# pipe 函数 (C语言)



pipe 函数 (C语言)

pipe我们用中文叫做管道。 以下讲解均是基于Linux为环境:

#### 函数简介

所需头文件 #include<unistd.h> 函数原型 int pipe(int fd[2]) 函数传入值 fd[2]:管道的两个文件描述符,之后就是可以直接操作者两个文件描述符 返回值 成功 0 失败 -1

#### 什么是管道

管道是Linux 支持的最初Unix IPC形式之一,具有以下特点: 管道是半双工的,数据只能向一个方向流动;需要双方通信时,需要建立起两个管道;只能用于父子进程或者兄弟进程之间(具有亲缘关系的进程);单独构成一种独立的文件系统:管道对于管道两端的进程而言,就是一个文件,但它不是普通的文件,它不属于某种文件系统,而是自立门户,单独构成一种文件系统,并且只存在与内存中。数据的读出和写入:一个进程向管道中写的内容被管道另一端的进程读出。写入的内容每次都添加在管道缓冲区的末尾,并且每次都是从缓冲区的头部读出数据。

#### 管道的创建

#include <unistd.h>

int pipe(int fd[2])

该函数创建的管道的两端处于一个进程中间,在实际应用中没有太大意义,因此,一个进程在由 pipe()创建管道后,一般再fork一个子进程,然后通过管道实现父子进程间的通信(因此也不难推出,只要两个进程中存在亲缘关系,这里的亲缘关系指的是具有共同的祖先,都可以采用管道方式来进行通信)。

## 管道的读写规则

管道两端可分别用描述字fd[0]以及fd[1]来描述,需要注意的是,管道的两端是固定了任务的。即一端只能用于读,由描述字fd[0]表示,称其为管道读端;另一端则只能用于写,由描述字fd[1]来表示,称其为管道写端。如果试图从管道写端读取数据,或者向管道读端写入数据都将导致错误发生。一般文件的I/O 函数都可以用于管道,如close、read、write等等。

# 从管道中读取数据:

如果管道的写端不存在,则认为已经读到了数据的末尾,读函数返回的读出字节数为0; 当管道的写端存在时,如果请求的字节数目大于PIPE\_BUF,则返回管道中现有的数据字节数,如果请求的字节数目不大于PIPE\_BUF,则返回管道中 现有数据字节数(此时,管道中数据量小于请求的数据量);或者返回请求的字节数(此时,管道中数据量不小于请求的数据量)。注:

义,不同的内核版本可能会看



```
512字节, red hat 7.2中为4096)。
关于管道的读规则验证:
/*****
* readtest.c *
***********/
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>
main()
int pipe_fd[2];
pid t pid;
char r_buf[100];
char w_buf[4];
char* p wbuf;
int r_num;
int cmd;
memset(r buf,0,sizeof(r buf));
memset(w buf,0,sizeof(r buf));
p wbuf=w buf;
if(pipe(pipe_fd)<0)
{
printf("pipe create error ");
return -1;
if((pid=fork())==0)
{
printf(" ");
close(pipe_fd[1]);
sleep(3);//确保父进程关闭写端
r_num=read(pipe_fd[0],r_buf,100);
printf( "read num is %d the data read from the pipe is %d
",r num,atoi(r buf));
close(pipe_fd[0]);
exit();
}
else if(pid>0)
close(pipe_fd[0]);//read
strcpy(w_buf,"111");
if(write(pipe fd[1],w buf,4)!=-1)
printf("parent write over ");
close(pipe_fd[1]);//write
printf("parent close fd[1] over ");
sleep(10);
/***************
*程序输出结果:
* parent write over
* parent close fd[1] over
* read num is 4 the data read from the pipe is 111
* 管道写端关闭后,写入的数据将一直存在,直到读出为止.
向管道中写入数据:
向管道中写入数据时, linux*
                                qzwujiaying
                                              关注
闲区域, 写进程就会试 图向信息
```

