



- 1.实验报告如有雷同, 雷同各方当次实验成绩均以 0 分计。
- 2. 当次小组成员成绩只计学号、姓名登录在下表中的。
- 3.在规定时间内未上交实验报告的,不得以其他方式补交,当次成绩按0分计。
- 4. 实验报告文件以 PDF 格式提交。

院系	计算机学院	班 级	<u> </u>		组长	刘森元
学号	<u>2130728</u> 9	<u>21307355</u>		<u>2130735</u> 7		
学生	刘森元	黄랻宏		刘思昊		

## Ftp 协议分析实验

一、打开"FTP 数据包"的"ftp 例 1.cap"文件, 进行观察分析, 回答以下问题(见附件)

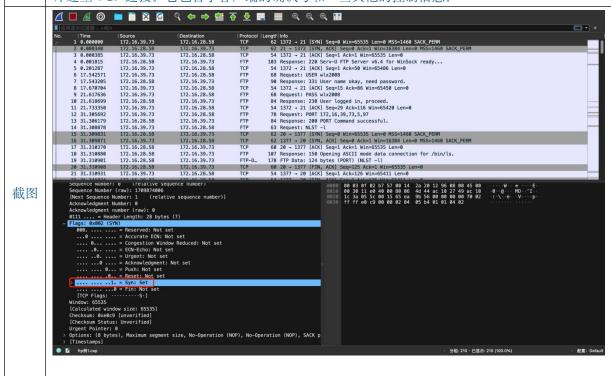
```
题号
      FTP 客户端的 mac 地址是多少?
 1
      Source: Elitegro 20:12:96 (00:14:2a:20:12:96)
答案
           Frame 1: 62 bytes on wire (496 bits), 62 bytes captured (496 bits)
          Ethernet II, Src: Elitegro_20:12:96 (00:14:2a:20:12:96), Dst: DigitalC_02:b7:57 (00:03:
            > Destination: DigitalC_02:b7:57 (00:03:0f:02:b7:57)
            > Source: Elitegro_20:12:96 (00:14:2a:20:12:96)
              Type: IPv4 (0x0800)
            Internet Protocol Version 4, Src: 172.16.39.73, Dst: 172.16.28.58
           Transmission Control Protocol, Src Port: 1372, Dst Port: 21, Seq: 0, Len: 0
              [Next Sequence Number: 1
                                        (relative sequence number)]
              Acknowledgment Number: 0
              Acknowledgment number (raw): 0
              0111 .... = Header Length: 28 bytes (7)
             Flags: 0x002 (SYN)
截图
                 000. .... = Reserved: Not set
                 ...0 .... = Accurate ECN: Not set
                 .... 0... = Congestion Window Reduced: Not set
                  .. .0.. .... = ECN-Echo: Not set
                 ... ..0. .... = Urgent: Not set
                         .... = Acknowledgment: Not set
                 ... .... 0... = Push: Not set
                     .... .0.. = Reset: Not set
                 .... .... ..1. = Syn: Set
                 .... .... ...0 = Fin: Not set
                 [TCP Flags: ···········S·]
              Window: 65535
              [Calculated window size: 65535]
              Checksum: 0xe0c9 [unverified]
              [Checksum Status: Unverified]
      该报文为 Client 到 Server 的第一次挥手报文, 报文 Source 为 Client, Wireshark 中对
分析
      应位置显示了 Client MAC 地址。
      第1、2、3号报文的作用是什么?
 2
```



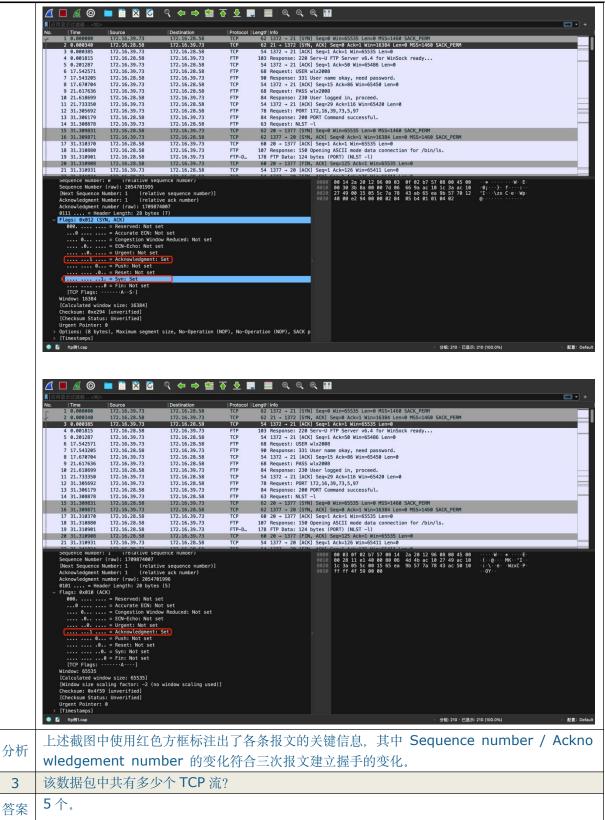
1. 第一个报文是客户端向服务器发送的 SYN (同步)报文。这个报文用于请求建立一个 TCP 连接。它包含了客户端的初始序列号和一些其他的控制信息。

