计算机网络原理实验报告

学院 计算机学院 专业 计算机科学与技术 班级 10012006

学号 2020303245 姓名 夏卓 实验时间: 2022/11/26

一、 实验名称:

网络协议分析与验证

二、 实验目的:

- (1)以用户访问一个 Web 网站首页为例,深入理解 Web 服务系统的工作原理,从计算机网络体系结构的角度出发,分别从应用层、传输层、网络层以及数据链路层分析网络为 Web 服务提供的技术支持以及工作原理;
- (2) 通过分析 Wireshark 抓包工具所抓取的数据报,分析 DNS、Web 协议的工作原理,进而类推到 FTP、SMTP、DHCP 等协议的分析:
- (3)分析 TCP 协议通过三次握手建立连接的时序关系,以及通过四次挥手释放 TCP 连接的时序关序;
 - (4)分析 ARP 协议工作原理
 - (5)分析数据链路层工业以太网工作原理(数据帧的语法);

三、 实验环境:

Win10, Intelx86, wireshark

四、 实验内容及步骤:

实验内容:

- 1. 学习 Wireshark 或 Ethereal 工具的使用方法。
- 2. 访问 www. baidu. com 网站首页,并对通信完整过程抓包。
- 3. 通过对抓取的数据包进行分析,深入理解网络协议工作原理。

实验步骤:

- (1) 安装 WINPCAP 组件; 实验 2 中已经安装完成
- (2) 安装 wireshark 抓包工具; 安装较为简单,在此不再演示
- (3) 启动 wireshark 抓包工具,并激活的网络接口上开始抓包; 首先查看本机无线局域网 WLAN 配置信息:

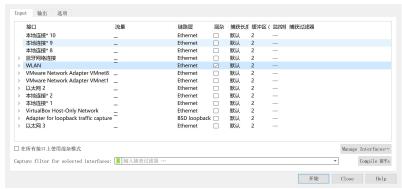
连接特定的 DNS 后缀				:	
描述				: Intel(R) Wi-Fi 6 AX200 160MHz	
物理地址					
DHCP 已启用					
自动配置已启用					
				: fe80::105a:cd46:3b91:4c50%15(首选)
IPv4 地址				: 10. 30. 176. 138(首选)	

可以看到:

本机 MAC 地址为: 24-41-8C-F9-1E-74

IP 地址为: 10.30.176.138

启动 wireshark,在捕获一选项中勾选无线局域网 WLAN,并启动混杂模式(该模式下回接收所有经过网卡的数据包,包括不是发给本机的包,即不验证 MAC 地址),点击 Start,启动抓包。

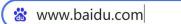


(4) 用户在浏览器地址栏输入: www.baidu.com 回车,直到百度首先在浏览器上显示为止:

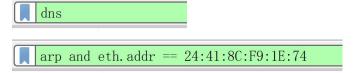
在管理员模式下,首先清空本机 ARP 缓存表,接着直接在命令行中输入命令 curl www.baidu.com,连接百度首页:



或者在清空 ARP 表后在浏览器中输入 www. baidu. com 回车,效果一样:



(5) 抓包结束,开始对报文分析,对实验要求内容找到报文证据。 停止抓包,在wireshark的显示过滤器中分别输入



就能过滤出所需要查看的 DNS 和 ARP 报文段,其中 ARP 的过滤条件中还添加了本机 MAC 地址的限制。

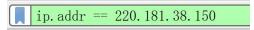
而为了查看 TCP 三次连接与四次挥手报文段,则需要输入 www. baidu. com 的 IP 地址进行过滤。为了得到它的 IP 地址,可在命令行中输入 ping www. baidu. com 命令进行连接:

```
C:\Users\xz276>ping www. baidu. com

正在 Ping www. a. shifen. com [220. 181. 38. 150] 具有 32 字节的数据:
来自 220. 181. 38. 150 的回复: 字节=32 时间=53ms TTL=49
来自 220. 181. 38. 150 的回复: 字节=32 时间=25ms TTL=49
来自 220. 181. 38. 150 的回复: 字节=32 时间=25ms TTL=49
来自 220. 181. 38. 150 的回复: 字节=32 时间=24ms TTL=49

220. 181. 38. 150 的 Ping 统计信息:
数据包: 已发送 = 4,已接收 = 4,丢失 = 0(0% 丢失),
往返行程的估计时间(以毫秒为单位):
最短 = 24ms,最长 = 53ms,平均 = 31ms
```

