

实验 8： 运输层端口、TCP 的运输连接管理、动态主机配置协议 DHCP 的作用

课程名称： 计算机网络实验

实验日期： 2022.11.04

班 级：计科 5 班

姓名： 刘洋

学 号： 20202619

一、实验目的

- 1 验证运输层 TCP/IP 端口号的作用
- 2 验证 TCP 使用三报文握手建立连接
- 3 验证 TCP 使用四报文挥手释放连接

二、实验环境

Cisco Packet Tracer 模拟器

三、实验内容

1 运输层端口

(1) 第一步：构建网络拓扑：在逻辑工作空间上，分别拖动一台主机及两台服务器，使用一台交换机连接，并将一些基本信息标注在设备旁边。如图所 1 示。

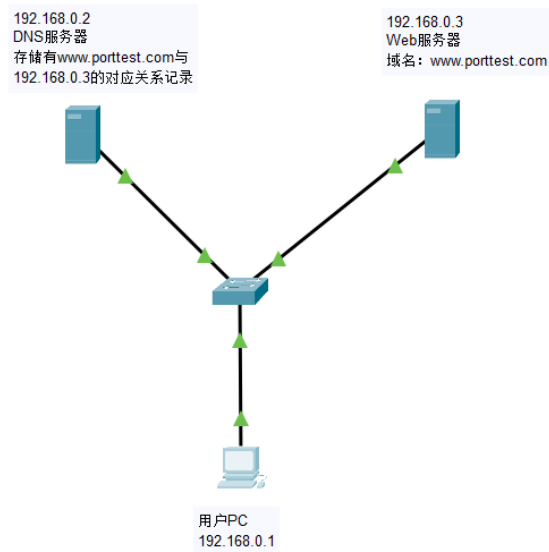


图 1 构建网络拓扑

(2) 第二步：设置设备 IP 地址：鼠标左键单击设置的设备，选择桌面，选择 IP 设置，将主机 IP 地址设置为“192.168.0.1”，同时将 DNS 服务器设置为“192.168.0.2”。如图 2 所示。鼠标选择 DNS 服务器，选择桌面，选择配置，将设置 IP 地址为“192.168.0.2”，如图 3 所示。对于 WEB 服务器也进行相应的设置。由于本拓扑属于同一网络，因此无须进行子网的配置。

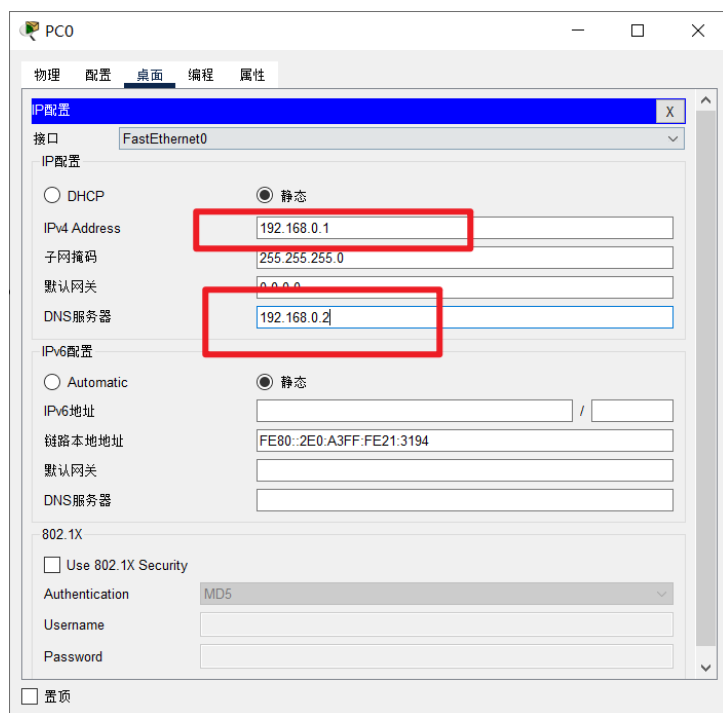


图 2 配置主机的 IP 地址

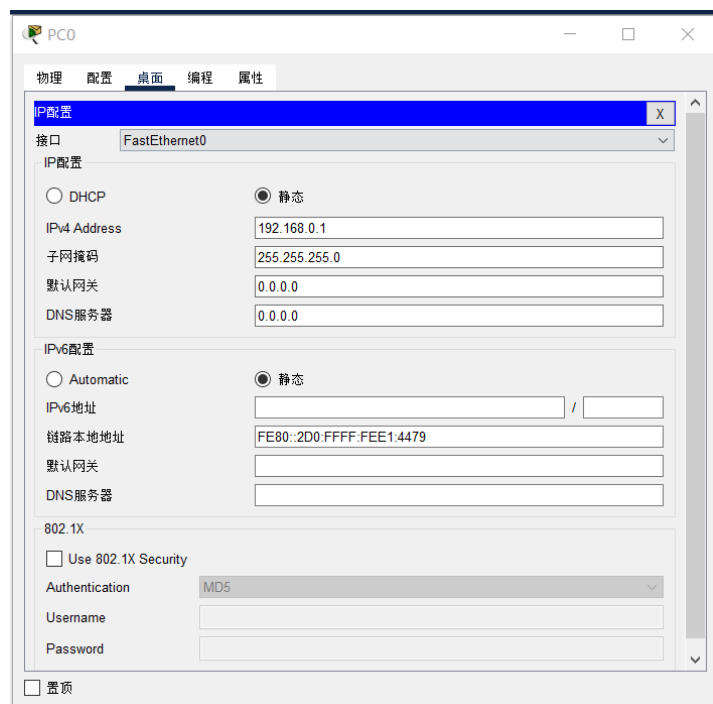


图 3 设置 IP 地址

(3) 第三步：配置 DNS 服务器。鼠标选择 DNS 服务器，选择服务，选择 DNS，

添加 www.porttest.com 对应的 IP 地址记录，如图 4 所示。

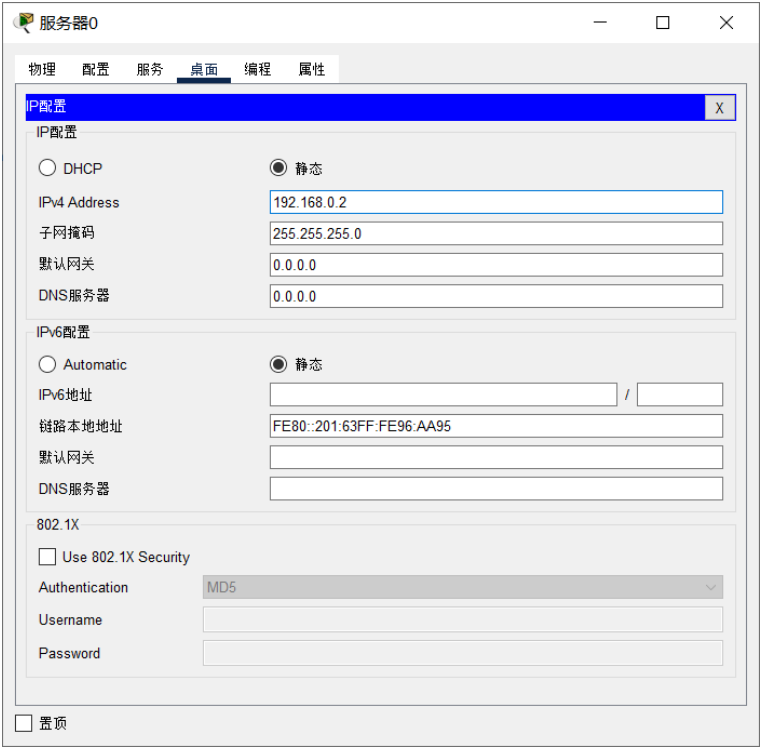


图 4 配置 DNS 服务器

(4) 第四步：验证主机与设备之间的连通性。鼠标选择主机，选择桌面，选择命令提示符，输入命令“**ping 192.168.0.2**”，结果如图 5 所示。输入命令“**192.168.0.3**”，结果如图 6 所示。收到回复表示主机与设备之间的连通性完好。

