

# 进程间通信

原创 小林coding 小林coding 2020-07-29 17:53

## 进程间的通信主要有以下几种:

- 1. 管道通信
- 2. 消息队列
- 3. 共享内存与信号量机制
- 4. 信号
- 6. Socket机制

每个进程的用户地址空间都是独立的, 一般而言是不能互相访问的, 但内核空间是每个进程都共享的, 所以进程之间要通信必须通过内核。

## 管道

```
$ ps auxf | grep mysql
```

上面命令行里的「|」竖线就是一个**管道**, 它的功能是将前一个命令 ( `ps auxf` ) 的输出, 作为后一个命令 ( `grep mysql` ) 的输入, 可以看出**管道传输数据是单向的**, 如果想相互通信, 我们需要创建两个管道才行。「|」表示的管道称为**匿名管道**, 用完了就销毁。

管道还有另外一个类型是**命名管道**, 也被叫做 `FIFO`, 因为数据是先进先出的传输方式。在使用命名管道前, 先需要通过 `mkfifo` 命令来创建, 并且指定管道名字:

```
$ mkfifo myPipe
```

接下来, 我们往 `myPipe` 这个管道写入数据:

```
$ echo "hello" > myPipe // 将数据写进管道
                        // 停住了 ...
```

你操作了后, 你会发现命令执行后就停在这了, 这是因为管道里的内容没有被读取, 只有当管道里的数据被读完后, 命令才可以正常退出。

于是, 我们执行另外一个命令来读取这个管道里的数据:

```
$ cat < myPipe // 读取管道里的数据
hello
```

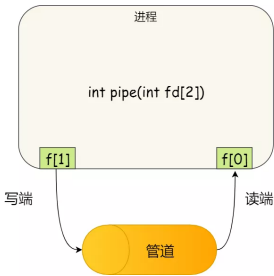
可以看到, 管道里的内容被读取出来了, 并打印在了终端上, 另外一方面, `echo` 那个命令也正常退出了。

我们可以看出, **管道这种通信方式效率低, 不适合进程间频繁地交换数据**。当然, 它的好处, 自然就是简单, 同时也我们很容易得知管道里的数据已经被另一个进程读取了。

匿名管道的创建, 需要通过下面这个系统调用:

```
int pipe(int fd[2])
```

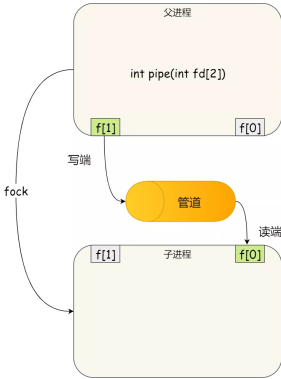
这里表示创建一个匿名管道, 并返回了两个描述符, 一个是管道的读取端描述符 `fd[0]`, 另一个是管道的写入端描述符 `fd[1]`。注意, 这个匿名管道是特殊的文件, 只存在于内存, 不存于文件系统中。



**所谓的管道, 就是内核里面的一串缓存**。从管道的一端写入数据到内核中的, 另一端从内核中读取这段数据。另外, 管道传输的数据是无格式的流且大小受限。

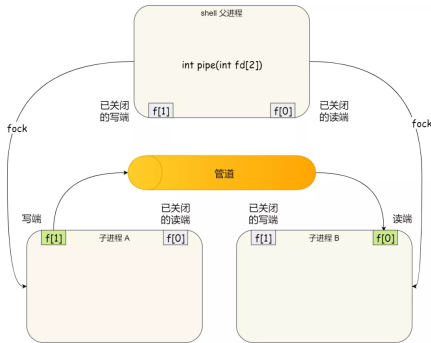
我们可以使用 `fork` 创建子进程, **创建的子进程会复制父进程的文件描述符**, 这样就做到了两个进程各有两个「`fd[0]` 与 `fd[1]`」, 两个进程就可以通过各自的 `fd` 写入和读取同一个管道文件实现跨进程通信了。

管道只能一端写入, 另一端读出, 所以上面这种模式容易造成混乱, 为了避免这种情况, 通常的做法是:



所以说如果需要双向通信, 则应该创建两个管道。

在 shell 里面执行 **A | B** 命令的时候, A 进程和 B 进程都是 shell 创建出来的子进程, A 和 B 之间不存在父子关系, 它俩的父进程都是 shell。



