使用tun虚拟网络接口建立IP隧道的实例

---- Written by whowin

通常的socket编程,面对的都是物理网卡,Linux下其实很容易创建虚拟网卡;本文简单介绍一下Linux虚拟 网卡的概念,并以tun设备为例在客户端和服务器端分别建立一个实际的虚拟网卡,最终实现一个从客户端到 服务器的简单的IP隧道,希望本文能对理解虚拟网卡和IP隧道有所帮助,本文将提供完整的源程序;阅读本文需要具备在Linux下使用C语言进行IPv4下socket编程的基本能力,本文对网络编程的初学者难度较大。

1. Linux下的虚拟网卡TUN/TAP

- TUN和TAP是Linuxn内核的虚拟网络设备,不同于普通靠硬件网络适配器实现的设备,这些虚拟的网络设备 全部用软件实现,并可以向运行于Linux上的应用软件提供与硬件的网络设备完全相同的功能;
- TAP等同于一个以太网设备,它操作OSI模型的第二层(数据链路层)数据包,通常我们所使用的网络就是以太网数据帧,所以要使用TAP设备,就需要自己构建以太网报头、IP报头、TCP/UDP报头;
- TUN模拟了网络层设备,操作第三层(网络层)数据包,通常我们使用的TCP/UDP报文在网络层使用的IP协议, 所以使用TUN设备,需要自己构建IP报头和TCP/UDP报头,比TAP设备少构建一个以太网报头;
- Linux通过TUN/TAP设备向绑定该设备的用户空间的应用程序发送数据;同样,用户空间的应用程序也可以像操作硬件网络设备那样,通过TUN/TAP设备发送数据;在后面这种情况下,TUN/TAP设备向Linux的网络协议 栈提交数据包,从而模拟从外部接收数据的过程;

2. 构建一个TUN设备

- 上一节的描述显然过于枯燥,可能会对初次接触虚拟网卡的读者感到困惑,不知所云,本节将实际建立一个 tun设备,帮助你走出困惑;
- 构建一个基本的tun设备,只需要两个步骤
 - 1. 编写一个程序,至少完成三个任务
 - 以可读写模式打开设备文件 /dev/net/tun

```
int fd;
fd = open("/dev/net/tun", O_RDWR));
```

■ 向Linux内核注册一个tun设备名称,本例中为tun0

(struct ifreq)定义在头文件linux/if.h>中,在我的很多文章中都有介绍,比如文章<u>《如何使</u>用raw socket发送UDP报文》,如果需要,可以参考;

```
struct ifreq ifr;
memset(&ifr, 0, sizeof(ifr));
ifr.ifr_flags = IFF_TUN | IFF_NO_PI;
strcpy(ifr.ifr_name, "tun0");

ioctl(fd, TUNSETIFF, (void *)&ifr);
```

■ 编写处理tun0接收/发送数据的程序

```
char buffer[BUFSIZE];
while (1) {
  read(fd, buffer, BUFSIZE);
  // todo
}
```

2. **为设备分配IP地址**(本例中为tun0分配的IP为10.0.0.1)

```
sudo ifconfig tun0 10.0.0.1 netmask 255.255.25.0 up
```

