嵌入式系统工程师

系统调用与标准I/0库

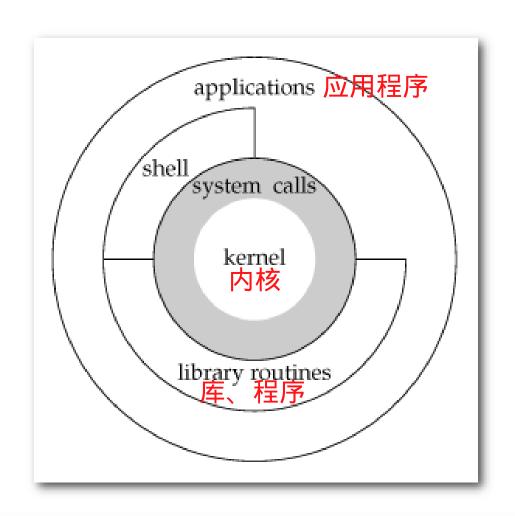
大纲

- > 系统调用概述
- ▶系统调用 I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ►标准I/0库函数

大纲

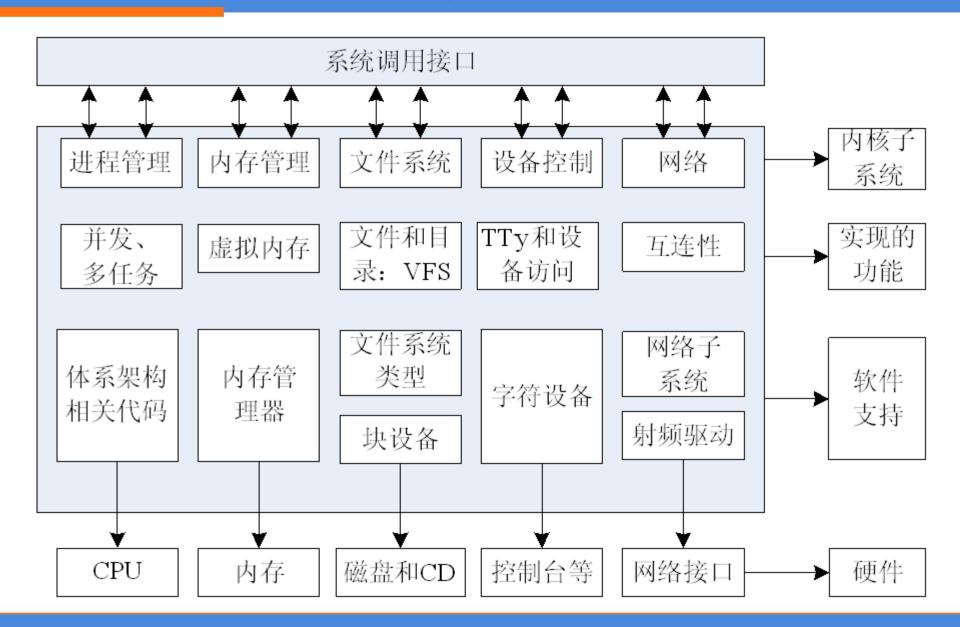
- > 系统调用概述
- ▶系统调用I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ►标准I/0库函数

> 类UNIX系统的软件层次



- > 系统调用是操作系统提供给用户程序的一组"特殊"接口。
- ▶ Linux的不同版本提供了两三百个系统调用。
- ▶ 用户程序可以通过这组接口获得操作系统(内核)提供的服务。
- > 例如:

用户可以通过文件系统相关的系统调用,请求系统打开文件、关闭文件或读写文件。



> 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、内存管理、网络管理、socket控制、用户管理。

- > 系统调用通常通过函数进行调用。
- > 系统调用的返回值:

