











▲基本概念

- ▲文件
- ▲系统调用
- ▲库函数
- ▲系统命令





▲文件

- ❖ 文件: 一组相关数据的有序集合
- ❖ Linux 中,一切(几乎一切)都是文件。

Linux 环境中的文件具有特别重要的意义,因为它们为操作系统服务和设备提供了一个简单而统一的接口。

设备对操作系统而言也可以看做是文件,通常程序完全可以像使用文件那样使用磁盘文件、串口、打印机和其他设备。

目录也是一种文件, 但它是一种特殊类型的文件。

可以这么说Linux 中的任何事物都可以用一个文件代表,或者可以通过特殊的文件进行操作。当然,它们会与我们熟悉的传统文件有一些细微的区别,但两者的基本原则是一致的





- ❖ Linux常见的文件类型有5种:普通文件、目录文件、链接文件、设备 文件和管道文件。
- ❖ Linux文件权限可分四种:可读取、可写入、可执行和无权限。分别用r、w、x和-表示。





△系统调用

❖ 系统调用

是指操作系统提供给用户程序调用的一组"特殊"接口,用户程序可以通过这组"特殊"接口来获得操作系统内核提供的服务。

例如用户可以通过进程控制相关的系统调用来创建进程、实现进程调度、进程管理等。

❖ 为什么用户程序不能直接访问系统内核提供的服务呢? 这是由于在Linux中,为了更好地保护内核空间,将程序的运行空间 分为内核空间和用户空间(也就是常称的内核态和用户态),它们分 别运行在不同的级别上,在逻辑上是相互隔离的。因此,用户进程在 通常情况下不允许访问内核数据,也无法使用内核函数,它们只能在 用户空间操作用户数据,调用用户空间的函数。





- ❖ 但是,在有些情况下,用户空间的进程需要获得一定的系统服务(调用内核空间程序),这时操作系统就必须利用系统提供给用户的"特殊接口"——系统调用规定用户进程进入内核空间的具体位置。进行系统调用时,程序运行空间需要从用户空间进入内核空间,处理完后再返回到用户空间。
- ❖ Linux系统调用部分是非常精简的系统调用(只有250个左右)),它继承了UNIX系统调用中最基本和最有用的部分。这些系统调用按照功能逻辑大致可分为进程控制、进程间通信、文件系统控制、系统控制、存储管理、网络管理、socket控制、用户管理等几类。





上库函数

- ❖ 前面讲到的系统调用并不是直接与程序员进行交互的,在实际使用中程序员使用的通常是库函数.
- ❖ 这些系统调用编程接口主要通过C库(1ibc)实现的.
- ❖ 并不是所有库函数都一一对应一个系统调用.有时,一个库存函数会需要几个系统调用来共同完成函数的功能;有一些库存函数不需要调用任何系统调用(因其不是完成内核提供的服务).





▲系统命令

❖ 系统命令相对库函数更高一层,它实际上是一个可执行程序,它的内部引用了库函数来实现相应的功能.比如: 1s、cd等命令





关系图





▲文件VO基本操作

Linux系统中文件操作主要有:

- ❖底层I0操作
- ❖标准I0操作





▲底层IO操作

底层文件I/0

- ① 不带缓冲
 - ▶ 不带缓冲指的是每个文件操作动作都调用内核中的相应函数
- ② 通过文件描述符来访问文件





▲文件描述符

文件描述符是一个非负的整数,它是一个用于描述被打开文件的索引值。

当打开一个现存文件或创建一个新文件时,内核就向当前运行程序返回一个文件描述符;当需要读写文件时,也需要把文件描述符作为参数传递给相应的函数

如何区分和引用指定的文件呢?