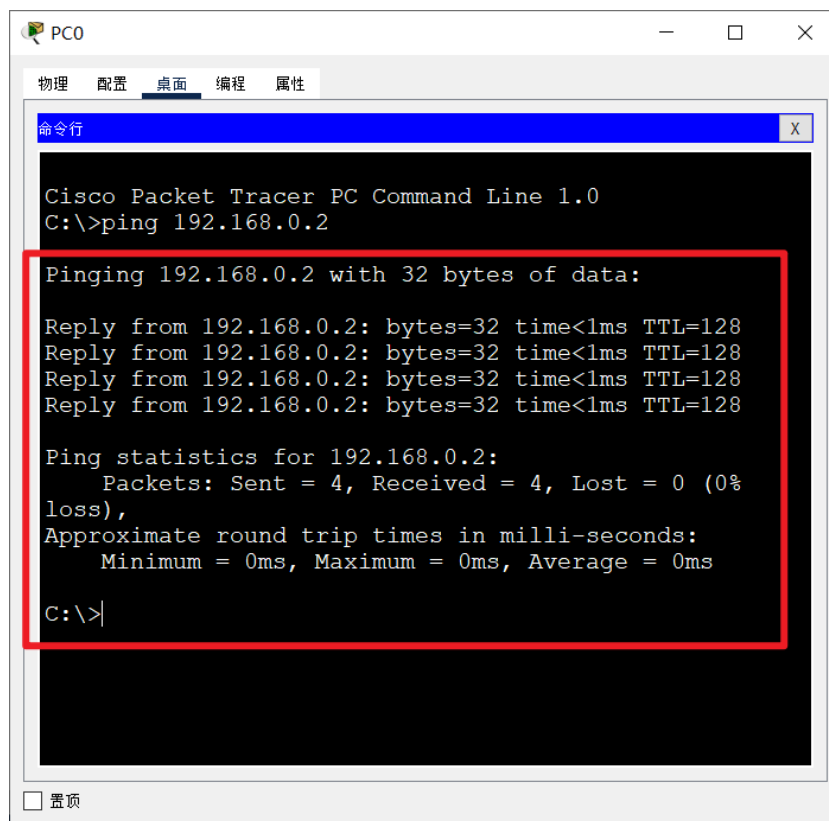


图 5 测试主机与 DNS 服务器的连通性

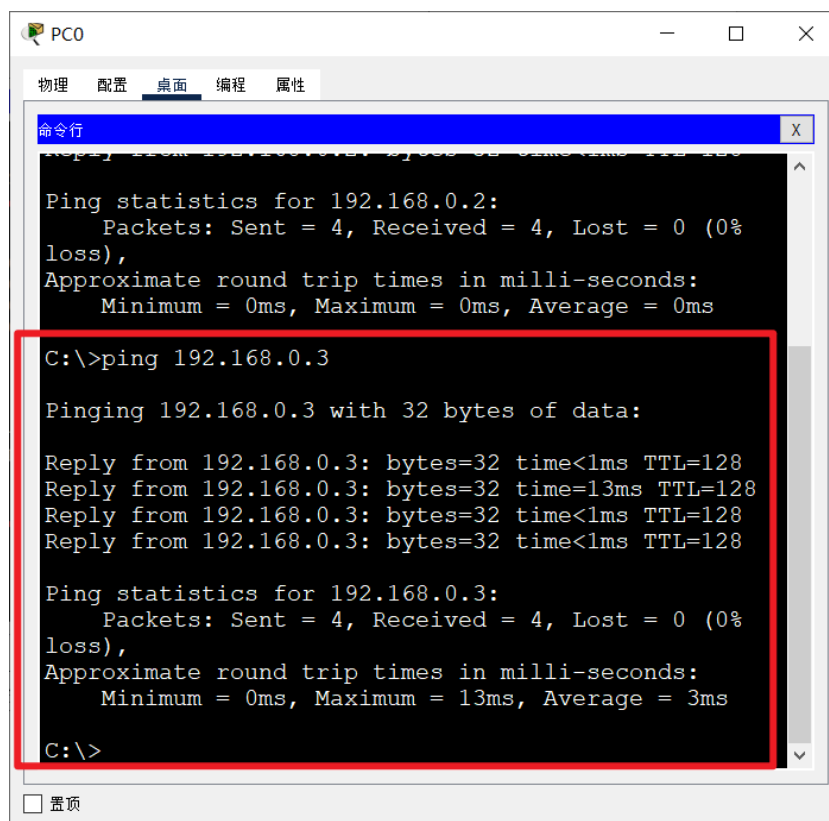


图 6 测试主机与 **WEB** 服务器的连通性

(5) 第五步：设置监听的协议。切换到仿真模式，鼠标点击控制面板中的“全显/隐藏”按钮，选择“编辑过滤器”，在 **IPv4** 栏选择 **DNS**，如图 7 所示。在 **Misc** 栏勾选 **HTTP**，如图 8 所示。