通常,用一个负的返回值来表明错误,返回一个0值表明成功。错误信息存放在全局变量errno中,用户可用perror函数打印出错信息。

- > 系统调用遵循的规范
- ➤ 在Linux中,应用程序编程接口(API)遵循POSIX标准。

POSIX标准描述了操作系统的函数接口规范(函数 名、返回值、参数等)。

不同操作系统下编写的程序只要遵循POSIX标准,程序都可以直接移植。

如:

linux下写的open、write、read可以直接移植到unix操作系统下。

大纲

- > 系统调用概述
- ▶系统调用I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ▶标准I/0库函数

- ▶ 系统调用中操作I/0的函数,都是针对文件描述符的。 通过文件描述符可以直接对相应的文件进行操作。 如: open、close、write、read、ioct1
- > 文件描述符
 - 文件描述符是非负整数。打开现存文件或新建文件时,系统(内核)会返回一个文件描述符。文件描述符用来指定已打开的文件。
- ▶ #define STDIN_FILENO 0 //标准输入的文件描述符 #define STDOUT_FILENO 1 //标准输出的文件描述符 #define STDERR_FILENO 2 //标准错误的文件描述符程序运行起来后这三个文件描述符是默认打开的。

```
> open函数: 打开一个文件
    #include <sys/types.h> 定义新的数据类型
    #include <sys/stat.h> 文件信息结构体的定义
    #include <fcntl.h> 声明系统调用
    int open (const char *pathname, int flags);
      或
    int open (const char *pathname,
                         int flags, mode_t mode);
    例:open("/home/.../text",O_RDONLY)
    或:char *p="/home/.../text";
       open ( p , O_RDONLY);
```

> open函数: 打开一个文件 参数:

pathname: 文件的路径及文件名。

flags: open函数的行为标志。以什么方式打开

mode: 文件权限(可读、可写、可执行)的设置。

返回值:

成功返回打开的文件描述符。

失败返回-1,可以利用perror去查看原因

flags的取值及其含义			
取值	含义		
O_RDONLY	以只读的方式打开		
O_WRONLY	以只写的方式打开		
O_RDWR	以可读、可写的方式打开		
O_CREAT	文件不存在则创建文件,使用此选项时需使用mode说明文件的权限		
O_EXCL	如果同时指定了0_CREAT,且文件已经存在,则出错		
O_TRUNC	如果文件存在,且为只读或只写的方式打开,则清空文件内容		
O_APPEND	写文件时,数据添加到文件末尾		
O_NONBLOCK	当打开的文件是FIFO、字符文件、块文件时,此选项为阻塞标志位		

mode的取值及其含义				
取值	八进制数	含义		
S_IRWXU	00700	文件所有者的读、写、可执行权限		
S_IRUSR	00400	文件所有者的读权限		
S_IWUSR	00200	文件所有者的写权限		
S_IXUSR	00100	文件所有者的可执行权限		
S_IRWXG	00070	文件所有者同组用户的读、写、可执行权限		
S_IRGRP	00040	文件所有者同组用户的读权限		
S_IWGRP	00020	文件所有者同组用户的写权限		
S_IXGRP	00010	文件所有者同组用户的可执行权限		
S_IRWXO	00007	其他组用户的读、写、可执行权限		
S_IROTH	00004	其他组用户的读权限		
S_IWOTH	00002	其他组用户的写权限		
S_IXOTH	00001	其他组用户的可执行权限		

▶ close函数: 关闭一个文件 #include <unistd.h> int close (int fd); 参数: fd是调用open打开文件返回的文件描述符 返回值: 成功返回0。 失败返回-1,可以利用perror去查看原因