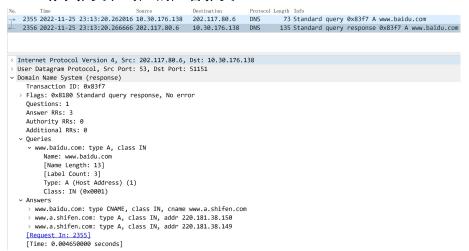
由此可以得到百度的 IP 地址为: 220.181.38.150 于是在 wireshark 的显示过滤器中输入



即可过滤出源地址或者目标地址是百度 IP 地址的所有报文,由此即可筛选出 TCP 三次连接与四次挥手报文段

五、 实验结果:

DNS 请求报文和对应的应答报文:



首先分析源地址和目的地址可知, 10.30.176.138 正是本机的 IP 地址, 而 202.117.80.6 正是 DNS 服务器的 IP 地址;

```
IPv4 地址 . . . . . . . . . . . : 10.30.176.138(首选)
子网掩码 . . . . . . . . . . . : 255.255.0.0
```

因此这个过程即是客户端向 DNS 服务器发起 DNS 请求,希望得到 www.baidu.com 的 IP 地址,域名解析完成后,服务器将 IP 地址返回给客户端,注意最下方的 Answers:

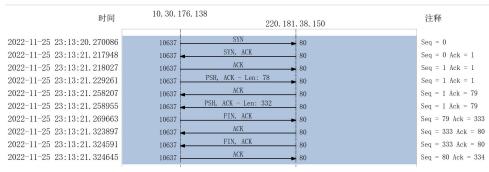
```
~ Answers
> www.baidu.com: type CNAME, class IN, cname www.a.shifen.com
> www.a.shifen.com: type A, class IN, addr 220.181.38.150
> www.a.shifen.com: type A, class IN, addr 220.181.38.149
[Request In: 2355]
[Time: 0.004650000 seconds]
```

可以看到,服务器返回了百度其中两个 IP 地址,分别为: 220. 181. 38. 150 和 220. 181. 38. 149, 且与 ping 所得结果一致,除此之外,我们还可以看到百度别名是 www. a. shifen. com。

TCP 三次握手和对应的四次挥手报文段:

No.	Tine	Source	Destination	Protocol Length Info			
г	2358 2022-11-25 23:13:20.270086	10.30.176.138	220.181.38.150	0 TCP 74 10637 → 80 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM TSval=50			
	3165 2022-11-25 23:13:21.217948	220.181.38.150	10.30.176.138	TCP 74 80 → 10637 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1380 WS=32 SACK_PERM			
	3166 2022-11-25 23:13:21.218027	10.30.176.138	220.181.38.150	0 TCP 54 10637 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=66048 Len=0			
	3167 2022-11-25 23:13:21.229261	10.30.176.138	220.181.38.150	0 HTTP 132 HEAD / HTTP/1.1			
	3168 2022-11-25 23:13:21.258207	220.181.38.150	10.30.176.138	TCP 60 80 → 10637 [ACK] Seq=1 Ack=79 Win=78464 Len=0			
-	3169 2022-11-25 23:13:21.258955	220.181.38.150	10.30.176.138	HTTP 386 HTTP/1.1 200 OK			
	3170 2022-11-25 23:13:21.269663	10.30.176.138	220.181.38.150	0 TCP 54 10637 → 80 [FIN, ACK] Seq=79 Ack=333 Win=65792 Len=0			
	3253 2022-11-25 23:13:21.323897	220.181.38.150	10.30.176.138	TCP 60 80 → 10637 [ACK] Seq=333 Ack=80 Win=78464 Len=0			
	3254 2022-11-25 23:13:21.324591	220.181.38.150	10.30.176.138	TCP 60 80 → 10637 [FIN, ACK] Seq=333 Ack=80 Win=78464 Len=0			
L	3256 2022-11-25 23:13:21.324645	10.30.176.138	220.181.38.150	0 TCP 54 10637 → 80 [ACK] Seq=80 Ack=334 Win=65792 Len=0			
Frame 3167: 132 bytes on wire (1056 bits), 132 bytes captured (1056 bits) on interface \Device\MPF_{A5DCB45C-48EB-486F-99C9-761246A1197F}, id 0 Ethernet II, Src: IntelCor_f9:1e:74 (24:41:8c:f9:1e:74), Dst: HuaweiTe_8a:36:95 (04:f3:52:8a:36:95) Internet Protocol Version 4, Src: 10.30.176.138, Dst: 220.181.38.150 Transmission Control Protocol, Src Port: 10637, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 78							
	Hypertext Transfer Protocol	C FOI C. 10037,	D3C FOI C. 00, 36	Jeq. 1, Ack. 1, Len. 70			
	> HEAD / HTTP/1.1\r\n						
	Host: www.baidu.com\r\n						
	User-Agent: curl/7.71.1\r\n						
	Accept: */*\r\n						
	\r\n						
	[Full request URI: http://www.	baidu.com/]					
	[HTTP request 1/1]						
	[Response in frame: 3169]						

