

学习目标

1. 掌握read/write/lseek函数的使用
2. 掌握stat/lstat函数的使用
3. 了解文件属性相关的函数使用
4. 了解目录操作相关的函数的使用
5. 掌握目录遍历相关函数的使用
6. 掌握dup、dup2函数的使用
7. 掌握fcntl函数的使用

01-文件IO

1. open/close

- 函数原型:

- int open(const char *pathname, int flags);
- int open(const char *pathname, int flags, mode_t mode);

- 参数:

- flags

- 必选项 O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR

- 可选项

- ◆ 创建文件: O_CREAT

- ◇ 创建文件时检测文件是否存在: O_EXCL

- ◇ 如果文件存在, 返回-1

- ◇ 必须与O_CREAT一起使用

- ◆ 追加文件: O_APPEND

- ◆ 文件截断: O_TRUNC

- ◆ 设置非阻塞: O_NONBLOCK

- mode -- 指定0777

- 八进制数

- 最终权限: mode & ~umaks

- umask 0002

- ◆ 000000010

- ◆ ~

- ◆ 111111101

- ◆ 111111111

- &

- 111111101

- 775

2. read

- 函数原型: ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);

- 参数:

- fd -- open的返回值
- buf - 缓冲区, 存放读取的数据
- count -- 缓冲区的最大容量 sizeof(buf)
- 返回值:
 - -1: 失败
 - >0: 读出的字节数
 - =0: 文件读完了

3. write

- 函数原型: `ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);`
 - 参数:
 - fd: 文件描述符, open 返回值
 - buf: 要往文件中写的数据
 - count: 有效数据的长度
 - 返回值:
 - -1: 失败
 - >0: 写入的字节数

4. lseek

- 函数原型: `off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence);`
 - SEEK_SET
 - SEEK_CUR
 - SEEK_END
- 使用:
 - a. 文件指针移动到头部:


```
lseek(fd, 0, SEEK_SET);
```
 - b. 获取文件指针当前的位置:


```
int len = lseek(fd, 0, SEEK_CUR);
```
 - c. 获取文件长度:


```
int len = lseek(fd, 0, SEEK_END);
```
 - 文件拓展
 - 文件原大小100k, 拓展为1100k


```
lseek(fd, 1000, SEEK_END);
```
 - 最后做一次写操作

```
write(fd, "a", 1);
```

5. 阻塞和非阻塞

○ 阻塞和非阻塞是文件的属性还是read函数的属性?

- 文件的属性
- 普通文件: hello.c
 - 默认不阻塞
- 终端设备: /dev/tty
 - 默认阻塞
 - 管道
 - 套接字

02-stat/lstat函数

1. 获取文件属性

- struct stat {
 - dev_t st_dev; //文件的设备编号
 - ino_t st_ino; //节点
 - mode_t st_mode; //文件的类型和存取的权限
 - nlink_t st_nlink; //连到该文件的硬连接数目, 刚建立的文件值为1
 - uid_t st_uid; //用户ID
 - gid_t st_gid; //组ID
 - dev_t st_rdev; //(设备类型)若此文件为设备文件, 则为其设备编号
 - off_t st_size; //文件字节数(文件大小)
 - blksize_t st_blksize; //块大小(文件系统的I/O 缓冲区大小)
 - blkcnt_t st_blocks; //块数
 - time_t st_atime; //最后一次访问时间
 - time_t st_mtime; //最后一次修改时间
 - time_t st_ctime; //最后一次改变时间(指属性)
- };
- st_mode -- 16位整数
 - 0-2 bit -- 其他人权限
 - S_IROTH 00004 读权限
 - S_IWOTH 00002 写权限
 - S_IXOTH 00001 执行权限
 - S_IRWXO 00007 掩码, 过滤 st_mode 中除其他人权限以外的信息
 - 3-5 bit -- 所属组权限
 - S_IRGRP 00040 读权限
 - S_IWGRP 00020 写权限
 - S_IXGRP 00010 执行权限
 - S_IRWXG 00070 掩码, 过滤 st_mode 中除所属组权限以外的信息
 - 6-8 bit -- 文件所有者权限
 - S_IRUSR 00400 读权限
 - S_IWUSR 00200 写权限
 - S_IXUSR 00100 执行权限
 - S_IRWXU 00700 掩码, 过滤 st_mode 中除文件所有者权限以外的信息
 - 12-15 bit -- 文件类型

- S_IFSOCK 0140000 套接字
- S_IFLNK 0120000 符号链接 (软链接)
- S_IFREG 0100000 普通文件
- S_IFBLK 0060000 块设备
- S_IFDIR 0040000 目录
- S_IFCHR 0020000 字符设备
- S_IFIFO 0010000 管道
- S_IFMT 0170000 掩码, 过滤 st_mode 中除文件类型以外的信息
(st_mode & S_IFMT) == S_IFREG

- int stat(const char *path, struct stat *buf);
- int lstat(const char *path, struct stat *buf);
 - lstat 读取的链接文件本身的属性
 - stat 读取的是连接文件指向的文件的属性
 - 追踪, 穿透

