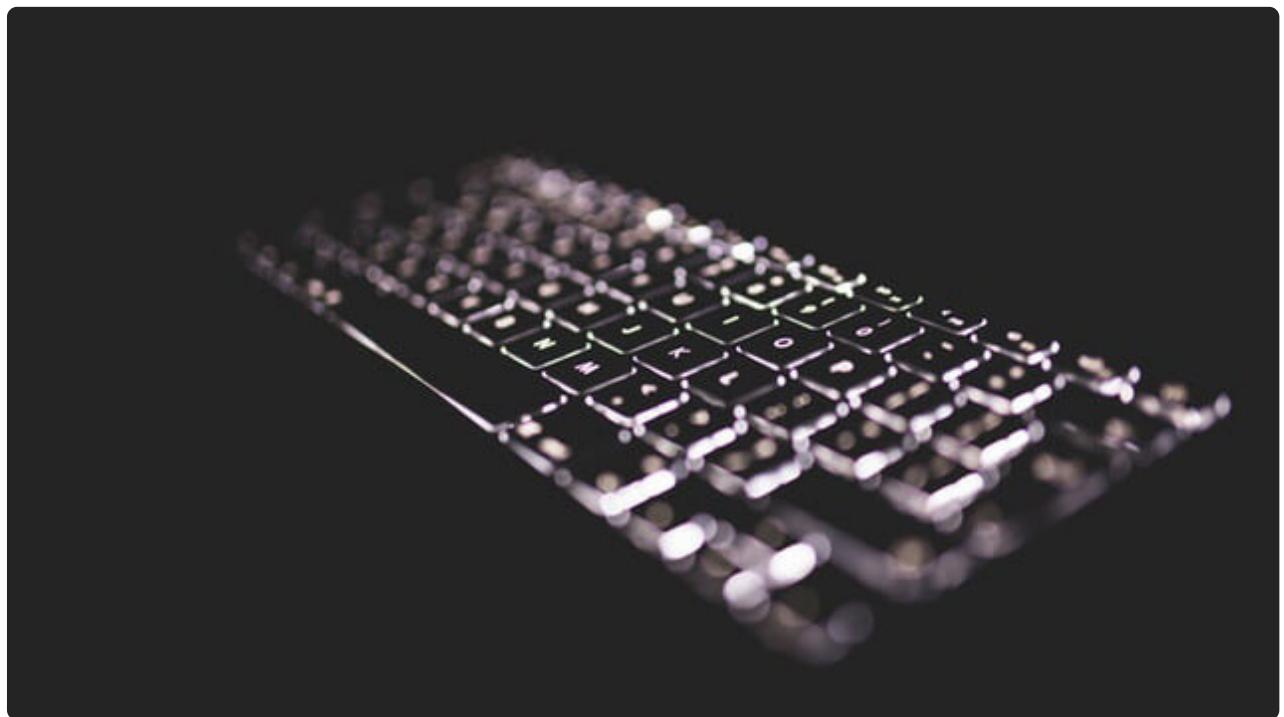


05 Linux 的 IO 原理

更新时间 : 2020-01-13 09:57:23



老骥伏枥，志在千里；烈士暮年，壮心不已。——曹操

前言

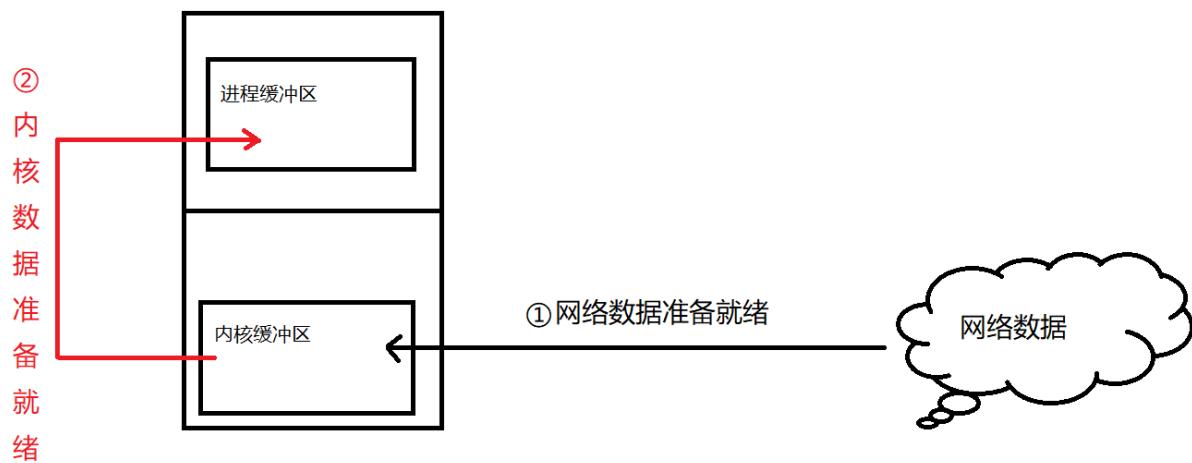
在介绍 Nginx 的其它内容之前，我觉得有必要和大家分享一下 **I/O模型**，理解这一部分内容才能真正理解 Nginx 为什么高效。网络上面有很多 **I/O** 模型相关的内容，好像每个人都能说上那么几句，但是很多人的内容都经不起推敲，我们只需要稍微追问上几句，他们就很难自圆其说了。所以，我们这里会分享一下我对这部分内容的理解。