为了清晰的看到三次握手和四次挥手的过程,可以使用流量图显示:



可以看到:

第一次握手:客户端发送一个TCP,标志位为Seg=0,代表客户端请求建立连接;

第二次握手:服务器发回确认包,标志位为 Seq=0, ACK = 1;

第三次握手: 客户端再次发送确认包 Seq=1, ACK = 1。

中间是双方进行通信的数据信息:

首先客户端发送一个 HTTP 的 HEAD 请求,服务器收到请求之后返回了一个 ACK 进行确认,之后将 HTTP 的头部信息返回给客户端。

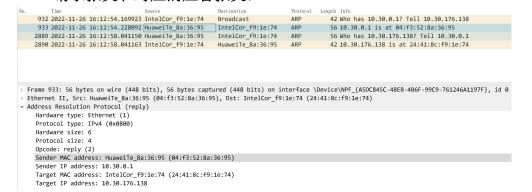
第一次挥手:客户端向服务器发送一个 [FIN+ACK] 数据包,主动断开连接;

第二次挥手:服务器收到 FIN 数据包之后,向客户端发送 ACK 进行确认;

第三次挥手:服务器向客户端发送[FIN+ACK],表示自己也没有数据要发送了;

第四次挥手:客户端收到 FIN 数据包之后,一样发送一个 ACK 报文作为应答。

ARP 请求报文和对应的应答报文:



由于清空了本机 ARP 表,因此可以看到客户端首先发送广播报文以获取 网关 MAC 地址:

Opcode: request (1)

Sender MAC address: IntelCor_f9:1e:74 (24:41:8c:f9:1e:74)

Sender IP address: 10.30.176.138

Target MAC address: 00:00:00 00:00:00 (00:00:00:00:00)

Target IP address: 10.30.0.1

得到网关 IP 为 10.30.0.1、MAC 地址为 04:f3:52:8a:36:95

Sender MAC address: HuaweiTe_8a:36:95 (04:f3:52:8a:36:95)

Sender IP address: 10.30.0.1

Target MAC address: IntelCor_f9:1e:74 (24:41:8c:f9:1e:74)

Target IP address: 10.30.176.138

可以看到其与命令行中得到的信息是一致的:

六、 实验总结

遇到的问题:

在本次实验过程,对抓取的报文进行分析,发现 ARP 协议没有工作。这是因为当主机 PC1 想发送数据给主机 PC2 时,首先会在自己的本地 ARP 缓存表中检查主机 PC2 匹配的 MAC 地址,没有找到相应的条目,才将 ARP 请求帧广播到本地网络上的所有主机,因此需要使用 arp -d *命令清空 ARP 缓存表。DNS 同理,需要使用 flushdns 命令清除 DNS 解析程序缓存。

ARP 数据包解析:

```
Type: ARP(0x0806)

Address Resolution Protocol (request) request:表示这是一个请求数据包
Hardware type: Ethernet (1) Hardware:硬件类型,标识链路层协议
Protocol type: IPv4(0x0800) Protocol: 协议类型,标识链路层协议
Hardware size: 6 硬件地址长度:也就是 MAC 地址长度,表示4字节,即48
Protocol size: 4 协议地址长度:也就是 IP 地址长度,表示4字节,32位
Opcode: request (1) 操作码:标识这个数据包的类型,1表示请求,2表示响应
Sender MAC address: ce:28:82:fe:fe:12(ce:28:82:fe:fe:12)源MAC地址
Sender IP address: 192.168.2.4 源IP地址
Target MAC address: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff:ff
Target IP address: 192.168.2.1 目标IP地址
```