10 📭 🏚 17

```
区中的数据,那么写操作将一直阻塞。
注:只有在管道的读端存在时,向管道中写入数据才有意义。否则,向
管道中写入数据的进程将收到 内核传来的SIFPIPE信号,应用程序可以
处理该信号, 也可以忽略 (默认动作则是应用程序终止)。
对管道的写规则的验证1:写端对读端存在的依赖性
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
main()
int pipe_fd[2];
pid_t pid;
charr buf[4];
char* w_buf;
int writenum;
int cmd;
memset(r_buf,0,sizeof(r_buf));
if(pipe(pipe_fd)<0)
printf("pipe create error");
return -1;
if((pid=fork())==0)
close(pipe_fd[0]);
close(pipe fd[1]);
sleep(10);
exit();
}
else if(pid>0)
sleep(1); //等待子进程完成关闭读端的操作
close(pipe_fd[0]);//write
w buf="111";
if((writenum=write(pipe_fd[1],w_buf,4))==-1)
printf("write to pipe error ");
printf("the bytes write to pipe is %d ", writenum);
close(pipe_fd[1]);
}
则输出结果为: Broken pipe,原因就是该管道以及它的所有fork()产物的
读端都已经被关闭。如果在父进程中保留读端,即在写完pipe后,再关
闭父进程的读端,也会正常写入pipe,读者可自己验证一下该结论。因
此,在向管道写入数据时,至少应该存在某一个进程,其中管道读端没
有被关闭,否则就会出现上述错误(管道断裂,进程收到了SIGPIPE信
号, 默认动作是进程终止)
对管道的写规则的验证2: linux不保证写管道的原子性验证
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <errno.h>
main(int argc,char**argv)
int pipe_fd[2];
pid t pid;
char r_buf[4096];
char w_buf[4096*2];
int writenum;
int rnum;
```

```
memset(r buf,0,sizeof(r buf));
if(pipe(pipe_fd)<0)
printf("pipe create error");
return -1;
}
if((pid=fork())==0)
close(pipe_fd[1]);
while(1)
{
sleep(1);
rnum=read(pipe_fd[0],r_buf,1000);
printf("child: readnum is %d ",rnum);
close(pipe_fd[0]);
exit();
}
else if(pid>0)
close(pipe_fd[0]);//write
memset(r buf,0,sizeof(r buf));
if((writenum=write(pipe fd[1],w buf,1024))==-1)
printf("write to pipe error");
printf("the bytes write to pipe is %d ", writenum);
writenum=write(pipe_fd[1],w_buf,4096);
close(pipe fd[1]);
}
输出结果:
the bytes write to pipe 1000
the bytes write to pipe 1000 //注意,此行输出说明了写入的非原子性
the bytes write to pipe 1000
the bytes write to pipe 1000
the bytes write to pipe 1000
the bytes write to pipe 120 //注意,此行输出说明了写入的非原子性
the bytes write to pipe 0
the bytes write to pipe 0
结论:
写入数目小于4096时写入是非原子的!
如果把父进程中的两次写入字节数都改为5000,则很容易得出下面结
论:
写入管道的数据量大于4096字节时,缓冲区的空闲空间将被写入数据
 (补齐), 直到写完所有数 据为止, 如果没有进程读数据, 则一直阻
寒。
```

## 管道应用实例

#### 实例一: 用于 shell

管道可用于输入输出重定向,它将一个命令的输出直接定向到另一个命令的输入。比如,当在某个 shell程序(Bourne shell或C shell等)键入 who | wc -l后,相应shell程序将创建who以及wc两个进程和这两个进程间的管道。考虑下面的命令行:

\$kill -l 运行结果见附一。

\$kill -l | grep SIGRTMIN 运行 30) SIGPWR 31) SIGSYS 32



```
34) SIGRTMIN+2 35) SIGRTMIN+3 36) SIGRTMIN+4 37)
SIGRTMIN+5
38) SIGRTMIN+6 39) SIGRTMIN+7 40) SIGRTMIN+8 41)
SIGRTMIN+9
42) SIGRTMIN+10 43) SIGRTMIN+11 44) SIGRTMIN+12 45)
SIGRTMIN+13
46) SIGRTMIN+14 47) SIGRTMIN+15 48) SIGRTMAX-15 49)
SIGRTMAX-14
实例二: 用于具有亲缘关系的进程间通信
下面例子给出了管道的具体应用,父进程通过管道发送一些命令给子进
程,子进程解析命令,并根据命令作相应处理。
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
main()
int pipe_fd[2];
pid_t pid;
char r buf[4];
char** w buf[256];
int childexit=0;
int i;
int cmd;
memset(r buf,0,sizeof(r buf));
if(pipe(pipe_fd)<0)
printf("pipe create error ");
return -1;
if((pid=fork())==0)
//子进程:解析从管道中获取的命令,并作相应的处理
printf(" ");
close(pipe fd[1]);
sleep(2);
while(!childexit)
read(pipe_fd[0],r_buf,4);
cmd=atoi(r_buf);
if(cmd==0)
{
printf("child: receive command from parent over now child process exit
");
childexit=1;
}
else if(handle_cmd(cmd)!=0)
return;
sleep(1);
}
close(pipe_fd[0]);
exit();
else if(pid>0)
//parent: send commands to child
{
close(pipe_fd[0]);
w buf[0]="003";
w buf[1]="005";
                                qzwujiaying ( 关注
w_buf[2]="777";
```

```
w buf[3]="000";
for(i=0;i<4;i++)
write(pipe_fd[1],w_buf[i],4);
close(pipe fd[1]);
}
}
//下面是子进程的命令处理函数(特定于应用):
int handle cmd(int cmd)
if((cmd<0)||(cmd>256))
//suppose child only support 256 commands
{
printf("child: invalid command ");
return -1;
printf("child: the cmd from parent is %d ", cmd);
return 0;
}
```