所以说, 在 shell 里通过 **|** 匿名管道将多个命令连接在一起, 实际上也就是创建了多个子进程。

我们可以得知, **对于匿名管道, 它的通信范围是存在父子关系的进程**。因为管道没有实体, 也就是没有管道文件, 只能通过 fork 来复制父进程 fd 文件描述符, 来达到通信的目的。

另外, **对于命名管道, 它可以在不相关的进程间也能相互通信**。因为命令管道, 提前创建了一个类型为管道的设备文件, 在进程里只要使用这个设备文件, 就可以相互通信。

不管是匿名管道还是命名管道, 进程写入的数据都是缓存在内核中, 另一个进程读取数据时候自然也是从内核中获取, 同时通信数据都遵循**先进先出**原则, 不支持 lseek 之

类的文件定位操作。

## 消息队列

前面说到管道的通信方式是效率低的, 因此管道不适合进程间频繁地交换数据。

对于这个问题, **消息队列**的通信模式就可以解决。**消息队列是保存在内核中的消息链表**, 在发送数据时, 会分成一个一个独立的数据单元, 也就是消息体(数据块), 消息体是用户自定义的数据类型, 消息的发送方和接收方要约定好消息体的数据类型, 所以每个消息体都是固定大小的存储块, 不像管道是无格式的字节流数据。如果进程从消息队列中读取了消息体, 内核就会把这个消息体删除。

消息队列生命周期随内核, 如果没有释放消息队列或者没有关闭操作系统, 消息队列会一直存在, 而前面提到的匿名管道的生命周期, 是随进程的创建而建立, 随进程的结束而销毁。

消息队列通信不足的点有两点, **一是通信不及时, 二是附件也有大小限制**。

**消息队列不适合比较大数据的传输**, 因为在内核中每个消息体都有一个最大长度的限制, 同时所有队列所包含的全部消息体的总长度也是有上限。在 Linux 内核中, 会有两个宏定义 **MSGMAX** 和 **MSGMNB**, 它们以字节为单位, 分别定义了一条消息的最大长度和一个队列的最大长度。

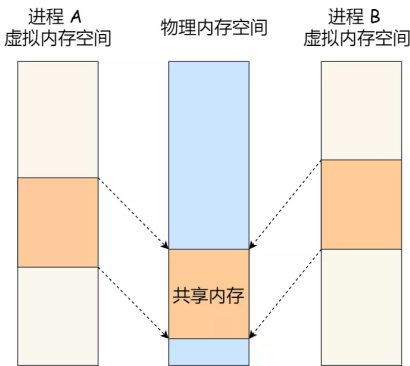
**消息队列通过程中, 存在用户态与内核态之间的数据拷贝开销**, 因为进程写入数据到内核中的消息队列时, 会发生从用户态拷贝数据到内核态的过程, 同理另一进程读取内核中的消息数据时, 会发生从内核态拷贝数据到用户态的过程。

## 共享内存与信号量机制

消息队列的读取和写入的过程, 都会有发生用户态与内核态之间的消息拷贝过程。那**共享内存**的方式, 就很好的解决了这一问题。

现代操作系统，对于内存管理，采用的是虚拟内存技术，也就是每个进程都有自己独立的虚拟内存空间，不同进程的虚拟内存映射到不同的物理内存中。所以，即使进程 A 和 进程 B 的虚拟地址是一样的，其实访问的是不同的物理内存地址，对于数据的增删查改互不影响。

**共享内存的机制，就是拿出一块虚拟地址空间来，映射到相同的物理内存中。**这样这个进程写入的东西，另外一个进程马上就能看到了，都不需要拷贝来拷贝去，传来传去，大大提高了进程间通信的速度。



用了共享内存通信方式，带来新的问题，那就是如果多个进程同时修改同一个共享内存，很有可能就冲突了。**信号量**就防止多进程竞争共享资源，而造成的数据错乱，实现了这一保护机制。

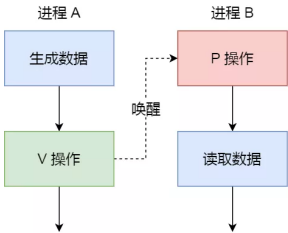
信号量表示资源的数量，控制信号量的方式有两种原子操作：

- 一个是 **P 操作**，这个操作会把信号量减去 -1，相减后如果信号量 < 0，则表明资源已被占用，进程需阻塞等待；相减后如果信号量 >= 0，则表明还有资源可使用，进程可正常继续执行。
- 另一个是 **V 操作**，这个操作会把信号量加上 1，相加后如果信号量 <= 0，则表明当前有阻塞中的进程，于是会将该进程唤醒运行；相加后如果信号量 > 0，则表明当前没有阻塞中的进程；

