操作系统接口课前预习宝典

一、带着问题上路



什么是操作系统?从第一章我们了解到,操作系统管理着计算机的软硬件资源,并为计算机程序提供服务,从图可以看出操作系统是应用软件和硬件之间的桥梁,为什么说 OS 是桥梁呢,我们会逐渐了解到,操作系统的对硬件的管理,最终以服务的形式提供给用户,比如,从磁盘读数据,因为与硬盘打交道是件非常麻烦的事,于是就由 OS 的设备管理来做,最后读出来的数据,通过文件系统交给用户。



那么 OS 的大管家角色,如何体现,主要体现在对 CPU(也就是进程)的管理,对内存的管理,对设备的管理,以及对文件的管理,服务员的角色又如何体现,依然举前面从磁盘读数据的例子,谁去磁盘读数据,实际上是磁盘的驱动程序干的,把数据读好后就直接交给用户么,没那么简单,先交给文件系统,用户通过文件系统的 read()函数就把数据拿到了,这个函数就是服务员的角色,就像服务员把大厨子(相当于 OS)做好的菜端给你。



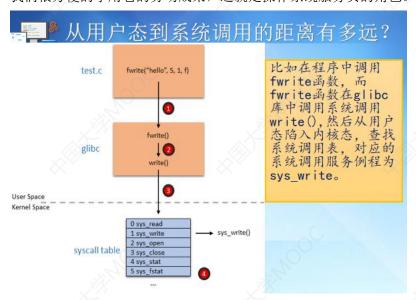
所谓接口就是两个物件相连的部位,对软件来说,就是软件不同部分衔接的一种约定。操作系统有什么接口么,这就是大名鼎鼎的 POSIX 标准。什么是 POSIX 标准,就是 Portable Operating System Interface of UNIX 的缩写,正是它提供了操作系统应该为应用程序提供的接口标准,这样的标准会带来什么好处?好处太大了,只要遵循这一标准,一方面别人家的衣服就可以穿到你的身上了,比如,Unix 上程序就可以在 Linux 上跑,另一方面,标准给出了函数的定义形式,比如,int fork()的形式,至于函数如何实现,各个操作系统就可以各显其能了,但函数对外提供的接口就是这种形式。



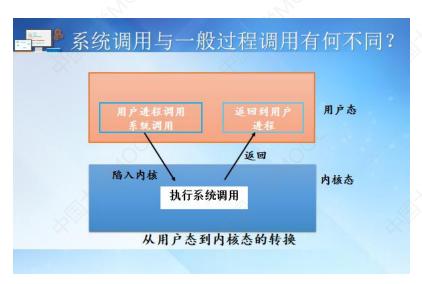
操作系统的接口有哪些类型?这里给出三大类,图形接口,命令级接口和程序接口。 图形接口使得 80 岁的爷爷和三岁小朋友都可以使用计算机,但你想使得计算机做更多的事情,图形接口就显得力不从心了,对于系统管理员或者程序员来说,可以通过命令接口向计算机发号施令,Linux 的普通用户可以使用 200 多条命令,系统管理员还可以使用 200 条命令,每条命令又有很多选项,这是图形界面无法给予的。而对于开发者来说,你实际上是通过函数库享用操作系统的劳动成果的,但是一般来说,你并没有感受,可能还觉得就是调用了一下库函数而已,实际上,库函数后面站着一个大公无私的巨人,这就是操作系统对系统调用的实现。



不管是图形接口还是命令接口,归根结底,都会调用一个接口,这就是系统调用,比如,当我们要从磁盘上读取一个文件时,这是一件非常复杂的事情,这件事就交给 OS 来做,我们用户程序通过系统调用接口向 OS 发出 read()请求,OS 就把它辛辛苦苦读取的结果很乐意的交给我们,从而把我们程序员从与硬件打交道的繁杂事务中解放出来,诸如此类,还有很多的脏活累活我们都可以交给 OS 去做,OS 把完成后的结果以系统调用接口形式呈现出来,让我们很方便的享用它的劳动成果,这就是操作系统服务员的角色。



比如在程序中调用 fwrite 函数,图中①,而 fwrite 函数在 glibc 库中调用系统调用 write()(图中②),然后从用户态陷入内核态(图中③),查找系统调用表 syscall table(图中④),在内中中对应的系统调用服务例程为 sys_write,然后在内核执行该例程.