### 答案

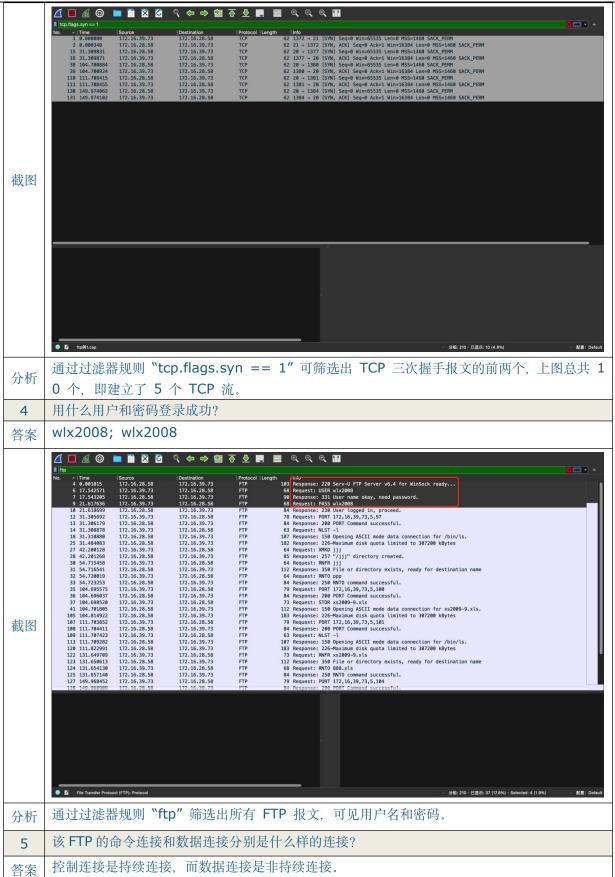
- 2. 第二个报文是服务器向客户端发送的 SYN-ACK (同步-确认) 报文。这个报文用于确认客户端的请求,并同意建立 TCP 连接。它包含了服务器的初始序列号、确认号以及一些其他的控制信息。
- 3. 第三个报文是客户端向服务器发送的 ACK (确认) 报文。这个报文用于确认服务器的同意, 并建立 TCP 连接。它包含了客户端的确认号和一些其他的控制信息。