这里用到了文件描述符。对于Linux而言,所有对文件(设备)的操作都是使用文件描述符来进行的。





注意点:

通常,一个程序一开始运行时,都会打开3个文件:

- ❖ 标准输入
- ❖ 标准输出
- ❖ 标准出错处理

这3个文件分别对应文件描述符为0、1和2

(也就是宏替换STDIN_FILENO、STDOUT_FILENO和STDERR_FILENO)。





▲底层文件I/0常用函数

- ① open()
- ② close()
- 3 read()
- ④ write()
- ⑤ 1seek()





open和close函数

- ❖ open()函数是用于打开或创建文件 在打开或创建文件时可以指定文件的属性及用户的权限等各种参数。
- ❖ close()函数是用于关闭一个被打开的文件。 当一个进程终止时,所有被它打开的文件都由内核自动关闭,很多程序都使用这一功能而不显示地关闭一个文件。



所需头文件₽	#include <sys types.h=""> /* 提供类型 pid_t 的定义 */+/ #include <sys stat.h="">+ #include <fcntl.h>+</fcntl.h></sys></sys>		
函数原型₽	int open(const c	nar *pathname, int flags, int perms)₽	
	pathname₽	被打开的文件名(可包括路径名)↓	
		O_RDONLY: 以只读方式打开文件。	
		O_WRONLY: 以只写方式打开文件+>	
		O_RDWR: 以读写方式打开文件₽	
函数传入值₽	flag:文件打开的方式↓	O_CREAT:如果该文件不存在,就创建一个新的文件,并用第三个参数为其设置权限₽	
		O_EXCL: 如果使用 O_CREAT 时文件存在,则可返回错误消息。这一参数可测试文件是否存在。此时 open 是原子操作,防止多个进程同时创建同一个文件。₽	
		O_NOCTTY: 使用本参数时,若文件为终端,那么该终端不会成为调用 open()的那个进程的控制终端↔	
		O_TRUNC: 若文件已经存在,那么会删除文件中的全部原有数据,并且设置文件大小为 0。↩	
		O_APPEND: 以添加方式打开文件,在打开文件的同时,文件指针指向文件的末尾,即将写入的数据添加到文件的末尾。↩	
	perms₽	被打开文件的存取权限。↩ 可以用一组宏定义: S_I(R/W/X)(USR/GRP/OTH)↩	
		其中 R/W/X 分别表示读/写/执行权限→	
		USR/GRP/OTH 分别表示文件所有者/文件所属组/其他用户。₽	
		例如 S_IRUSR S_IWUSR 表示设置文件所有者的可读可写属性。八进制表示法中 600 也表示同样的权限。 ↩	

嵌教育



- ❖ 在open函数中, flag参数可通过"|"组合构成, 但前3个函数不能相互组合.
- ◆ close函数

所需头文件₽	#include <unistd.h>@</unistd.h>	1
函数原型₽	int close(int fd)₽	1
函数输入值₽	fd: 文件描述符₽	1
函数返回值₽	0: 成功↓ -1: 出错↩	1





open和close函数的使用实例

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
int main (void)
int fd:
         /*调用open函数,以可读写的方式打开,注意选项可以用" | "符号连接*/
if ((fd = open ("/tmp/hello.c", O_CREAT | O_TRUNC | O_WRONLY , 0600 )) <0) {
   perror ("open:");
   exit(1);
elsef
   printf("Open file: hello.c %d\n", fd);
if (close (fd) < 0 ) {
   perror ("close:");
   exit(1);
else
   printf("Close hello.c\n");
exit(0);
```



read、write和1seek函数

- ❖ read()函数:是用于将从指定的文件读出数据
- ❖ write()函数:是用于向文件写数据
- ❖ 1seek()函数:是用于文件指针定位到相应的位置





read函数

❖read()函数是用于将从指定的文件描述符中读出的数据放到缓存区中,并返回实际读入的字节数。若返回0,则表示没有数据可读,即已达到文件尾。读操作从文件的当前指针位置开始。当从终端设备文件中读出数据时,通常一次最多读一行。

所需头文件	#include <unistd.h></unistd.h>
函数原型	ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count)
	fd: 文件描述符
函数传入值	buf: 指定存储器读出数据的缓冲区
	count: 指定读出的字节数
函数返回值	成功: 读到的字节数 0: 已到达文件尾 -1: 出错

在读普通文件时,若读到要求的字节之前已到达文件的尾部,则返回的字节数会小于希望读出的字节数。





❖ 例: 读取20字节的数据到缓冲区

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
...
char buf[20];
size_t nbytes;
ssize_t bytes_read;
int fd;
...
nbytes = sizeof(buf);
bytes_read = read(fd, buf, nbytes);
...
```