从图可以看出,系统调用要涉及 CPU 状态的转换,首先从用户态陷入到内核态,在内核执行系统调用服务例程,处理结束后,返回到用户态,而一般过程调用,可能在用户态,也可能在内核态,只是一个函数调用另外一个函数,不存在 CPU 状态的转换。

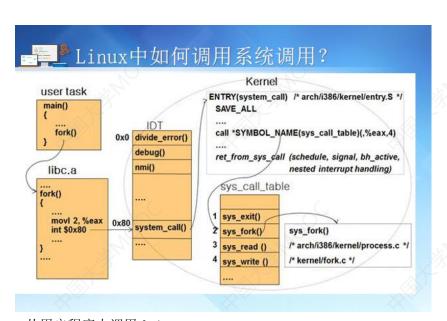
DOS系统调用			
近85 城龍号	功能	入口参数	出口参数
(AX)			
01	键盘输入并回显	AL=输入字符	
02	显示输出	DL=输出字符	
>			
09	显示字符串	DS:DX=串地址 '\$'结束字符串	

DOS 提供的一组实现特殊功能的子程序,大概有 50 多个,供程序员在编写自己的程序时调用,以减轻编程的工作量。这组系统调用都能干啥,其主要任务有:

- (1)负责管理所有的磁盘文件;
- (2)负责磁盘空间分配及其他系统资源管理;
- (3)负责 DOS 与外层模块的联系等



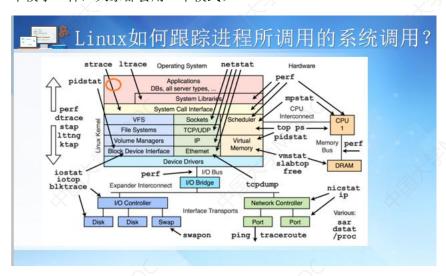
我们看那个 Hello world 的视频,5 行代码就可以在屏幕上输出"hello, world',为什么?实际上,第一行代码是关键,这就是系统调用号,查看系统调用表就知道,它就是在屏幕上显示一行字符串的,第 3~5 行其实就是给入口参数赋值,另外关键的一行就是 int 21H,通过这条指令,就陷入内核了,也就是执行权给内核了。显示 hello world 这件事实际上是内核干的。



- 1.从用户程序中调用 fork
- 2.在 libc 库中把 fork 对应的系统调用号 2 放入寄存器 eax
- 3.通过 int 0x80 陷入内核
- 4.在中断描述表 IDT 中查到系统调用的入口 0x80
- 5.进入 Linux 内核的 entry_32(64).S 文件,从系统调用表 sys_call_table 中找到 sys_fork 的入口地址
- 6.执行 fork.c 中的 do_fork 代码
- 7 通过 iret 返回

再换一个系统调用,是不是类似的过程呢,是的,这就是系统调用机制,所谓机制就是像一

个模子一样,大家都套用一个模式。



Linux 下各个子系统都有相应的工具可以对系统进行深入的观察,比如 top 命令,在 Linux 下可以通过 strace 命令查看一个进程到底调用了哪些系统态调用,比如,strace top,你写的程序 myfork, 也可以跟踪,strace ./myfork



GNU C 库是 Linux 内核系统调用接口的封装。

其中包括 POSIX 兼容应用函数调用和 Linux 专用应用的函数调用,目前最新 Linux 内核 5.X 系统调用有大约有 380 个左右,GNU C 库大约有 2000 个左右的函数。这里说一下 POSIX 兼容应用函数调用是什么意思,就是这些函数可以移植到遵循 POSIX 标准的操作系统上,比如 UNIx,但 Linux 专用应用的函数调用就不行,明白了么。



通过前面的介绍,我们知道系统调用就是操作系统提供给用户的服务即接口,把用户从硬件打交道的繁杂事务中解放出来,用户可方便的使用操作系统提供的各种服务。OS 到底是如何处理系统调用的,最重要的是通过陷入指令,达到用户态与系统态之间的切换,同时,为了使得系统调用具有可移植性,业界给出了一个标准,这就是 POSIX 标准,如果想查看一个进程到底调用了哪些系统调用,可以通过是 trace 命令。

二、动手实践

在实验楼发布了通过系统调用创建系统调用的实验,请务必动手实践,并回答下面几个问题:

- (1) 在第 12 行执行 fork()时系统进入到什么态?
- (2) 结合 PPT 中的 fork 的执行流,分析 getpid()的执行流
- (3) fork()的执行对你有什么启发?