哈哈，如果觉得哪里有问题的话，可以在评论区给我留言～～～

相关概念

在介绍 **I/O** 模型之前，我们要首先要知道什么是 **I/O**？

I/O 是 **Input/Output** 的缩写，指操作系统中的输入输出操作，从网络中获取或者发送数据也属于 **I/O** 操作的一种。我们以网络数据为例看一下整个 **I/O** 的流程：



我们从图中可以看到，其实整个过程分为两步：

- ①：内核等待网络数据；
- ②：用户进程将数据从内核缓冲区中读取出来。

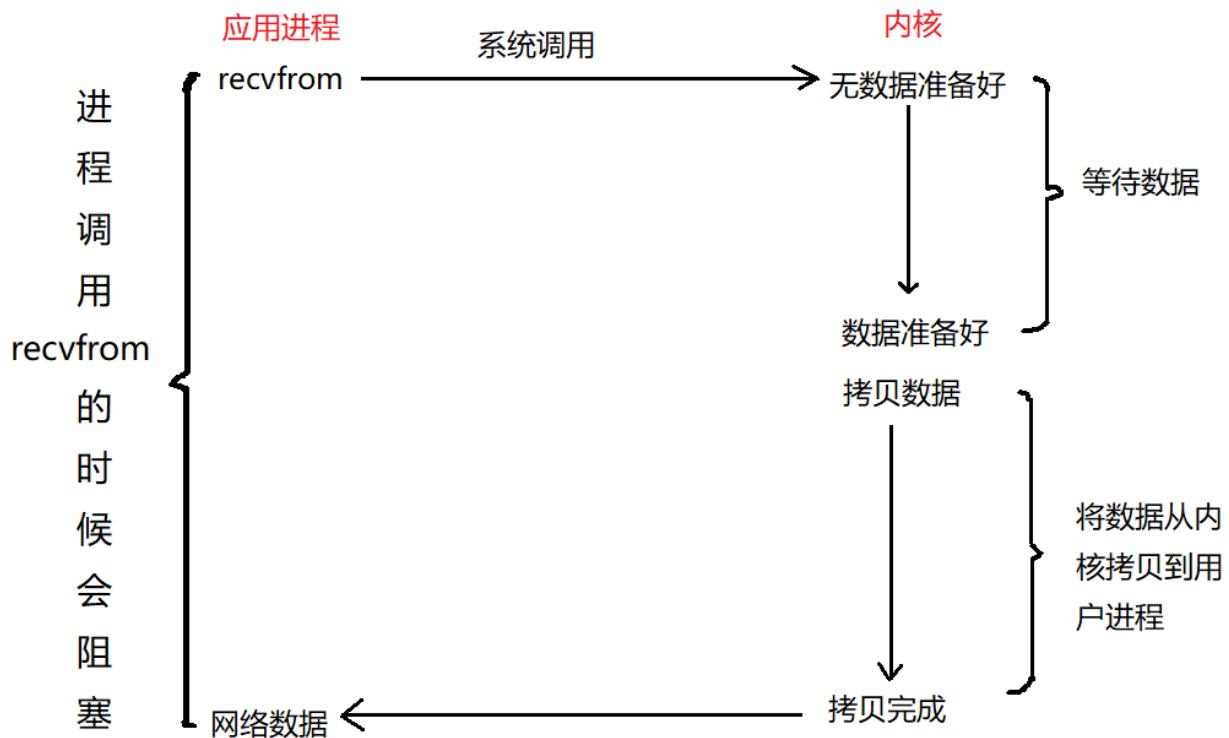
大家一定要记住这两个过程，这是后面分析 **I/O** 模型时候的基础。

I/O 模型

在 Linux 中，分了五种 **I/O** 模型，如下图所示：



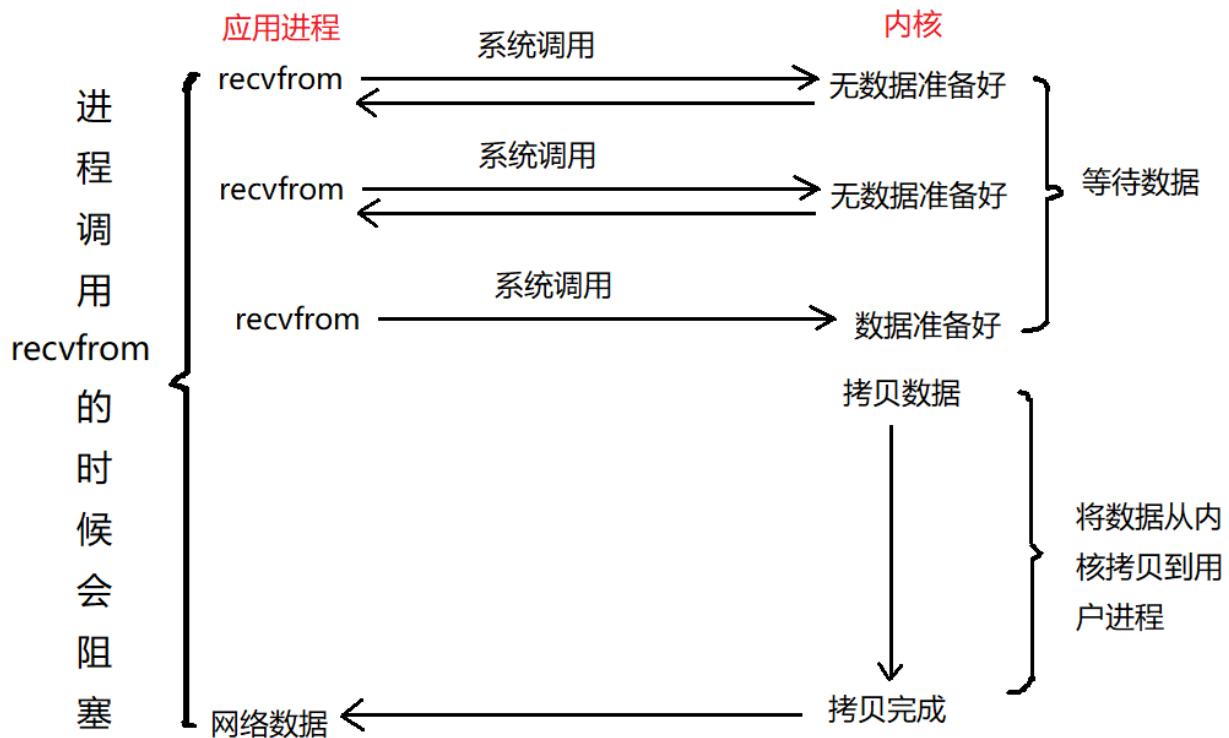
阻塞 I/O



用户进程调用 `recvfrom` 函数获取数据，这个时候如果内核没有数据，那么用户进程会一直阻塞在等待数据阶段，直到数据准备好之后，将数据从内核缓冲区中拷贝到用户缓冲区中。在等待数据的时候，因为用户进程是阻塞的，所以不能做其他的事情。

这就好比你去餐厅吃饭，你一直在后厨等着，知道你的饭菜做好之后才去饭桌吃饭。在等待的期间，你什么事情都不能干。

非阻塞 I/O



用户进程通过 `recvfrom` 从内核获取数据的时候，如果内核的数据没有准备好，用户进程就直接返回，去干别的事情，过一会儿重新调用 `recvfrom`，直到内核数据准备好。

还是以餐厅就餐为例：

我：服务员，你好，请问我点的餐好了吗？
服务员：先生，您的餐还没有准备好，请稍等。
... 五分钟后...
我：服务员，你好，请问我点的餐好了吗？
服务员：先生，您的餐马上就好
... 五分钟后...
我：服务员，你好，请问我点的餐好了吗？
服务员：先生，您的餐已经做好了，现在就给您取过来。