- 把上面的代码片段组合在一起,就可以完成一个tun设备的建立,文件名: tun 01.c(点击文件名下载源文件)
- 这段程序在进入循环前增加了 system("ifconfig tun0 10.0.0.1/24 up") ,为tun0分配了IP地址 10.0.0.1,所以运行完后就不需要再为这个设备分配IP了;
- 编译: gcc -Wall tun-01.c -o tun-01
- 该程序需要root权限运行,主要是因为其中使用了ioctl,运行: sudo ./tun-01
- 运行该程序,会构建一个tun设备,打开一个新的终端,使用 ifconfig 将可以看到系统中多了一个虚拟网络接口tun0,使用 route -n 查看路由也会看到增加了一条关于tun0设备的路由

```
whowin@whowin-ubuntu:~$ sudo ifconfig tun0 10.0.0.1 netmask 255.255.255.0 up
whowin@whowin-ubuntu:~$ ifconfig
enp0s3: flags=4163<UP,BROADCAST,RUNNING,MULTICAST> mtu 1500
       inet 192.168.2.114 netmask 255.255.255.0 broadcast 192.168.2.255
       inet6 fe80::a00:27ff:fef1:b92 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
       ether 08:00:27:f1:0b:92 txqueuelen 1000 (以太网)
       RX packets 91264 bytes 22157879 (22.1 MB)
       RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
       TX packets 77731 bytes 26294141 (26.2 MB)
       TX errors 0 dropped 0 overruns 0
                                        carrier 0 collisions 0
lo: flags=73<UP,LOOPBACK,RUNNING> mtu 65536
       inet 127.0.0.1 netmask 255.0.0.0
       inet6 ::1 prefixlen 128 scopeid 0x10<host>
       loop txqueuelen 1000 (本地环回)
       RX packets 198714 bytes 50148506 (50.1 MB)
       RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
       TX packets 198714 bytes 50148506 (50.1 MB)
       TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
tun0: flags=4305<UP,POINTOPOINT,RUNNING,NOARP,MULTICAST> mtu 1500
inet 10.0.0.1 netmask 255.255.255.0 destination 10.0.0.1
       inet6 fe80::164d:452a:d307:112 prefixlen 64 scopeid 0x20<link>
       RX packets 0 bytes 0 (0.0 B)
       RX errors 0 dropped 0 overruns 0 frame 0
       TX packets 2 bytes 96 (96.0 B)
       TX errors 0 dropped 0 overruns 0 carrier 0 collisions 0
vhowin@whowin-ubuntu:~$ route -n
内核 IP 路由表
目标
                                             标志 跃点
                                                         引用 使用接口
               网关
                              子网掩码
0.0.0.0
               192.168.2.3
                              0.0.0.0
                                            UG
                                                  100
                                                         0
                                                                 0 enp0s3
10.0.0.0
              0.0.0.0
                             255.255.255.0 U
                                                  0
                                                         0
                                                                 0 tun0
                                                                 0 enp0s3
169.254.0.0
              0.0.0.0
                              255.255.0.0
                                             U
                                                  1000
                                                         0
               0.0.0.0
                              255.255.255.0
                                             U
                                                   100
                                                         0
                                                                  0 enp0s3
192.168.2.0
whowin@whowin-ubuntu:~$
```

图1: 构建一个tun设备后

尽管建立起了虚拟网卡tun0,但因为程序过于简单,所以这样建立的设备什么事情都做不了,必须完善程序,才能让这个设备真正地发挥作用;

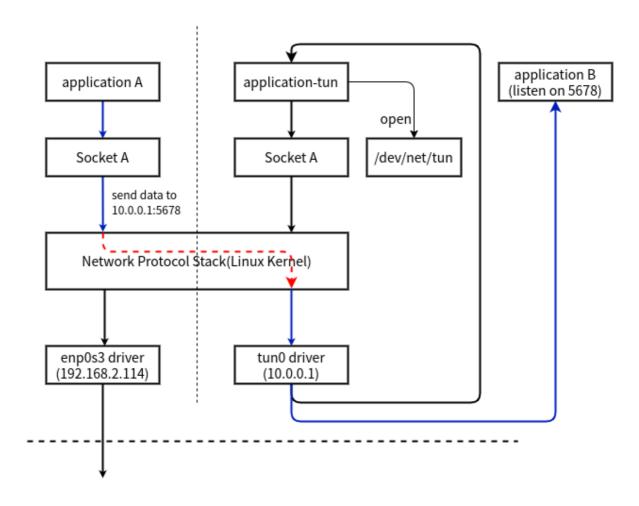
- tun设备是一个第三层(网络层)的设备,在这个设备上只能收到IP报头,收不到以太网报头,所以Linux索性没有为tun设备分配MAC地址;
- 后面将以本节的程序为基础,不断改进,最终写出一个简单的IP隧道的程序。