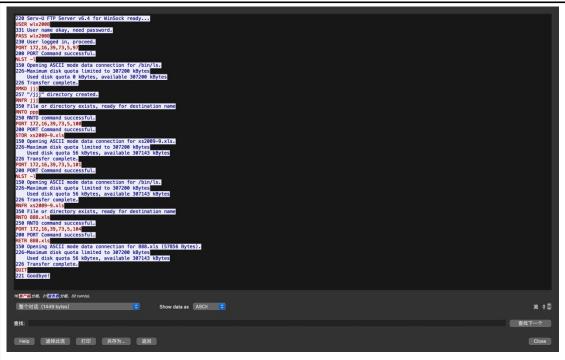




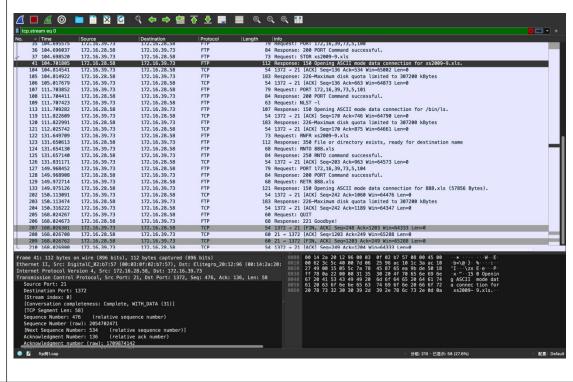




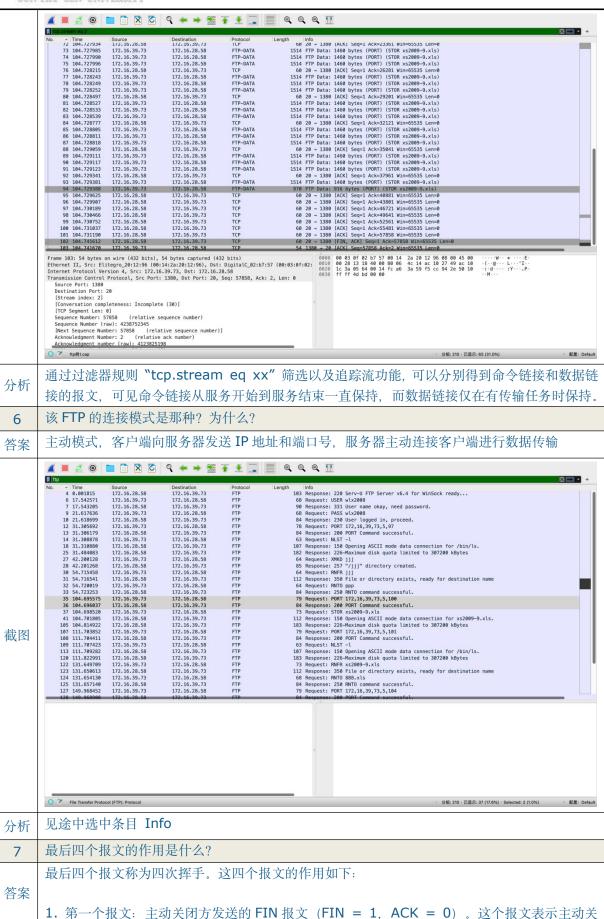




截图



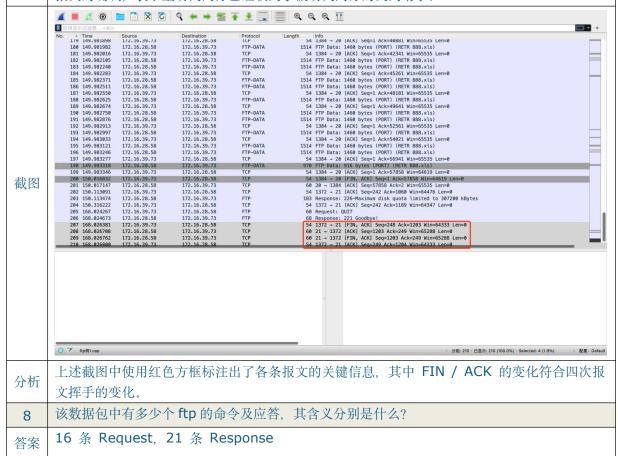




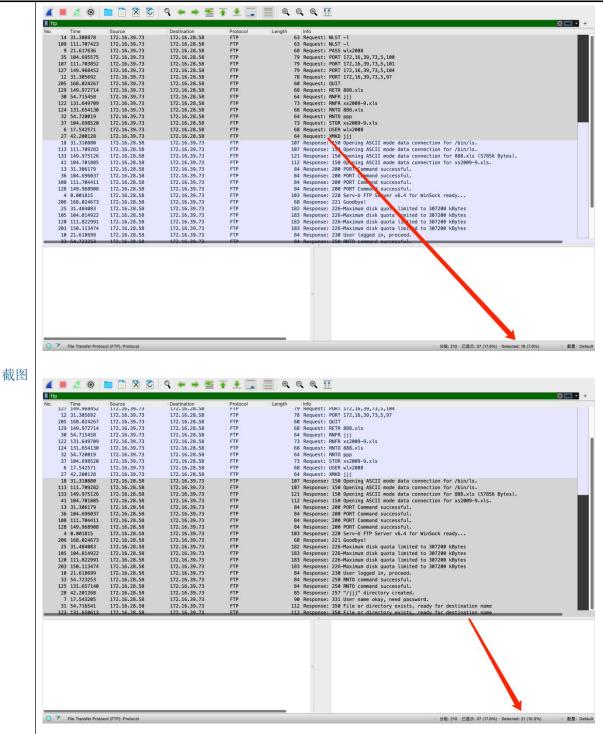


闭方已经完成了数据的发送、并请求关闭连接。

- **2.** 第二个报文:被动关闭方发送的 ACK 报文 (FIN = 0, ACK = 1)。这个报文是对第一个报文的确认,表示被动关闭方已经收到了关闭请求。
- 3. 第三个报文: 被动关闭方发送的 FIN 报文 (FIN = 1, ACK = 0)。这个报文表示被动关闭方也已经完成了数据的发送,并请求关闭连接。
- **4.** 第四个报文: 主动关闭方发送的 ACK 报文 (FIN = 0, ACK = 1)。这个报文是对第三个报文的确认,表示主动关闭方已经收到了被动关闭方的关闭请求。







