

# 文件系统

目的：类ls的实现，如myls

```
ls -n
ls -l
对应 /etc/passwd 和 /etc/group两个函数
```

## 1.目录和文件

### 1.1 获取文件属性

- stat：通过文件路径获取属性，面对符号链接文件时获取的是所指向的目标文件。
- fstat：通过文件描述符获取属性
- lstat：面对符号链接文件时获取的是符号链接文件的属性
- stat、fstat、lstat函数

#### NAME

stat, fstat, lstat, fstatat - get file status

#### SYNOPSIS

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

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

#### DESCRIPTION

These functions return information about a file, in the buffer pointed to by statbuf. No permissions are required on the file itself, but in the case of stat(), fstatat(), and lstat()-execute (search) permission is required on all of the directories in pathname that lead to the file.

stat() retrieve information about the file pointed to by pathname;

lstat() is identical to stat(), except that if pathname is a symbolic link, then it returns information about the link itself, not the file that it refers to.

fstat() is identical to stat(), except that the file about which information is to be retrieved is specified by the file descriptor fd.

The stat structure

```
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
};

```

**小功能：**利用stat结构体中的 st\_size来得到一个文件的大小

```

#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <unistd.h>

/**
 * 通过stat structure, 返回文件的长度
 */
static off_t flen(const char *fname)
{
    struct stat statres;

    if(stat(fname,&statres) < 0)
    {
        perror("stat()");
    }

    return statres.st_size;
}

int main(int argc,char** argv)
{
    if(argc < 2)
    {
        fprintf(stderr,"Usage:%s <filename>...\n",argv[0]);
        exit(1);
    }

    printf("%ld\n",flen(argv[1]));
    exit(0);
}

```

```
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ls
flen  flen.c  makefile
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./flen flen.c
552
```

- 通过stat命令也可以得到文件的信息：

```
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ stat flen.c
File: flen.c
Size: 552          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d Inode: 657150       Links: 1
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-03-29 06:59:43.654497589 -0700
Modify: 2023-03-29 06:59:43.631800857 -0700
Change: 2023-03-29 06:59:43.626497011 -0700
Birth: -
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$
```

size是st\_size的数值，我们的小功能函数也验证了这一点。**值得注意的是**，st\_size仅仅一个参数，类似st\_ino这样，文件的实际存储大小是由

st\_blocks\*st\_blksize的大小决定的，这和文件系统有关系（linux是这样的，win不太一样）。

文件系统块大小：

```
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ sudo fdisk -l
Disk /dev/loop0: 4 KiB, 4096 bytes, 8 sectors
Units: sectors of 1 * 512 = 512 bytes
Sector size (logical/physical): 512 bytes / 512 bytes
I/O size (minimum/optimal): 512 bytes / 512 bytes
```

**小功能：**用程序生一个st\_size非常大，但是磁盘空间非常小的文件。

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

/**
 *
 * 做一个total size非常大，但是磁盘空间非常小的文件
 * 做一个5G大小的文件
 */
int main(int argc, char **argv)
{
    int fd;
    off_t res;
    if(argc < 2)
    {
        fprintf(stderr, "Usage: %s <filename>\n", argv[0]);
        exit(0);
    }

    fd = open(argv[1], O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0600);
    if(fd < 0)
    {
```

```

    perror("open");
    exit(1);
}

res = lseek(fd, 5L*1024L*1024L*1024L-1L, SEEK_SET);
if(res < 5L*1024L*1024L*1024L-1L)
{
    perror("lseek");
    exit(1);
}

write(fd, "", 1);
close(fd);
exit(0);
}

```

```

marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./big /tmp/filename
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ls -l /tmp/filename
-rw----- 1 marz marz 5368709120 Mar 29 07:57 /tmp/filename
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ stat /tmp/filename
  File: /tmp/filename
  Size: 5368709120      Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d     Inode: 2359522      Links: 1
Access: (0600/-rw-----)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-03-29 07:56:34.693377820 -0700
Modify: 2023-03-29 07:57:01.121556240 -0700
Change: 2023-03-29 07:57:01.121556240 -0700
 Birth: -

```

这样就生成了一个size很大，但是占用内存仅4k的一个文件。

这个程序的注意点：

输入5\*1024\*1024\*1024-1 会报数据溢出的警告，所以将数据扩张到Long类型，所以就需要在后面跟上L  
5L\*1024L\*1024L\*1024L-1L

**总结：**linux环境下，size值只是一个属性而已。

## 1.2 st\_mode

st\_mode是一个16位的位图，用于表示文件类型、文件访问权限及特殊权限位。