3. 使用tun设备的基本数据流向

- 设备建立起来以后,程序员关心的是我们如何从这个设备上收发报文,如何处理这些报文;
- 对于一个物理网络接口而言,接口一端连接着网络协议栈,另一端连接着物理网络;而对于一个虚拟网络接口而言,接口的一端仍然连接着网络协议栈,但是另一端连接着一个应用程序,也就是我们前面下载的那个程序(tun-01.c),我们把这个程序称为 application-tun;
- 可以和一个物理网络接口比较来说明虚拟网络接口的数据流向,在物理接口上要发送到物理网络上去的报文,相对于虚拟接口将被发送到应用程序 **application-tun** 上;
- 当我们使用socket发送报文时,报文被提交给Linux的网络协议栈,协议栈为报文封装各个协议层的报头,并根据路由表将报文交给相应设备的驱动程序,比如enp0s3的驱动程序,然后由驱动程序将报文发送到物理网络上(物理设备),或者发送给应用程序 application-tun(虚拟设备);
- 在上一节中,我们使用 route -n 已经看到了关于tun0设备的路由:

| 内核 IP 路由表 | | | | | | | |
|-------------|-------------|---------------|----|------|----|----|--------|
| 目标 | 网关 | 子网掩码 | 标志 | 跃点 | 引用 | 使用 | 接口 |
| 0.0.0.0 | 192.168.2.3 | 0.0.0.0 | UG | 100 | 0 | 0 | enp0s3 |
| 10.0.0.0 | 0.0.0.0 | 255.255.255.0 | U | 0 | 0 | 0 | tun0 |
| 169.254.0.0 | 0.0.0.0 | 255.255.0.0 | U | 1000 | 0 | 0 | enp0s3 |
| 192.168.2.0 | 0.0.0.0 | 255.255.255.0 | U | 100 | 0 | 0 | enp0s3 |

- 路由表明,当目的IP地址为10.0.0.x时,报文将被送到虚拟设备tun0的驱动程序上去,该设备绑定的IP为 10.0.0.1;
- 还有一条路由,当目的IP地址为192.168.2.x时,报文将被送到物理设备enp0s3的驱动程序上去,该设备绑定的IP为192.168.2.114;
- 这两条路由比较相似,区别是一个是物理设备enp0s3,另一个是虚拟设备tun0,我们拿这两条路由进行对比 说明数据流向;
- 发送报文到物理/虚拟接口绑定的IP地址上
 - 当我们发送一个UDP报文到 192.168.2.114:5678(也就是本机物理设备enp0s3的IP)时,根据路由,报文被送给enp0s3的驱动程序,驱动程序并不会把这个报文发送到物理网络上,因为enp0s3的驱动程序已经是这个报文最终的目的地,所以enp0s3的驱动程序会将这个报文发到一个正在监听192.168.2.114:5678的用户程序上,如果我们没有编写这个程序,报文将被丢弃,这样我们就收不到这个报文;
 - o 当我们发送一个UDP报文到 **10.0.0.1:5678**(也就是本机虚拟设备tun0的IP)时,根据路由,报文被送给 tun0的驱动程序,驱动程序并不会把这个报文发送到 application-tun 上,因为tun0的驱动程序已经是 这个报文的最终目的地,所以tun0的驱动程序会将这个报文发到一个正在监听10.0.0.1:5678的用户程序 上,和物理设备一样,如果我们没有编写这个程序,报文将被丢弃,我们收不到这个报文;

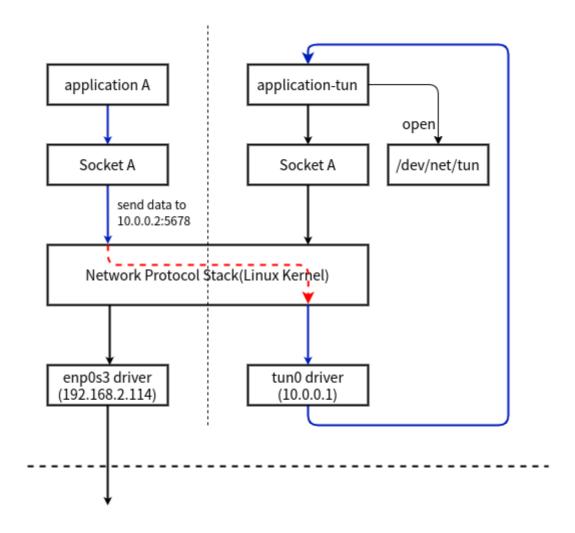


Physical Network

图2: 发送报文到tun0的IP上

• 发送报文到符合路由的其他IP地址上

- 。 当我们发送一个UDP报文到 **192.168.2.112:5678** 时,根据路由报文会被送给enp0s3的驱动程序,驱动程序会把这个报文发送到物理网络上;
- o 当我们发送一个UDP报文到 **10.0.0.2:5678** 时,根据路由报文会被送给报文被送给tun0的驱动程序,驱动程序会把这个报文发送到应用程序 **application-tun** 上;