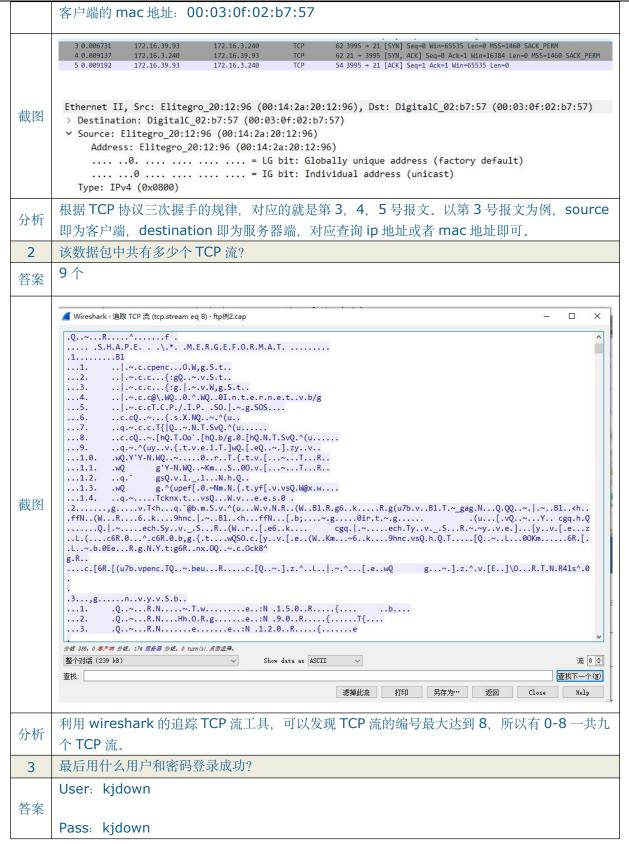




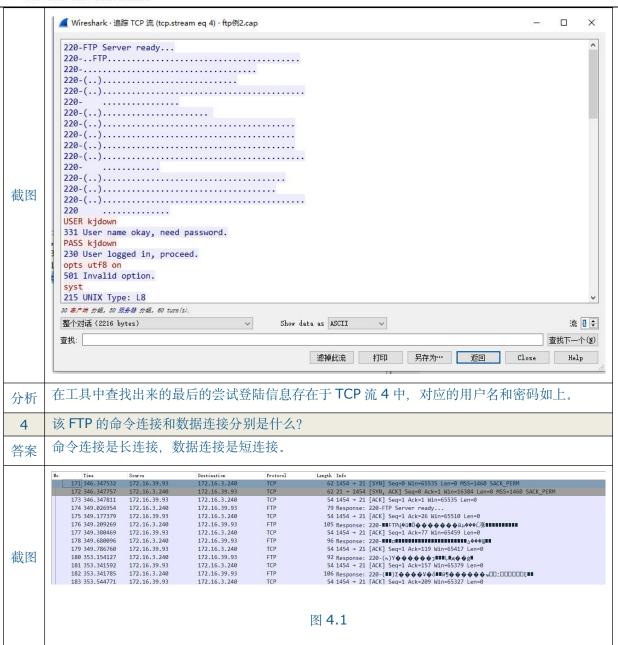
二、打开 "FTP 数据包"的 "ftp 例 2.cap" 文件, 进行观察分析, 回答以下问题

