

网络安全实验三

VPN 实验指导手册

华中科技大学网络安全学院

二零二一年四月

VPN 实验

1. 实验目的

虚拟专用网络（VPN）用于创建计算机通信的专用的通信域，或为专用网络到不安全的网络（如 Internet）的安全扩展。VPN 是一种被广泛使用的安全技术。在 IPSec 或 TLS/SSL（传输层安全性/安全套接字层）上构建 VPN 是两种根本不同的方法。本实验中，我们重点关注基于 TLS/SSL 的 VPN。这种类型的 VPN 通常被称为 TLS/SSL VPN。

本实验的学习目标是让学生掌握 VPN 的网络和安全技术。为实现这一目标，要求学生实现简单的 TLS/SSL VPN。虽然这个 VPN 很简单，但它包含了 VPN 的所有基本元素。TLS/SSL VPN 的设计和实现体现了许多安全原则，包括以下内容：

- 虚拟专用网络
- TUN/TAP 和 IP 隧道
- 路由
- 公钥加密，PKI 和 X.509 证书
- TLS/SSL 编程
- 身份认证

2. 实验环境

VMware Workstation 虚拟机。

Ubuntu 16.04 操作系统（SEEDUbuntu16.04）。

本次实验需要使用 openssl 软件，该软件包含头文件，库函数和命令。该软件包已经安装在我们上述 VM 镜像中。

3. 实验要求

熟悉 TLS/SSL VPN 的原理。

了解 TUN/TAP 设备工作原理。

使用本实验提供的虚拟机完成实验内容。

通过实验课的上机实验，演示给实验指导教师检查，并提交详细的实验报告。

4. 实验内容

本次实验，学生需要为 Linux 操作系统实现一个简单的 VPN。我们将其称为

miniVPN。

4.1 任务 1：配置环境

我们将在计算机（客户端）和网关之间创建 VPN 隧道，允许计算机通过网关安全地访问专用网络。我们使用虚拟机本身作为 VPN 服务器网关（VM），并创建两个容器分别作为 VPN 客户端（HostU）和专用网络中的主机（HostV）。网络设置如图 1 所示。

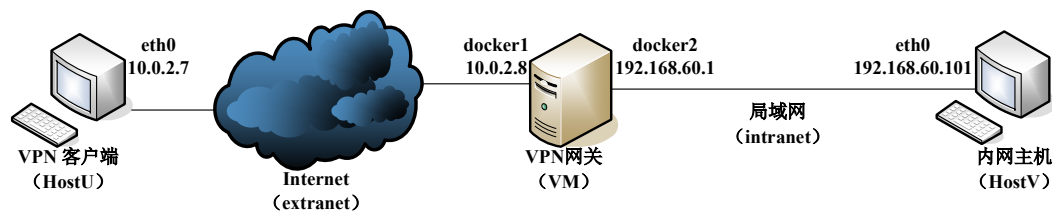


图 1 配置虚拟机实验环境

在实际环境中，VPN 客户端（HostU）和 VPN 服务器网关的外网口通过 Internet 连接。简单起见，我们在本实验中将这两台机器直接连接到同一 docker 网络“extranet”，模拟 Internet。第三台机器 HostV 是内部局域网的计算机。Internet 主机 HostU 上的用户希望通过 VPN 隧道与内部局域网的主机 HostV 通信。为模拟此设置，我们使用 docker 网络“intranet”将 HostV 与 VPN 服务器网关的内网口连接，模拟内部局域网。在这种设置中，HostV 不能直接从 Internet 访问，即不能直接从 HostU 访问。为实现上述的网络环境配置，我们需要执行以下操作：

在 VM 上创建 docker 网络 extranet

```
$ sudo docker network create --subnet=10.0.2.0/24 --gateway=10.0.2.8 --opt  
"com.docker.network.bridge.name"="docker1" extranet
```

在 VM 上创建 docker 网络 intranet

```
$ sudo docker network create --subnet=192.168.60.0/24 --gateway=192.168.60.1 --  
opt "com.docker.network.bridge.name"="docker2" intranet
```

在 VM 上新开一个终端，创建并运行容器 HostU

```
$ sudo docker run -it --name=HostU --hostname=HostU --net=extranet --ip=10.0.2.7  
--privileged "seedubuntu" /bin/bash
```

在 VM 上新开一个终端，创建并运行容器 HostV

```
$ sudo docker run -it --name=HostV --hostname=HostV --net=intranet --  
ip=192.168.60.101 --privileged "seedubuntu" /bin/bash
```

在容器 HostU 和 HostV 内分别删除掉默认路由

```
# route del default
```

4.2 任务 2：使用 TUN/TAP 创建一个主机到主机的隧道

TLS/SSL VPN 中使用了 TUN/TAP 技术，其在现代操作系统中已经广泛使用。TUN 和 TAP 是虚拟网络内核驱动程序；它们可以实现完全由软件支持的网络设备。TAP 模拟以太网设备，处理的是以太网帧等二层数据包；TUN 模拟网络层设备，处理的是 IP 等三层数据包。我们可以用 TAP/TUN 创建虚拟网络接口。