Physical Network

图3: 发送报文到符合tun0路由的其他IP上

• 对上述说明可以做一个简单的测试

o 打开终端,运行前面的程序: tun-01

```
sudo ./tun-01
```

o 打开另一个终端,使用下面命令分别向 **10.0.0.1:5678** 发送数据,在运行 tun-01 的终端上并不会显示收到数据;

```
echo "hello" > /dev/udp/10.0.1/5678
```

○ 使用下面命令分别向 **10.0.0.2:5678** 发送数据,在运行 tun-01 的终端上会显示收到数据;

```
echo "hello" > /dev/udp/10.0.2/5678
```

• 源IP地址的选择

o 当我们在电脑系统上运行 sudo ./tun-01 时,我们的系统就有了两个IP地址,一个是物理网卡的,IP为192.168.2.114,另一个是虚拟网卡的,IP为10.0.0.1;

- 当我们在做上面的测试时,我们用 echo 命令向 10.0.0.1 和 10.0.0.2 发送了UDP消息,发送时我们并没有指定源IP地址,那么发出的消息的源IP地址是什么呢? 192.168.2.114 还是 10.0.0.1?
- o 我们把前面那个程序 tun_01.c 改一下,一是增加一些错误判断,使这个程序更加完善一些,另外我们增加一个显示IPv4报头的功能,这样我们就可以看到IP头中的源IP地址了;
- 改好的程序文件名为: tun-02.c(点击文件名下载源程序)
- o 编译: gcc -Wall tun-02.c -o tun-02
- 。 下面我们做个测试,向 10.0.0.2:5678 发送一条UDP消息,我们看看源IP地址是什么?
 - 打开一个终端,运行tun-02

```
sudo ./tun-02
```

■ 打开另一个终端,向10.0.0.2发送消息

```
echo "hello" > /dev/udp/10.0.2/5678
```

■ 在运行tun-02的终端上显示出源IP地址为10.0.0.1

图4: Linux在多网卡环境下选择源IP

- 。 当使用sendmsg()发送数据时,是可以显式地指定源IP地址的;
- o 路由表中有一个src字段,当没有指定源IP地址时,将使用选定路由的src字段作为源IP地址,使用 ip route 可以看到src字段

```
whowin@whowin-ubuntu:~$ ip route
default via 192.168.2.3 dev enp0s3 proto static metric 100
10.0.0.0/24 dev tun0 proto kernel scope link src 10.0.0.1
169.254.0.0/16 dev enp0s3 scope link metric 1000
192.168.2.0/24 dev enp0s3 proto kernel scope link src 192.168.2.114 metric 100
whowin@whowin-ubuntu:~$
```

图5: ip route命令显示路由表中src字段

o 如果选定的路由没有src字段,Linux会搜寻选定路由的网络接口上所有绑定的IP,对IPv6将选择第一个搜寻到的地址,对IPv4则尽量选择与目标IP在同一网段的IP地址;

4. 使用tun设备搭建一个简单的IP隧道

- tun实际上是tunnel的前面三个字母,tun设备注定和隧道是有关系的,tun设备也的确常用来构建一个IP隧道;
- IP报文其实是指: IP报头 + TCP/UDP报头 + 数据

- 所谓IP隧道是指把一个IP报文作为数据再封装一个TCP头和IP头,所以整个报文变成: IP报头 + TCP报头 + (IP报头 + TCP/UDP报头 + 数据)
- 至于IP隧道的意义、应用场景之类的,本文不予讨论,可以自己去百个度或者谷个歌查一下,本文将致力于做一个简单的IP隧道;
- 先看一张示意图