```

marz@ubuntu1:~$ ll
total 124
drwxrwxrwx 19 marz marz 4096 Mar 30 05:26 ./
drwxr-xr-x  3 root root 4096 Feb 23 00:25 ../
-rwxrwxrwx  1 marz marz 9206 Mar 29 08:12 .bash_history
-rwxrwxrwx  1 marz marz  220 Feb 23 00:25 .bash_logout*
-rwxrwxrwx  1 marz marz 3847 Mar 11 18:59 .bashrc*
drwxrwxr-x  3 marz marz 4096 Mar 25 07:49 c/
drwxrwxrwx 13 marz marz 4096 Mar  4 19:36 .cache/
drwxrwxrwx 11 marz marz 4096 Feb 23 05:19 .config/

```

前面的权限就是由st\_mode来决定的。

文件类型：dcb-lsp

d:directory  
c:字符设备文件  
b:block, 块设备文件  
-: 普通文件 (regular file)  
l:link, 符号链接(symbol link)文件  
s:socket file, 网络套接字文件  
p:pipe, 管道文件, 在这里特指的是匿名管道文件, 匿名管道文件在磁盘上看不到。

**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.1-1988)  
**S\_ISSOCK(m)** socket? (Not in POSIX.1-1988)

<b>S_IFMT</b>	01700000	bit mask for the file type bit field
<b>S_IFSOCK</b>	01400000	socket
<b>S_IFLNK</b>	01200000	symbolic link
<b>S_IFREG</b>	01000000	regular file
<b>S_IFBLK</b>	00600000	block device
<b>S_IFDIR</b>	00400000	directory
<b>S_IFCHR</b>	00200000	character device
<b>S_IFIFO</b>	00100000	FIFO

The following mask values are defined for the file mode component of the `st_mode` field:

<code>S_ISUID</code>	04000	set-user-ID bit (see <code>execve(2)</code> )
<code>S_ISGID</code>	02000	set-group-ID bit (see below)
<code>S_ISVTX</code>	01000	sticky bit (see below)
<code>S_IRWXU</code>	00700	owner has read, write, and execute permission
<code>S_IRUSR</code>	00400	owner has read permission
<code>S_IWUSR</code>	00200	owner has write permission
<code>S_IXUSR</code>	00100	owner has execute permission
<code>S_IRWXG</code>	00070	group has read, write, and execute permission
<code>S_IRGRP</code>	00040	group has read permission
<code>S_IWGRP</code>	00020	group has write permission
<code>S_IXGRP</code>	00010	group has execute permission
<code>S_IRWXO</code>	00007	others (not in group) have read, write, and execute permission
<code>S_IROTH</code>	00004	others have read permission
<code>S_IWOTH</code>	00002	others have write permission
<code>S_IXOTH</code>	00001	others have execute permission

## 1.3 umask

---

作用：为了防止产生权限过松的文件。

## 1.4 文件权限的更改/管理

---

- `chmod`
- `fchmod`

## 1.5 粘住位

---

最原始的定义：给某一个可执行的二进制文件设置t位，在内存中保留它使用的痕迹。

t位：(了解)