▶本例中,调用read()后,需要检查返回的结果bytes_read,根据bytes_read进行相应的处理。





write()函数

❖ write()函数是用于向打开的文件写数据,写操作从文件的当前指针位置开始。对磁盘文件进行写操作,若磁盘已满则write()函数返回失败。

所需头文件₽	#include <unistd.h>₽</unistd.h>	4
函数原型₽	ssize_t write(int fd, void *buf, size_t count)	4
	fd: 文件描述符↔	4
函数传入值↩	buf: 指定存储器写入数据的缓冲区₽	4
	count: 指定读出的字节数~	
函数返回值₽	成功: 已写的字节数↓ -1: 出错→	4





注意点:

- ❖ write()调用成功返回已写的字节数,失败返回-1。
- ❖ write()的返回值通常与count不同,因此需要循环将全部待写的数据 全部写入文件。
- ❖ 对于普通文件,写操作从文件的当前位移量处开始,如果在打开文件时,指定了0_APPEND参数,则每次写操作前,将文件位移量设置在文件的当前结尾处,在一次成功的写操作后,该文件的位移量增加实际写的字节数。





❖ 例:将缓冲区的数据写入文件

```
#include <sys/types.h>
#include <string.h>
...
char buf[20];
size_t nbytes;
ssize_t bytes_written;
int fd;
...
strcpy(buf, "This is a test\n");
nbytes = strlen(buf);

bytes_written = write(fd, buf, nbytes);
...
```

▶本例中,调用write()后,需要检查返回的结果bytes_written,根据bytes_written进行相应的处理,如果bytes_written小于nbytes,则需要循环将未写的数据写入文件。

www.gec-edu.org



- → Iseek () 函数
- ❖ 1seek()函数是用于在指定的文件描述符中将文件指针定位到相应的位置。

{它只能用在可定位(可随机访问)文件操作中。管道、套接字和大部分字符设备文件是不可定位的,所以在这些文件的操作中无法使用1seek()调用。}





所需头文件₽		#include <unistd.h>-/ #include <sys types.h="">-/</sys></unistd.h>	
函数原型₽	off_t lseek(off_t lseek(int fd, off_t offset, int whence)	
	fd: 文件描述符₽		
函数传入值₽	offset: 偏和 前移,向后	多量,每一读写操作所需要移动的距离,单位是字节,可正可负(向 移)₽	
4		SEEK_SET: 当前位置为文件的开头,新位置为偏移量的大小↩	
	whence: ↩ 当前位置	SEEK_CUR: 当前位置为文件指针的位置,新位置为当前位置加上 偏移量₽	
		SEEK_END: 当前位置为文件的结尾,新位置为文件的大小加上偏移量的大小₽	
函数返回值₽	成功: 文件 -1: 出错↩	上的当前位移↓	





❖例

把当前文件指针向后偏移20字节 (fd打开某文件返回的文件描述符) Iseek(fd,20,SEEK_CUR);





注意点:

- » 每个打开的文件都有一个与其相关的"当前文件位移量",它是一个非 负整数,用以度量从文件开始处计算的字节数。
- 》 通常,读/写操作都从当前文件位移量处开始,在读/写调用成功后, 使位移量增加所读或者所写的字节数。
- ▶ 1seek()调用成功返回为新的文件位移量,失败返回-1。
- ▶ 1seek() 只对常规文件有效,对socket、管道、FIF0等进行1seek()操作失败。
- ▶ 1seek()仅将当前文件的位移量记录在内核中,它并不引起任何 I/0操作。





