

文件系统

文件存储

首先了解如下文件存储相关概念: inode、 dentry、 数据存储、文件系统。

inode

其本质为结构体,存储文件的属性信息。如:权限、类型、大小、时间、用户、盘块位置······也叫作文件属性管理结构,大多数的 inode 都存储在磁盘上。

少量常用、近期使用的 inode 会被缓存到内存中。

dentry

目录项,其本质依然是结构体,重要成员变量有两个 {文件名,inode,...},而文件内容(data)保存在磁盘盘块中。

文件系统

文件系统是,一组规则,规定对文件的存储及读取的一般方法。文件系统在磁盘格式化过程中指定。

常见的文件系统有: fat32 ntfs exfat ext2、ext3、ext4

文件操作

stat 函数

获取文件属性,(从 inode 结构体中获取)

int stat(const char *path, struct stat *buf); 成返回 0; 失败返回-1 设置 errno 为恰当值。

参数 1: 文件名

参数 2: inode 结构体指针 (传出参数)

文件属性将通过传出参数返回给调用者。

练习: 使用 stat 函数查看文件属性

stat.c



Istat 函数

int lstat(const char *path, struct stat *buf); 成返回 0; 失败返回-1 设置 errno 为恰当值。

练习:给定文件名,判断文件类型。

【get_file_type.c】

文件类型判断方法: st_mode 取高 4 位。 但应使用宏函数:

S_ISREG(m) is it a regular file?

S_ISDIR(m) directory?

S ISCHR(m) character device?

S_ISBLK(m) block device?

S ISFIFO(m) FIFO (named pipe)?

S_ISLNK(m) symbolic link? (Not in POSIX.1-1996.)

S_ISSOCK(m) socket? (Not in POSIX.1-1996.)

穿透符号链接: stat: 会; Istat: 不会

truncate 函数

截断文件长度成指定长度。常用来拓展文件大小,代替 Iseek。

int truncate(const char *path, off_t length); 成功: 0;失败: -1 设置 errno 为相应值 int ftruncate(int fd, off_t length);

link 函数

思考,为什么目录项要游离于 inode 之外,画蛇添足般的将文件名单独存储呢?? 这样的存储方式有什么样的好处呢?

其目的是为了实现文件共享。Linux 允许多个目录项共享一个 inode,即共享盘块(data)。不同文件名,在人类眼中将它理解成两个文件,但是在内核眼里是同一个文件。

link 函数,可以为已经存在的文件创建目录项(硬链接)。

int link(const char *oldpath, const char *newpath); 成功: 0; 失败: -1 设置 errno 为相应值

注意:由于两个参数可以使用"相对/绝对路径+文件名"的方式来指定,所以易出错。

如: link("../abc/a.c", "../ioc/b.c")若 a.c, b.c 都对, 但 abc, ioc 目录不存在也会失败。

mv 命令既是修改了目录项,而并不修改文件本身。



unlink 函数

删除一个文件的目录项;

int unlink(const char *pathname); 成功: 0; 失败: -1 设置 errno 为相应值

练习:编程实现 mv 命令的改名操作

[imp mv.c]

注意 Linux 下删除文件的机制:不断将 st_nlink -1,直至减到 0 为止。无目录项对应的文件,将会被操作系统择机释放。(具体时间由系统内部调度算法决定)

因此,我们删除文件,从某种意义上说,只是让文件具备了被释放的条件。

隐式回收

当进程结束运行时,所有该进程打开的文件会被关闭,申请的内存空间会被释放。系统的这一特性称之为隐式回收系统资源。

目录操作

工作目录: "./"代表当前目录,指的是进程当前的工作目录,默认是进程所执行的程序所在的目录位置。

getcwd 函数

获取进程当前工作目录 (卷 3,标库函数)

char *getcwd(char *buf, size_t size); 成功: buf 中保存当前进程工作目录位置。失败返回 NULL。

chdir 函数

改变当前进程的工作目录

int chdir(const char *path); 成功: 0; 失败: -1 设置 errno 为相应值

练习: 获取及修改当前进程的工作目录,并打印至屏幕。

[imp_cd.c]