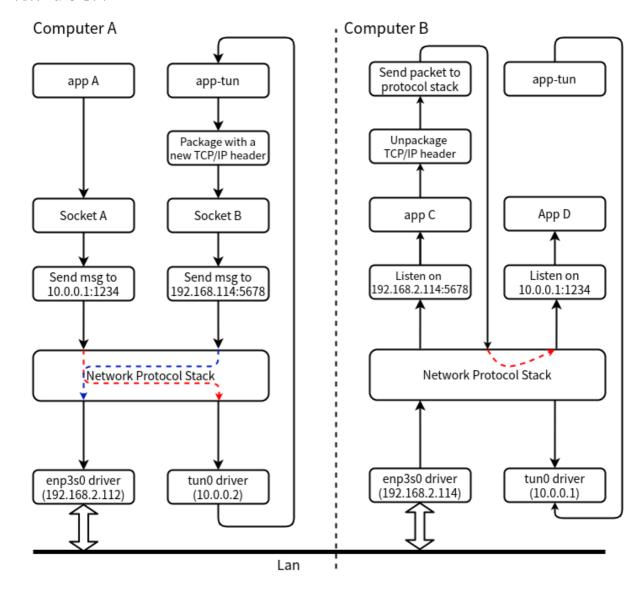


图6: 简单的IP隧道示意图

- 有两台电脑,Computer A和Computer B
 - o Computer A:

1. 物理网卡为enp0s3, 绑定IP: 192.168.2.112

2. 虚拟网卡为tun0, 绑定IP: 10.0.0.2

o Computer B:

1. 物理网卡为enp0s3, 绑定IP: 192.168.2.114

2. 虚拟网卡为tun0, 绑定IP: 10.0.0.1

• Computer A和Computer B的路由表一样,如下:

| 10.0.0.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U 0 0 0 tun0 169.254.0.0 0.0.0.0 255.255.0.0 U 1000 0 enp0s3 | 内核 IP 路由表 | | | | | | | |
|---|-------------|-------------|---------------|----|------|----|----|--------|
| 10.0.0.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U 0 0 0 tun0 169.254.0.0 0.0.0.0 255.255.0.0 U 1000 0 enp0s3 | 目标 | 网关 | 子网掩码 | 标志 | 跃点 | 引用 | 使用 | 接口 |
| 169.254.0.0 0.0.0.0 255.255.0.0 U 1000 0 enp0s3 | 0.0.0.0 | 192.168.2.3 | 0.0.0.0 | UG | 100 | 0 | 0 | enp0s3 |
| | 10.0.0.0 | 0.0.0.0 | 255.255.255.0 | U | 0 | 0 | 0 | tun0 |
| 192.168.2.0 0.0.0.0 255.255.255.0 U 100 0 enp0s3 | 169.254.0.0 | 0.0.0.0 | 255.255.0.0 | U | 1000 | 0 | 0 | enp0s3 |
| | 192.168.2.0 | 0.0.0.0 | 255.255.255.0 | U | 100 | 0 | 0 | enp0s3 |