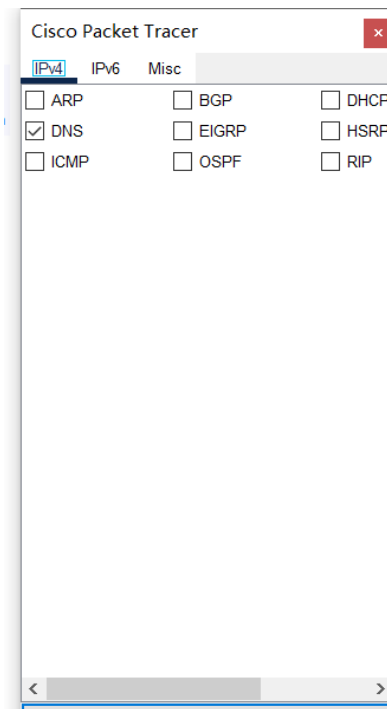


图 7 选择 **DNS** 协议

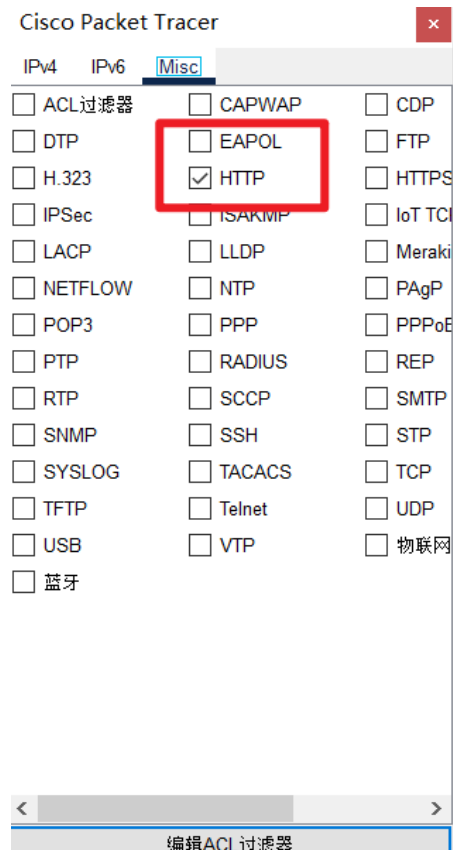


图 8 选择 HTTP 协议

（6）第六步：主机浏览器向 **DNS** 服务器发送请求。鼠标选择主机，选择桌面，选择浏览器，如图所示。在浏览器窗口输入 www.porttest.com，可以看到主机封装了一个报文，查看该报文，如图 9 所示。可以看到，报文在应用层使用了 **DNS** 协议，并在运输层封装了 **UDP**，成为 **UDP** 用户数据报。**UDP** 协议中的目的端口为 **53**，为 **DNS** 的熟知端口号，源端口号为 **1025**，为非熟知端口号，标识发送该请求报文的用户进程。**UDP** 数据报在网络层被封装为 **IP** 数据报，**IP** 数据报在数据链路层被封装为以太网帧。

该 **DNS** 请求帧被发往交换机，接着被转发给 **DNS** 服务器，服务器对请求层层解封，发现这是一个查询请求，于是将域名对应的 **IP** 地址封装在数据报中，如图所示。发送给交换机，交换机将该响应报文转发给主机。

主机对收到的数据报层层解封，如图 11 所示。在运输层发现目的端口号为

1025, 且数据报包含域名“www.porttest.com”对应的 IP 地址, 于是主机的浏览器进程就可以通过所获取到的 IP 地址访问目的域名了。

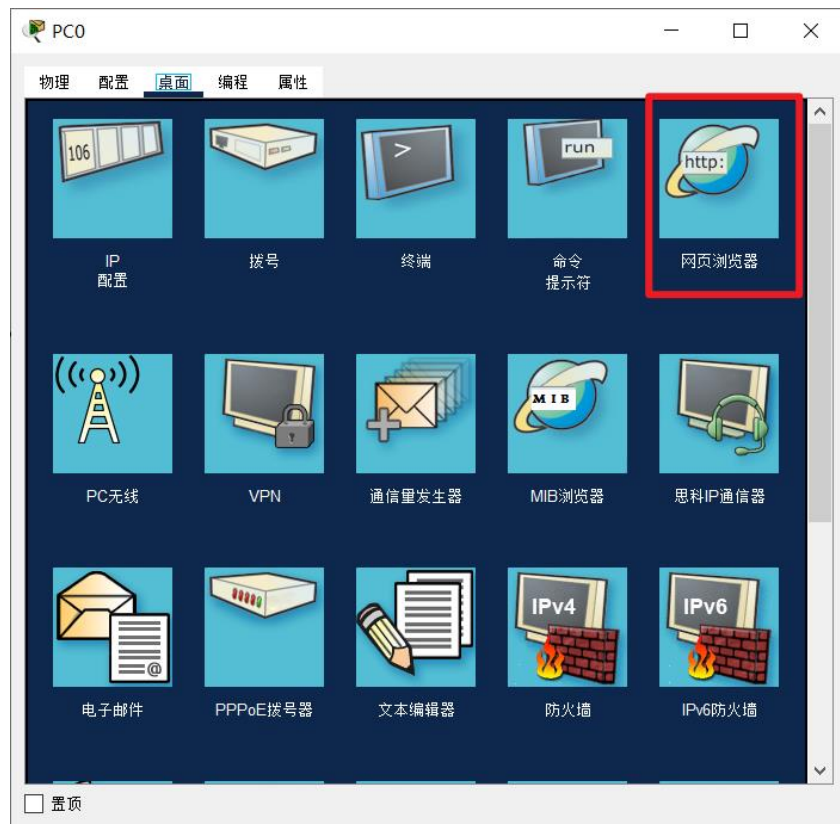


图 9 进入网页浏览器



图 10 查看报文

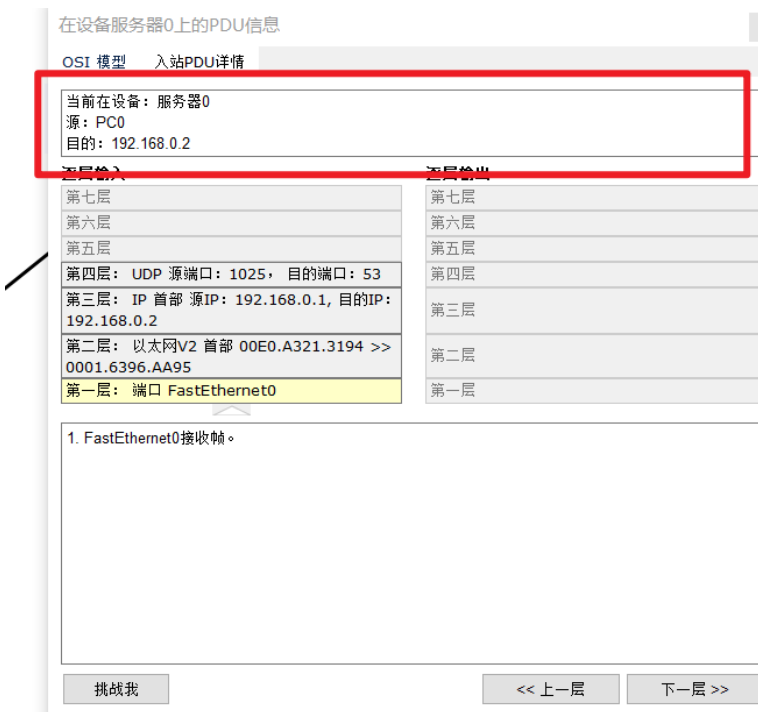


图 11 服务器解析请求



图 12 主机解析 DNS 数据报

(7) 第七步：主机浏览器进程向 **WEB** 服务器发送请求。鼠标选择下一步，可以看到主机构建了一个 **HTTP** 请求报文，如图 13 所示。可以看到，应用层使用 **HTTP** 协议，运输层使用 **TCP** 协议，成为了 **TCP** 报文。**TCP** 报文中，目的端口为 **80**，这是 **HTTP** 服务器端进程所使用的熟知端口；源端口号为 **1025**，这是非熟知端口，用来标识发送请求的客户端 **HTTP** 进程。**TCP** 报文在网际层使用 **IP** 协议，被封装为 **IP** 报文段。



图 13 主机封装 HTTP 请求

(8) 第八步：主机浏览器进程向 **WEB** 服务器发送请求。首先主机与服务器通过 **TCP** 三次握手建立可靠连接。点击“捕获/前进”按钮，报文被发往交换机，交换机将其转发给 **WEB** 服务器。点击报文查看细节，如图 14 所示。**WEB** 服务器会对报文进行层层解封，在 **TCP** 报文中，目的端口为 **80**，这是一个熟知端口，表示 **WEB** 服务器端进程 **HTTP** 进程；源端口为 **1025**，这是一个非熟知端口，用来表示主机中发出 **HTTP** 请求的客户端进程。

WEB 服务器查找该请求对应的内容，将其封装在 **HTTP** 响应报文中，该报文在运输层使用 **TCP** 协议进行封装，成为 **TCP** 报文段，该报文段的源端口、目的端口与之前对应。