用户空间程序通常访问 TUN/TAP 虚拟网络接口。操作系统通过 TUN/TAP 网络接口将数据包传送到用户空间程序。另一方面，程序通过 TUN/TAP 网络接口发送的数据包被注入操作系统网络栈；在操作系统看来，数据包是通过虚拟网络接口的外部源进来的。

当程序从 TUN/TAP 接口读取数据时，计算机发送到此接口的 IP 数据包将被传送给程序；另一方面，程序发送到接口的 IP 数据包将被传送到计算机中，就好像这些数据包通过这个虚拟网络接口从外部来的一样。程序可以使用标准的 `read()` 和 `write()` 系统调用来接收或发送数据包到虚拟接口。

我们已经创建了一个示例 VPN 客户端程序（`vpnclient`）和一个服务器程序（`vpnservice`），这两个程序都会上传到群共享文件。

`vpnclient` 和 `vpnservice` 程序是 VPN 隧道的两端，它们使用 TCP 或 UDP 协议通过图 3 中描述的套接字相互通信。为简单起见，在我们的示例代码中，我们选择使用 UDP。客户端和服务端之间的虚线描述了 VPN 隧道的路径。VPN 客户端和服务端程序通过 TUN 接口连接到主机系统，做以下两件事：

- （1）从主机系统获取 IP 数据包，因此数据包可以通过隧道发送；
- （2）从隧道获取 IP 数据包，然后将其转发到主机系统，主机系统将数据包转发到其最终目的地。以下过程介绍了如何使用 `vpnclient` 和 `vpnservice` 程序创建 VPN 隧道。

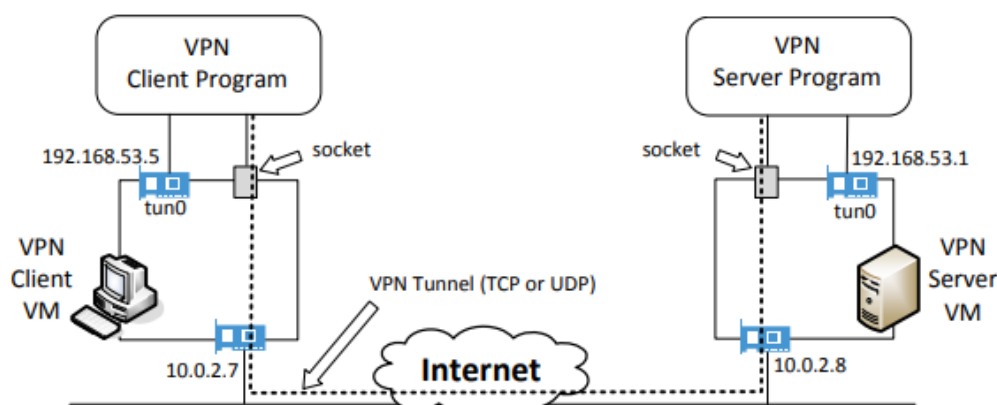


图 3 VPN 的客户端和服务端

第 1 步：运行 VPN 服务器

我们首先在服务器 VM 上运行 VPN 服务器程序 `vpnservice`。程序运行后，系统中将出现一个虚拟 TUN 网络接口（我们可以使用“`ifconfig -a`”命令看到它；在大多数情况下，接口的名称将是 `tun0`，但它们可以是 `tunX`，其中 X 是一个数字）。此新接口尚未配置，因此我们需要通过为其提供 IP 地址来配置它。我们

使用 192.168.53.1 作为此接口的 IP 地址。

运行以下命令。第一个命令将启动服务器程序，第二个命令将一个 IP 地址分配给 tun0 接口，然后激活它。老版程序中，第一个命令将阻塞并等待连接，因此我们需要在另一个终端运行第二个命令。新版程序改进为守护进程运行，可以在同一终端继续操作，由于程序有打印调试信息，新开一个终端运行第二个命令仍是较好的选择。

在 VM 上启动 VPN 服务

```
$ sudo ./vpnserv
```

在 VM 上的另一个终端配置 tun0 虚拟 IP 地址并激活接口

```
$ sudo ifconfig tun0 192.168.53.1/24 up
```

除非特别配置，否则计算机将仅充当主机，而不充当网关。VPN Server 需要在内网和隧道之间转发报文，因此需要作为网关。我们需要为计算机启用 IP 转发，使其行为类似于网关。由于 VM 上的 iptables 规则可能阻断转发报文，我们还需要清除 iptables 规则。

在 VM 上启用 IP 转发

```
$ sudo sysctl net.ipv4.ip_forward=1
```

在 VM 上清除 iptables 规则

```
$ sudo iptables -F
```

第 2 步：运行 VPN 客户端

我们现在在容器 HostU 上运行 VPN 客户端程序。我们首先要在 VM 上将编译好的 VPN 客户端拷贝到容器 HostU 中。

在 VM 上拷贝 VPN 客户端

```
$ sudo docker cp vpnclient HostU:/vpnclient
```

然后在 HostU 中运行以下命令。第一个命令将启动 VPN 客户端以连接到 10.0.2.8 上运行的 VPN 服务器程序。老版程序此命令也会阻塞，因此我们需要在另一个终端配置 VPN 客户端程序创建的 tun0 接口。新版程序改进为守护进程运行，可以在同一终端继续操作，由于程序有打印调试信息，新开一个终端运行第二个命令仍是较好的选择。我们将 IP 地址 192.168.53.5 分配给 tun0 接口。