每次我问完服务员之后，如果餐尚未做好，我就可以干其他的事情了，比如看会手机，抽支烟，等过几分钟再问一次，直到餐品做好为止。

I/O 多路复用

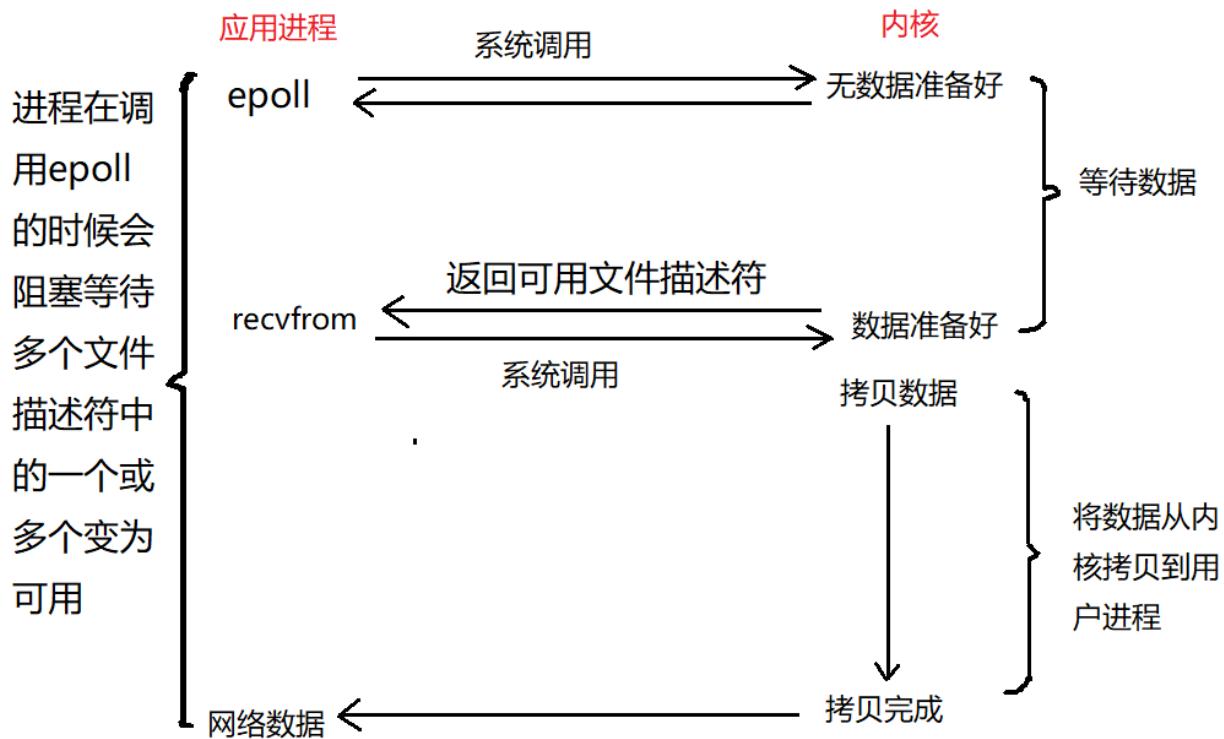
这里还是以餐厅的场景为例，大家想一下我们平时去餐厅，每个餐厅的服务员数量和顾客数量哪个更多呢？

答案是显而易见的，肯定是顾客数量多啊。那么这是为啥呢，为什么不为每一个顾客安排一位服务员呢？因为给每一位顾客分配一位服务员的人工成本太高了。

餐厅老板：有请那么多服务员的钱我买两斤排骨它不香吗？

当然，还有一个原因就是：在某一个时间段内，并不是所有的顾客都需要服务员，只是部分顾客才需要，所以我们并不需要为每一个顾客安排一个服务员。

在操作系统中也有同样的机制，同时监控很多个 **I/O** 操作，当一个 **I/O** 的数据准备好之后，就进行数据的拷贝。



我们对比一下 **I/O** 多路复用和餐厅的例子：

`epoll` 函数就相当于 **服务员**；

一个 **I/O** 操作就相当于一个 **顾客**；

每个 **服务员** 服务很多个 **顾客**，对应于一个 `epoll` 监控多个 **I/O** 操作；

如果同时有多个 **顾客** 有需求，就对应于同时有多个 **I/O** 的数据准备好了，这时候 **服务员** 要逐个的帮助顾客解决问题，同样的，**操作系统** 也是逐个的处理每个 **I/O**。

