

系统级 I/O

输入/输出(I/O)是在主存和外部设备(例如磁盘驱动器、终端和网络)之间复制数据的过程。输入操作是从 I/O 设备复制数据到主存,而输出操作是从主存复制数据到 I/O 设备。

所有语言的运行时系统都提供执行 I/O 的较高级别的工具。例如,ANSI C 提供标准 I/O 库,包含像 `printf` 和 `scanf` 这样执行带缓冲区的 I/O 函数。C++ 语言用它重载操作符<<(输入)和>>(输出)提供了类似的功能。在 Linux 系统中,是通过使用由内核提供的系统级 Unix I/O 函数来实现这些较高级别的 I/O 函数的。大多数时候,高级别 I/O 函数工作良好,没有必要直接使用 Unix I/O。那么为什么还要麻烦地学习 Unix I/O 呢?

- 了解 Unix I/O 将帮助你理解其他的系统概念。I/O 是系统操作不可或缺的一部分,因此,我们经常遇到 I/O 和其他系统概念之间的循环依赖。例如,I/O 在进程的创建和运行中扮演着关键的角色。反过来,进程创建又在不同进程间的文件共享中扮演着关键角色。因此,要真正理解 I/O,你必须理解进程,反之亦然。在对存储层层次结构、链接和加载、进程以及虚拟内存的讨论中,我们已经接触了 I/O 的某些方面。既然你对这些概念有了比较好的理解,我们就能闭合这个循环,更加深入地研究 I/O。
- 有时你除了使用 Unix I/O 以外别无选择。在某些重要的情况中,使用高级 I/O 函数不太可能,或者不太合适。例如,标准 I/O 库没有提供读取文件元数据的方式,例如文件大小或文件创建时间。另外,I/O 库还存在一些问题,使得用它来进行网络编程非常冒险。

这一章介绍 Unix I/O 和标准 I/O 的一般概念,并且向你展示在 C 程序中如何可靠地使用它们。除了作为一般性的介绍之外,这一章还为我们随后学习网络编程和并发性奠定坚实的基础。

10.1 Unix I/O

一个 Linux 文件就是一个 m 个字节的序列:

$$B_0, B_1, \dots, B_k, \dots, B_{m-1}$$

所有的 I/O 设备(例如网络、磁盘和终端)都被模型化为文件,而所有的输入和输出都被当作对相应文件的读和写来执行。这种将设备优雅地映射为文件的方式,允许 Linux 内核引出一个简单、低级的应用接口,称为 Unix I/O,这使得所有的输入和输出都能以一种统一且一致的方式来执行:

- 打开文件。一个应用程序通过要求内核打开相应的文件,来宣告它想要访问一个 I/O 设备。内核返回一个小的非负整数,叫做描述符,它在后续对此文件的所有操作中标识这个文件。内核记录有关这个打开文件的所有信息。应用程序只需记住这个描述符。
- Linux shell 创建的每个进程开始时都有三个打开的文件:标准输入(描述符为 0)、标准输出(描述符为 1)和标准错误(描述符为 2)。头文件 `<unistd.h>` 定义了常量 `STDIN_FILENO`、`STDOUT_FILENO` 和 `STDERR_FILENO`,它们可用来代替显式的描述符值。