在容器 HostU 中启动 VPN 客户端

```
# ./vpnclient 10.0.2.8
```

在容器 HostU 的另一个终端 tun0 虚拟 IP 地址并激活接口

```
$ sudo ifconfig tun0 192.168.53.5/24 up
```

第 3 步：在 HostU 和 VPN 服务器上设置路由

完成上述两个步骤后，隧道将会建立。在我们使用隧道之前，我们需要在 HostU 和 VPN 服务器上设置路由，以指示通过隧道的预期流量。在 HostU 上，我们需要将所有进入专用网络（192.168.60.0/24）的数据包定向到 tun0 接口，从该接口可以通过 VPN 隧道转发数据包。如果没有此设置，我们将无法访问专用网络。我们可以使用 `route` 命令添加路由条目。以下示例显示如何将 192.168.60.0/24 数据包路由到接口 tun0。

在 HostU 上创建隧道路由

```
# route add -net 192.168.60.0/24 tun0
```

在客户端和服务端计算机上，我们还需要设置路由条目，以便将进入 192.168.53.0/24 网络的所有流量定向到 tun0 接口。当我们将 192.168.53.X 分配给 tun0 接口时，通常会添加此条目。如果由于某些原因未添加，我们可以使用 `route` 命令添加它。

第 4 步：在 HostV 上设置路由

当 HostV 回复从 HostU 发送的数据包时，它需要将数据包路由到 VPN 服务器虚拟机，从那里，它可以被送入 VPN 隧道到另一端。

你需要找出要添加的条目，然后使用 `route` 命令添加路由条目。提示：当 HostV 从 HostU（通过隧道）接收到数据包时，你需要知道数据包中的源 IP 是什么；在回复数据包中，源 IP 成为目标 IP，将由路由表使用。因此，你需要确定从 HostU 到 HostV 的数据包的源 IP。在此步骤中，你需要弄清楚这一点并正确设置路由。

第 5 步：测试 VPN 隧道

完成所有设置后，我们可以通过隧道从 HostU 访问 HostV。请使用 `ping` 和 `telnet` 进行以下测试，并报告你的结果。使用 `wireshark` 捕获 HostU 上所有接口上的网络流量，并确定哪些数据包是隧道流量的一部分，哪些数据包不是隧道流量。

```
在 HostU 上测试隧道通信
# ping 192.168.60.101
# telnet 192.168.60.101
```

第 6 步：Tunnel 断开测试

在 HostU 上，telnet 到 HostV。在保持 telnet 连接存活的同时，断开 VPN 隧道。然后我们在 telnet 窗口中输入内容，并报告观察到的内容。然后我们重新连接 VPN 隧道。需要注意的是，重新连接 VPN 隧道，需要将 vpnserver 和 vpnclient 都退出后再重复操作，请思考原因是什么。正确重连后，telnet 连接会发生什么？会被断开还是继续？请描述并解释你的观察结果。

4.3 任务 3：加密隧道

此时，我们已经创建了一个 IP 隧道，但是我们的隧道没有受到保护。只有在我们保障了隧道的安全之后，才能将其称为 VPN 隧道。这就是我们在这项任务中要实现的目标。为了保护这条隧道，我们需要实现两个目标，即机密性和完整性。使用加密来实现机密性，即，通过隧道的内容将被加密。完整性目标确保没有人可以篡改隧道中的流量或发起重放攻击。使用消息验证代码（MAC）可以实现完整性。可以使用传输层协议（TLS）实现这两个目标。

TLS 通常建立在 TCP 之上。任务 2 中的示例 VPN 客户端和服务端程序使用 UDP，因此我们首先需要使用 TCP 通道替换示例代码中的 UDP 通道，然后在隧道的两端之间建立 TLS 会话。TLS 客户端和服务端程序示例(tlsclient 和 tlsserver)。tgz 压缩文件中包含的 README 文件中提供了有关如何编译和运行代码的说明。在演示中，你需要使用 Wireshark 捕获 VPN 隧道内的流量，并显示流量确实已加密。

4.4 任务 4：认证 VPN 服务器

在建立 VPN 之前，VPN 客户端必须对 VPN 服务器进行身份认证，确保服务器不是假冒的服务器。另一方面，VPN 服务器必须认证客户端（即用户），确保用户具有访问专用网络的权限。在这个任务中，我们实现服务器认证。客户端身份认证在下一个任务中。

认证服务器的典型方法是使用公钥证书。VPN 服务器需要首先从证书颁发机构（CA）（例如 Verisign）获取公钥证书。当客户端连接到 VPN 服务器时，服务器将使用证书来证明它是客户端预期的服务器。Web 中的 HTTPS 协议使用这种方式来认证 Web 服务器，确保客户端正在与预期的 Web 服务器通信，而不是伪造的 Web 服务器。

在本次实验中，MiniVPN 应该使用上述方法来认证 VPN 服务器。学生可以从头开始实施身份验证协议（如 TLS/SSL），幸运的是，openssl 已经为我们完成