```

marz@ubuntu1:/$ ls -all
total 1918448
drwxr-xr-x 20 root root      4096 Feb 23 00:24 .
drwxr-xr-x 20 root root      4096 Feb 23 00:24 ..
lrwxrwxrwx  1 root root         7 Feb 23 00:19 bin -> usr/bin
drwxr-xr-x  4 root root      4096 Mar 28 06:47 boot
drwxrwxr-x  2 root root      4096 Feb 23 00:24 cdrom
drwxr-xr-x 19 root root      4200 Apr  4 08:08 dev
drwxr-xr-x 133 root root    12288 Mar 28 06:47 etc
drwxr-xr-x  3 root root      4096 Feb 23 00:25 home
lrwxrwxrwx  1 root root         7 Feb 23 00:19 lib -> usr/lib
lrwxrwxrwx  1 root root         9 Feb 23 00:19 lib32 -> usr/lib32
lrwxrwxrwx  1 root root         9 Feb 23 00:19 lib64 -> usr/lib64
lrwxrwxrwx  1 root root        10 Feb 23 00:19 libx32 -> usr/libx32
drwx----- 2 root root    16384 Feb 23 00:19 lost+found
drwxr-xr-x  3 root root      4096 Aug 30 2022 media
drwxr-xr-x  2 root root      4096 Aug 30 2022 mnt
drwxr-xr-x  3 root root      4096 Mar  5 04:33 opt
dr-xr-xr-x 362 root root         0 Apr  4 08:08 proc
drwx----- 8 root root      4096 Mar 27 06:06 root
drwxr-xr-x 34 root root       940 Apr  4 23:21 run
lrwxrwxrwx  1 root root         8 Feb 23 00:19/sbin -> usr/sbin
drwxr-xr-x 10 root root      4096 Feb 23 01:38 snap
drwxr-xr-x  2 root root      4096 Aug 30 2022 srv
-rw-----  1 root root 1964400640 Feb 23 00:19 swapfile
dr-xr-xr-x 13 root root         0 Apr  4 08:08 sys
drwxrwxrwt 19 root root      4096 Apr  4 23:18 tmp
drwxr-xr-x 14 root root      4096 Aug 30 2022 usr
drwxr-xr-x 14 root root      4096 Aug 31 2022 var

```

## 1.6 文件系统：FAT，UFS

文件系统：文件或数据的存储和管理。

## 1.7硬链接，符号链接

```

marz@ubuntu1:/tmp$ stat bigfile
  File: bigfile
  Size: 114          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d Inode: 2359897       Links: 1
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-04-05 08:09:07.166590232 -0700
Modify: 2023-04-05 08:09:18.638365807 -0700
Change: 2023-04-05 08:09:18.638365807 -0700
 Birth: -

```

- 硬链接

`ln [参数] [源文件或目录] [目标文件或目录]`

命令的功能是为某一个文件在另外一个位置建立一个同步的链接

使用“`ln bigfile bigfile_link`”创建连接

```
marz@ubuntu1:/tmp$ stat bigfile
File: bigfile
Size: 114          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d Inode: 2359897    Links: 2
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-04-05 08:09:07.166590232 -0700
Modify: 2023-04-05 08:09:18.638365807 -0700
Change: 2023-04-05 08:09:57.365608207 -0700
Birth: -
```

```
marz@ubuntu1:/tmp$ stat bigfile_link
File: bigfile_link
Size: 114          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d Inode: 2359897    Links: 2
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-04-05 08:09:07.166590232 -0700
Modify: 2023-04-05 08:09:18.638365807 -0700
Change: 2023-04-05 08:09:57.365608207 -0700
Birth: -
```

通过ln bigfile bigfile\_link,删除bigfile源文件, bigfile\_link依然可以正常使用。

**硬链接**: 两个指针指向同一个文件。是**目录项**的同义词, 且建立硬链接有限制, 不能给分区简历, 不能给目录简历

- 符号 (symbol) 连接

符号链接: 可以跨分区, 可以给目录简历。

```
ln -s [源文件或目录] [目标文件或目录]
```

```
lrwxrwxrwx  1 marz marz    4 Apr  6 07:02 te_S -> test
-rw-rw-r--  1 marz marz   94 Apr  6 07:01 test
```

```
marz@ubuntu1:/tmp$ stat test
File: test
Size: 94          Blocks: 8          IO Block: 4096   regular file
Device: 805h/2053d Inode: 2359700    Links: 1
Access: (0664/-rw-rw-r--)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-04-06 07:01:46.059226077 -0700
Modify: 2023-04-06 07:01:54.047270753 -0700
Change: 2023-04-06 07:01:54.047270753 -0700
Birth: -
marz@ubuntu1:/tmp$ stat te_S
File: te_S -> test
Size: 4           Blocks: 0          IO Block: 4096   symbolic link
Device: 805h/2053d Inode: 2359898    Links: 1
Access: (0777/lrwxrwxrwx)  Uid: ( 1000/   marz)   Gid: ( 1000/   marz)
Access: 2023-04-06 07:02:34.299518035 -0700
Modify: 2023-04-06 07:02:32.791508149 -0700
Change: 2023-04-06 07:02:32.791508149 -0700
Birth: -
```

删除源文件后, 符号链接变得不可用。