*练习

创建一文件,接着在文件中写入"hello,I'm writing to this file!",然后再把文件的前10个字节打印出来





▲标准IO操作

❖ 文件指针

- FILE指针:每个被使用的文件都在内存中开辟一个区域,用来存放文件的有关信息,这些信息是保存在一个结构体类型的变量中,该结构体类型是由系统定义的,取名为FILE。
- 标准I/0库是由Dennis Ritchie在1975年左右编写的



```
char * IO backup base;
                                                                              /* Pointer
  FILE在头文件/usr/include/libio.h中定义
                                                 first valid
  struct IO FILE {
                                                                              character of
                                                 backup area */
                 /* High-order word is
    int flags;
   IO MAGIC; rest is flags. */
                                                   char * IO save end; /* Pointer to
                                                 end of
   #define IO file flags flags
                                                 non-current get area. */
   The following pointers correspond to the C++
                                                   struct IO marker * markers;
  streambuf protocol. */
                                                   struct IO FILE * chain;
/* Note: Tk uses the IO read ptr and
                                                   int fileno;
  IO read end fields directly. */
                                                   int flags2;
  char* IO read ptr; /* Current read pointer */
                                                 #endif
  char* _IO_read end; /* End of get area. */
                                                    IO off t old offset; /* This used
   char* IO read base; /* Start of putback+get
                                                 to be
                                                 offset but it's too small.
  area. */
                                                 #define HAVE COLUMN /* temporary */
   char* IO write base; /* Start of put area. */
                                                   /* 1+column number of pbase(); 0 is
   char* IO write ptr; /* Current put pointer. */
                                                 unknown. */
   char* IO write end; /* End of put area. */
                                                   unsigned short cur column;
   char* _IO_buf_base; /* Start of reserve area. */
                                                   signed char vtable offset;
   char* IO buf end; /* End of reserve area. */
                                                   char shortbuf[1];
   /* The following fields are used to support
                                                   /* char* save gptr;
                                                                              char*
  backing up and undo. */
                                                 save egptr; -*/
   char * IO save base; /* Pointer to start of non-
                                                   IO lock t * lock;
  current get area. */
                                                };
```





- ※ 标准Ⅰ/0提供了三种类型的缓存
 - 全缓存
 - 当填满 I/0缓存后才进行实际 I/0操作
 - 行缓存
 - 当在输入和输出中遇到新行符('\n')时,进行I/0操作。 当流遇到一个终端时,典型的行缓存。
 - 不带缓存
 - 标准I/0库不对字符进行缓冲, 例如stderr。





❖ 标准Ⅰ/0预定义3个流,他们可以自动地为进程所使用

标准输入	0	STDIN_FILENO	stdin
标准输出	1	STDOUT_FILENO	stdout
标准错误输出	2	STDERR_FILENO	stderr





标准IO操作函数

函数≠	作用₽	4-
fopen+ ^J	打开或创建文件中	+
fclose₽	关闭文件↩	ŧ-
fread	由文件中读取一个字符₽	ŕ
fwrite₽	将数据成块写入文件流₽	÷
fseek	移动文件流的读写位置₽	ŕ





❖ 打开文件:

有二个标准函数,分别为: fopen()、fdopen()。

它们可以以不同的模式打开,但都返回一个指向FILE的指针,。此后,对文件的读写都是通过这个FILE指针来进行。

其中fopen()可以指定打开文件的路径和模式, fdopen()可以指定打开的文件描述符和模式.