报文会被转发到交换机，交换机再将其转发给主机。

主机收到报文后，鼠标点击报文查看细节，如图 15 所示。主机对报文层层解封，该运输层首部中提取出目的端口为 **1025**，于是将该报文的数据载荷部分

交付给应用层的 **HTTP** 客户端请求进程，该进程对 **HTTP** 响应报文中的内容进行解析，在网页浏览器中进行解析，显示内容如图 16 所示。



图 14 WEB 服务器解析报文



图 15 主机解析报文

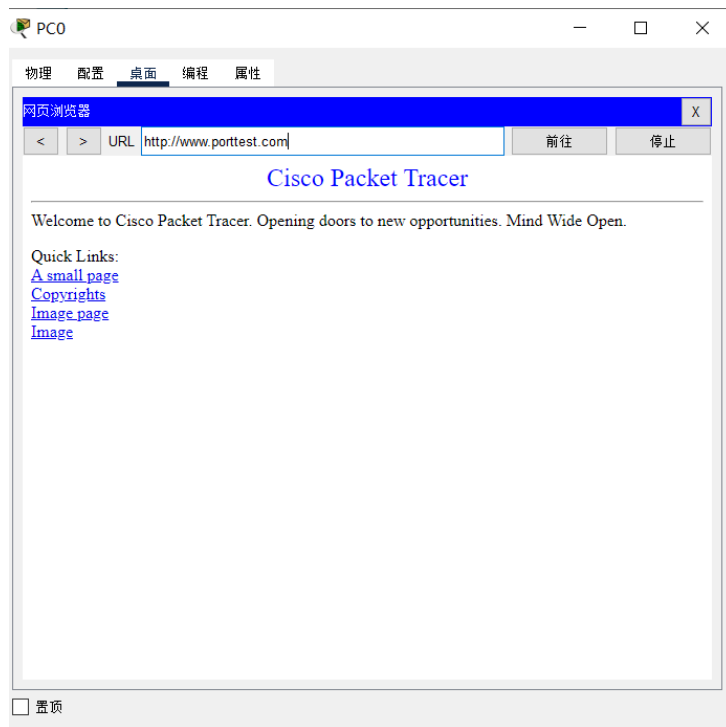


图 16 浏览器显示内容

2 TCP 的运输连接管理

(1) 第一步：构建网络拓扑。拖动一台主机与一台服务器，通过自动连线连接，如图 17 所示。

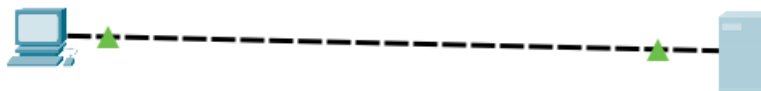


图 17 构建网络拓扑

(2) 第二步：配置 IP 地址。鼠标选择主机，选择桌面，选择 IP 地址，输入“192.168.0.1”，按下回车，如图 18 所示。对于服务器进行类似的操作，

配置其 IP 地址为“192.168.0.2”。

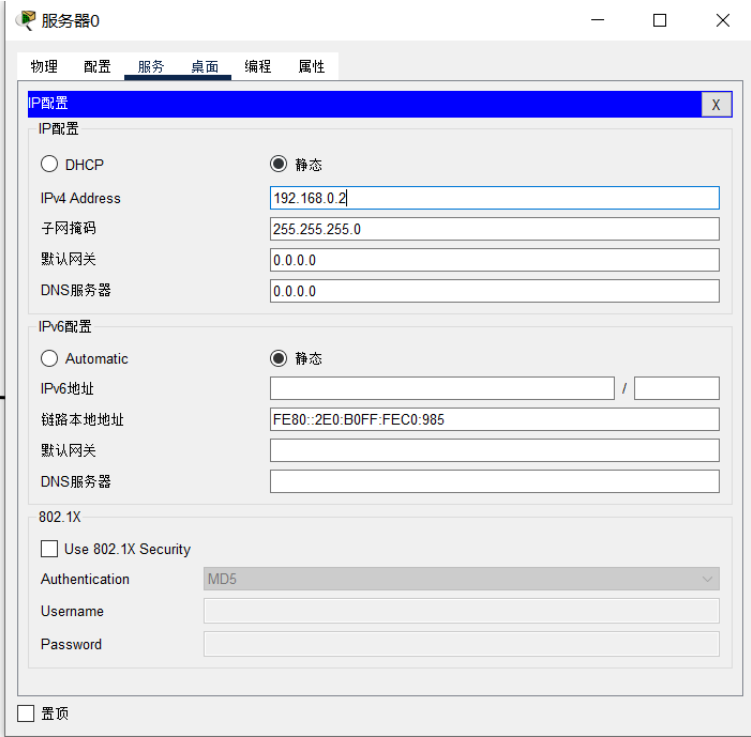


图 19 配置 IP 地址

（3）第三步：测试主机与服务器的连通性。鼠标选择主机，选择桌面，选择网页浏览器如图所示。在实时模式下输入“192.168.0.2”，按下回车后显示网页内容，如图所示。得到结果说明主机与服务器之间连通性完好。