P 操作是用在进入共享资源之前，V 操作是用在离开共享资源之后，这两个操作是必须成对出现的。

可以发现，信号初始化为 **1**，就代表着是**互斥信号量**，它可以保证共享内存存在任何时刻只有一个进程在访问，这就很好的保护了共享内存。

另外，在多进程里，每个进程并不一定是顺序执行的，它们基本是以各自独立的、不可预知的速度向前推进，但有时候我们又希望多个进程能密切合作，以实现一个共同的任务。例如，进程 A 是负责生产数据，而进程 B 是负责读取数据，所以执行是有前后顺序的。那么这时候，就可以用信号量来实现多进程同步的方式，我们可以初始化信号量为 **0**。



可以发现，信号初始化为 **0**，就代表着是**同步信号量**，它可以保证进程 A 应在进程 B 之前执行。

## 信号

上面说的进程间通信，都是常规状态下的工作模式。**对于异常情况下的工作模式，就需要用「信号」的方式来通知进程。**运行在 shell 终端的进程，我们可以通过键盘输入某些组合键的时候，给进程发送信号。例如

- Ctrl+C 产生 **SIGINT** 信号，表示终止该进程；
- Ctrl+Z 产生 **SIGTSTP** 信号，表示停止该进程，但还未结束；
- kill -9 1050，表示给 PID 为 1050 的进程发送 **SIGKILL** 信号，用来立即结束该进程；

所以，信号事件的来源主要有硬件来源（如键盘 Ctrl+C）和软件来源（如 kill 命令）。信号是进程间通信机制中**唯一的异步通信机制**，因为可以在任何时候发送信号给某一进程，一旦有信号产生，我们就有下面这几种用户进程对信号的处理方式：

**1. 执行默认操作。**Linux 对每种信号都规定了默认操作，例如，上面列表中的 SIGTERM 信号，就是终止进程的意思。Core 的意思是 Core Dump，也即终止进程后，通过 Core Dump 将当前进程的运行状态保存在文件里面，方便程序员事后进行分析问题在哪里。

**2. 捕捉信号。**我们可以为信号定义一个信号处理函数。当信号发生时，我们就执行相应的信号处理函数。

**3. 忽略信号。**当我们不希望处理某些信号的时候，就可以忽略该信号，不做任何处理。有两个信号是应用进程无法捕捉和忽略的，即 SIGKILL 和 SEGSTOP，它们用于在任何时候中断或结束某一进程。

# Socket

前面提到的管道、消息队列、共享内存、信号量和信号都是在同一台主机上进行进程间通信，那要想跨网络与不同主机上的进程之间通信，就需要 Socket 通信了。实际上，Socket 通信不仅可以跨网络与不同主机的进程间通信，还可以在同主机上进程间通信。