03-文件属性函数

1. 测试当前用户指定文件是否具有某种属性

- 当前用户, 使用哪个用户调用这个函数, 这个用户就是当前用户
- `int access(const char *pathname, int mode);`
 - 参数:
 - `pathname`: 文件名
 - `mode`: 4种权限
 - `R_OK` -- 读
 - `W_OK` -- 写
 - `X_OK` -- 执行
 - `F_OK` -- 文件是否存在
 - 返回值:
 - 0 - 有某种权限, 或者文件存在
 - 1 - 没有, 或文件不存在

2. 修改文件权限

- `int chmod(const char *filename, int mode);`
 - 参数:
 - `filename`: 文件名
 - `mode`: 文件权限, 八进制数

3. 修改文件所有者和所属组

- `int chown(const char *path, uid_t owner, gid_t group);`
- 函数参数:
 - `path` -- 文件路径
 - `owner` -- 整形值, 用户ID
 - `/etc/passwd`
 - `group` --, 组ID

□ /etc/group

4. 修改文件大小

- `int truncate(const char *path, off_t length);`

- 参数:

- `path` -- 文件名

- `length` -- 文件的最终大小

- 1. 比原来小, 删掉后边的部分

- 2. 比原来大, 向后拓展

04-目录操作相关函数

1. 文件重命名

- `int rename(const char *oldpath, const char *newpath);`

2. 修改当前进程(应用程序)的路径 `cd`

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

- 参数: 切换的路径

3. 获取当前进程的工作目录 `pwd`

- `char *getcwd(char *buf, size_t size);`

- 返回值:

- 成功: 当前的工作目录
- 失败: NULL

- 参数:

- `buf`: 缓冲区, 存储当前的工作目录
- `size`: 缓冲区大小

4. 创建目录 `mkdir`

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

- 参数:

- `pathname`: 创建的目录名
- `mode`: 目录权限, 八进制的数, 实际权限: `mode & ~umask`

5. 删除一个空目录

- `int rmdir(const char *pathname);`

- 参数: 空目录的名字

05-目录遍历相关函数

1. 打开一个目录

- `DIR *opendir(const char *name);`
 - 参数: 目录名
 - 返回值: 指向目录的指针
- `FILE* fp = fopen ()`
- `fread (buf, len, len, fp) ;`

2. 读目录

```
struct dirent
{
    ino_t d_ino;           // 此目录进入点的inode
    off_t d_off;           // 目录文件开头至此目录进入点的位移
    signed short int d_reclen; // d_name 的长度, 不包含NULL 字符
    unsigned char d_type;   // d_name 所指的文件类型
    char d_name[256];       // 文件名
};
```

`d_type`

- `DT_BLK` - 块设备
- `DT_CHR` - 字符设备
- `DT_DIR` - 目录
- `DT_LNK` - 软连接
- `DT_FIFO` - 管道
- `DT_REG` - 普通文件
- `DT SOCK` - 套接字
- `DT_UNKNOWN` - 未知

- `struct dirent *readdir(DIR *dirp);`
 - 参数: `opendir`的返回值
 - 返回值: 目录项结构体

3. 关闭目录

- `int closedir(DIR *dirp);`

4. 独立完成递归读目录中指定类型文件个数的操作.

06-dup-dup2-fcntl

1. 复制文件描述符

- `int dup(int oldfd);`
 - `oldfd` - 要复制的文件描述符
 - 返回值: 新的文件描述符
 - `dup`调用成功:
 - 有两个文件描述符指向同一个文件
 - 返回值: 取最小的且没被占用的文件描述符
- `int dup2(int oldfd, int newfd);`
 - `oldfd` -» hello
 - `newfd` -» world
 - 假设`newfd`已经指向了一个文件, 首先断开`close`与那个文件的链接, `newfd`指向`oldfd`指向的文件
 - ◆ 文件描述符重定向
 - ◆ `oldfd`和`newfd`指向同一个文件
 - `newfd`没有被占用, `newfd`指向`oldfd`指向的文件

2. 改变已经打开的文件的属性: `fcntl`

- 变参函数
- 复制一个已有的文件描述符
 - `int ret = fcntl(fd, F_DUPFD);`
- 获取/设置文件状态标志
 - `open` 的 `flags` 参数
 - 1. 获取文件状态标识
 - `int flag = fcntl(fd, F_GETFL)`
 - 2. 设置文件状态标识
 - `flag = flag | O_APPEND;`
 - `fcntl(fd, F_SETFL, flag)`
- 可以更改的几个标识: `O_APPEND`、`O_NONBLOCK` (常用)