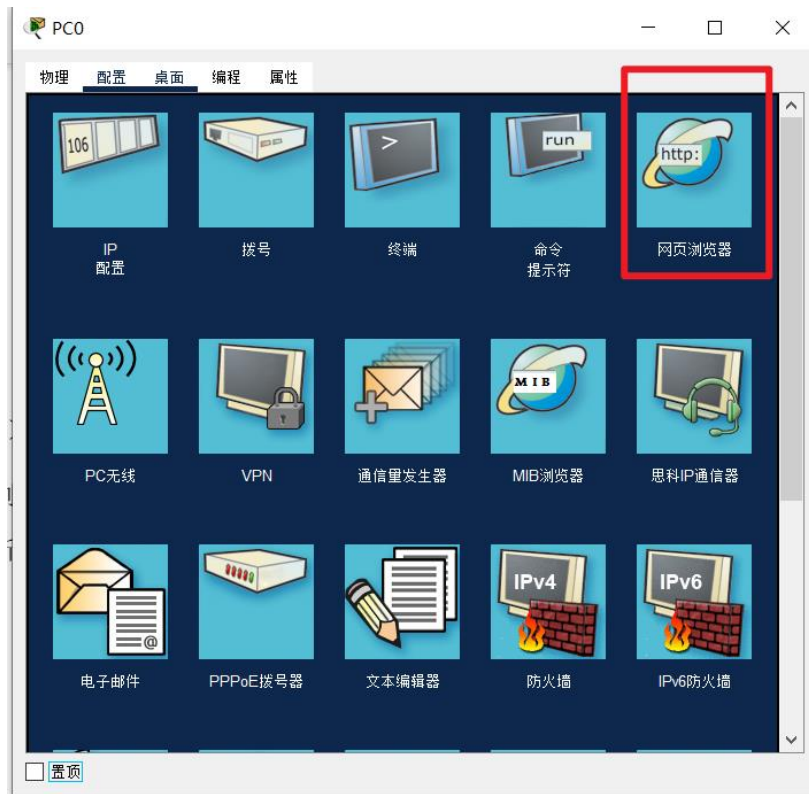


图 19 进入网页浏览器

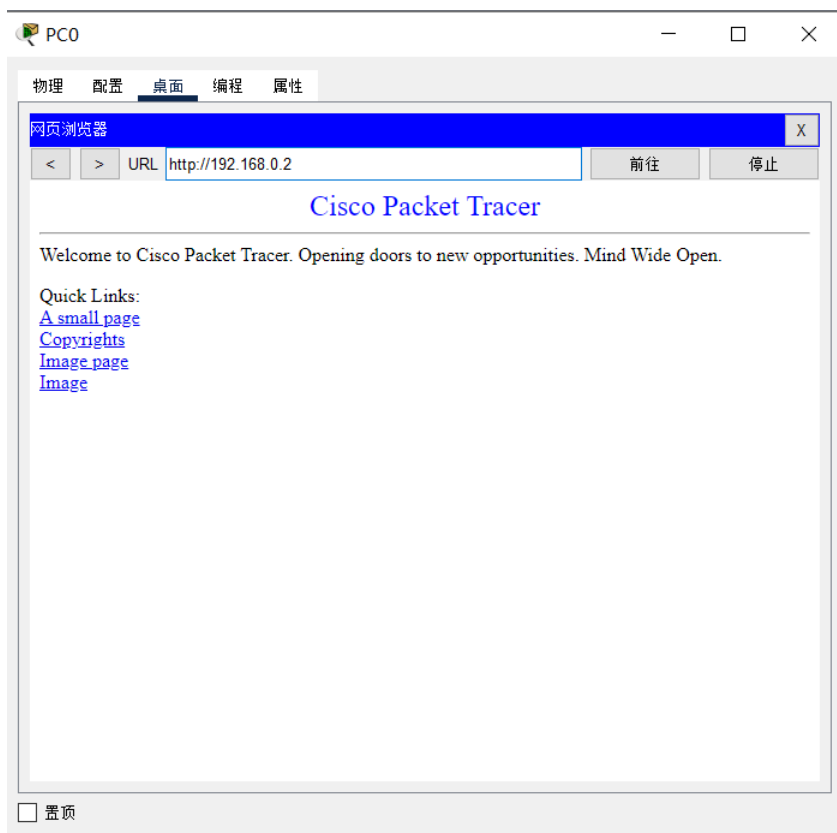


图 20 网页内容

(4) 第四步：监听部分协议。鼠标点击控制面板“全显/隐藏”，隐藏全部协议，点击“编辑过滤器”，在 **Misc** 列表中勾选 **HTTP**、**TCP**，如图所示。

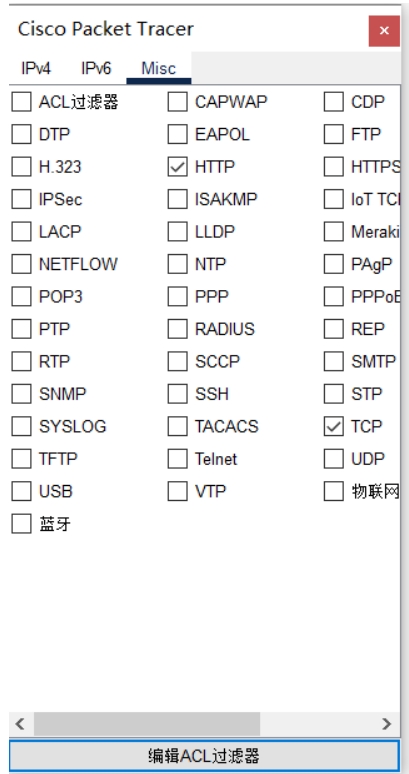


图 21 选择部分协议

(5) 第五步：主机向浏览器发送 **HTTP** 请求。在浏览器中输入“192.168.0.2”，点击“前往”。在 **HTTP** 协议中，**HTTP** 请求在运输层是使用 **TCP** 协议，而 **TCP** 是面向连接的，因此主机此时会尝试与服务器建立 **TCP** 连接，如图所示。

在主机进程的运输层中，首先会是设置状态为同步已发送 (**SYN-SENT**)，之后会与服务器协商一些参数，例如最大窗口等等。之后会发送一个 **SYN** 报文段，此报文段中，**SYN=1**，**ACK=0**，序号为主机自己选择的 **1**，数据长度为 **24** 表示这条 **TCP** 连接请求报文段的总长度为 **24** 字节，由于该报文不可以携带数据，所以该报文实际上就是 **TCP** 的首部（**20** 字节的固定部分及最大 **4** 字节的可变部分）。

服务器收到 **TCP** 连接请求后，进行层层解封，其细节如图所示。首先，服务器发现这是一个 **TCP SYN** 连接请求报文，于是接受请求，并设置状态为连接已接受状态 (**SYN-RECEIVED**)。接着，服务器准备发送连接请求确认报文段 (**TCP SYN+ACK**)。其中，**SYN=1**，**ACK=1**，序号被设置为 **0**（服务器自行决定）。

在设备PC0上的PDU信息

OSI 模型

出站PDU详情

当前在设备：PC0
源：PC0
目的：192.168.0.2

逐层输入

第七层

第六层

第五层

第四层

第三层

第二层

第一层

逐层输出

第七层：

第六层

第五层

第四层：TCP 源端口：1026，目的端口：80

第三层：IP 首部 源IP：192.168.0.1，目的IP：192.168.0.2

第二层：以太网V2 首部 0004.9A65.A890 >> 00E0.B0C0.0985

第一层：端口(s):FastEthernet0

1. 设备尝试创建一个到(192.168.0.2, 端口80)的TCP连接。

2. 设备设置连接状态为SYN_SENT。

3. TCP可接受的最大窗口值为65535字节。

4. TCP添加“最大报文段容量MSS”选项到TCP SYN的首部，其值等于1460字节。

5. 设备发送一个TCP SYN报文段。

6. Sent 报文段信息：序号 0，ACK号 0，数据长度 24。

挑战我

<< 上一层

下一层 >>

图 22 主机的 **TCP** 请求报文



图 23 服务器解析报文

（6）第六步：服务器向主机发送确认连接报文。、鼠标点击下一步，**TCP SYN-ACK** 报文被发往主机，点击该报文段查看细节，如图所示。

主机对报文层层解封，发现这是一个连接确认报文段，于是进入连接状态 (**ESTABLISHED**)。并准备给服务器发送确认报文段 (**TCP-ACK**)，其中，**ACK=1**，序号为 **1**（为最开始的序号+1）

主机给服务器发送确认报文段，服务器收到后层解封发现这是一个确认报文段，如图所示。于是设置自己的状态为连接状态 (**ESTABLISHED**)。此时，主机与服务器之间可以基于建立好的连接进行数据传输了。



图 24 主机解析连接确认报文段



图 25 服务器解析确认报文段

(7) 第七步：主机向服务器发送 **HTTP** 请求。服务器收到后进行层层解封，细

节如图所示。服务器发现这是一个 **HTTP** 请求报文，其中，**ACK=1** 表明该报文段还对此前收到连接请求确认报文段进行了重复确认；序号为 **1**，这是因为此前主机发送的普通确认报文段的序号为 **1**，其不携带数据，不消耗序号。

服务器此时向主机发送响应报文。其中，确认号 **ACK=101**，这是对之前收到的封装有 **HTTP** 请求的报文段的确认，其长度为 **100**，因此此时的确认号为 **101**。数据长度为 **471**。