了大部分工作。我们只需要正确配置我们的 TLS 会话，openssl 就可以自动为我们进行身份验证。

服务器身份认证有三个重要步骤：（1）验证服务器证书是否有效（2）验证服务器是证书的所有者（3）验证服务器是否是目标服务器（例如，如果用户打算访问 example.com，我们需要确保服务器确实是 example.com，而不是另一个站点）。请指出程序中代码的哪些行执行上述验证。在演示中，需要演示有关第三次验证的两种不同情况：“服务器是目标服务器”的服务器身份认证成功情况，以及“服务器不是预期服务器”的服务器身份认证失败的情况。

注意：MiniVPN 程序应该能够与不同机器上的 VPN 服务器通信，因此无法在程序中对 VPN 服务器的主机名进行指定，需要从命令行键入主机名。此名称代表用户的标志，因此应在验证中使用。此名称还应用于查找服务器的 IP 地址。5.2 节提供了一个示例程序，展示了如何获取给定主机名的 IP 地址。

示例 TLS 客户端和服务端程序：服务器身份认证在示例程序中实现。部分身份认证需要颁发服务器证书的 CA 证书。在 ./ca 客户端文件夹中放置了两个 CA 证书：一个是颁发服务器证书的 CA（服务器的主机名是 vpnlabserver.com），另一个是颁发 Google 证书的 CA。因此，示例 TLS 客户端程序可以与我们的服务器以及 Google 的 HTTPS 服务器通信：

```
$ ./tlsclient vpnlabserver.com 4433
$ ./tlsclient www.google.com 443
```

应该注意的是，学生不允许使用示例代码中的 vpnlabserver.com 作为他们的 VPN 服务器名称；**为了区分学生的工作，要求学生生成自己的 CA，并在服务器证书名称中包含自己的姓名。生成证书的方法可以参考 5.3 节。**

为了能够使用我们的客户端与 HTTPS 服务器通信，我们需要获取其 CA 证书，将证书保存在 ./ca 客户端文件夹中，并使用从其 subject 字段生成的哈希值创建指向它的符号链接（或重命名）。例如，为了使客户端能够与 Google 通信，从名为“GeoTrust Global CA”的根 CA 获取证书，我们从 Firefox 浏览器获取此根 CA 证书（GeoTrustGlobalCA.pem），并运行以下命令以获取它的哈希然后创建符号链接：

```
$ openssl x509 -in GeoTrustGlobalCA.pem -noout -subject_hash
2c543cd1
$ ln -s GeoTrustGlobalCA.pem 2c543cd1.0
$ ls -l
lrwxrwxrwx 1 ... 2c543cd1.0 -> GeoTrustGlobalCA.pem
lrwxrwxrwx 1 ... 9b58639a.0 -> cacert.pem
-rw-r--r-- 1 ... cacert.pem
-rw-r--r-- 1 ... GeoTrustGlobalCA.pem
```

4.5 任务 5：认证 VPN 客户端

访问专用网络内的计算机是一项权限，仅授予授权用户，而不是授予所有人。

因此，只允许授权用户与 VPN 服务器建立 VPN 隧道。在此任务中，授权用户是在 VPN 服务器上拥有有效帐户的用户。因此，我们将使用标准密码身份验证来验证用户身份。基本上，当用户尝试与 VPN 服务器建立 VPN 隧道时，将要求用户提供用户名和密码。服务器将检查其影子文件（/etc/shadow）；如果找到匹配的记录，则对用户进行认证，并建立 VPN 隧道。如果没有匹配，服务器将断开与用户的连接，因此不会建立隧道。有关如何使用 shadow 文件对用户进行身份验证的示例代码，[请参见 5.4 节](#)。

4.6 任务 6：支持多个客户端

在真实应用中，一个 VPN 服务器通常支持多个 VPN 隧道。也就是说，VPN 服务器允许多个客户端同时连接到它，每个客户端都有自己的 VPN 隧道（从而有自己的 TLS 会话）。MiniVPN 应该支持多个客户端。

在典型的实现中，VPN 服务器进程（父进程）将为每个隧道创建一个子进程（参见图 4）。当数据包来自隧道时，其相应的子进程将获取数据包，并将其转发到 TUN 接口。无论是否支持多个客户端，此方向都相同，另一个方向变得具有挑战性。当数据包到达 TUN 接口（来自专用网络）时，父进程将获取数据包，现在需要确定该数据包应该到达哪个隧道。你需要考虑如何实施这种决策逻辑。

一旦做出决定并选择了隧道，父进程就需要将数据包发送到附加了所选隧道的子进程。这需要 IPC（进程间通信）。典型的方法是使用管道。在 5.5 节中提供了一个示例程序，以演示如何使用 IPC 管道。