- Computer A的应用程序app A向10.0.0.1:1234发送报文,Computer B的应用程序app D侦听在10.0.0.1:1234上;
- 目标很简单,computer A的app A直接向10.0.0.1:1234发送报文,computer B的app D能够正常收到收到, 就像在一个局域网上一样;
- 首先要明确的,物理局域网的网段是192.168.2.x,所以向10.0.0.1发送报文并不会被送到物理局域网上,按照路由,这条报文会被送到tun0的驱动程序上去,因为10.0.0.1并不是computer A的虚拟网卡tun0绑定的IP,所以驱动程序会把这个报文送到application-tun上,所以如果我们不做处理,这个报文根本无法到达目的地;
- 如何处理这个报文使其发送到computer B的app D上去呢?通常的方法就是在computer A和computer B的物理网卡之间建立一条IP隧道;
- 当computer A启动applition-tun时,主动发起向computer B的连接,端口号定为5678,computer B在启动 applition-tun时,主动侦听在端口5678上,并等待computer A的连接请求,一旦连接建立,这个隧道就建好了;
- computer A的application-tun收到发往10.0.0.1的报文时,要在整个IP报文上再包装上一个IP报头+TCP报头,TCP报头中指定目的端口号为5678,IP报头中指定目的IP为192.168.2.114,源IP为192.168.2.112,然后把这个新报文从建立的隧道中发出;
- computer B上侦听在5678端口上的应用程序app C会收到这个报文,app C去掉IP报头和TCP报头,把数据部分作为一个完整的报文重新从socket发出,这个报文的内容正是computer A发出的原始报文,computer B的内核协议栈根据路由会将该报文发给tun0的驱动程序,驱动程序会将这个报文送到正在侦听1234端口的app D上;
- 在客户端(computer A)需要编写一个程序,程序文件名: app-client.c,这个程序应遵循以下处理流程:
 - 1. 打开 /dev/net/tun 文件,返回tun_fd,在内核注册虚拟设备 tun0;
 - 2. 创建socket, sock_fd, 在这个 sock_fd 上连接服务器端(computer B)的5678端口,建立IP隧道;
 - 3. 使用select检查tun_fd和sock_fd,并分别处理在这两个 fd 上收到的数据;
 - 4. 在tun fd上收到数据的处理流程
 - 将收到的包括IP报头在内的报文作为数据从sock_fd上发出
 - 5. 在sock fd上收到数据的处理流程
 - 把收到的数据作为一个IP报文显示报头及内容
- 在服务器端(computer B)编写一个程序,文件名为: app-server.c,这个程序应遵循以下处理流程:
 - 1. 打开 /dev/net/tun 文件,返回tun_fd,在内核注册虚拟设备 tun0;
 - 2. 创建socket, fd为sock_fd, 在这个 sock_fd 上侦听5678端口,等待客户端连接以建立IP隧道;
 - 3. 接受客户端的连接请求,为新连接创建socket,fd为net_fd
 - 4. 使用select检查tun fd和net fd,并分别处理在这两个fd 上收到的数据;
 - 5. 在tun fd上收到数据的处理流程
 - 将收到的包括IP报头在内的报文作为数据从net fd上发出
 - 6. 在net fd上收到数据的处理流程

- 把收到的数据(不包括IP报头和TCP报头)作为带有IP报头的报文发到tun_fd上
- 客户端程序: <u>app-client.c</u>(**点击文件名下载源程序**)
- 客户端程序编译: gcc -Wall app-client.c -o app-client
- 服务器端程序: app-server.c(点击文件名下载源程序)
- 服务器端程序编译: gcc -Wall app-server.c -o app-server
- 为了运行方便,也可以将这两个程序写成守护进程,将程序中注释掉的 daemon(0,0) 放开即可;
- 请根据实际情况调整程序中的宏定义,SERVER_IP和TUN_IP;
- 在服务器端注意防火墙设置,打开5678端口或者关闭防火墙;
- 这两个程序的运行均需要root权限。
- 客户端程序测试
 - 。 需要打开三个终端窗口;
 - 首先将程序中的SERVER_IP改为本机的IP地址,然后重新编译;
 - 打开第一个终端,运行 nc -1 5678,这个命令将监听本机的5678端口;
 - o 打开第二个终端,运行客户端程序: Sudo ./app-client ,应该显示"Connected to server ..."
 - o 打开第三个终端,运行 echo "hello" > /dev/udp/10.0.0.1/1234 ,这个命令将向10.0.0.1的1234 端口发送一个UDP报文,报文的数据部分为"hello"
 - o 此时在第二个终端上应该显示"Received data from tun",在第一个终端上收到一些乱码,但其中有"hello"字符串,乱码是因为我们收到的数据包括IP报头和UDP报头,这两部分是二进制的数据;
 - 如果你看到的和上面的描述一致,那么你的客户端程序基本没有问题;
 - 。 下面是截屏

图7: 测试客户端程序时的第一个终端

![screenshot of 2nd terminal for client test][img08]

<center>图8:测试客户端程序时的第二个终端</center>

- 服务器端程序无需独立测试;
- IP隧道测试
 - 需要两台机器,一台做客户端,另一台做服务器端
 - o 再次强调,请根据实际情况调整程序中的宏定义,SERVER_IP和TUN_IP,并重新编译程序;
 - 。 在服务器端注意防火墙设置,打开5678端口或者关闭防火墙;
 - 在服务器端和客户端均需要打开两个终端,下面是测试方法示意图