我们来看看创建 socket 的系统调用：

```
int socket(int domain, int type, int protocol)
```

三个参数分别代表：

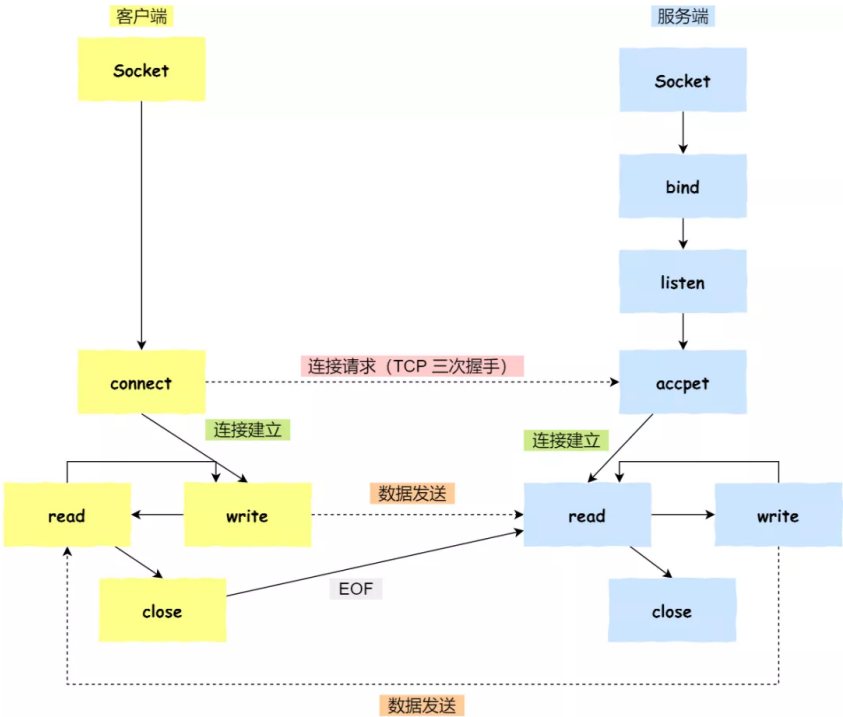
- domain 参数用来指定协议族，比如 AF\_INET 用于 IPV4、AF\_INET6 用于 IPV6、AF\_LOCAL/AF\_UNIX 用于本机；
- type 参数用来指定通信特性，比如 SOCK\_STREAM 表示的是字节流，对应 TCP、SOCK\_DGRAM 表示的是数据报，对应 UDP、SOCK\_RAW 表示的是原始套接字；
- protocol 参数原本是用来指定通信协议的，但现在基本废弃。因为协议已经通过前面两个参数指定完成，protocol 目前一般写成 0 即可；

根据创建 socket 类型的不同，通信的方式也就不同：

- 实现 TCP 字节流通信：socket 类型是 AF\_INET 和 SOCK\_STREAM；
- 实现 UDP 数据报通信：socket 类型是 AF\_INET 和 SOCK\_DGRAM；
- 实现本地进程间通信：「本地字节流 socket」类型是 AF\_LOCAL 和 SOCK\_STREAM，「本地数据报 socket」类型是 AF\_LOCAL 和 SOCK\_DGRAM。另外，AF\_UNIX 和 AF\_LOCAL 是等价的，所以 AF\_UNIX 也属于本地 socket；

接下来，简单说一下这三种通信的编程模式。

## 针对 TCP 协议通信的 socket 编程模型



- 服务端和客户端初始化 socket，得到文件描述符；
- 服务端调用 bind，将绑定在 IP 地址和端口；
- 服务端调用 listen，进行监听；
- 服务端调用 accept，等待客户端连接；
- 客户端调用 connect，向服务器端的地址和端口发起连接请求；

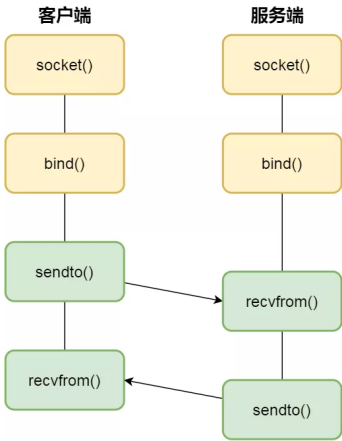
- 服务端 `accept` 返回用于传输的 `socket` 的文件描述符;
- 客户端调用 `write` 写入数据; 服务端调用 `read` 读取数据;
- 客户端断开连接时, 会调用 `close`, 那么服务端 `read` 读取数据的时候, 就会读取到了 `EOF`, 待处理完数据后, 服务端调用 `close`, 表示连接关闭。

这里需要注意的是, 服务端调用 `accept` 时, 连接成功了会返回一个已完成连接的 `socket`, 后续用来传输数据。

所以, 监听的 `socket` 和真正用来传送数据的 `socket`, 是「**两个**」`socket`, 一个叫作**监听 `socket`**, 一个叫作**已完成连接 `socket`**。

成功连接建立之后, 双方开始通过 `read` 和 `write` 函数来读写数据, 就像往一个文件流里面写东西一样。

针对 UDP 协议通信的 socket 编程模型



UDP 是没有连接的, 所以不需要三次握手, 也就不需要像 TCP 调用 `listen` 和 `connect`, 但是 UDP 的交互仍然需要 IP 地址和端口号, 因此也需要 `bind`。

对于 UDP 来说, 不需要要维护连接, 那么也就没有所谓的发送方和接收方, 甚至都不存在客户端和服务端的概念, 只要有一个 `socket` 多台机器就可以任意通信, 因此每一个 UDP 的 `socket` 都需要 `bind`。