题号	
1	FTP 服务器的 ip 是多少? FTP 客户端的 mac 地址是多少?
答案	服务器的 ip 地址: 172.16.3.240

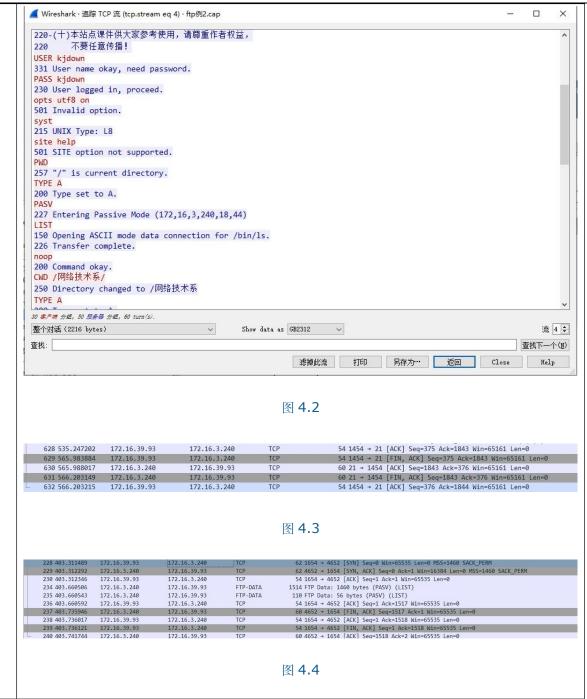














	Wireshark · 追踪 TCP 流 (tcp.stream eq 5) · ftp例2.cap ×					
	■ Wireshark・追踪 TCP 流 (tcp.stream eq 5)・ftp例2.cap    drw-rw-rw-					
	drw-rw-rw-       1 user       group       0 Oct 28 16:04 数码媒体系         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Oct 20 11:09 外语系         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Oct 21 09:42 网络技术系         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Sep 25 11:13 心理咨询辅导中心         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Sep 2 2008 信息科学研究所         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Jan 14 2009 学生处         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Oct 28 15:07 游戏系         drw-rw-rw-       1 user       group       0 Dec 15 2007 招生办					
	0 塞戶灣 分組, 2 服务等 分組, 0 turn(s).					
	整个对话(1516 bytes)   Show data as GB2312    添 5 章  **********************************					
	查找:  遊詢此意 打印 另存为··· 返回 Close Help					
	图 4.5					
分析	命令连接用于传输控制指令,不涉及数据传输,通常由客户端随机端口向服务器 21 号端口发起连接请求,如下图 4.1 和图 4.2。可以看到控制指令包括验证 ftp 客户端身份的 USER 和 P ASS 命令;指定文件传输类型的 TYPE 命令——此处将传输的文件说明为 ASCII 类型;进入被动连接的 PASV 命令。最后,参见图 4.3,该 TCP 控制连接在第 629-632 号报文终止。从该 T CP 连接的开始到结束,包含了 TCP 流(数据连接) 5-8,所以命令连接是一个长连接。 数据连接用于传输数据。如果建立的是主动 FTP,那么数据连接应该是由服务器端使用 20 号端口主动向客户端随机端口发起数据连接的请求,然后开始上传和下载文件;如果建立的是被动 FTP,那么数据连接是由客户端发起的,而且客户端和服务器端所使用的端口号都是随机选定的,服务器端不再指定 20 号端口。					
	以 TCP 流 5 (图 4.4) 为例,过程为简单的三次握手,建立连接,然后传输一个文件(见图 4.5),最后进行四次挥手,断开连接。TCP 流 6, 7, 8 均类似,被包括在 TCP 流 4 的报文中间,所以说数据连接是短连接。					
5	哪几个报文是 FTP 数据连接的三次握手报文?					
答案	5: 228-230 6: 256-258 7: 286-288					
	8: 324-326					



11353.01	228 483.311489 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 62 1654 → 4652 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM						
	229 403.312292 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 62 4652 + 1654 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=16384 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM  230 403.312346 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1654 + 4652 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0						
	图 5.1						
	256 439.360833 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 62 1791 + 1137 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 257 439.360823 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 62 1137 → 1791 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=6584 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 258 439.360876 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1791 → 1137 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0						
	M E O						
截图	图 5.2						
	286 476.228404 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 62 1934 → 1587 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 287 476.228638 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 62 1587 → 1934 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=16384 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 288 476.228669 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1934 → 1587 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0						
	200 4/0.220005 1/2.10.35.55 1/2.10.3.240 ICF 34 1534 7 150/ [ALK] SEQ-1 ALK-1 MIN-03335 LEN-0						
	图 5.3						
	324 519.351289 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 62 2097 + 2118 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 325 519.353919 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 62 2118 + 2097 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=16384 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM						
	326 519.353959 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 2097 + 2118 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0						
	图 5.4						
分析	三次握手分别是[SYN], [SYN, ACK], [ACK]。						
24 01	数据连接为 5-8 号 TCP 流,对应查找即可。						
6	哪几个报文是 FTP 数据连接的挥手报文(结束报文)?						
	5: 237-240						
/s/r ====	6: 270-273						
答案	7: 293-297						
	8: 620-623						
	O: OZU-OZJ  237 403.735946 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 4652 > 1654 [FIN, ACK] Seq=1517 Ack=1 Win=65535 Len=0  238 403.736017 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1654 > 4652 [ACK] Seq=1 Ack=1518 Win=65535 Len=0						
	239 493.736121 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1654 - 4652 [FIN, ACK] Seq-1 Ack-1518 Win-65535 Len-0  240 493.741744 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 4652 - 1654 [ACK] Seq-1518 Ack-2 Win-65535 Len-0						
	图 6.1						
	270 447,419384 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 1137 + 1791 [FIN, ACK] Seq=2992 Ack=1 Win=65535 Len=0 271 447,419373 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1791 + 1137 [ACK] Seq=1 Ack=2993 Win=65464 Len=0 272 447,419475 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1791 + 1137 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=2993 Win=65464 Len=0 273 447,419643 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 1137 + 1791 [ACK] Seq=2993 Ack=2 Win=65535 Len=0						
截图							
	图 6.2						
	293 476.501474 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 1587 + 1934 [FIN, ACK] Seq=1131 Ack=1 Win=65535 Len=0 294 476.501536 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1934 + 1587 [ACK] Seq=1 Ack=1132 Win=64405 Len=0 296 476.561030 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 1934 + 1587 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=1132 Win=64405 Len=0						
	□ 297 476.561201 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 1587 → 1934 [ACK] Seq=1132 Ack=2 Win=65535 Len=0						
	图 6.3						