```
lrwxrwxrwx  1 marz marz    4 Apr  6 07:02 te_S -> test
```

涉及函数:



- link
- unlink
- remove
- rename

## 1.8 utime

---

可以更改文件最后读的时间和最后修改的时间

## 1.9 目录的创建和销毁

---

涉及函数：

- mkdir()
- rmdir()

## 1.10 更改当前工作路径

---

涉及函数：

- chdir(), cd函数是有该函数封装得到的。
- fchdir()
- getcwd(), 封装出来的命令 pwd

## 1.11 分析目录和读取目录内容

---

- opendir
- closedir
- readdir
- rewinddir
- seekdir
- telldir
- glob: 解析模式/通配符  
glob, 可以实现上面函数的功能。

小功能：

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

int main(int argc,int **argv)
{
    printf("argc = %d\n",argc);

    exit(0);
}
```

```

marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./main
argc = 1
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./main hello world 123 908
argc = 5
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ls
big.c  flen.c  ftype  ftype.c  main  main.c  makefile
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./main *.c
argc = 5
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./main big.c flen.c ftype.c main.c

```

这里有一个问题，统计数据参数个数的函数在输入 "\*.c"的时候，其结果是多少？

"\*"就是一个通配符。

**小功能：**通过glob函数读取/etc/下的文件

```

#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<glob.h>
// #define PATTERN "/etc/a*.conf"
#define PATTERN "/etc/*"
// 统计/etc目录下有多少以a*.conf文件

#if 0
int errfunc(const char* epath,int errno)
{
    puts(epath);
    fprintf(stderr,"ERR MSG:%s",strerror(errno));
    return errno;
}

#endif
int main(int argc,char **argv)
{
    glob_t globbers;
    int err = glob(PATTERN,0,NULL,&globbers);
    if(err)
    { // 出错
        printf("Error code = %d\n",err);
        exit(1);
    }

    for(int i=0;i<globbers.gl_pathc;i++)
    {
        puts(globbers.gl_pathv[i]);
    }

    globfree(&globbers);
    exit(0);
}

```

**小功能：**用opendir、readdir、closedir实现/etc/下文件的读取

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>

int main()
{
    DIR* dir;
    struct dirent* rdd;
    dir = opendir("/etc/");
    if(dir == NULL)
    {
        closedir(dir);
        printf("opendir failed!!!\n");
        fprintf(stderr,"opendir failed,%s",strerror(errno));
        exit(1);
    }

    int count = 0;
    while((rdd = readdir(dir)) != NULL)
    {
        printf("%s\n",rdd->d_name);
        count++;
    }

    printf("=====\n");
    fprintf(stdout,"total files number is %d\n",count);

    closedir(dir);
    exit(0);
}
```

## 2.系统数据文件和信息

### 2.1 /etc/passwd文件

相关的函数：

getpwuid()  
getpwnam()

NAME

getpwnam, getpwnam\_r, getpwuid, getpwuid\_r - get password file entry

SYNOPSIS

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

```
struct passwd *getpwnam(const char *name);
```

```
struct passwd *getpwuid(uid_t uid);
```

通过uid和用户名查询用户的所有信息

不同的系统并不一定有/etc/passwd文件，所以这个还是要看具体系统的存放方式，linux系统中是有的。

```
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ vim /etc/passwd
1 root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
45 sssd:x:126:131:SSSD system user,,,:/var/lib/sss:/usr/sbin/nologin
46 marz:x:1000:1000:marz,,,:/home/marz:/bin/bash
47 systemd-coredump:x:999:999:systemd Core Dumper:./usr/sbin/nologin
```

x代表passwd，是通过加密后的信息。

**小功能：**通过uid来获取用户名

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <pwd.h>

// 从命令行输入uid, 打印出username
int main(int argc, char **argv)
{
    struct passwd *pwdline;
    if(argc < 2)
    {
        fprintf(stderr, "Error, Usage: %s <uid>\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    pwdline = getpwuid(atoi(argv[1]));
    puts(pwdline->pw_name);
    exit(0);
}
```

```
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./username 1000
marz
marz@ubuntu1:~/cpp/io/filesystem$ ./username 0
root
```

## 2.2 /etc/group

相关函数

```
getgrgid();
getgrnam();
```

#### NAME

getgrnam, getgrnam\_r, getgrgid, getgrgid\_r - get group file entry

#### SYNOPSIS

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

struct group *getgrnam(const char *name);
struct group *getgrgid(gid_t gid);
```

## 2.3 /etc/shadow

相关函数:

```
getspnam()
getspent()
crypt()加密函数
getpass()
```

#### GETSPNAM(3)

Linux Programmer's Manual

#### GETSPNAM(3)

#### NAME

getspnam, getspnam\_r, getspent, getspent\_r, setspent, endspent, fgetspent, fgetspent\_r, sgetspent, sgetspent\_r, putspent, lckpwdf, ulckpwdf - get shadow password file entry

#### SYNOPSIS

