:  %d\nName: %s\n", d2.m_nNum, d2.m_szName);  
close(nFD);  
return EXIT_SUCCESS;  
}    // main()
```

Отображение файла в память

Функции `mmap()`, `munmap()` (`<sys/mman.h>`)

```
void *mmap(  
    void *pvStart, size_t uLength, int prot,  
    int flags, int nFD, off_t nOffset);    // addr, MAP_FAILED  
  
int munmap(void *pvStart, size_t uLength);    // 0, -1
```

PROT_READ PROT_WRITE PROT_EXEC PROT_NONE

Таблица 7: флаги режима доступа (`<sys/mman.h>`)

MAP_SHARED MAP_PRIVATE MAP_FIXED

Таблица 8: флаги открытия (`<sys/mman.h>`)

Пример отображения файла в память

Пример

```
#include <sys/mman.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stddef.h>
```

Пример (продолжение)

```
struct data
{
    int m_nNum;
    char m_szData[20];
};

int main()
{
    const size_t cuSize =
        sizeof (struct data [10]);
    int i;
    struct data *pData;
```

Пример отображения файла в память (продолжение)

Пример (продолжение)

```
int nFD = open(
    "mapped.bin",
    O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC,
    S_IRUSR | S_IWUSR);
if (nFD == -1)
{
    perror("open");
    return EXIT_FAILURE;
}
for (i = 0; i < cuSize; ++ i)
    write(nFD, &i, sizeof (char));
```

Пример (продолжение)

```
pData = (struct data *) mmap(
    NULL,
    cuSize,
    PROT_READ | PROT_WRITE,
    MAP_SHARED,
    nFD,
    0);
if (pData == MAP_FAILED)
{
    perror("mmap");
    close(nFD);
    return EXIT_FAILURE;
}
```

Пример отображения файла в память (окончание)

Пример (окончание)

```
for (i = 0; i < 10; ++ i)
{
    pData[i].m_nNum = i;
    sprintf(pData[i].m_szData, "%d", i);
}
munmap(pData, cuSize);
close(nFD);
return EXIT_SUCCESS;
} // main()
```