	620 534.787848 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 2118 + 2097 [FIN, ACK] Seq=239105 Ack=1 Win=65535 Len=0 621 534.787917 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 2097 + 2118 [ACK] Seq=1 Ack=239106 Win=65535 Len=0 622 534.788371 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 2097 + 2118 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=239106 Win=65535 Len=0 623 534.789817 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 60 2118 + 2097 [ACK] Seq=239106 Ack=2 Win=65535 Len=0 623 534.789817 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP				
	图 6.4				
分析	四次挥手分别是[FIN, ACK], [ACK], [FIN, ACK]和[ACK], 对应在数据连接的 TCP 流中查询即可。				
7	该 FTP 的连接模式是那种? 为什么?				
答案	被动连接。因为在数据连接中,服务器端的端口号并不指定为 20, 而是随机分配的端口号; 而且在控制连接中, 也有显示进入被动模式的 PASV 命令。				
	324 519.351289 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 62 2097 * 2118 [SYN] Seq=0 Min=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 325 519.353919 172.16.3.240 172.16.39.93 TCP 62 2118 * 2097 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=16384 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM 326 519.353959 172.16.39.93 172.16.3.240 TCP 54 2097 * 2118 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0				
截图 图 7.1					
	PASV 227 Entering Passive Mode (172,16,3,240,18,44)				
分析	以图 7.1 为例,可以发现客户端和服务器端的端口号都是随机分配的。				
	以图 7.2 为例, 有 PASV 命令。				

## 三、在线捕获数据包实验

- 1. 阅读教材 P64-69 内容, 熟悉 FTP 协议。
- 2. 完成 P51 的实例 2-1。

### 实验步骤

- (1) 单击 Wireshark 工具栏左起第一个图标,在接口上开始侦听,片刻后停止侦听。这时捕获的数据量有多少?
- 答: 片刻的时间内, 1s 内大概捕获了十几个包, 每个包的均值大概在 100bytes 左右。

Apply	a display filter	<%/>				<b>□</b> +
No.	Time	Source	Destination	Protocol   Lengt	th	Info
	1 0.000000	fe80::32cf:516d:b738:77ec	ff02::2	ICMPv6	70	Router Solicitation from 10:82:d7:dc:f5:66
	2 0.005278	172.26.124.138	123.206.4.34	TLSv1.2	251	Application Data
	3 0.067550	123.206.4.34	172.26.124.138	TLSv1.2	235	Application Data
	4 0.067553	123.206.4.34	172.26.124.138	TLSv1.2		Application Data
	5 0.067760	172.26.124.138	123.206.4.34	TCP	54	57164 → 443 [ACK] Seq=198 Ack=220 Win=4092 Len=0
	6 0.200564	172.26.97.14	239.255.255.250	SSDP	217	M-SEARCH * HTTP/1.1
	7 0.309899	c2:76:f6:89:80:b8	Broadcast	ARP	56	Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.102.228
	8 0.615302	92:54:11:db:d1:c4	Broadcast	ARP	56	Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.113.173
	9 0.711840	b2:6e:60:f2:13:90	Broadcast	ARP	56	Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.28.204
	10 0.848887	172.26.124.138	120.233.47.193	TCP		65451 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=4096 Len=0
		120.233.47.193	172.26.124.138	TCP		[TCP ACKed unseen segment] 443 → 65451 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=565
		172.26.124.138	120.226.166.151	TCP		65189 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=4096 Len=0
		120.226.166.151	172.26.124.138	TCP		[TCP ACKed unseen segment] 443 → 65189 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=501
		IntelCor_54:9d:e5	Broadcast	ARP		Who has 172.26.39.123? Tell 172.26.106.42
	15 1.122139	172.26.97.14	239.255.255.250	SSDP		M-SEARCH * HTTP/1.1
		172.26.124.138	120.233.184.160	TCP		65028 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=4096 Len=0
	17 1.316996	120.233.184.160	172.26.124.138	TCP		[TCP ACKed unseen segment] 443 → 65028 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=72 L
		22:c9:24:2b:e4:86	Broadcast	ARP		Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.53.151
		Guangdon_df:66:c3	Broadcast	ARP		Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.39.189
		c2:40:31:c9:3c:3d	Broadcast	ARP		Who has 172.26.127.254? Tell 172.26.8.187
		IntelCor_f2:0c:4c	Broadcast	ARP		Who has 172.26.34.149? (ARP Probe)
	22 1.841208	10	ff02::1:ff37:79c4	TCMPv6	78	Neighbor Solicitation for fe80::2e:158e:5c37:79c4



(2) 观察捕获数据的源 IP 地址和目的 IP 地址,这些数据是发出的还是发过来的?选择几个 IP 地址,通过网站www.ipl38.com 查询这些 IP 地址的地理位置。

答: 源 IP 地址是 172.26.124.138 目的 ip 地址是 123.206.4.34,是发送过去,通过网站 www. ipl38.com 可查询到 172.26.124.138 的地理位置在广东省广州市,也就是本机的网络 ip 地址,而 123.206.4.34 的地理位置位于天津市。