#### 管道的局限性

管道的 主要局限性正体现在它的特点上:

只支持单向数据流; 只能用于具有亲缘关系的进程之间; 没有名字; 管道的缓冲区是有限的(管道制存在于内存中,在管道创建时,为缓冲 区分配一个页面大小);

管道所传送的是无格式字节流,这就要求管道的读出方和写入方必须事 先约定好数据的格式,比如多 少字节算作一个消息(或命令、或记录) 等等;

#### Linux 管道的实现机制

在Linux中,管道是一种使用非常频繁的通信机制。从本质上说,管道也是一种文件,但它又和一般的文件有所不同,管道可以克服使用文件进行通信的两个问题,具体表现为:

限制管道的大小。实际上,管道是一个固定大小的缓冲区。在Linux中,该缓冲区的大小为1页,即4K字节,使得它的大小不象文件那样不加检验地增长。使用单个固定缓冲区也会带来问题,比如在写管道时可能变满,当这种情况发生时,随后对管道的 write()调用将默认地被阻塞,等待某些数据被读取,以便腾出足够的空间供write()调用写。

读取进程也可能工作得比写进程快。当所有当前进程数据已被读取时, 管道变空。当这种情况发生时,一个随后的read()调用将默认地被阻 塞,等待某些数据被写入,这解决了read()调用返回文件结束的问题。

**注意**:从管道读数据是一次性操作,数据一旦被读,它就从管道中被抛弃,释放空间以便写更多的数据。

#### 1. 管道的结构

在 Linux 中,管道的实现并没有使用专门的数据结构,而是借助了文件系统的file结构和VFS的索引节点inode。通过将两个 file 结构指向同一个临时的 VFS 索引节点,而这个 VFS 索引节点又指向一个物理页面而实现的。如图 7.1所示。

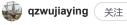
图7.1 管道结构示意图

图7.1中有两个 file 数据结构,但它们定义文件操作例程地址是不同的, 其中一个是向管道中写入数据的例程地址,而另一个是从管道中读出数 据的例程地址。这样,用户程序的 系统调用仍然是 通常的文件操作,而 内核却利用这种 **抽象机制**实现了管道这一特殊操作。

#### 2. 管道的遗写

管道实现的源代码在fs/pipe.c中,在pipe.c中有很多函数,其中有两个函数比较重要,即管道读函数pipe\_read()和管道写函数pipe\_wrtie()。管道写函数通过将字节复制到 VFS 索引节点指向的物理内存而写入数据,而

管道读函数则通过复制物理/ 利用一定的机制同步对管道的





信号。

当写进程向管道中写入时,它利用标准的库函数write(),系统根据库函 数传递的文件描述符,可找到该文件的 file 结构。file 结构中指定了用 来进行写操作的函数(即写入函数)地址,于是,内核调用该函数完成 写操作。写入函数在向内存中写入数据之前,必须首先检查 VFS 索引节 点中的信息,同时满足如下条件时,才能进行实际的内存复制工作: 内存中有足够的空间可容纳所有要写入的数据;

内存没有被读程序锁定。

如果同时满足上述条件,写入函数首先锁定内存,然后从写进程的地址 空间中复制数据到内存。否则,写入进程就休眠在 VFS 索引节点的等 待队列中,接下来,内核将调用调度程序,而调度程序会选择其他进程 运行。写入进程实际处于可中断的等待状态,当内存中有足够的空间可 以容纳写入数据,或内存被解锁时,读取进程会唤醒写入进程,这时, 写入进程将接收到信号。当数据写入内存之后,内存被解锁,而所有休 眠在索引节点的读取进程会被唤 醒。

管道的读取过程和写入过程类似。但是,进程可以在没有数据或内存被 锁定时立即返回错误信息,而不是阻塞该进程,这依赖于文件或管道的 打开模式。反之, 进程可以休眠在索引节点的等待队列中等待写入进程 写入数据。当所有的进程完成了管道操作之后,管道的索引节点被丢 弃,而共享数据页也被释放。