```
/* General shadow password file API */
#include <shadow.h>

struct spwd *getspnam(const char *name);
struct spwd *getspent(void);
```

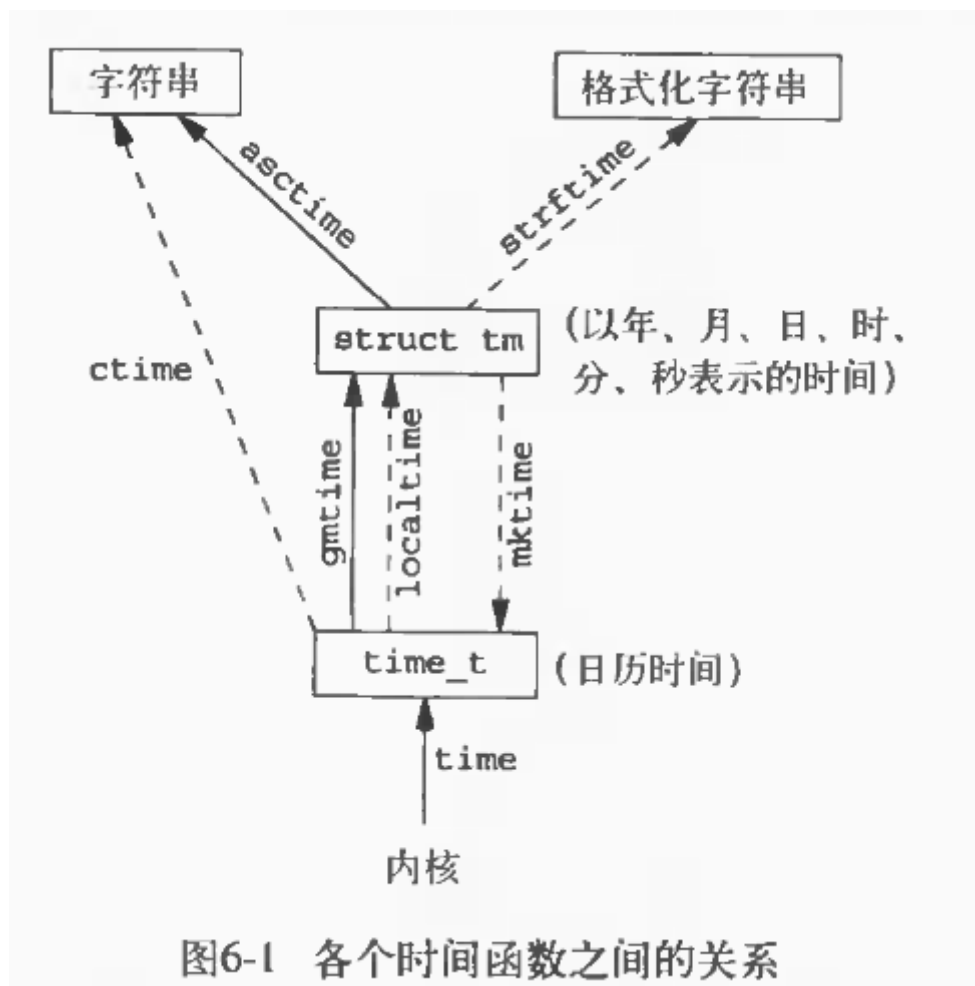
## 2.4 时间戳

涉及函数:

```
time()
gmtime
localtime()
mktime()
strftime()
```

时间戳的类型: time\_t、char \*、struct tm

上面的时间函数是在这三个类型中切换的函数



这里在首次调用./timelog的时候，去查看/tmp/out文件，查看不到任何内容，这是因为：

在IO中，除了终端设备，其他都是全缓冲模式，所以fprintf中的"\n"不能起到刷新缓冲区的作用了。

## 3.进程环境

### 3.1 main函数

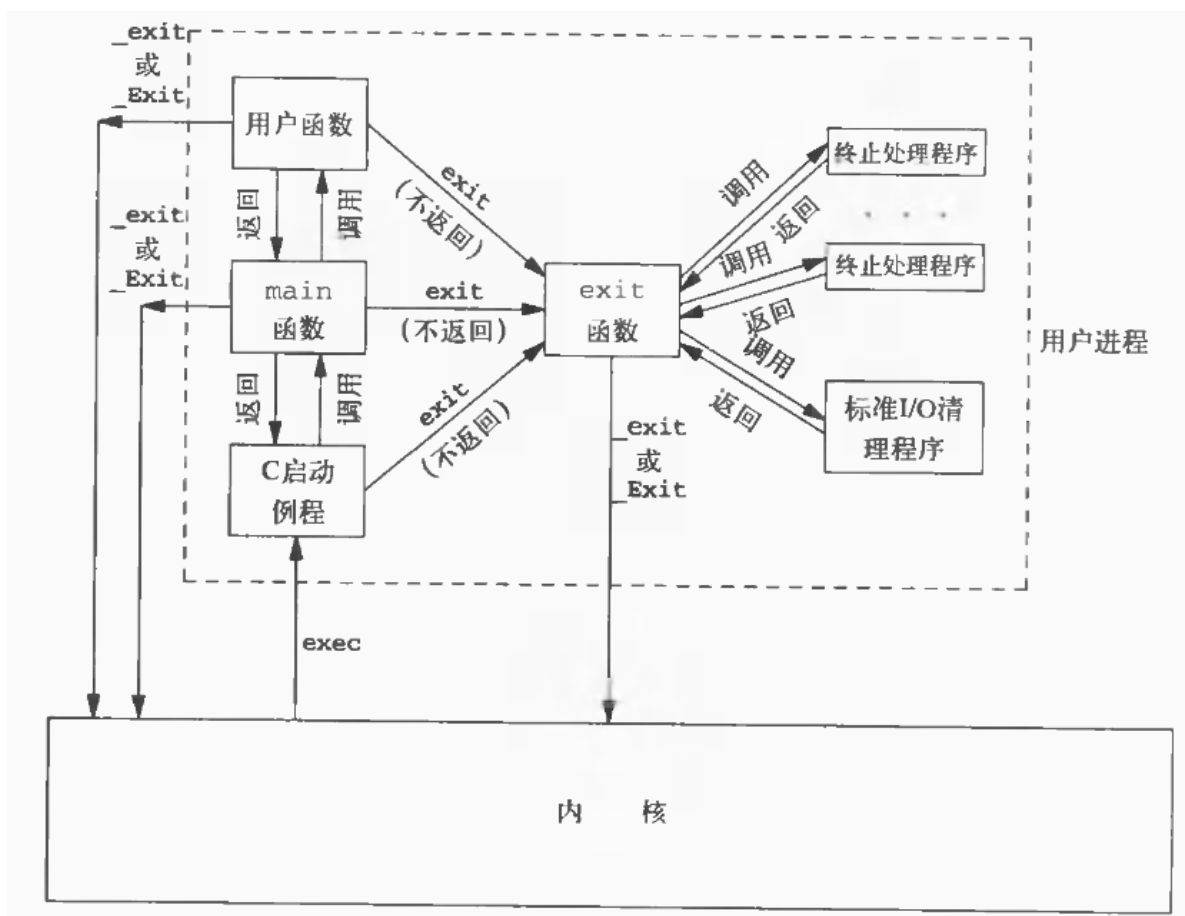
```
int main(int argc, char*argv[] )
```

### 3.2 进程终止

- 正常终止：
  - 从main函数返回
  - 调用exit
  - 调用\_exit或\_EXIT
  - 最后一个线程从其启动例程返回
  - 最后一个线程调用pthread\_exit
- 异常终止：
  - 调用abort函数
  - 接到一个信号并终止
  - 最后一个线程对其取消请求作出响应

exit与\_exit的区别：  
exit是库函数，而\_exit是系统函数。

- exit与\_exit的区别：



图片解读：调用`_exit`会导致当前进程终止，而调用`exit`，会先终止处理程序（比如钩子函数）和标准IO清理程序，然后才会调用`_exit`函数。

- exit与\_exit调用时机的问题：

当出现错误的时候，不需要或者不敢做任何操作的时候，我们就调用`_Exit`函数。  
当出现错误的时候，我们需要保存数据，刷新文件等等操作的时候，我们就调用`exit`函数。

### 3.2.1 钩子函数atexit(3)

进程正常终止的时候，在钩子函数会被调用。

类似c++中的析构函数

```
NAME
    atexit - register a function to be called at normal process termination
SYNOPSIS
    #include <stdlib.h>
    int atexit(void (*function)(void));
```

案例：