#### ipshudi.com

iP地址	123.206.4.34
归属地	中国 天津市
运营商	腾讯云
iP类型	数据中心

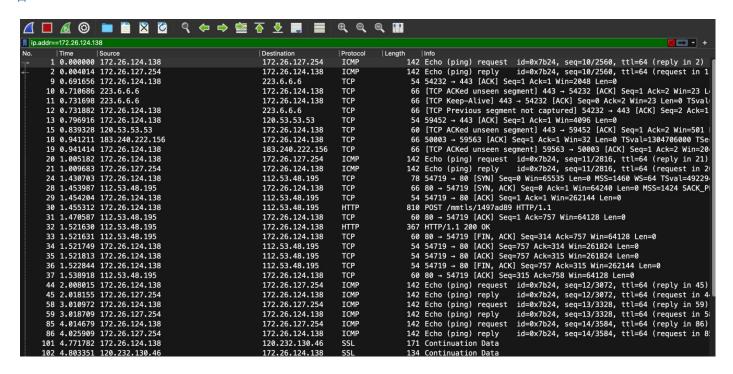
(3) 查看所在网络的网关 IP 地址,假设查到的 IP 地址是 a.b.c.d,在命令窗口运行 ping-+6-1a.b.c.d 和 ping-s 4 -1a. b.c.d 命令并捕获数据包。

```
lsh@lshdeMacBook-Air ~ % ping -s 100 172.26.127.254
PING 172.26.127.254 (172.26.127.254): 100 data bytes
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=0 ttl=64 time=5.548 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=1 ttl=64 time=8.738 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=2 ttl=64 time=5.098 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=3 ttl=64 time=14.301 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp seq=4 ttl=64 time=12.187 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=5 ttl=64 time=4.298 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=6 ttl=64 time=10.437 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=7 ttl=64 time=9.235 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=8 ttl=64 time=4.826 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=9 ttl=64 time=14.885 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=10 ttl=64 time=12.968 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=11 ttl=64 time=11.087 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=12 ttl=64 time=9.976 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=13 ttl=64 time=11.388 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=14 ttl=64 time=4.925 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=15 ttl=64 time=9.767 ms
108 bytes from 172.26.127.254:
                                icmp_seq=16 ttl=64 time=5.302 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=17 ttl=64 time=4.995 ms 108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=18 ttl=64 time=5.203 ms
108 bytes from 172.26.127.254: icmp_seq=19 ttl=64 time=10.842 ms
^C
 -- 172.26.127.254 ping statistics -
20 packets transmitted, 20 packets received, 0.0% packet loss
round-trip min/avg/max/stddev = 4.298/8.800/14.885/3.409 ms
```



(4) 执行 filter: ip.addr==a.b.c.d 命令查看, 截屏运行结果。

答:



(5) 捕获的数据中都有哪些协议? 分别找出 Echo 和 Stamp 的请求和响应分组,分析这此数据主要字段的含义。

答: 捕获的数据中有 icmp tcp http ssl 协议。

ICMP Echo 请求和响应分组 (Ping):

请求分组 (Ping 请求):

Type (类型): 8 位字段, 8, 表示这是一个 ICMP Echo 请求消息。

Code (代码): 8 位字段, 0, 表示这是一个标准的 Echo 请求。

Checksum (校验和): 16 位字段, 用于检测数据包的完整性。

Identifier (标识符): 16 位字段,用于将请求与响应配对。

Sequence Number (序列号): 16 位字段,用于将请求与响应配对。

Data (数据): 包含一些数据, 用零填充。

响应分组 (Ping 响应):

Type (类型): 8 位字段, 0, 表示这是一个 ICMP Echo 响应消息。

Code (代码): 8 位字段, 0, 表示这是一个标准的 Echo 响应。



Checksum (校验和): 16 位字段, 用于检测数据包的完整性。

Identifier (标识符): 16 位字段,与请求中的标识符匹配,用于配对请求和响应。

Sequence Number (序列号): 16 位字段,与请求中的序列号匹配,用于配对请求和响应。

Data (数据): 通常包含与请求相同的数据。

Time Stamp 请求分组 (Time Stamp 请求):

Type (类型): 8 位字段, 13, 表示这是一个 ICMP Time Stamp 请求消息。

Code (代码): 8 位字段, 0, 表示这是一个标准的 Time Stamp 请求。

Checksum (校验和): 16 位字段, 用于检测数据包的完整性。

Identifier (标识符): 16 位字段, 用于将请求与响应配对。

Sequence Number (序列号): 16 位字段,用于将请求与响应配对。

Originate Timestamp (发起时间戳): 64 位字段,表示发送请求的时间戳。

Receive Timestamp (接收时间戳): 64 位字段,为 0 (在请求中),接收响应时由接收端填充。

Transmit Timestamp (传输时间戳): 64 位字段,为 0 (在请求中),接收响应时由接收端填充。

Time Stamp 响应分组 (Time Stamp 响应):