所需头文件	#include <stdio.h></stdio.h>		
函数原型	FILE *fopen(const char * path,const char * mode)		
函数传入值	path: 包含要打开的文件路径及文件名		
	mode: 文件打开状态 (后面会具体说明)		
函数返回值	成功:指向 FILE 的指针 失败: NULL		

所需头文件	#include <stdio.h></stdio.h>	
函数原型	FILE * fdopen(int fd,const char * mode)	
函数传入值	fd: 要打开的文件描述符	
	mode: 文件打开状态 (后面会具体说明)	
函数返回值	成功:指向 FILE 的指针 失败: NULL	





❖ 其中, mode定义打开文件的访问权限等:

r或rb₽	打开只读文件,该文件必须存在。	4
r+或 r+b₽	打开可读写的文件,该文件必须存在₽	4
W 或 wb₽	打开只写文件,若文件存在则文件长度清为 0,即会擦写文件以前的内容。若文件不存在则建立该文件。	4
w+或 w+b₽	打开可读写文件,若文件存在则文件长度清为 0,即会擦写文件以前的内容。若文件不存在则建立该文件。	1
a 或 ab₽	以附加的方式打开只写文件。若文件不存在,则会建立该文件;如果文件存在,写 入的数据会被加到文件尾,即文件原先的内容会被保留₽	4
a+或 a+b₽	以附加方式打开可读写的文件。若文件不存在,则会建立该文件;如果文件存在,写入的数据会被加到文件尾后,即文件原先的内容会被保留。	

当给定"b"参数时,表示以二进制方式打开文件





打开一个标准I/0流的六种不同方式:

打开一个标准I/O流的六种不同的方式

限制	r	w	a	r+	W+	a+
文件必须已存在	•			•		
擦除文件以前的内容		•			•	
流可以读	•			•	•	•
流可以写		•	•	•	•	•
流只可在尾端处写			•			•





❖ 关闭文件:

关闭标准流文件的函数为fclose(),该函数将缓冲区内的数据全部写入到文件中,并释放系统所提供的文件资源.

所需头文件₽	#include <stdio.h>@</stdio.h>	+
函数原型₽	int fclose(FILE * stream)₽	+
函数传入值₽	stream: 己打开的文件指针₽	4
函数返回值₽	成功: 0↓ 失败: EOF₽	+

•在调用fclose()关闭流后对流所进行的任何操作,包括再次调用fclose(),其结果都将是未知的。





❖ 例1:

■ 以读写方式打开文件file_3,如果该文件不存在,则创建。如果该文件已经存在,则长度截短为0。





```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
int main(int argc, char **argv)
{
    FILE *fp;
    if((fp = fopen("test_file_3", "w+")) == NULL)
        fprintf(stderr, "fopen() failed: %s\n", strerror(errno));
        return -1;
    fclose(fp);
    return 0;
```





- 调用fopen()成功打开流之后,可在三种不同类型的I/0中进行选择,对其进行读、写操作:
- ▶ 每次一定数量 I/0。fread () 和fwrite () 函数支持这种类型的 I/0。 每次 I/0操作读或写某种数量的对象,而每个对象具有指定的长度。
- ▶ 每次一个字符的I/0。使用fgetc()/fputc()一次读或写一个字符,如果流是带缓存的,则标准I/0函数处理所有缓存。
- ▶ 每次一行的I/O。使用fgets()和fputs()一次读或写一行。每行都以一个新行符终止。当调用fgets()时,应说明能处理的最大行长。





❖读操作的函数为fread():

所需头文件₽	#include <stdio.h>-></stdio.h>	1
函数原型₽	size_t fread(void * ptr,size_t size,size_t mmemb,FILE * stream)	_
	ptr: 存放读入记录的缓冲区₽	_
	size: 读取的记录大小₽	1
│ 函数传入值 □	nmemb: 读取的记录数₽	_
	stream: 要读取的文件流₽	_
函数返回值₽	成功:返回实际读取到的 nmemb 数目↓ 失败:EOF₽	





❖ fwrite()函数是用于对指定的文件流进行写操作。

所需头文件	#include <stdio.h></stdio.h>	
函数原型	size_t fwrite(const void * ptr,size_t size,size_t nmemb,FILE * stream)	
函数传入值	ptr: 存放写入记录的缓冲区	
	size: 写入的记录大小	
	nmemb: 写入的记录数	
	stream: 要写入的文件流	
函数返回值	成功: 返回实际写入到的 mmemb 数目 失败: EOF	