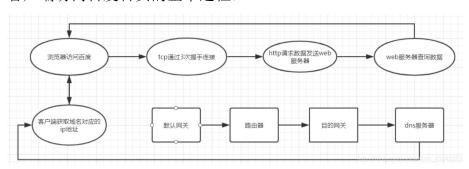
TCP 数据包解析:

```
▼ Transmission Control Protocol, Src Port: 64373, Dst Port: 22, Seq: 1, Ack: 1, Len: 0
Source Port: 64373
Destination Port: 22
[Stream index: 14]
[Conversation completeness: Incomplete, DATA (15)]
[TCP Segment Len: 0]
Sequence Number: 1 (relative sequence number) 第三次握手: 物理机发送ACK确认。(client你好! 64373可以)
Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 1 (relative sequence number)
Acknowledgment number (raw): 3572871675
0101 ... - Header Length: 20 bytes (5)
▼Flars: 8x810 (ACK)
```

DNS 数据包解析:



客户端访问百度首页的整个过程:



其中关键是先要解析出百度域名 www.baidu.com 所对应的 ip 地址,其又包括以下几个步骤:

- 1.先要知道默认网关的 mac 地址 (使用 arp 获取默认网关的 mac 地址)
- 2.组织数据发送给默认网关(ip 还是 dns 服务器的 ip,但是 mac 地址是默认网关的 mac 地址)
 - 3.默认网关拥有转发数据的能力,把数据转发给路由器
 - 4.路由器根据自己的路由协议,来选择一个合适的较快的路径转发数据给目的网关
 - 5.目的网关(dns 服务器所在的网关),把数据转发给 dns 服务器
- 6.dns 服务器查询解析出 baidu.com 对应的 ip 地址,并把它原路返回给请求这个域名的客户端

教师评语:

成绩:	教师签名:	批阅日期:
从约:	秋帅立一:	1ルルコ 山 州:

计算机网络原理实验报告

学院 计算机学院 专业 计算机科学与技术 班级 10012006

学号 2020303245 姓名 夏卓 实验时间: 2022/11/26

一、 实验名称:

网络广播报文发送

二、 实验目的:

设计并实现基于广播方式的通信程序;理解受限广播报文在局域网中传输的特点;初步认识对等通信模式;理解广播风暴产生的原因和解决该问题的方法。

三、 实验环境:

Win10, Intelx86, wireshark, Visual Studio 2019

四、 实验内容及步骤:

实验内容:

- 1. 从抓取的报文中过滤出源 IP = 发送方 IP 地址的某一个报文(可以手动或者采用过滤器):
- 2. 分析广播报文传输层采用 UDP/TCP, 理解广播或者组播为什么不是 TCP?
- 3. 抓取发送的广播报文,找出通信的五元组信息和数据帧首部信息,分析目的 IP 地址、源 IP 地址、协议类型、目的 MAC 地址、源 MAC 地址等与单播 UDP 用户数据报的不同。

实验步骤:

1. 编写程序,发送三层广播报文;

首先在客户端的命令行中输入 ipconfig 获取客户端 ip 地址:

可以看到客户端的 IP 地址为 192. 168. 26. 31。

接下来,我们需要根据客户端实际 IP 地址对程序进行修改。需要注意的是,在创建广播套接字时,Winsock 支持的套接字类型中,只有数据报套接字(SOCK_DGRAM)才支持广播通信,然后将数据报套接字绑定在指定的地址和端口:

```
if ((sock = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0)) == INVALID_SOCKET)
{
    printf("create socket failed!\n");
    WSACleanup();
    return FALSE;
}
sockAddrFrom.sin_family = AF_INET;
sockAddrFrom.sin_addr.s_addr = inet_addr("192.168.26.31");
sockAddrFrom.sin_port = htons(SEND_PORT); // 套接字上鄉定IP地址和端口号
if (bind(sock, (LPSOCKADDR)&sockAddrFrom, sizeof(sockAddrFrom)))
{
    closesocket(sock);
    WSACleanup();
    return FALSE;
}
```

接着我们需要设置套接字相应选项, 启用广播模式:

最后通过 sendto()函数发送广播报文,发送地址为 INADDR_BROADCAST (广播地址):

2. 在另一台利用抓包工具,抓取广播报文,并对报文首部进行分析; 首先启动 wireshark 开始抓包,然后客户端启动程序进行广播报文的发 送:

```
Microsoft Visual Studio 调试控制台
press any key to continue!
ok

D: \project1\Project1\x64\Debug\Project1.exe (进程 10512)已退出,代码为 1。
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"->"选项"->"调试"->"调试停止时自动关闭控制台"。
按任意键关闭此窗口...
```

停止抓包,输入客户端 ip 地址,进行数据包的过滤:

```
ip. addr == 192. 168. 26. 31
```

在分组详情界面,可以看到各层数据信息:

Frame 81: 48 bytes on wire (384 bits), 48 bytes captured (384 bits) on interface \Device\NPF_Ethernet II, Src: LiteonTe_e7:64:db (80:30:49:e7:64:db), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.26.31, Dst: 255.255.255.255
User Datagram Protocol, Src Port: 2000, Dst Port: 1000
Data (6 bytes)

五、 实验结果:

实验结果如下所示:

```
Destination
      80 2022-11-26 10:31:35.105087 192.168.26.31
                                                        239.255.255.250 SSDP
                                                                                   217 M-SEARCH * HTTP/1.1
     81 2022-11-26 10:31:35.117970 192.168.26.31 255.255.255.255 UDP
                                                                                   48 2000 → 1000 Len=6
      83 2022-11-26 10:31:35.177900 192.168.26.31
                                                        255,255,255,255 UDP
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
      84 2022-11-26 10:31:35.231415 192.168.26.31
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
                                                        255.255.255.255 UDP
     85 2022-11-26 10:31:35.300966 192.168.26.31
                                                        255.255.255.255 UDP
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
     86 2022-11-26 10:31:35.371575 192.168.26.31
                                                        255.255.255.255 UDP
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
      87 2022-11-26 10:31:35.424564 192.168.26.31
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
                                                        255.255.255.255 UDP
     88 2022-11-26 10:31:35.486957 192.168.26.31
89 2022-11-26 10:31:35.548737 192.168.26.31
                                                        255,255,255,255 UDP
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
                                                       255.255.255.255 UDP
      90 2022-11-26 10:31:35.612857 192.168.26.31
                                                                                    48 2000 → 1000 Len=6
     92 2022-11-26 10:31:35 742739 192 168 26 31
                                                        255 255 255 255 LIDP
                                                                                    49 2000 → 1000 Len=7
     96 2022-11-26 10:31:35.799889 192.168.26.31
                                                       255.255.255.255 UDP
                                                                                    49 2000 → 1000 Len=7
 Frame 81: 48 bytes on wire (384 bits), 48 bytes captured (384 bits) on interface \Device\NPF_{A5DC84
 Ethernet II, Src: LiteonTe_e7:64:db (80:30:49:e7:64:db), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff) Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.26.31, Dst: 255.255.255.255
 User Datagram Protocol, Src Port: 2000, Dst Port: 1000
    Source Port: 2000
    Destination Port: 1000
    Length: 14
    Checksum: 0x2060 [unverified]
[Checksum Status: Unverified]
     [Stream index: 3]
    [Timestamps]
    UDP payload (6 bytes)
Data (6 bytes)
```

其中通信五元组信息包含在如下所示位置:

Source Address: 192.168.26.31

Destination Address: 255.255.255.255

v User Datagram Protocol, Src Port: 2000, Dst Port: 1000

Source Port: 2000

Destination Port: 1000

Length: 14

Checksum: 0x2060 [unverified] [Checksum Status: Unverified]

[Stream index: 3]

由此可以看出通信五元组为:

源 IP 地址: 192.168.26.31, 即客户端 IP 地址目的 IP 地址: 255.255.255, 即广播地址

协议号: UDP 源端口号: 2000 目的端口号: 1000

UDP 数据帧首部格式为:

	用户数据包协	议
偏移位	0~15	16~31
0	源端口	目标端口
32	数据包长度	校验和
64+	数据(如果有)	Annelle or even nelland

其中数据包长度为: 14 校验和为: 0x2060

另外,由下图可以得出目的 MAC 地址以及源 MAC 地址:

Ethernet II, Src: LiteonTe_e7:64:db (80:30:49:e7:64:db), Dst: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)

- > Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff)
- > Source: LiteonTe_e7:64:db (80:30:49:e7:64:db)

Type: IPv4 (0x0800)

即源 MAC 地址为 80:30:49:e7:64:db, 目的 MAC 地址为 ff:ff:ff:ff:ff 其中源 MAC 地址为客户机 MAC 地址,目的 MAC 地址为广播地址

六、 实验总结

IP 多播首先要知道的是只有 UDP 有多播,而没有 TCP 多播。这是因为多播的重点是高效的把同一个包尽可能多的发送到不同的,甚至可能是未知的设备。但是 TCP 连接可能要求丢包重发或者延时或重组顺序,这些操作可能非常消耗资源,不适于许多使用多播的应用场景。(同时多播不知道发出的包是不是已经到达,这个也导致不能使用 TCP)。

	师评语	
	de = 11/ = 77	
~V II		