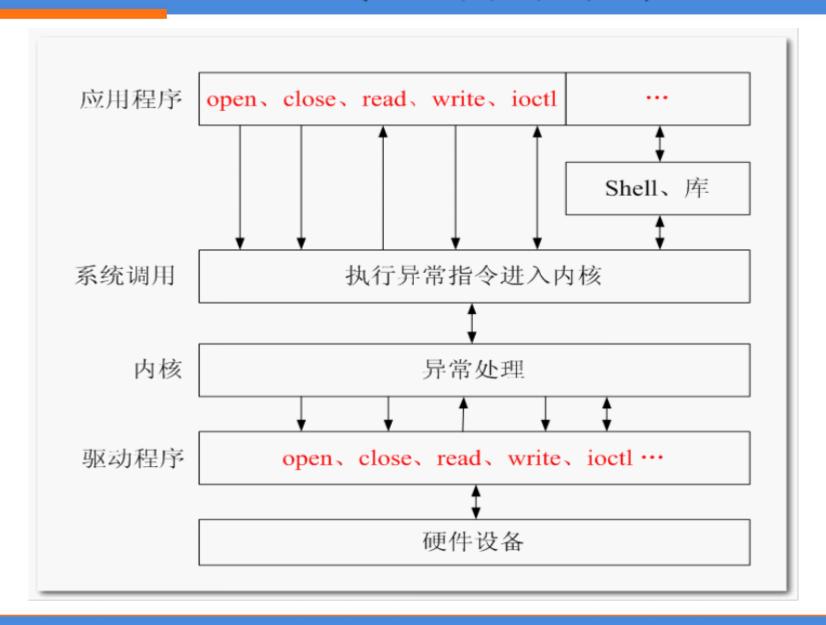
> write函数: 把指定数目的数据写到文件 #include <unistd.h> ssize_t write (int fd, const void *addr, size_t count); 参数: fd: 文件描述符。 addr: 数据首地址。 count: 写入数据的字节个数。 返回值: 成功返回实际写入数据的字节个数。 失败返回-1,可以利用perror去查看原因。

> read函数: 把指定数目的数据读到内存 #include <unistd.h> ssize_t read(int fd, void *addr, size_t count); 参数: fd: 文件描述符。 addr: 内存首地址。 count: 读取的字节个数。 返回值: 成功返回实际读取到的字节个数。 失败返回-1,可以利用perror去查看原因。

大纲

- > 系统调用概述
- ▶系统调用I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ▶标准I/0库函数

- > 为了更好地保护了内核,在Linux中,把程序运行空间 分为内核空间和用户空间,它们分别运行在不同的级 别上。
- ▶ 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。
- ▶ 但在有些情况下,用户空间的进程需要获得一定的系统服务,这时,就必须通过系统调用。



- 应用程序运行在用户空间,系统调用需要切换到内核空间,应用程序应该以某种方式通知内核需要切换到内核空间。
- > 通知内核的机制是靠软件中断实现的:

应用程序执行异常指令,引发一个异常,程序进入中断,系统切换到内核态去执行异常处理程序。

此处的异常处理程序即系统调用处理程序 syscall()。

所有的系统调用陷入内核的方式都一样,所以仅仅是陷入内核空间是不够的。必须以某种方式通知内核进入异常的原因。

- ▶Unix系统通过系统调用号通知内核进入异常的原因。
- > 系统调用号

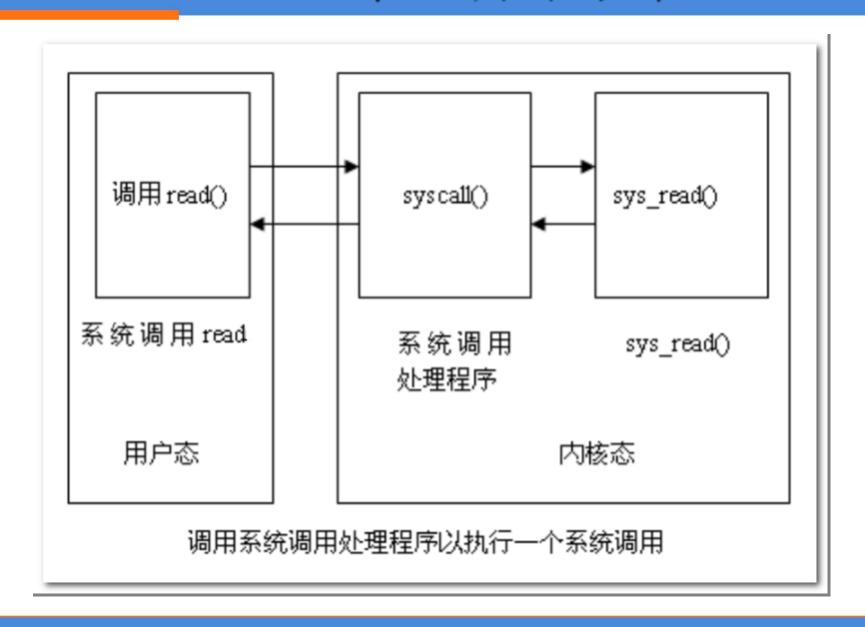
操作系统给每个系统调用分配了一个唯一的编号,这个编号就是系统调用号。

用户空间进程执行一个系统调用时,这个系统调用号就被用来指明执行哪个系统调用。

系统调用号相当关键,一旦分配就不能再有任何变更,否则编译好的应用程序会崩溃。此外,如果一个系统调用被删除,它所占用的系统调用号也不允许被回收利用。

▶路径:

/usr/include/i386-linux-gnu/asm/unistd_32.h



大纲

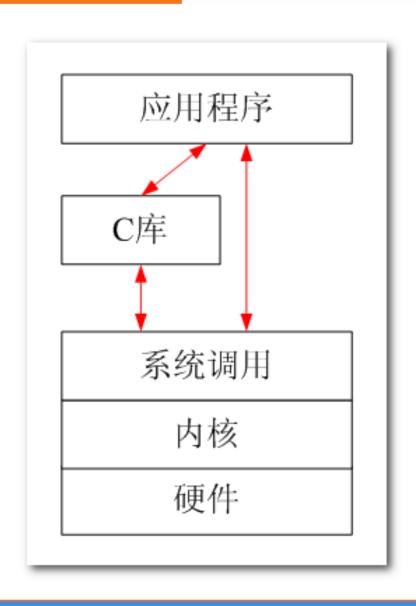
- > 系统调用概述
- ▶系统调用I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ▶标准I/0库函数

- > 库函数由两类函数组成
 - > 不需要调用系统调用

不需要切换到内核空间即可完成函数全部功能, 并且将结果反馈给应用程序,如strcpy、bzero等字 符串操作函数。

▶需要调用系统调用

需要切换到内核空间,这类函数通过封装系统调用去实现相应功能,如printf、fread等。

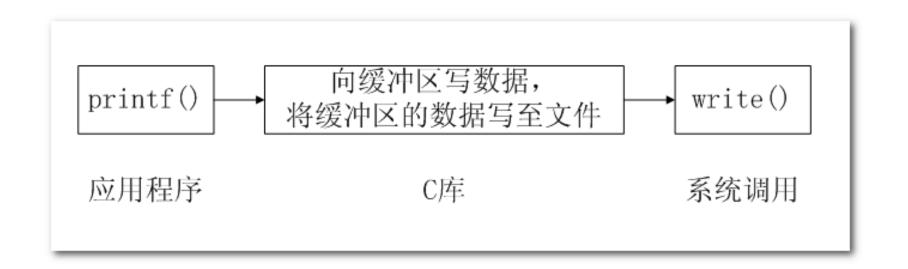


▶ 库函数与系统调用 的关系:

并不是所有的系统调用都被封装成了库函数,系统提供的很多功能和多功能到到,然间进系统调用才能实现。

- 系统调用是需要时间的,程序中频繁的使用系统调用 会降低程序的运行效率。
 - ▶当运行内核代码时,CPU工作在内核态,在系统调用 发生前需要保存用户态的栈和内存环境,然后转入 系统态工作。
 - ▶系统调用结束后,又要切换回用户态。这种环境的 切换会消耗掉许多时间。
- ▶ 库函数访问文件的时候根据需要,设置不同类型的缓冲区,从而减少了直接调用I0系统调用的次数,提高了访问效率。

应用程序调用printf函数时,函数执行的过程:



大纲

- > 系统调用概述
- ▶系统调用I/0函数
- > 系统调用与内核
- > 系统调用与库
- ►标准I/0库函数

- ▶ 无论是编写系统程序还是应用程序,都离不开I/0这个 重要的环节。
- ▶ 相对于低级的I/0操作(即系统调用级的I/0),标准I/0 库函数处理了很多细节,如缓存分配等。
- ▶ 考虑到代码的可移植性,开发人员应该在编写代码时 尽可能使用标准库函数。

- ▶ I/0的管理分类
 - ➤由ANSI标准提供的标准IO库函数

几乎被所有的操作系统支持,如winsdows下编写的程序几乎不用做任何修改就可以在linux下重新编译运行。

如: fopen、fread、fwrite、fclose。

►以系统调用的方式给用户提供函数接口(遵循POSIX标准)

例如linux操作系统提供的文件I0接口。

如: open、close、read、write、ioctl。

系统调用与操作系统直接相关,直接使用系统调用编写的程序的可移植性差。

- ▶ 头文件<stdio.h>中声明了标准C的I/0库,标准C的I/0 库在所有通用计算机上的C语言实现都是相同的。
- ▶ 对于标准I/0操作函数来说,打开或创建一个文件的时候,会返回一个指向FILE结构体的指针。
- ▶ FILE结构体包含了I/0函数库为管理文件所需要的尽可能多的信息。包括了用于I/0文件的文件描述符、指向流缓存的指针、缓存长度等。
- ➤ 定义路径: /usr/include/libio.h
- ➤ 别名(typedef): /usr/include/stdio.h

▶打开流

头文件: #include <stdio.h>

定义函数:

FILE* fopen (const char *pathname,

const char *mode);

函数说明:

pathname: 文件的路径及文件名。

mode: 流的打开方式。

返回值:

成功: 返回指向该流的指针。

失败:则返回NULL,并把错误代码存在errno中

模式	功能
r或rb	以只读方式打开一个文本文件(不创建文件)
w或wb	以写方式打开文件(使文件长度截断为0字节,创建一个文件)
a或ab	以添加方式打开文件,即在末尾添加内容,当文件 不存在时,创建文件用于写
r+或rb+	以可读、可写的方式打开文件(不创建新文件)
w+或wb+	以可读、可写的方式打开文件 (使文件长度为0字节,创建一个文件)
a+或ab+	以添加方式打开文件,打开文件并在末尾更改文件 (如果文件不存在,则创建文件)

标准1/0库函数

> 关闭流

头文件: #include <stdio.h>

定义函数:

int fclose(FILE *stream);

函数说明:

fclose用来关闭fopen打开的文件。此动作会让缓冲区的数据写入文件中,并释放系统所提供的文件资源。

返回值:

成功返回0;失败返回EOF,并把错误代码存到errno中。

标准1/0库函数

▶读、写流

打开了流后,对其进行读写操作的方法:

- >每次一个字符
- >每次一行字符
- ▶每次一个数据块

> 每次一个字符 int getchar (void); int getc(FILE *stream); int fgetc (FILE *stream); int putchar (int c); int putc (int c, FILE *stream); int fputc(int c, FILE *stream);

> 每次一行字符

char *gets (char *buf); char *fgets (char *buf, int n, FILE *stream); fgets从stream指定的文件中最多选取n-1个字

fgets从stream指定的文件中最多读取n-1个字符 放到buf所指向的数组中。读到换行符或文件结束符后 不再向后读,最后一个字符读入后接着写入一个空字 符。

返回值:

成功返回buf; 失败返回NULL

注意:

gets()丢掉输入里的换行符。fgets()存储输入中的换行符

> 每次一行字符

```
int puts(const char *str);
int fputs(const char *str, FILE *stream);
```

fputs函数将字符串写入stream指定的文件中,终止字符串的空字符不写入。

返回值:

成功返回非负数;失败返回EOF

注意:

puts () 为输出添加换行符。

fputs()不为输出添加换行符。

> 每次一个数据块

ize是数据块大小,nobj指要读取或写入的数据块个数,stream指定要操作的数据流。

注意:

两个函数返回的是实际读或写的数据的个数,而不是整个数据的字节数。

