



哈尔滨工业大学  
Harbin Institute of Technology

# 计算机网络 课程实验报告

实验名称	利用 Wireshark 进行协议分析					
姓名	王子奕		院系	计算学部		
班级	1937101		学号	1190200121		
任课教师	李全龙		指导教师	李全龙		
实验地点	格物 207		实验时间	2021 年 11 月 21 日		
实验课表现	出勤、表现得分(10)		实验报告得分(40)		实验总分	
	操作结果得分(50)					
教师评语						

计算学部

**实验目的:**

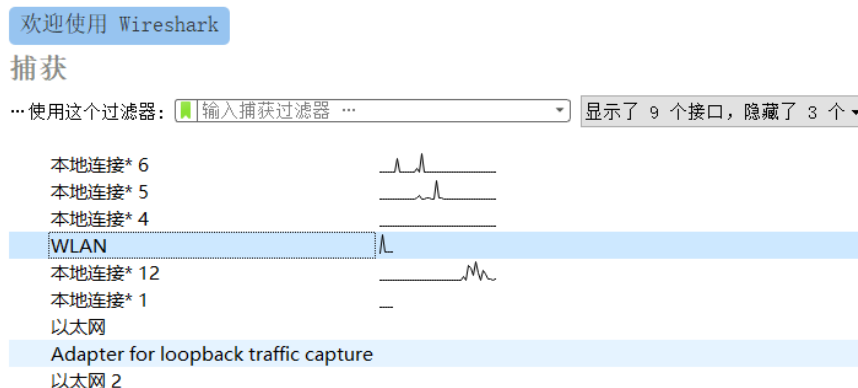
熟悉并掌握 Wireshark 的基本操作, 了解网络协议实体间进行交互以及报文交换的情况。

**实验内容:**

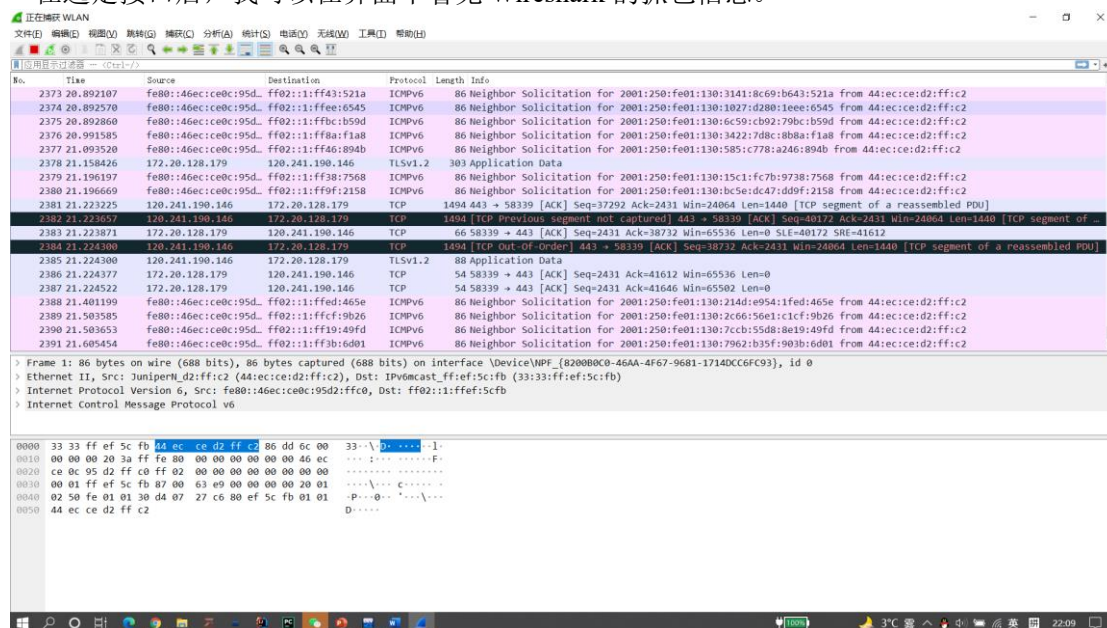
- 1) 学习 Wireshark 的使用
  - 2) 利用 Wireshark 分析 HTTP 协议
  - 3) 利用 Wireshark 分析 TCP 协议
  - 4) 利用 Wireshark 分析 IP 协议
  - 5) 利用 Wireshark 分析 Ethernet 数据帧
- 选做内容:
- a) 利用 Wireshark 分析 DNS 协议
  - b) 利用 Wireshark 分析 UDP 协议
  - c) 利用 Wireshark 分析 ARP 协议

**实验过程:****一、Wireshark 的使用**

首先在 Wireshark 官网 <https://www.wireshark.org/download.html> 下载 Wireshark, 之后捕获器选择接口进行捕获。由于我本地电脑使用的是无线网卡进行上网, 所以我选择捕获 WLAN 接口。