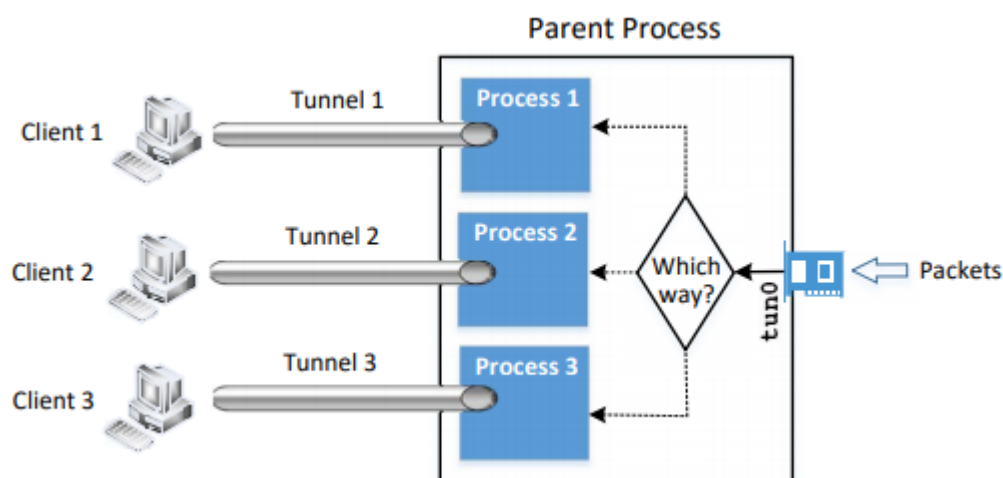


图 4 支持多个 VPN 客户端

子进程需要监视此管道接口，并在有数据时从中读取数据。由于子进程还需要注意来自套接字接口的数据，因此它们需要同时监视多个接口。第 5.6 节展示了如何实现这一目标。

5.7 节展示了一次一次完整的通过 VPN 进行 telnet 通信的过程。

5. 实验指南

5.1 在 Wireshark 中显示 TLS 流量

Wireshark 根据端口号识别 TLS/SSL 流量。它知道 443 是 HTTPS 的默认端口号，但我们的 VPN 服务器侦听不同的非标准端口号。我们需要让 Wireshark 知道这一点；否则，Wireshark 不会将我们的流量标记为 SSL/TLS 流量。以下是我们可以做的：转到 Wireshark 的 Edit 菜单，然后单击 Preferences, Protocols, HTTP，然后找到“SSL/TLS Ports”条目。添加 SSL 服务器端口。例如，我们可以将条目的内容更改为 443, 4433，其中 4433 是我们的 SSL 服务器使用的端口。

显示解密的流量。上面显示的方法只能让 Wireshark 将流量识别为 TLS/SSL 流量；Wireshark 无法解密加密的流量。出于调试目的，我们希望看到解密的流量，Wireshark 提供了这样的功能。我们需要做的就是向 Wireshark 提供服务器的私钥，Wireshark 将自动从 TLS/SSL 握手协议派生会话密钥，并使用这些密钥解密流量。要向 Wireshark 提供服务器的私钥，请执行以下操作：

Click Edit -> Preferences -> Protocols -> SSL
Find the "RSA key list", and click the Edit button
Provide the required information about the server, see this example:
IP Address: 10.0.2.65
Port: 4433
Protocol: ssl
Key File: /home/seed/vpn/server-key.pem (privat key file)
Password: deesdees

5.2 根据主机名获得 IP 地址

给定主机名，我们可以获取此名称的 IP 地址。在我们的示例 `tlsclient` 程序中，我们使用 `gethostbyname()` 函数来获取 IP 地址。但是，此功能已过时，因为它不支持 IPV6，应用程序应该使用 `getaddrinfo()` 代替。以下示例显示如何使用此函数获取 IP 地址。

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <netdb.h>
#include <netinet/in.h>
#include <sys/socket.h>
#include <arpa/inet.h>

struct addrinfo hints, *result;

int main() {
    hints.ai_family = AF_INET; // AF_INET means IPv4 only addresses

    int error = getaddrinfo("www.example.com", NULL, &hints, &result);
    if (error) {
        fprintf(stderr, "getaddrinfo: %s\n", gai_strerror(error));
        exit(1);
    }

    // The result may contain a list of IP address; we take the first one.
    struct sockaddr_in* ip = (struct sockaddr_in *) result->ai_addr;
    printf("IP Address: %s\n", (char *)inet_ntoa(ip->sin_addr));

    freeaddrinfo(result);
    return 0;
}

```

5.3 生成证书

使用 OpenSSL 来创建证书必须有一个配置文件。配置文件通常具有扩展名.cnf。它由三个 OpenSSL 命令使用：ca, req 和 x509。可以上网查找命令的具体使用方法，还可以从/usr/lib/ssl/openssl.cnf 获取配置文件的副本。将该文件直接复制到当前文件夹后，需要根据配置文件中的说明创建多个子目录（查看[CA default]部分）：

```

dir = ./demoCA # Where everything is kept
certs = $dir/certs # Where the issued certs are kept
crl_dir = $dir/crl # Where the issued crl are kept
new_certs_dir = $dir/newcerts # default place for new certs.
database = $dir/index.txt # database index file.
serial = $dir/serial # The current serial number

```

对于 index.txt 文件，只需创建一个空文件。对于序列号文件，在文件中输入字符串格式的单个数字（例如 1000）。完成 openssl.cnf 的配置，就可以为 OpenSSL 涉及的三方：证书颁发机构（CA），服务器和客户端创建证书。

证书颁发机构（CA）。学生可以创建自己的 CA，然后使用此 CA 为服务器和用户颁发证书。我们将为 CA 创建一个自签名证书，这意味着此 CA 完全可信，其证书将作为根证书。学生可以运行以下命令为 CA 生成自签名证书：