Type (类型): 8 位字段, 通常为 14, 表示这是一个 ICMP Time Stamp 响应消息。

Code (代码): 8 位字段, 通常为 0, 表示这是一个标准的 Time Stamp 响应。

Checksum (校验和): 16 位字段, 用于检测数据包的完整性。

Identifier (标识符): 16 位字段,与请求中的标识符匹配,用于配对请求和响应。

Sequence Number (序列号): 16 位字段,与请求中的序列号匹配,用于配对请求和响应。

Originate Timestamp (发起时间戳): 64 位字段,与请求中的时间戳相同。

Receive Timestamp (接收时间戳): 64 位字段,由接收端填充,表示接收到请求的时间。

Transmit Timestamp (传输时间戳): 64 位字段, 由接收端填充, 表示响应的时间。++

- > Frame 14: 142 bytes on wire (1136 bits), 142 bytes captured (1136 bits) on interface en0, id 0
- > Ethernet II, Src: Apple\_15:73:72 (3c:a6:f6:15:73:72), Dst: RuijieNe\_9f:46:87 (00:74:9c:9f:46:87)
- > Internet Protocol Version 4, Src: 172.26.124.138, Dst: 172.26.127.254
- > Internet Control Message Protocol
- > Frame 15: 142 bytes on wire (1136 bits), 142 bytes captured (1136 bits) on interface en0, id 0
- > Ethernet II, Src: RuijieNe\_9f:46:87 (00:74:9c:9f:46:87), Dst: Apple\_15:73:72 (3c:a6:f6:15:73:72)
- > Internet Protocol Version 4, Src: 172.26.127.254, Dst: 172.26.124.138
- > Internet Control Message Protocol

#### 思考题:

- **(1**) 捕获网络上的数据可谓轻而易举,网络嗅探可以说无处不在,如何发现网络中的嗅探行为?
- 2) 如何防范被嗅探?



答

发现网络中的嗅探行为:

使用加密传输协议: 使用加密传输协议 (如 HTTPS、SSH、TLS 等) 来保护数据通信,使得网络嗅探者难以直接获取敏感信息。这会使拦截的数据变得无用。

网络流量监控: 使用网络流量监控工具来监视网络活动, 检测异常流量或嗅探尝试。这些工具可以识别不寻常的流量模式或数据截取。

入侵检测系统 (IDS) : 部署 IDS 来监测潜在的入侵行为,包括嗅探攻击。IDS 可以检测到嗅探工具的活动和异常网络行为。

审计日志: 启用网络设备和服务器的审计日志,以便跟踪和分析网络活动。审计日志可以用于检测潜在的嗅探行为。

流量分析: 使用流量分析工具,如 Wireshark,检查网络流量以查找异常或可疑的数据截取活动。 防范被嗅探:

使用加密通信: 始终使用加密协议来传输敏感数据,以确保即使数据被截取,也难以解密。

虚拟专用网络 (VPN): 使用 VPN 来加密整个网络连接,以保护数据免受嗅探。VPN 将流量隧道化,使其不容易被拦截。

防火墙和入侵检测系统: 使用防火墙和 IDS 来检测和阻止嗅探尝试。这些设备可以识别并应对潜在的攻击行为。

安全配置: 定期更新和加固网络设备和操作系统, 以减少潜在的嗅探漏洞。

物理安全: 确保物理访问控制, 防止未经授权的人员访问网络设备和数据线缆。

教育和培训: 培训员工和用户,教育他们有关网络安全最佳实践,以避免不慎泄露敏感信息。

总之,发现网络中的嗅探行为需要监控和分析网络流量,而防范被嗅探则需要使用加密、安全设备和最佳实践来保护数据免受嗅探攻击。网络安全是一个持续的努力,需要综合的方法来确保网络的安全性和隐私保护。

本次实验完成后,请根据组员在实验中的贡献,请实事求是,自评在实验中应得的分数。(按百分制)

学号	学生	自评分
<u>21307289</u>	刘森元	<u>9</u> 5
<u>2130735</u> 5	黄梓宏	<u>9</u> 7
<u>2130735</u> 7	刘思昊	<u>96</u>

### 【交实验报告】

上传实验报告: ftp://172.26.49.141 截止日期 (不迟于): 1 周之内邮件标题格式: 组长学号\_组员学号\_组员姓名\_Ftp 协议分析实验

文件格式: pdf (不要压缩包) 上传包括两个文件:



(1) <mark>小组实验报告</mark>。文件名格式:组长学号\_Ftp 协议分析实验.pdf (由<mark>组长</mark>负责发送)

例如: 文件名 "20111001\_ Ftp 协议分析实验.pdf"表示 20111001 组的 Ftp 协议分析实验报告

(2) 小组成员实验体会。每个同学单独交一份只填写了实验体会的实验报告。

文件名格式:组长学号\_组员学号\_组员姓名\_ Ftp 协议分析实验.pdf (由<mark>组员</mark>自行发送)

例如: 文件名 "20111001\_05373092\_张三\_Ftp 协议分析实验.pdf"表示 20111001 组的 Ftp 协议分析实验报告。