在选定接口后, 我可以在界面中看见 Wireshark 的抓包信息。

**二、HTTP 分析**

### 1) HTTP GET/response 交互

首先启动浏览器，然后启动 Wireshark 分组嗅探器。在窗口的显示过滤说明处输入“http”，分组列表子窗口中将只显示所俘获到的HTTP 报文。之后开始 Wireshark 分组俘获。

在打开的浏览器中访问 <http://today.hit.edu.cn>，捕获HTTP报文，之后停止分组俘获。最后将捕获的报文保存到文件中，用于后续分析。

### 2) HTTP 条件 GET/response 交互

首先启动浏览器，清空浏览器的缓存，然后启动 Wireshark 分组嗅探器。在窗口的显示过滤说明处输入“http”，分组列表子窗口中将只显示所俘获到的HTTP 报文。之后开始 Wireshark 分组俘获。

在打开的浏览器中刷新 <http://today.hit.edu.cn> 的页面，捕获 HTTP报文，之后停止分组俘获。最后将捕获的报文保存到文件中，用于后续分析。

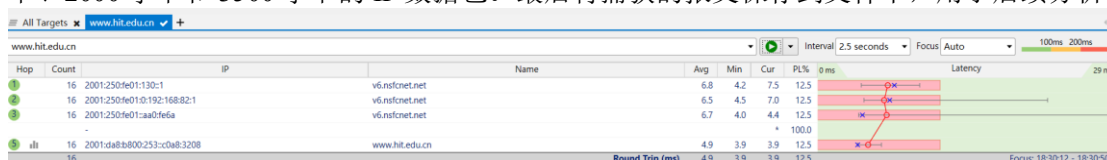
## 三、TCP 分析

首先下载位于 <http://gaia.cs.umass.edu/wireshark-labs/alice.txt> 的 alice.txt 文本文件，然后打开 <http://gaia.cs.umass.edu/Wireshark-labs/TCP-Wireshark-file1.html>，选中自己下载的文本文件。

此时打开启动Wireshark，开始分组俘获。在浏览器中，单击“Upload alice.txt file”按钮，将文件上传到 gaia.cs.umass.edu 的服务器。在文件上传完毕，一个简短的贺词信息将显示在浏览器窗口中后，停止 Wireshark 的捕获。最后将捕获的报文保存到文件中，用于分析。

## 四、IP 分析

打开 Wireshark 进行数据包的捕获，之后使用 pingplotter 依次向 hit.edu.cn 发送大小为 56 字节、2000 字节和 3500 字节的 IP 数据包。最后将捕获的报文保存到文件中，用于后续分析。



## 五、抓取 ARP 数据包

首先利用 arp 指令查看本地的 ARP 缓存表。

```
接口: 172.20.203.229 --- 0xa
Internet 地址      物理地址      类型
172.20.0.1         44-ec-ce-d2-ff-c2 动态
172.20.255.255     ff-ff-ff-ff-ff-ff 静态
224.0.0.22         01-00-5e-00-00-16 静态
224.0.0.251        01-00-5e-00-00-fb 静态
224.0.0.252        01-00-5e-00-00-fc 静态
239.255.255.250    01-00-5e-7f-ff-fa 静态
255.255.255.255    ff-ff-ff-ff-ff-ff 静态
```

之后开启 Wireshark 的分组捕获，在命令行中 ping 192.168.1.82，ping 通后停止捕获。

```
C:\Users\65448>ping www.baidu.com

正在 Ping www.a.shifen.com [39.156.66.18] 具有 32 字节的数据:
来自 39.156.66.18 的回复: 字节=32 时间=86ms TTL=50
来自 39.156.66.18 的回复: 字节=32 时间=25ms TTL=50
来自 39.156.66.18 的回复: 字节=32 时间=33ms TTL=50
来自 39.156.66.18 的回复: 字节=32 时间=49ms TTL=50

39.156.66.18 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 = 25ms, 最长 = 86ms, 平均 = 48ms
```

