System-Level I/O

周新凯 2024/11/20

Unix I/O

在Linux当中,所有的 IO 设备也都被模型化为文件。输入输出都被当作简单的读写文件,这使得我们所有的输入和输出都可以简单一致的方式去访问:

- 打开文件:通过 open 函数打开一个文件,内核会记录有关这个打开文件的所有信息,并向用户层会返回一个文件描述符,用户层要操作文件只需要对文件描述符操作即可。
- 改变当前文件的位置:对于每个打开的文件,内核会记录文件所在的位置 k,初始为 0。应用程序可以通过 seek 操作,显式地改变这个值。
- 读写文件: 读文件就是把文件中从 k 开始到 k+size 的文件内容复制到内存,写文件就是把文件中从 k 开始到 k + size 的文件内容用内存中的某些值替换。
- 关闭文件: 完成了访问之后, 我们应当使用 close 函数去通知内核关闭这个文件, 释放系统资源。

Unix I/O

注意:

- Linux shell 在创建进程的时候有默认的三个打开的文件:标准输入(stdin),标准输出(stdout),标准错误(stderr),他们的描述符分别为0(STDIN_FILENO,以此类推),1,2。
- 应用程序能检测到EOF (end-of-file) 条件,文件结尾处并**没有**明确的"EOF符号"。

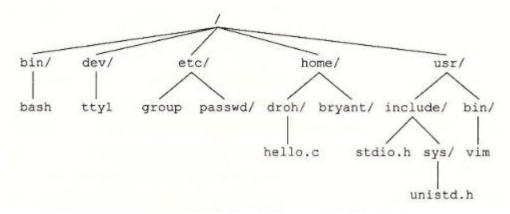
文件

• 普通文件 (regular file) : 包含任意数据。应用程序常常要区分文本文件和二进制文件,而对内核而言,文本文件和二进制文件**没**有区别。

(文本文件:只含有ASCII或Unicode字符;二进制文件:其它所有文件)

文件

• 目录(directory): 是包含一组链接的文件, 其中每个链接都将一个文件名映射到一个文件, 这个文件可能是另一个目录。每个目录至少包含两个条目: . 是到该目录自身的链接; 以及 .. 是到目录层次结构中父目录的链接。



文件

• 套接字 (socket) : 是用来与另一个进程进行跨网络通信的文件。

• 其它文件类型,包括命名通道 (named pipe),符号链接 (symbolic link),字符和块设备 (character and block device)**不在 讨论范畴**。

对文件的操作

• int open(char *filename, int flags, mode_t mode): 打开或创建 open 函数将 filename 转换为一个文件描述符,并且返回描述符数字。 返回的描述符总是在进程中**当前没有打开的最小描述符**。(见课本练习题10.1) flags 参数指明了进程打算如何访问这个文件,也可以是一个或者更多位掩码的或,为写提供给一些额外的指示。 mode 参数是我们创建文件时的权限, Linux 的文件权限由 9 位二进制数字组成,因此它也有定义九个宏分别表示这些权限。

• int close(int fd): 关闭 关闭一个**已关闭的**描述符会出错。

对文件的操作

- ssize_t read(int fd, void *buf, size_t n): 读/输入
- ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t n): 写/输出 read 函数从描述符为 fd 的当前文件位置复制最多 n 个字节到内存位置 buf 。 write 函数从内存位置 buf 复制最多n 个字节到描述符 fd 的当前文件位置。 在某些情况下,read 和 write 传送的字节比应用程序要求的要少——不足值(short count)不足值并不表示有错误。可能原因有:EOF,从终端读文本行,读和写网络套接字。 注:读磁盘文件(除非EOF)不会遇到不足值,写也不会。

RIO包

RIO (Robust I/O) 就是一个 I/O 包,它会自动处理上文中提到的不足值。RIO 提供了两类不同的函数:

- 无缓冲的输入输出函数。这些函数直接在内存和文件之间传输数据,没有应用级的缓冲。它们对将二进制数据读写到网络和从网络读写二进制数据尤其有用。
- 带缓冲的输入函数。这些函数允许我们高效地从文件中读取文本行和二进制数据,这些文件的内容缓存在应用级缓冲区内,类似于为 printf 这样的标准 I/O 函数提供的缓冲区。

其中后者是**线程安全**的。(见12.7.1)

RIO包

- ssize_t rio_readn(int fd, void *usrbuf, size_t n): 无缓冲输入
- ssize_t rio_writen(int fd, void *usrbuf, size_t n): 无缓冲输出 对于同一个描述符,可以任意的交错调用rio_readn和rio_wiriten。 rio_writnen 函数**不会**返回不足值。

RIO包

```
void rio readinitb(rio_t *rp, int fd);

  ssize t rio readlineb(rio t *rp, void *usrbuf, size_t maxlen);

  ssize trio readnb(rio t*rp, void *usrbuf, size t n);

rio_t 是一个 读缓冲区。
rio_readinitb函数将描述符 fd 和地址 rp 处的一个类型为 rio_t 的读缓冲区联系起来。
rio_readlineb函数处理文本行,最多读取maxlen - 1个字节,余下的一个字符留给结尾的
NULL 字符。超过maxlen - 1字节的文本行被截断,并用一个NULL字符结束。
rio readnb函数处理二进制数据,从文件 rp 最多读 n 个字节到内存位置 usrbuf。
对同一描述符,对 rio_readlineb 和 rio_readnb 的调用可以任意交叉进行。
然而对于这些带缓冲的函数的调用不能和无缓冲的 rio readn 函数交叉使用。
```