```
$ openssl req -new -x509 -keyout ca.key -out ca.crt -config openssl.cnf
```

系统会提示输入信息和密码。不要丢失此密码，因为每次使用此 CA 签署另一个证书时都必须键入密码。还需要填写一些信息，例如国家名称，通用名称等。命令的输出存储在两个文件中：ca.key 和 ca.crt。ca.key 文件包含 CA 的私钥，而 ca.crt 包含公钥证书。

服务器。现在我们有自己的可信 CA，我们可以请求 CA 为服务器签发公钥证书。首先，我们需要创建一对公钥和私钥，在服务器端执行以下命令获得 RSA 密钥对，还需要我们自己提供一个密码来保护密钥，密钥将会存储在 server.key 文件里面。命令如下：

```
$ openssl genrsa -des3 -out server.key 1024
```

一旦拥有密钥文件，就可以生成证书签名请求（CSR）。CSR 将发送给 CA，CA 将为密钥生成证书（通常在确保 CSR 中的身份信息与服务器的真实身份匹配之后）。

```
$ openssl req -new -key server.key -out server.csr -config openssl.cnf
```

客户端。客户端可以按照以下相似的命令来生成 RSA 密钥对和 CSR：

```
$ openssl genrsa -des3 -out client.key 1024
```

```
$ openssl req -new -key client.key -out client.csr -config openssl.cnf
```

生成证书。CSR 文件需要有 CA 的签名才能形成证书。在实际应用中，CSR 文件通常会发送给受信任的 CA 进行签名。在本实验中，我们将使用我们自己的可信 CA 来生成证书：

```
$ openssl ca -in server.csr -out server.crt -cert ca.crt -keyfile ca.key -config openssl.cnf
```

```
$ openssl ca -in client.csr -out client.crt -cert ca.crt -keyfile ca.key -config openssl.cnf
```

如果 OpenSSL 拒绝生成证书，可能是因为请求中的名称与 CA 的名称不匹配。匹配规则在配置文件中指定（查看[策略匹配]部分）。可以更改请求的名称以符合策略，也可以更改策略。配置文件还包含另一个策略（称为任意策略），该策略的限制较少。可以通过更改以下行来选择该策略：

```
"policy = policy_match" change to "policy = policy_anything".
```

5.4 使用 shadow 文件身份认证

以下程序显示如何使用存储在 shadow 文件中的帐户信息对用户进行身份认证。该程序使用 getsnam() 从 shadow 文件中获取给定用户的帐户信息，包括散列密码。然后，它使用 crypt() 来散列给定的密码，并查看结果是否与从 shadow 文件中获取的值匹配。如果是，则用户名和密码匹配，并且验证成功。

```

#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <shadow.h>
#include <crypt.h>

int login(char *user, char *passwd)
{
    struct spwd *pw;
    char *epasswd;
    pw = getspnam(user);
    if (pw == NULL) {
        return -1;
    }

    printf("Login name: %s\n", pw->sp_namp);
    printf("Passwd : %s\n", pw->sp_pwdp);

    epasswd = crypt(passwd, pw->sp_pwdp);
    if (strcmp(epasswd, pw->sp_pwdp)) {
        return -1;
    }
    return 1;
}

void main(int argc, char** argv)
{
    if (argc < 3) {
        printf("Please provide a user name and a password\n");
        return;
    }

    int r = login(argv[1], argv[2]);
    printf("Result: %d\n", r);
}

```

我们可以编译上面的代码并使用用户名和密码运行它。应该注意，从 `shadow` 文件读取时需要 `root` 权限。请参阅以下命令以进行编译和执行。

```

$ gcc login.c -lcrypt
$ sudo ./a.out seed dees

```

需要注意的是，我们在上面的编译中使用了 `-lcrypt`，而在编译 TLS 程序时使用了 `-lcrypto`。`crypt` 和 `crypto` 是两个不同的库，所以这不是一个错字。

5.5 使用 Pipe 进程间通信

以下程序显示父进程如何使用管道将数据发送到其子进程。在 Line①父进程使用 Line pipe 中的 `pipe()` 创建管道。每个管道有两端：输入端的文件描述符是 `fd [0]`，输出端的文件描述符是 `fd [1]`。

创建管道后，使用 `fork()` 生成子进程。父进程和子进程都具有与管道关联的文件描述符。他们可以使用管道发送数据，这是双向的。但是，我们只使用此管道将数据从父进程发送到子进程，而父进程不会从管道中读取任何内容，因此我们关闭父进程中的输入端 `fd [0]`。类似地，子进程不会通过管道发送任何内容，因此它会关闭输出端 `fd [1]`。此时，我们已经建立了从父进程到子进程的单向管道。要通过管道发送数据，父进程写入 `fd [1]`（参见 Line②）；为了从管道接收数据，子进程从 `fd [0]` 读取（参见 Line③）。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>

int main(void)
{
    int fd[2], nbytes;
    pid_t pid;
    char string[] = "Hello, world!\n";
    char readbuffer[80];

    pipe(fd); ①

    if((pid = fork()) == -1) {
        perror("fork");
        exit(1);
    }
    if(pid>0) { //parent process
        close(fd[0]); // Close the input end of the pipe.

        // Write data to the pipe.
        write(fd[1], string, (strlen(string)+1)); ②
        exit(0);
    } else { //child process
        close(fd[1]); // Close the output end of the pipe.

        // Read data from the pipe.
        nbytes = read(fd[0], readbuffer, sizeof(readbuffer)); ③
        printf("Child process received string: %s", readbuffer);
```

```
}  
    return(0);  
}
```