文件、目录权限

注意:目录文件也是"文件"。其文件内容是该目录下所有子文件的目录项 dentry。 可以尝试用 vim 打开一个目录。

 \mathbf{r} w \mathbf{x}

文件 文件的内容可以被查看 内容可以被修改 可以运行产生一个进程

cat、more、less… vi、> … ./文件名

目录 目录可以被浏览 创建、删除、修改文件 可以被打开、进入

ls, tree ··· mv, touch, mkdir ··· cd

目录设置黏住位:若有w权限,创建不变,删除、修改只能由root、目录所有者、文件所有者操作。

opendir 函数

根据传入的目录名打开一个目录 (库函数) DIR* 类似于 FILE*

DIR *opendir(const char *name); 成功返回指向该目录结构体指针,失败返回 NULL

参数支持相对路径、绝对路径两种方式: 例如: 打开当前目录: ① getcwd(), opendir() ② opendir(".");

closedir 函数

关闭打开的目录

int closedir(DIR *dirp); 成功: 0; 失败: -1 设置 errno 为相应值

readdir 函数

读取目录 (库函数)

struct dirent *readdir(DIR *dirp); 成功返回目录项结构体指针; 失败返回 NULL 设置 errno 为相应值

需注意返回值,读取数据结束时也返回 NULL 值,所以应借助 errno 进一步加以区分。

struct 结构体:

struct dirent {

i**no_t d_ino**; inode 编号

off_t d_off;

unsigned short d_reclen; 文件名有效长度



unsigned char d_type; 类型(vim 打开看到的类似@*/等) char d_name[256];文件名

};

其成员变量重点记忆两个: d_ino、d_name。实际应用中只使用到 d_name。

练习1: 实现简单的 Is 功能。

[imp Is.c]

练习 2: 实现 Is 不打印隐藏文件。每 5 个文件换一个行显示。

[imp_ls2.c]

拓展 1: 实现 Is -a -I 功能。

拓展 2: 统计目录及其子目录中的普通文件的个数

递归遍历目录

查询指定目录,递归列出目录中文件,同时显示文件大小。

[Is_R.c]

重定向

dup 函数

功能:文件描述符拷贝。

使用现有的文件描述符,拷贝生成一个新的文件描述符,且函数调用前后这个两个文件描述符指向同一文件。

int dup(int oldfd);成功:返回一个新文件描述符;失败:-1设置 errno 为相应值

dup2 函数

功能:文件描述符拷贝。重定向文件描述符指向。

通过该函数可实现命令行"重定向"功能。使得原来指向某文件的文件描述符,指向其他指定文件。

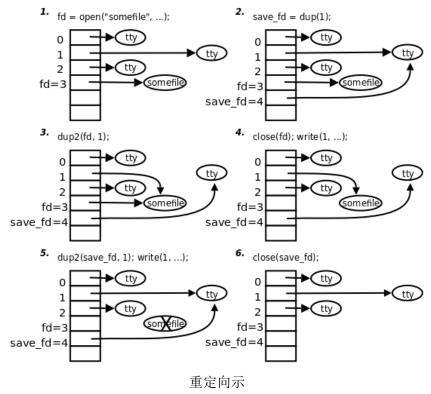
int dup2(int oldfd, int newfd);

成功:返回一个新文件描述符;

如果 oldfd 有效,则返回的文件描述符与 oldfd 指向同一文件。

失败:如果 oldfd 无效,调用失败,关闭 newfd。返回-1,同时设置 errno 为相应值。





记忆方法两种:

- 1. 文件描述符的本质角度理解记忆。
- 2. 从函数原型及使用角度,反向记忆。

练习:借助 dup 函数编写 mycat 程序,实现 cat file1 > file2 命令相似功能。

[mycat.c]

fcntl 函数

当 fcntl 的第二个参数为 F_DUPFD 时, 它的作用是根据一个已有的文件描述符,复制 生成一个新的文件描述符。此时,fcntl 相当于 dup 和 dup2 函数。

参 3 指定为 0 时,因为 0 号文件描述符已经被占用。所以函数自动用一个最小可用文件描述符。

参 3 指定为 9 时,如果该文件描述符未被占用,则返回 9。否则,返回大于 9 的可用文件描述符。

[fcntl_dup.c]