```

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

static void f1(void)
{
    puts("f1() is working!!!");
}

static void f2(void)
{
    puts("f2() is working");
}

static void f3(void)
{
    puts("f3() is working");
}

int main()
{
    puts("Begin!");

    atexit(f1);
    atexit(f2);
    atexit(f3);

    puts("End!");
    exit(0);
}

```

```

marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ make atexit
cc -D_FILE_OFFSET_BITS=64 -lcrypt atexit.c -o atexit
marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ ./atexit
Begin!
End!
f3() is working
f2() is working
f1() is working!!!

```

### 钩子函数的使用场景:

当打开多个文件的时候, 如果文件打开是失败, 在fd100处要关闭很多进程。这个时候我们就可以使用钩子函数

```

fd1 = open();
if(fd1<0)
{
    perror();
    exit(1);
}
fd2 = open();
if(fd2 <0)
{
    close(fd1);
}

```



```

    perror();
    exit(1);
}
...
fd100 = open();
if(fd100<0)
{
    close(fd1);
    close(fd2);
    ...
    close(fd99);
    perror();
    exit(1);
}

```

改进

```

fd1 = open();
if(fd1<0)
{
    perror();
    exit(1);
}
atexit();    --->   close(fd1)
fd2 = open();
if(fd2 <0)
{
    perror();
    exit(1);
}
atexit();    --->   close(fd2)
...
fd100 = open();
if(fd100<0)
{
    perror();
    exit(1);
}

atexit();    --->   close(fd2)

```

除了open，还有malloc等等，只要用到申请资源的函数，下面就可以挂上钩子函数。

### 3.3 命令行参数的分析

相关函数：

```

getopt()
getopt_long()

```

NAME

getopt, getopt\_long, getopt\_long\_only, optarg, optind, opterr, optopt -  
Parse command-line options

SYNOPSIS

```
#include <unistd.h>
int getopt(int argc, char * const argv[], const char *optstring);
extern char *optarg;
extern int optind, opterr, optopt;
```

描述:

`optstring`是包含合法的选项字符的字符串，如果这样的字符后门跟这`":"`,说明这个选项需要一个参数，所以在`optarg`中，`getopt()`函数在`argv`参数中用指针指向接下来的内容，或者是接下来的`argv-element`的文本。两个`":"`意味着一个选项带着一个可选参数。如果当前`argv`参数中

## 3.4 环境变量

环境变量类似于全局变量。

- 输出自己系统的环境变量

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
extern char **environ;
int main()
{
    for(int i=0;environ[i] != NULL;i++)
    {
        puts(environ[i]);
    }

    exit(0);
}
```

相关函数:

```
getenv()
setenv()
putenv()
```

## 3.5 c程序的存储空间布局

pmap

## 3.6 库

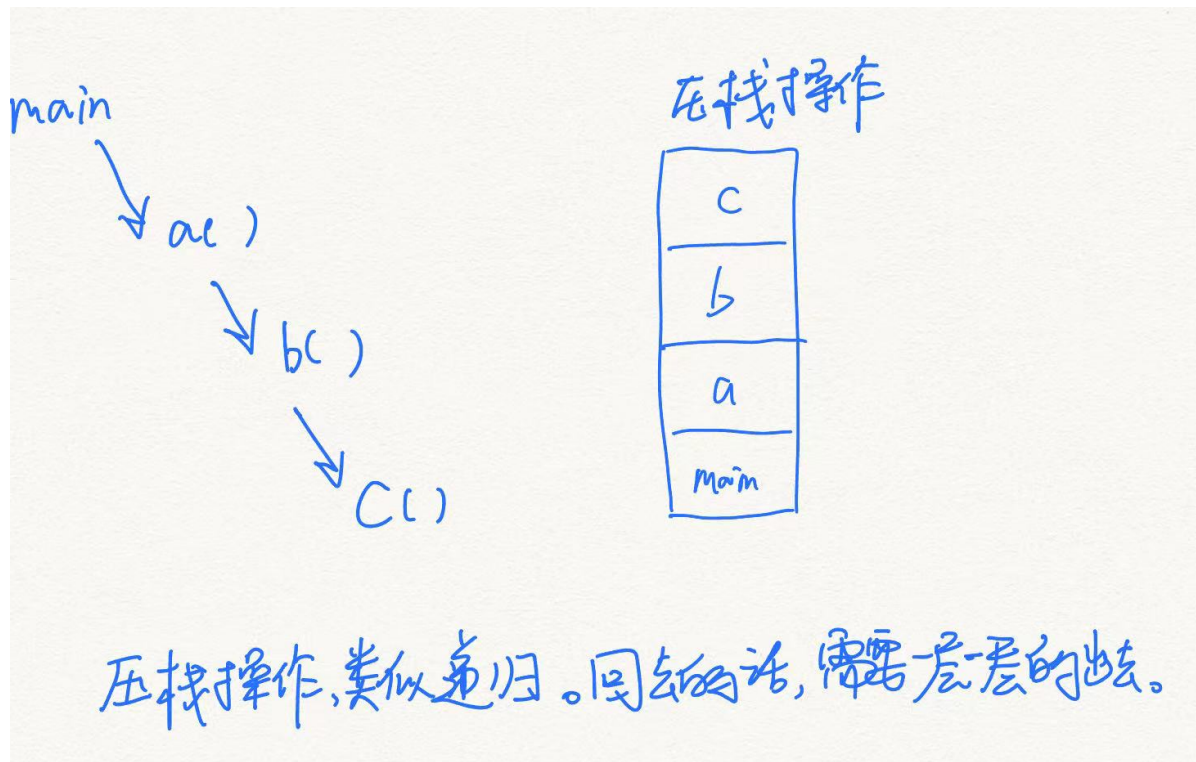
动态库  
静态库  
手工装载库  
dlopen()  
dlclose()  
dlopen()  
dlsym()