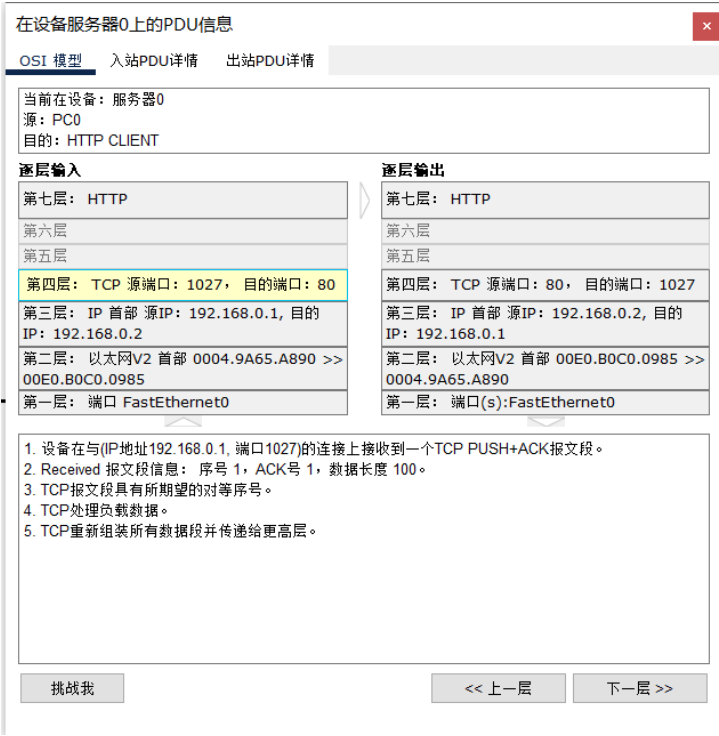


图 26 服务器解析 **HTTP** 请求报文

(8) 第八步：服务器向主机发送 **HTTP** 响应报文。主机收到后对其中的内容进行解析，将结果显示在浏览器中，如图所示。

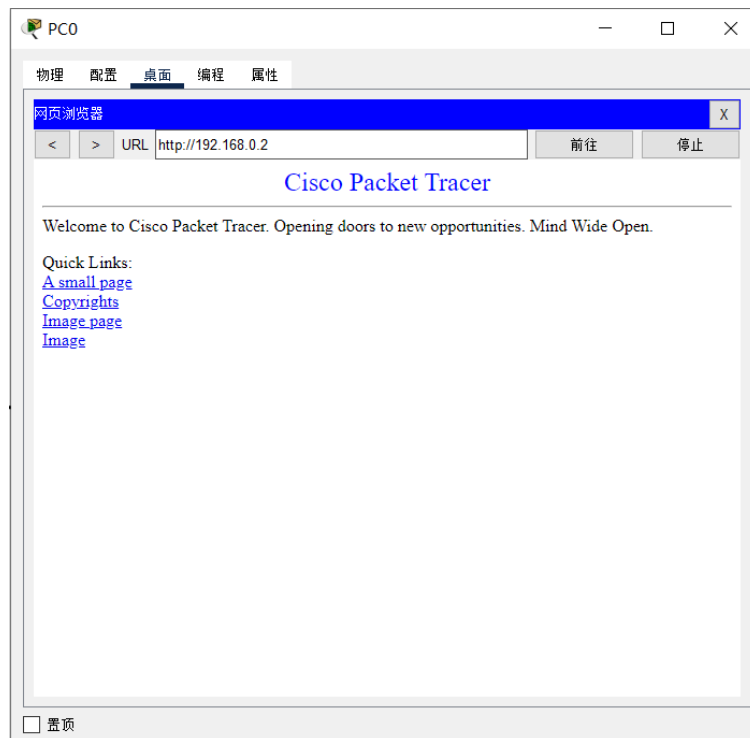


图 27 浏览器解析结果

(9) 第九步：收到 **HTTP** 响应后，主机会向服务器解除 **TCP** 连接。此时主机会向服务器发送一个报文段，其细节如图所示。首先主机进行终止等待阶段 (**FIN-WAIT**), 并发送连接释放报文段 (**TCP FIN-ACK**), 其中 **ACK=472**, 这是对封装 **HTTP** 响应报文段的确认, 因为其序号为 **1**, 且长度为 **471**。序号为 **1**, 这是因为之前发送的 **HTTP** 请求报文的序号为 **0**, 且长度为 **100**。



图 28 主机发送断开连接报文段

(10) 第十步：主机发送 **TCP** 连接释放报文段给服务器，服务器层层解封，其细节如图所示。发现这是一个连接释放报文段，于是进入关闭等待(**CLOSE-WAIT**)状态，此时服务器没有其他数据发送给主机，于是接着进入最后确认状态(**LAST-ACK**)

在设备服务器0上的PDU信息

OSI 模型

入站PDU详情

出站PDU详情

当前在设备：服务器0

源：PC0

目的：192.168.0.2

逐层输入

第七层

第六层

第五层

第四层：TCP 源端口：1028，目的端口：80

第三层：IP 首部 源IP：192.168.0.1，目的IP：192.168.0.2

第二层：以太网V2 首部 0004.9A65.A890 >> 00E0.B0C0.0985

第一层：端口 FastEthernet0

逐层输出

第七层

第六层

第五层

第四层：TCP 源端口：80，目的端口：1028

第三层：IP 首部 源IP：192.168.0.2，目的IP：192.168.0.1

第二层：以太网V2 首部 00E0.B0C0.0985 >> 0004.9A65.A890

第一层：端口(s):FastEthernet0

- 设备在与(IP地址192.168.0.1, 端口1028)的连接上接收到一个TCP FIN+ACK报文段。
- Received 报文段信息：序号 101，ACK号 472，数据长度 20。
- TCP报文段具有所期望的对等序号。
- TCP连接被断开。
- 设备设置连接状态为CLOSE_WAIT。
- 设备设置连接状态为LAST_ACK。
- TCP报文段具有所期望的ACK号。设备将缓冲区中最后一个被发送的报文段弹出。

挑战我

<< 上一层

下一层 >>

图 29 服务器解析报文段

(11) 第十一步：服务器给主机发送连接释放报文段（**FIN-ACK**）。其中，序号字段为 **472**，这是因为此前发送的 **HTTP** 响应报文序号为 **1**，长度为 **471**。**ACK** 为 **102**，这是对收到的 **TCP** 连接释放报文段的确认。点击“捕获前进按钮”。主机收到报文段，进行层层解封，发现这是一个连接释放报文段，于是进行关闭状态（**CLOSING**）。