作业

2016年11月28日 17:30

1. ls -l
 - a. stat(lstat)
2. 验证dup和dup2
 - a. 验证fcntl

1. makefile

○ 一个规则

目标：依赖

(tab缩进) 命令

■ 可以有多个规则

- make - 终极目标

- ◆ 第一个规则对应的目标

- make 子目标的名字

■ 工作原理：

- 依赖不存在：

- ◆ 向下查找子规则，找到了用来生成依赖的规则，执行规则中的命令

- 依赖存在->更新检查：

- ◆ 更新条件：目标时间 < 依赖的时间

○ 两个函数：

■ wildcard

- `src = $(wildcard ./src/*.c)`

- `src=./src/a.c ./src/b.c ./src/c.c`

■ patsubst

- `obj=$(patsubst %.c, %.o, $(src))`

- `obj=./src/a.o ./src/b.o ./src/c.o`

○ 三个自动变量

- `$@`: 规则中的目标

- `$<`: 规则中的依赖（第一个）

- `$^`: 规则中的所有的依赖

- 只能在命令中使用

app: a.o b.o c.o

gcc a.o b.o c.o -o app

■ 模式规则:

%.o:%.c

gcc -c \$< -o \$@

○ 清空项目:

■ 声明伪目标:

.PHONY:clean

clean:

rm *.o

系统函数库

open
read
write
lseek

全局变量：errno

不同的值，对应不同的错误信息
perror () ;

终端

默认bash是前台程序

./a.out - 启动了一个程序，前台程序变成了./a.out, bash变成了后台程序

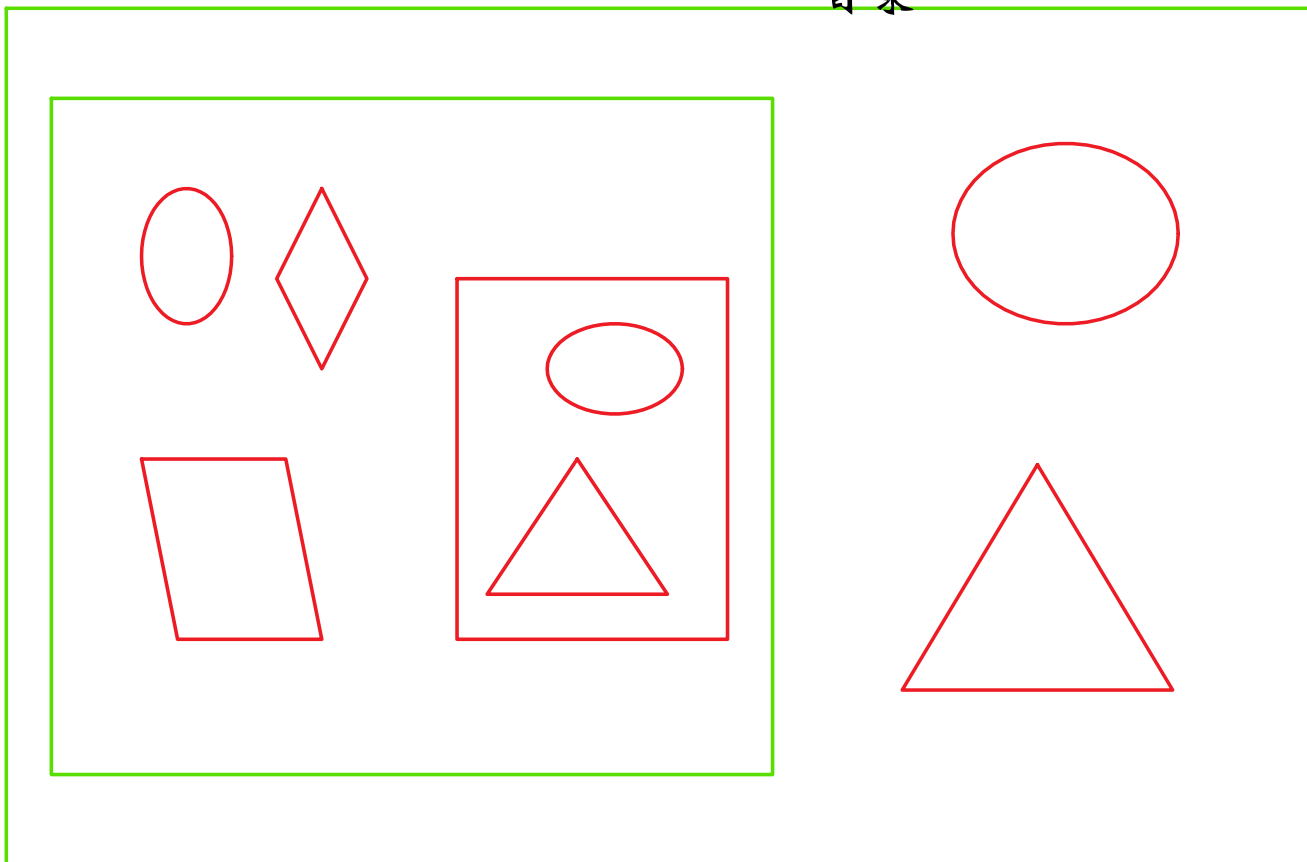
./a.out等待用户输入10个字符

实际输入的个数>10, 剩下的还在缓冲区

read解除阻塞读缓冲区数据，write，程序结束

bash从后台程序变为前台程序，检测到了缓冲区数据，将缓冲区作为shell命令去做了解析

目录



进到目录之后：opendir，读内容
需要循环的读目录中的内容
while (readdir)
{
}
最后关闭目录
closedir (dir) ;