5.6 使用 select 监听多输入接口

我们的 VPN 程序需要监控多个接口，包括 TUN 接口，套接字接口，有时还有管道接口。所有这些接口都由文件描述符表示，因此我们需要监视它们以查看是否有来自它们的数据。一种方法是继续轮询它们，并查看每个接口上是否有数据。这种方法的性能是不可取的，因为当没有数据时，进程必须在空闲循环中继续运行。另一种方法是从界面读取。默认情况下，`read` 是阻塞的，即如果没有数据，则将暂停进程。当数据可用时，该过程将被解除阻塞，并且其执行将继续。这样，在没有数据时不会浪费 CPU 时间。

基于读取的阻塞机制适用于一个接口。如果进程正在等待多个接口，则它不能仅阻塞其中一个接口。它必须完全阻止所有这些。Linux 有一个名为 `select()` 的系统调用，它允许程序同时监视多个文件描述符。要使用 `select()`，我们需要使用 `FD_SET` 宏将所有要监视的文件描述符存储在一个集合中（参见下面代码中的行①和②）。然后我们将该集合传递给 `select()` 系统调用（Line③），它将阻止该进程，直到数据在集合中的一个文件描述符上可用。然后，我们可以使用 `FD_ISSET` 宏来确定哪个文件描述符已接收数据。在下面的代码示例中，我们使用 `select()` 来监视 TUN 和套接字文件描述符。

```
fd_set readFDSet;  
int ret, sockfd, tunfd;  
  
FD_ZERO(&readFDSet);  
FD_SET(sockfd, &readFDSet); ①  
FD_SET(tunfd, &readFDSet); ②  
ret = select(FD_SETSIZE, &readFDSet, NULL, NULL, NULL); ③  
  
if (FD_ISSET(sockfd, &readFDSet){  
    // Read data from sockfd, and do something.  
}  
if (FD_ISSET(tunfd, &readFDSet){  
    // Read data from tunfd, and do something.  
}
```

5.7 示例：在 VPN 中使用 telnet 的一次完整通信过程

为帮助大家理解应用程序中的数据包如何通过我们的 MiniVPN 流向目的地，我们用两张图来说明当用户从主机上运行“`telnet 10.0.20.100`”时的完整数据包流

路径，该主机是主机到网关的 VPN 中的 A 点。VPN 的另一端位于网关上，该网关连接到我们的 telnet 服务器 10.0.20.100 所在的 10.0.20.0/24 网络。

图 5 显示了数据包如何从 telnet 客户端流向服务器。图 6 显示了数据包如何从 telnet 服务器返回到客户端。我们只描述图 5 中的路径，一旦你理解了图 5 中的路径，图 6 的返回路径就很好理解了。