因为管道的实现涉及很多文件的操作,因此,当读者学完有关文件系统的内 容后来读pipe.c中的代码,你会觉得并不难理解。

http://hi.baidu.com/jrckkyy/blog/item/dbbb63098ae0e08ed0581b4a.html

#### 文章知识点与官方知识档案匹配,可进一步学习相关知识

算法技能树 首页 概览 36885 人正在系统学习中

pipe.c文件 06-11 管道通信中的实验, pipe.c文件, 下载后直接编译即可 C例子: IPC-pipe3 01-04 该程序是我写的博客"一起talk C栗子吧(第九十回:C语言实例--使用管道进行... Elanie1024的博客 ① 500 C语言函数声明以及函数原型 最新发布 C语言函数声明以及函数原型 Linux C++ 进程间通信-PIPE 【代码】Linux C++ 进程间通信-PIPE。 c语言pipe函数,pipe 函数 (C语言) pipe我们用中文叫做管道。以下讲解均是基于Linux为环境:函数简介所需头文... [C] pipe以及fork使用 进程与管道的使用参考原文链接: https://blog.csdn.net/nodeathphoenix/article/... C例子: IPC-pipe 01-03 该程序是我写的博客"一起talk C栗子吧(第八十八回:C语言实例--使用管道进... 云守护的专栏 ① 3691 linux c之pipe的使用例子 #include /\* some systems still require this \*/ #include #include /\* for winsize \*/ #... Claroja 0 850 C语言 pipe 每个进程拥有各自的地址空间,一个进程的全局变量在另一个进程中看不到,所以... 了解C语言中的pipe()系统调用 文章目录基本概念父子进程共享管道参考文档 基本概念 从概念上讲,管道... 大圣编了个程 ① 1万+

函数简介函数原型 int pipe(int fd[21) 函数传λ信 fd[21) 等道的两个文件描述符

qzwujiaying ( 关注

linux c语言之pipe () 函数 热门推荐

// 多进程以及ipc管道方式进程间通信 /\* 1、父进程调用pipe开辟管道,得到两个... linuxC多进程通讯---pipe同步 qq 23929673的博客 ① 362 文章目录例子解析 例子 #include <stdio.h> #include <stdlib.h> #include <unistd.... Linux C pipe函数 man 翻译 矩阵实验室 ① 1144 Linux C pipe函数 man 翻译 linux pipe.c 源代码,linux 下PIPE管道通信... weixin\_32999557的博客 ◎ 197 学习linux 已经 有一段时间了。把之前学习中一些东西记下来,和大家分享。/\*\*\*... 代码超详细讲解:C语言进程间通信之SuperMario管道...HenryBlog © 388 client和server之间如何通信举个简单例子: client端标准输入standard input, 读... C 语言编程 — 管道 (Pipe) 烟云的计算 ① 6562 目录文章目录目录Linux的管道指令C语言的匿名管道命名管道匿名管道和命名... linux c pipe乱码,c – 在Linux中读写PIPE weixin\_34570241的博客 ① 162 linux中一个简单的多进程程序.输入一些数字,如./findPrime 10 20 30.该程序将创... C语言读取pipe缓冲区内容 SKJavaCsdn的博客 ① 501 #include<stdio.h> int main() { int x, fd[2]; char buf[30],s[30]; pipe(fd); while((x = ... "相关推荐"对你有帮助么? ○ 没帮助 ○ 一般 ○ 有帮助 ○ 非常有帮助

\* 非常没帮助









©2022 CSDN 皮肤主题: 大白 设计师: CSDN官方博客 返回首页

400-**2** 660-我们 纳士 合作 报道 公安备案号11010502030143 京ICP备19004658号 京网文 [2020] 1039-165号 经营性网站备案信息 北京互联网违法和不良信息举报中心 家长监护 网络110报警服务 中国互联网举报中心 Chrome商店下载 账号管理规范 版权与免责声明 版权申诉 出版物许可证 营业执照 ©1999-2023北京创新乐知网络技术有限公司



#### 热门文章

shell--传入参数的处理 ① 138288

pipe 函数 (C语言) ① 17529

AIX上ulimit -a 输出的含义 ① 10429

vsftpd 安装(vsftpd 530 login incorrect 报错)

Zh\_CN.GB18030 判断是否为中文 ① 6310



⑥ C语言 (linux/unix/AIX) 14篇 linux/unix/AIX 系统方面 4篇

Makefile符号说明 1篇

C orcale数据库/数据库知识

l perl语言 2篇

## 最新评论

shell--传入参数的处理 夏吃萝卜: 有用, 不错, 谢谢 LINUX/AIX/UNIX 大文件排序问题 ccdn2022: 您好,我这两天也在处理一个3. 2G的大文件,要对其第一个字段进行排 ...

## 您愿意向朋友推荐"博客详情页"吗?











8篇

强烈不推荐 不推荐 一般般

推荐 强烈推荐

## 最新文章

EditPlus 快捷键

金额字段加干位分隔符

ORA-00980: synonym translation is no longer valid", version 9

2011年 27篇 2012年 1篇

2010年 26篇

# 目录

#### 函数简介

什么是管道

管道的创建

管道的读写规则

管道应用实例

管道的局限性