讲到这里，大家应该就明白什么是 **I/O** 多路复用了吧，其实就是同时监控多个 **I/O** 操作。

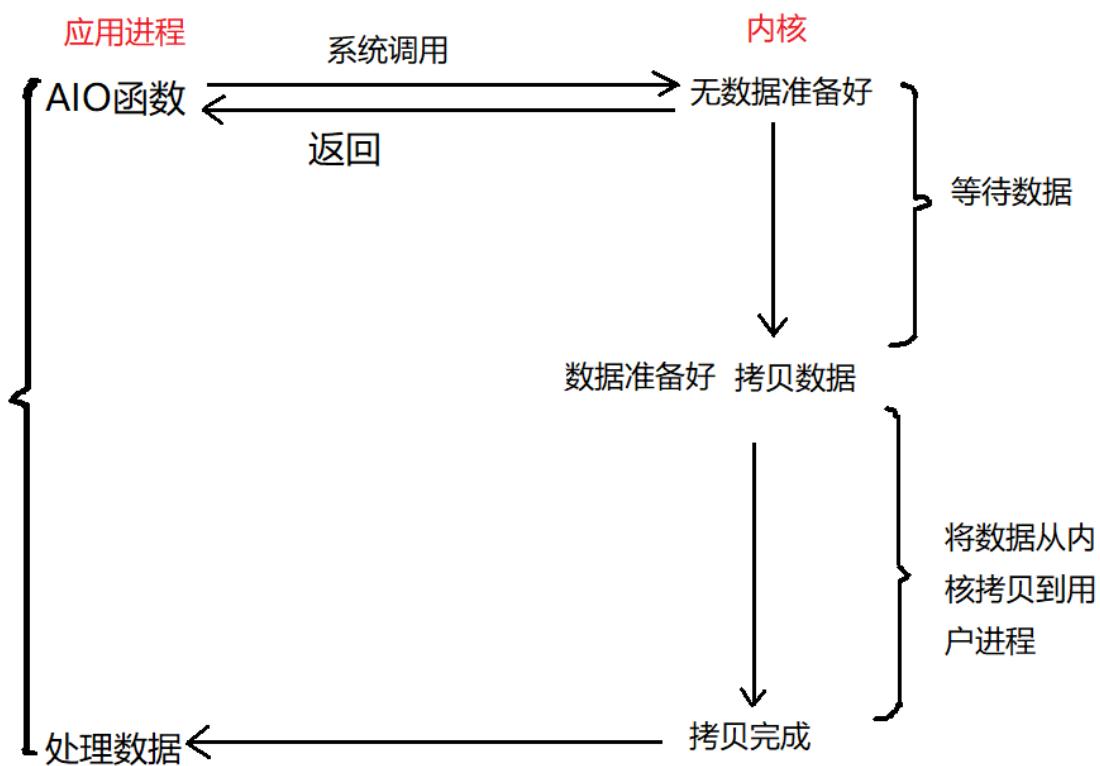
Nginx 就是使用了 **I/O** 多路复用，所以能够达到非常高的并发量。

其实计算机中的很多功能都是从生活中抽象出来的，我们通过类比生活中的经验，可以很容易的理解计算机

异步 I/O

我们仍然以餐厅的场景为例来说明异步 **I/O** 的过程。

服务员告诉我还要再等一会儿，因为我的餐品还没有完成。这一次呢，我给服务员留了一个电话，当餐备齐之后，让他给我打电话。这个中间呢，我可以出去干其他事情，不用一直在后厨等，也不用时不时的去问一下，这就是异步过程。



我们看一下上面这张图：当应用进程使用 **AIO** 函数从内核获取数据，这个时候内核中的数据还没有准备好，但是 **AIO** 直接返回了，剩下的工作全部由内核进行完成。在这个过程中，应用进程可以做自己的事情。

信号驱动

Tips: 这个形式的 I/O 很少使用，在这里我就不多赘述了，大家不必过多关注。

总结

这一部分的内容是理解 Nginx 事件机制的核心，Nginx 使用了 **epoll**，实现了 **I/O** 多路复用。

大家不必被网上的同步阻塞、同步非阻塞、异步阻塞、异步非阻塞的概念搞懵，这几个概念都是带有混淆性的，在《Unix 网络编程》卷一中，根本没有这几个概念，只有我们上面介绍的几个概念。

}