另外, 每次通信时, 调用 `sendto` 和 `recvfrom`, 都要传入目标主机的 IP 地址和端口。

总结

由于每个进程的用户空间都是独立的, 不能相互访问, 这时就需要借助内核空间来实现进程间通信, 原因很简单, 每个进程都是共享一个内核空间。

Linux 内核提供了不少进程间通信的方式, 其中最简单的方式就是管道, 管道分为「匿名管道」和「命名管道」。

**匿名管道**顾名思义, 它没有名字标识, 匿名管道是特殊文件只存在于内存, 没有存在于文件系统中, shell 命令中的「`|`」竖线就是匿名管道, 通信的数据是**无格式的流并且大小受限**, 通信的方式是**单向**的, 数据只能在一个方向上流动, 如果要双向通信, 需要创建两个管道, 再来**匿名管道是只能用于存在父子关系的进程间通信**, 匿名管道的生命周期随着进程创建而建立, 随着进程终止而消失。

**命名管道**突破了匿名管道只能在父子关系进程间的通信限制, 因为使用命名管道的前提, 需要在文件系统创建一个类型为 `p` 的设备文件, 那么毫无关系的进程就可以通过这个设备文件进行通信。另外, 不管是匿名管道还是命名管道, 进程写入的数据都是**缓存在内核**中, 另一个进程读取数据时候自然也是从内核中获取, 同时通信数据都遵循**先进先出**原则, 不支持 `lseek` 之类的文件定位操作。

**消息队列**克服了管道通信的数据是无格式的字节流的问题, 消息队列实际上是保存在内核的「消息链表」, 消息队列的消息体是可以用户自定义的数据类型, 发送数据时, 会被分成一个一个独立的消息体, 当然接收数据时, 也要与发送方发送的消息体的数据类型保持一致, 这样才能保证读取的数据是正确的。消息队列通信的速度不是最及时的, 毕竟**每次数据的写入和读取都需要经过用户态与内核态之间的拷贝过程**。

**共享内存**可以解决消息队列通信中用户态与内核态之间数据拷贝过程带来的开销, **它直接分配一个共享空间, 每个进程都可以直接访问**, 就像访问进程自己的空间一样快捷方便, 不需要陷入内核态或者系统调用, 大大提高了通信的速度, 享有**最快**的进程间通信方式之名。但是便捷高效的共享内存通信, **带来新的问题, 多进程竞争同个共享资源会造成数据的错乱**。那么, 就需要**信号量**来保护共享资源, 以确保任何时刻只能有一个进

程访问共享资源, 这种方式就是互斥访问。**信号量不仅可以实现访问的互斥性, 还可以实现进程间的同步**, 信号量其实是一个计数器, 表示的是资源个数, 其值可以通过两个原子操作来控制, 分别是 **P 操作**和 **V 操作**。

与信号量名字很相似的叫**信号**, 它俩名字虽然相似, 但功能一点儿都不一样。信号是进程间通信机制中**唯一的异步通信机制**, 信号可以在应用进程和内核之间直接交互, 内核也可以利用信号来通知用户空间的进程发生了哪些系统事件, 信号事件的来源主要有硬件来源(如键盘 Ctrl+C )和软件来源(如 kill 命令), 一旦有信号发生, **进程有三种方式响应信号 1. 执行默认操作、2. 捕捉信号、3. 忽略信号**。有两个信号是应用进程无法捕捉和忽略的, 即 **SIGKILL** 和 **SEGSTOP**, 这是为了方便我们能在任何时候结束或停止某个进程。

前面说到的通信机制, 都是工作于同一台主机, 如果**要与不同主机的进程间通信, 那么就需要 Socket 通信了**。Socket 实际上不仅用于不同的主机进程间通信, 还可以用于本地主机进程间通信, 可根据创建 Socket 的类型不同, 分为三种常见的通信方式, 一个是基于 TCP 协议的通信方式, 一个是基于 UDP 协议的通信方式, 一个是本地进程间通信方式。

以上, 就是进程间通信的主要机制了。你可能会问了, 那线程通信间的方式呢?

同个进程下的线程之间都是共享进程的资源, 只要是共享变量都可以做到线程间通信, 比如全局变量, 所以对于线程间关注的不是通信方式, 而是关注多线程竞争共享资源的问题, 信号量也同样可以在线程间实现互斥与同步。