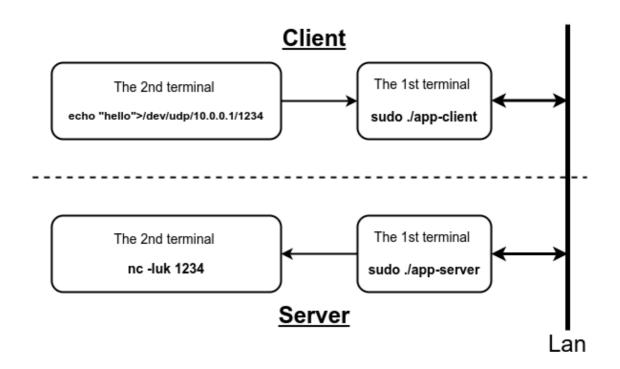


图9:测试示意图

- o 在服务器第一个终端上启动服务器端程序 sudo ./app-server
- 在服务器第二个终端上执行命令 nc -luk 1234 ,这个命令将一直监听在UDP的1234端口上;
- o 在客户端第一个终端上启动客户端程序 sudo ./app-client
- o 在客户端第二个终端上执行命令 echo "hello" > /dev/udp/10.0.0.1/1234 , 这个命令将向 10.0.0.1(服务器端的tun0绑定的IP)的UDP端口1234发送一条消息
- 客户端第二个终端上向10.0.0.1:1234发送了一个UDP消息,内容是: hello
- 。 最终在服务器端的第二个终端上收到了这个信息
- 。 下面是运行截图

```
whowin@whowin-ubuntu:~/myTesting/net/tun-tap$
whowin@whowin-ubuntu:~/myTesting/net/tun-tap$ sudo ./app-server
Successfully connected to interface tun0
Successfully bind an address on sock_fd.
Server listening..

Accept the connection request from client.
Server received message from client.
```

图10: 服务器端第一个终端

```
whowin@whowin-T430:~$
whowin@whowin-T430:~$ sudo ./app-client
Successfully connected to interface tun0
CLIENT: Connected to server 192.168.2.114
Received data from tun.
```

图11: 客户端第一个终端

```
whowin@whowin-ubuntu:~$ nc -luk 1234
hello no.1
hello no.2
hello no.3
hello no.4
```

图12: 服务器端第二个终端

```
whowin@whowin-T430:~$
whowin@whowin-T430:~$ echo "hello no.1" > /dev/udp/10.0.0.1/1234
whowin@whowin-T430:~$ echo "hello no.2" > /dev/udp/10.0.0.1/1234
whowin@whowin-T430:~$ echo "hello no.3" > /dev/udp/10.0.0.1/1234
whowin@whowin-T430:~$ echo "hello no.4" > /dev/udp/10.0.0.1/1234
whowin@whowin-T430:~$
```

图13: 客户端第二个终端

5. 后记

- 我们实现了一个简单的IP隧道,在这个IP隧道,我们传送一个UDP报文,我们传了一个UDP报文而不是一个TCP报文是为了省去connect()的麻烦;
- 这样一个IP隧道并不局限在局域网中,通过互联网一样可以建立一个IP隧道;
- 我们的这个服务器端的程序仅处理了一个客户端的连接,如果我们允许多个客户端接入并建立多条IP隧道,如果连接的多个客户端的tun都绑定在同一个网段上,那么通过服务器显然是可以像局域网一样相互通信的,好像多个终端在一个局域网里一样,是不是有点像 **VPN** ,实际上很多 **VPN** 就是使用IP隧道实现的;
- IP隧道还可以用于很多场合,如果你的防火墙不允许某些协议通过,那么你可以通过一个防火墙允许的端口与服务器建立一个IP隧道,然后在这个IP隧道里跑那个不被防火墙允许的协议,就像我们在IP隧道里跑UDP协议一样;
- 建立隧道也不一定非得使用TCP/IP协议,比如可以使用ICMP协议建立一个ICMP隧道,当你的电脑只能ping通你的服务器,其它的所有协议都无法通过防火墙的情况下,使用ICMP协议建立一个ICMP隧道,然后可以在这个隧道里跑其它协议;
- 虚拟网络接口的用途很多,现在的虚拟机、容器等大多使用了虚拟网络接口,希望这篇文章可以让你对虚拟 网络接口有个初步的认识。

email: hengch@163.com