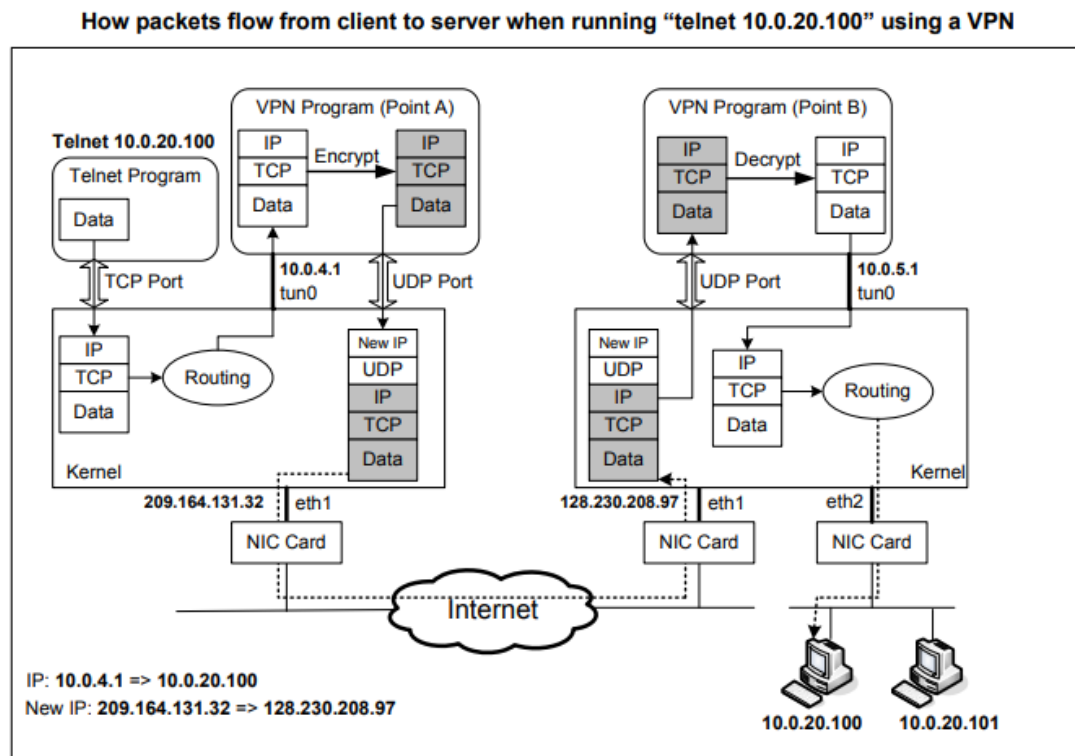


图 5 telnet 数据包通过主机到网关的 VPN 从客户端到服务器的流经路径

- 1) telnet 程序发出数据
- 2) 内核使用 10.0.20.100 作为目的地址构造 IP 数据包
- 3) 内核需要确定使用 eth1 或者 tun0 作为网络接口来发送数据包，这需要学生提前设置好路由表，让内核使用 tun0 来路由数据包，内核相应的会使用 tun0 的 IP 地址作为源 IP 地址。
- 4) IP 数据包通过虚拟接口 tun0 来到了我们的 VPN（A 点）程序，之后数据包会被加密再通过 UDP 端口发送给内核，这次不再通过 tun0 接口，因为 VPN 程序使用 UDP 作为通信隧道。
- 5) 内核把加密后的 IP 数据包看作 UDP 数据部分，构架新的 IP 包。新的目的 IP 地址会变成我们设置的 VPN 的另一端的 IP 地址，图中目的 IP 为 128.230.208.97。
- 6) 再次强调正确配置路由表，才能保证新的数据包会被路由到 eth1 接口，该数据包的源 IP 设置为 209.164.131.32
- 7) 该数据包会在 Internet 传递，负载着被加密的 telnet 数据包，这就是为什么我们称之为隧道。
- 8) 通过 eth1 接口，数据包到达网关 128.230.208.97。
- 9) UDP 数据包的数据部分会通过 UDP 端口传递给正在等待的 VPN 程序（B 点）。

- 10) VPN 程序将解密有效负载，然后通过虚拟网络接口 tun0 将解密后的有效负载（原始 telnet 数据包）传递给内核。
- 11) 由于它来自网络接口，内核会将其视为 IP 数据包，查看其目标 IP 地址，并决定将其路由到何处。请记住，此数据包的目标 IP 地址是 10.0.20.100。如果你的路由表设置正确，则应该通过 eth2 路由数据包，因为这是连接到 10.0.20.0/24 网络的接口。
- 12) telnet 数据包将会传递给最终的目的地址 10.0.20.100

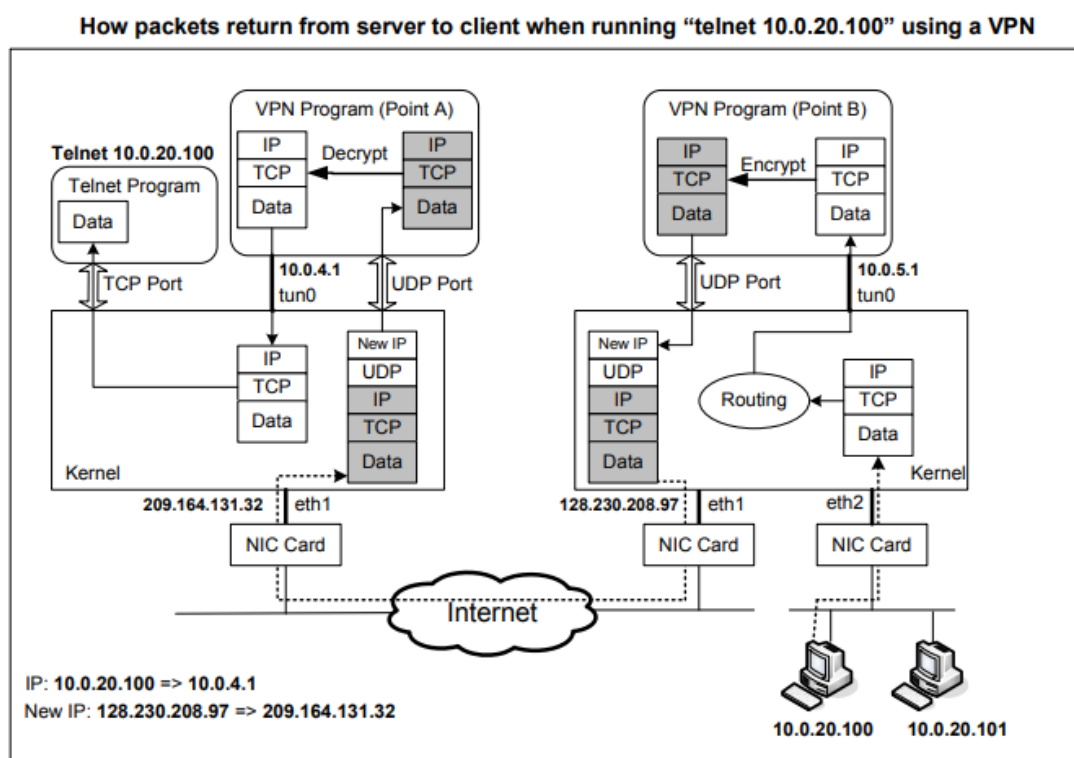


图 6 telnet 数据包从服务器到客户端的流经路径

6. 实验报告

学生需要提交完整详细的实验报告，包含系统设计和实现的所有过程，还要包括如何测试系统功能和系统安全的过程，并为验收的老师或助教演示系统。