读取文件原数据

- int stat(const char *filename, struct stat *buf);
- int fstat(int fd, struct stat *buf);

应用程序能够通过调用 stat 和 fstat 函数,检索到关于文件的信息(有时也称为文件的元数据(metadata))。

stat 结构体定义在 sys/stat.h 头文件中。需要的成员有 st_mode 和 st_size 。 st_size 成员包含了文件的字节数大小。st_mode 成员则编码了文件访问许可位和文件类型。 Linux 在 sys/stat.h 中定义了宏谓词来确定 st_mode 成员的文件类型。

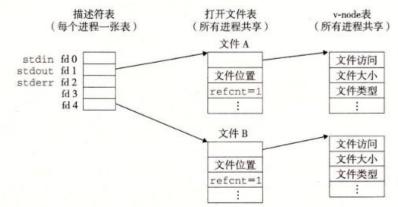
读取目录内容

- DIR *opendir(const char *name): 打开 返回指向目录流的指针
- struct dirent *readdir(DIR *dirp): 读 返回指向下一个目录的指针
- int closedir(DIR *dirp): 关闭

共享文件

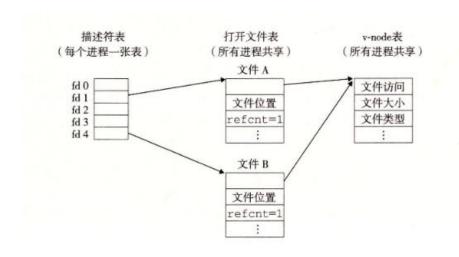
内核用三个相关的数据结构来表示它打开的文件:

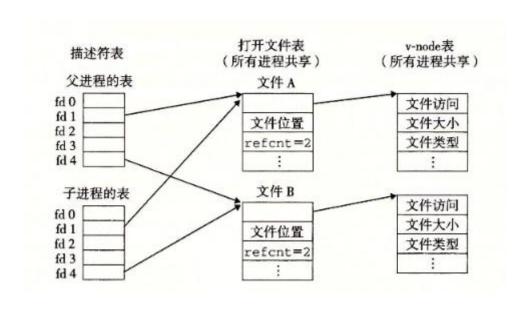
- 描述符表: 进程之间**独立**, 每个打开的文件描述符表项指向文件 表中的一个表项。
- 文件表: 所有进程**共享**。每个表项的组成包括了文件位置、引用 计数、以及指向v-node 表项对应的指针。
- v-node 表: 所有进程**共享**,里面的一个表项包含了 stat 结构信息 以及其它一些额外的字段。



共享文件

- 多个描述符可以通过不同的文件表项来引用同一个文件(左图)
- 父子进程共享文件(右图)





I/O重定向

• int dup2(int oldfd, int newfd)

dup2 函数复制描述符表表项 oldfd 到描述符表表项 newfd,覆盖描述符表表项 newfd 以前的内容。如果 newfd 已经打开了,dup2 会在复制 oldfd 之前关闭 newfd。

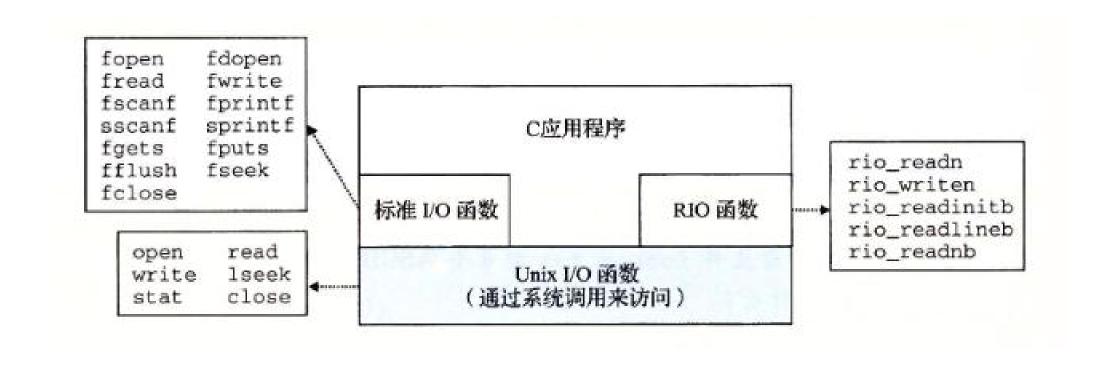
标准I/O

标准I/O库提供了打开和关闭文件的函数(fopen 和 fclose),读和写字节的函数(fread 和 fwrite),读和写字符串的函数(fgets 和 fputs),以及复杂的格式化的 I/O 函数(scanf 和 printf)。

标准 I/O 库将一个打开的文件模型化为一个流。类型为 FILE 的流是对文件描述符和流缓冲区的抽象。流缓冲区的目的和 RIO 读缓冲区的一样,就是使开销较高的 Linux I/O 系统调用的数量尽可能得小。

我们该使用哪些I/O函数

下图是 Unix I/O、标准 I/O、和 RIO 之间的关系:



我们该使用哪些I/O函数

- **只要有可能就使用标准 I/O。**对磁盘和终端设备 I/O 来说,标准 I/O 函数是首选方法。除了 stat 读取文件基本信息以外,使用 stdio 封装的函数。
- 不要使用 scanf 或 rio_readlineb 来读二进制文件。像 scanf 或 rio_read-lineb 这样的函数是专门设计来读取文本文件的。二进制文件可能会散布很多的 0xa 字节,而 scanf 遇到会将它们识别为终止符,因此会出现错误。
- ·对网络套接字的 I/O 使用 RIO 函数。

谢谢!