## 3.7 函数跳转

类似于goto，但是goto无法跨函数跳转。比如c++中，抛出异常，就需要跨函数跳转。

```
setjmp(); // 设置跳转点  
longjmp(); // 从某个位置回到跳转点  
// 这两个函数可以实现跨函数跳转
```

模拟实现压栈的功能:



```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include <setjmp.h>
static void d(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():Jump now!\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}
static void c(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():call d().\n",__FUNCTION__);
```

```
    d();
    printf("%s():d() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

static void b(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():call c().\n",__FUNCTION__);
    c();
    printf("%s():c() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

static void a(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():call b().\n",__FUNCTION__);
    b();
    printf("%s():b() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

int main()
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():call a().\n",__FUNCTION__);
    a();
    printf("%s():a() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);

    exit(0);
}
```

```

marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ make setjmp
cc -D_FILE_OFFSET_BITS=64 -lcrypt setjmp.c -o setjmp
marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ ./setjmp
main():Begin.
main():Call a().
a():Begin.
a():Call b().
b():Begin.
b():Call c().
c():Begin.
c():Call d().
d():Begin.
d():End.
c():d() returned.
c():End.
b():c() returned.
b():End.
a():b() returned.
a():End.
main():a() returned.
main():End.

```

使用setjmp进行跳转,(在函数a中设置跳转点, 在函数d中跳转)

```

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

static jmp_buf save;

static void d(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():Jump now!\n",__FUNCTION__);
    longjmp(save,6);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

static void c(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():Call d().\n",__FUNCTION__);
    d();
    printf("%s():d() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

static void b(void)
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():Call c().\n",__FUNCTION__);
    c();
}

```

```

    printf("%s():c() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);

}

static void a(void)
{
    int ret;

    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    ret = setjmp(save);
    if(ret == 0)
    {
        printf("%s():Call b().\n",__FUNCTION__);
        b();
        printf("%s():b() returned.\n",__FUNCTION__);
    }
    else
    {
        printf("%s():Jumped back here with code %d\n",__FUNCTION__,ret);
    }

    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);
}

int main()
{
    printf("%s():Begin.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():Call a().\n",__FUNCTION__);
    a();
    printf("%s():a() returned.\n",__FUNCTION__);
    printf("%s():End.\n",__FUNCTION__);

    exit(0);
}

```

```

marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ make setjmp
cc -D_FILE_OFFSET_BITS=64 -lcrypt setjmp.c -o setjmp
marz@ubuntu:~/cpp/io/filesystem$ ./setjmp
main():Begin.
main():Call a().
a():Begin.
a():Call b().
b():Begin.
b():Call c().
c():Begin.
c():Call d().
d():Begin.
d():Jump now!
a():Jumped back here with code 6
.a():End.
main():a() returned.
main():End.

```

## 3.8 资源的获取及控制

---

```
getrlimit()  
setrlimit()
```

1. main函数
2. 进程的终止
3. 命令行参数的分析
4. 环境变量
5. c程序的存储空间布局
6. 库
7. 函数跳转
8. 资源的获取及控制