图 30 主机收到服务器的连接释放报文段

(12) 第十二步: 至此, 主机与服务器之间的连接已彻底关闭。

3 动态主机配置协议 DHCP 的作用

(1) 配置网路拓扑。在逻辑结构中, 配置如图所示的网络拓扑, 并在各设备旁边标注对应的信息。

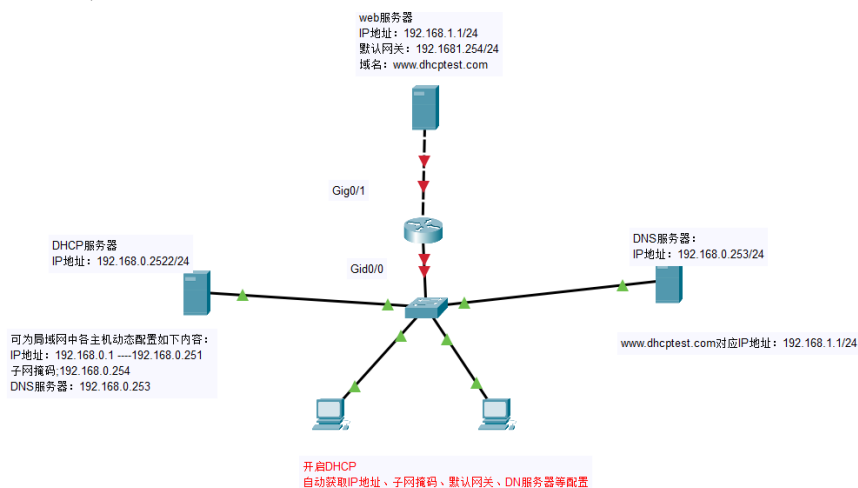


图 31 网络拓扑

(2) 第二步：配置 web 服务器。鼠标选中 web 服务器，选中桌面，选择 IP 配置，将 IP 地址、默认网关设置为一开始标注的信息，如图所示。

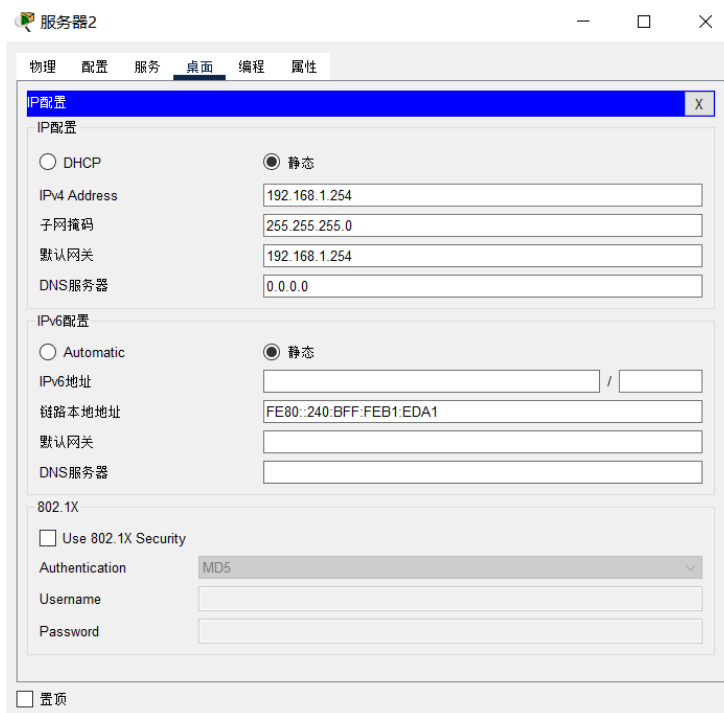


图 32 路由器配置

(3) 配置路由器。鼠标选中路由器，点击配置，选择 0/0 端口，将 IP 地址设置为一开始标注的内容，并将端口状态设置为开。，如图所示。对于 1/0 端口也进行相同的配置。

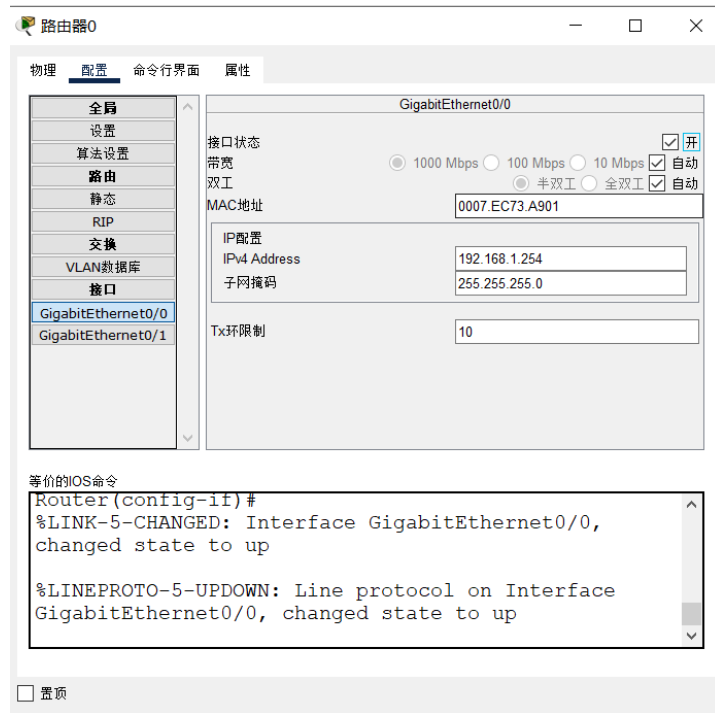


图 33 配置路由器

(4) 配置 **DNS** 服务器，鼠标选择 **DNS** 服务器，选择桌面，选择 **IP** 配置，将 **IP** 地址配置为一开始标注的内容，如图所示。点击服务，选择 **DNS**，将 www.dhcptest.com 对应 **IP** 地址：192.168.1.1 进行添加，如图所示。

服务器1

物理 配置 服务 桌面 编程 属性

IP配置

IP配置

☐ DHCP ☒ 静态

IPv4 Address

子网掩码

默认网关

DNS服务器

IPv6配置

☐ Automatic ☒ 静态

IPv6地址 /

链路本地地址

默认网关

DNS服务器

802.1X

☐ Use 802.1X Security

Authentication

Username

Password

☐ 置顶

图 44 配置 DNS 服务器

服务器1

物理 配置 服务 桌面 编程 属性

服务

HTTP

DHCP

DHCPv6

TFTP

DNS

SYSLOG

AAA

NTP

EMAIL

FTP

物联网

虚拟机管理

Radius EAP

DNS

DNS服务 ☐ 开 ☒ 关

资源记录

名称 类型

地址

添加 保存 移除

No.	Name	Type	Detail
0	www.dhcptest.com	A Record	192.168.1.1

DNS缓存

☐ 置顶

图 45 添加 DNS 记录

(5) 配置 DHCP 服务器。鼠标选中 DHCP 服务器，选中桌面，选中 IP 配置，将 IP 地址、默认网关配置为一开始标注的信息，如图所示。选中服务，选中 DHCP，将默认网关、DNS 服务器配置为一开始标注的信息，将 DHCP 状态设置为开，如图所示。