* 实例

```
/* fwrite.c */
#include <stdio.h>
int main()
FILE *stream:
char s[3]={'a', 'b', 'c'};
          /*首先使用fopen打开文件,之后再调用fwrite写入文件*/
stream=fopen("what", "w");
i=fwrite(s,sizeof(char),nmemb,stream);
   printf("i=%d",i);
   fclose(stream);
运行结果如下所示:
 [root@localhost file]# ./write
i = 3
 [root@localhost file]# cat what
abc
```



例2: 读或写一个结构体,将一个结构体写至一个文件上

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#define NAMESIZE 16
struct
    short count;
    long total;
    char name[NAMESIZE];
}item;
int main(int argc, char **argv)
-{
   FILE *fp:
   if((fp=fopen("test file 5", "wb+")) == NULL){
        fprintf(stderr, "fopen file test file 5 for binary write failed: %s\n", \
                    strerror(errno)):
        return 0:
    }
    memset(&item, 0, size(item));
    item.count = 9;
    item.total = 74;
    strncpy(item.name, "Richard Stallman", NAMESIZE);
   if(fwrite(&item, sizeof(item), 1, fp) != 1){
        fprintf(stderr, "Binary write data to file test file 5 failed: %s\n", \
                    strerror(errno));
        return 0:
   }
    fclose(fp);
    return 0:
}
```



❖fseek()/ftell()/rewind()函数原型:

```
#include <stdio.h>
int fseek(FILE *stream, long offset, int whence);
long ftell(FILE *stream);
void rewind(FILE *stream);
```

f seek (): 用户设定stream流的文件位置指示,调用成功返回 0,失败返回-1 (f seek () 的whence参数: SEEK_SET/ SEEK_CUR/ SEEK_END)

ftell():用于取得当前的文件位置,调用成功则返回当前文件读写位置,若出错则为-1

rewind():用于设定流的文件位置指示为文件开始,该函数调用成功无返回值。rewind()等价于fseek(stream, 0, SEEK_SET)。

www.gec-edu.org



例子

❖ 使用标准IO操作把已存在的文件imrc内容复制到 当前文件test中





字符输入函数

所需头文件	#include <stdio.h></stdio.h>	
函数原型	int getc(FILE * stream) int fgetc(FILE * stream) int getchar(void)	
函数传入值	stream: 要输入的文件流	
函数返回值	成功: 返回读取的字符 失败: EOF	

☆三个函数的返回: 若成功则为读取的字符, 若已处文件尾端或出错则为 EOF

☆函数getchar()等同于getc(stdin)

☆注意,不管是出错还是到达文件尾端,这三个函数都返回同样的值。为了区分 这两种不同的情况,必须调用ferror()或feof()。
☆返回值为int类型。



30

字符输出函数

所需头文件	#include <stdio.h></stdio.h>	
函数原型	int putc(int c,FILE * stream) int fputc(int c,FILE * stream) int putchar(int c)	
函数返回值	成功:字符 c 失败: EOF	

☆putchar(c)等价于putc(c,stdout)。

☆出错返回EOF。





下面这个实例结合fputc和fgetc,将标准输入复制到标准输出中去。

```
/* fput.c */
           #include<stdio.h>
          main()
           int c;
                     /*把fgetc的结果作为fputc的输入*/
           fputc(fgetc(stdin), stdout);
运行结果如下所示:
[root@localhost file]# ./file
```

w(用户输入)

w (屏幕输出)





检查文件出错函数:

```
#include <stdio.h>
int feof(FILE *stream);
int ferror(FILE *stream);
int clearerr(FILE *stream);
```

- ❖ 在大多数的FILE对象的实现中,保留两个标志:
- ❖ 出错标志。
- * 文件结束标志。





※ 行输入函数

所需头文件₽	#include <stdio.h>=</stdio.h>	4
函数原型₽	char * gets(char *s)+ char * fgets(char * s, int size, FILE * stream)+	4
函数传入值₽	s: 要输入的字符串↓ size: 输入的字符串长度↓ stream: 对应的文件流↩	4
函数返回值₽	成功: s↓ 失败: NULL→	4

- ❖ 两个函数返回: 若成功则为buf, 若已处文件尾端或出错则为null
- ❖ 这两个函数都指定了缓存地址,读入的行将送入其中。gets()从标准输入读,而fgets()则从指定的流读。





- ❖ 对于fgets()函数,必须指定缓存的长度n。此函数一直读到换行符为止,但是不超过n-1个字符,读入的字符被送入缓存。该缓存以空字符\0结尾。
- ❖ gets()是一个不推荐使用的函数,因为调用者在使用gets()时不能指定缓存的长度,这样就可能造成缓存越界(如若该行长于缓存长度),写到缓存之后的存储空间中,从而产生不可预料的后果。
- ❖ gets()与fgets()的另一个区别是, gets()并不将换行符存入缓存中。gets()函数用来从标准输入设备(键盘)读取字符串直到换行符结束,但换行符会被丢弃,然后在末尾添加′\0′字符。





* 行输出函数

所需头文件₽	#include <stdio.h>=</stdio.h>
函数原型₽	int puts(const char *s). int fputs(const char * s, FILE * stream).
函数传入值₽	s: 要输出的字符串↓ stream: 对应的文件流⇨
函数返回值₽	成功: 非负整数 失败: EOF





- ❖ 两个函数返回: 若成功则为非负值, 若出错则为EOF
- ❖ 函数fputs()将一个以空字符\0终止的字符串写到指定的流,终止符不写出。注意,这并不一定是每次输出一行,因为它并不要求在空字符之前一定是换行符。通常,在空字符之前是一个换行符,但并不要求总是如此。
- ❖ puts()将一个以空符终止的字符串写到标准输出,终止符不写出。但是,puts()然后又将一个换行符写到标准输出。
- ❖ puts()并不像它所对应的gets()那样不安全。但是我们还是应避免使用它,以免需要记住它在最后又加上了一个换行符。如果总是使用fgets()和fputs(),那么就会熟知在每行终止处我们必须自己加一个换行符。





/: 循环从标准输入(stdin)逐行读入数据,并逐行字符显示到标准输出,每次读取的最大长度为20字节。

```
#include <stdio.h>
 #define MAXLINE 20
 int main(void)
     char line[MAXLINE];
     while(fgets(line, MAXLINE, stdin) != NULL && line[0] != '\n'){
         fputs("result: ", stdout);
         fputs(line, stdout);
     return 0;
seton@ubuntu:~$ ./a
01234567890123456789012345
result: 0123456789012345678result: 9012345
```



30-

I/O模型比较

I/O模型	文件I/O	标准I/O
您油子干	北郊山八	海 油 I/O
缓冲方式	非缓冲I/O	缓冲I/O
操作对象	文件描述符	流(FILE *)
打开	open()	fopen()/fdopen()
读	read()	fread()/fgetc()/fgets()
写	write()	fwrite()/fputc()/fputs()
定位	lseek()	fseek()/ftell()/rewind()
关闭	close()	fclose()



▲文件和目录的维护

- 1. chmod
- * chmod系统调用改变文件或目录的访问权限。
- ❖ 函数原型:
- #include<sys/stat.h>
- int chmod(const char *path,mode_t mode)
- ❖ path参数指定的文件被修改为具有mode参数给出的访问 权限。





- ❖2.mkdir和rmdir
- ❖ mkdir和rmdir函数用来建立和删除目录
- ❖ 函数原型
- #include<sys/types.h>
- #include<sys/stat.h>
- Int mkdir(const char *path,mode_t mode);
- #include<unistd.h>
- Int rmdir(const char *path)