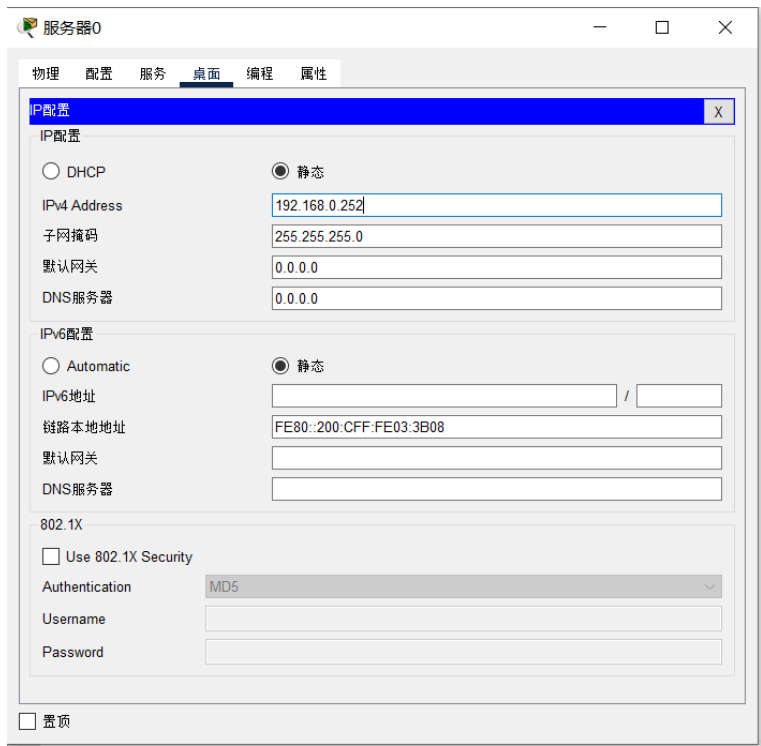


图 46 配置 DHCP 服务器

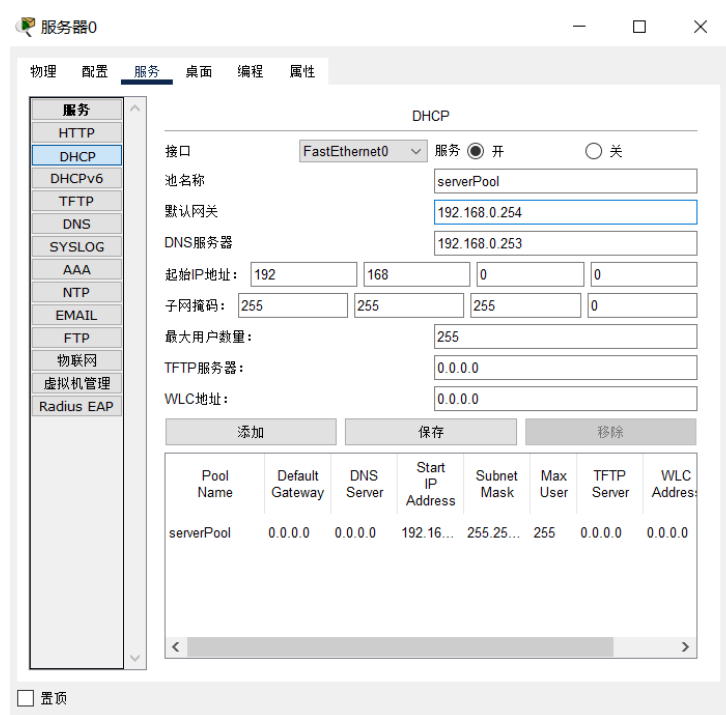


图 47 配置 DHCP 服务器

(6) 配置主机。鼠标选中主机，选中桌面，选择 **IP** 配置，将 **IP** 配置切换到 **DHCP**，这样，主机会自动通过 **DHCP** 获取到一个 **IP** 地址，如图所示。

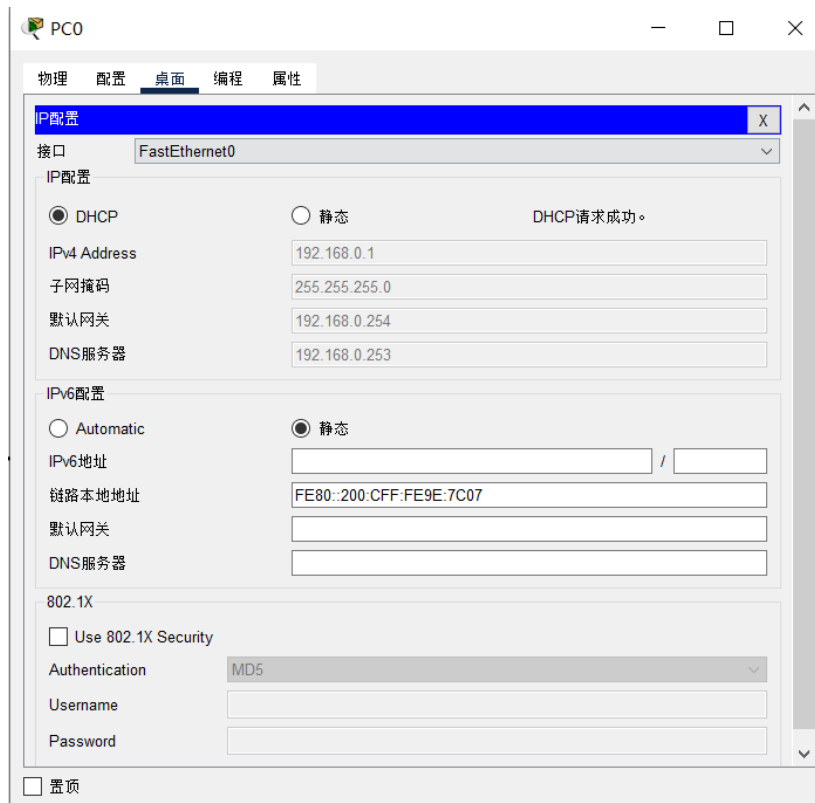


图 48 配置主机

(7) 第七步：访问网页。点击主机，选择桌面，选择网页浏览器，输入 www.dhcptest.com，显示界面如图所示。

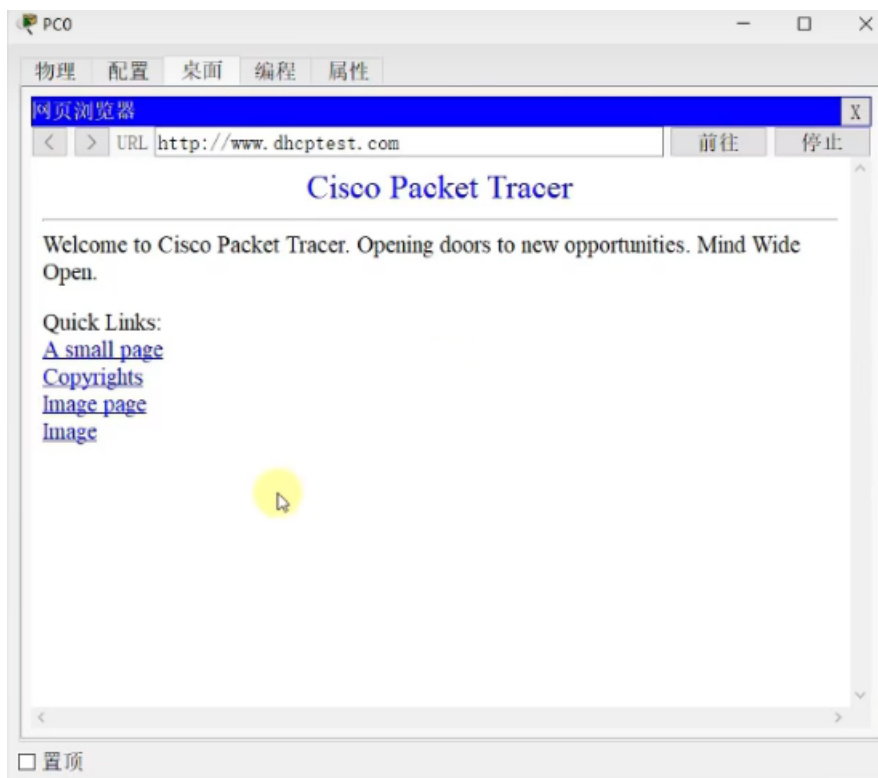


图 49 显示网页

四、实验体会

- 1 **MAC** 地址、**IP** 地址在计算机网络通信中占有极其重要的地位。它们唯一标识了计算机的地址。
- 2 总线型网络的结构较为简单，但是不可避免的会发生消息的碰撞，这是它的缺点。
- 3 动态主机配置协议 **DHCP** 对于大面积的网络设备来说是必须的，省去了很多麻烦。