## 六、抓取 UDP 数据包

启动 Wireshark 分组捕获，利用 QQ 给好友发送消息，消息发送结束后，停止分组捕获，之后将这段时间捕获的报文保存到文件中。

## 七、利用 Wireshark 进行 DNS 协议分析

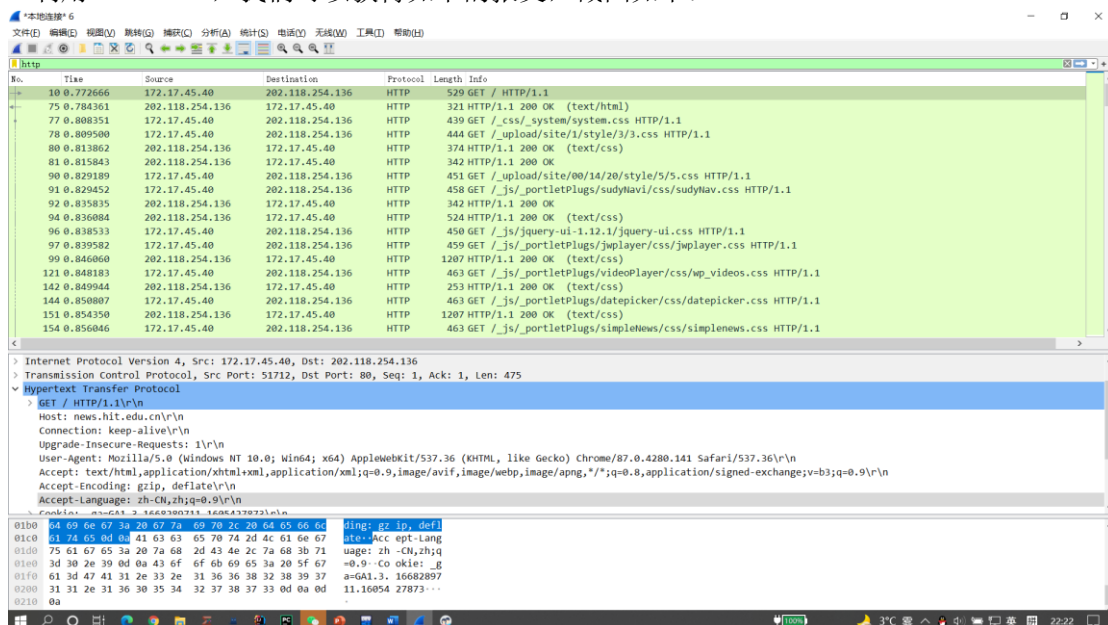
首先打开 Wireshark 进行抓包，在浏览器中访问 [www.baidu.com](http://www.baidu.com)，完成后停止抓包，保存到文件，捕获 DNS 报文。

## 实验结果:

### 一、HTTP 分析

#### 1) HTTP GET/response 交互

利用 Wireshark, 我们可以获得如下的报文, 截图如下:



1. 通过截图, 可以发现我的浏览器使用的是 HTTP/1.1 协议; 访问的服务器使用的也是 HTTP/1.0 协议。

78 0.809500 172.17.45.40 202.118.254.136 HTTP 444 GET /\_upload/site/1/style/3/3.css HTTP/1.1  
80 0.813862 202.118.254.136 172.17.45.40 HTTP 374 HTTP/1.1 200 OK (text/css)

2. 浏览器向服务器指明其可以接收的语言如下, 即:

Accept-Language zh-CN,zh;q=0.9

> Transmission Control Protocol, Src Port: 51712, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack:

> Hypertext Transfer Protocol

> GET / HTTP/1.1\r\n

Host: news.hit.edu.cn\r\n

Connection: keep-alive\r\n

Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n

User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36

Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,image/avif,

Accept-Encoding: gzip, deflate\r\n

Accept-Language: zh-CN,zh;q=0.9\r\n

3. 我的 IP 地址为 172.17.45.40, 服务器的 IP 地址为 202.118.254.136。

Source Address: 172.17.45.40

Destination Address: 202.118.254.136

4. 服务器向本机浏览器返回的状态码为 200。

HTTP/1.1 200 OK\r\n

> [Expert Info (Chat/Sequence): HTTP/1.1 200 OK\r

Response Version: HTTP/1.1

Status Code: 200

[Status Code Description: OK]

Response Phrase: OK

Content-Type: text/css\r\n

#### 2) HTTP 条件 GET/response 交互

1. 在清除浏览器缓存之后, 访问 today.hit.edu.cn, 发出的第一个 HTTP GET 请求如下, 可以发现不包含 IF-MODIFIED-SINCE 行:

在后续的GET请求中，头部信息出现了IF-MODIFIED-SINCE，其值表示上一次修改的时间

```
Request URI: /
Request Version: HTTP/1.1
Host: news.hit.edu.cn\r\n
Connection: keep-alive\r\n
Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n
User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64)
Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml
Accept-Encoding: gzip, deflate\r\n
Accept-Language: zh-CN,zh;q=0.9\r\n
> Cookie: _ga=GA1.3.1668289711.1605427873\r\n\r\n
[Full request URI: http://news.hit.edu.cn/]
[HTTP request 1/28]
[Response in frame: 192]
[Next request in frame: 194]
```

```
Accept: image/webp,*/*
Accept-Encoding: gzip,
Accept-Language: zh-CN
Cache-Control: max-age
Dnt: 1\r\n
If-Modified-Since: Tue
```

2. 服务器接下来的服务器响应报文返回了明确的内容（若干 json 文件，通过右键-追踪流-HTTP流可以知道），状态码均为 200。

202	23.619422	172.17.45.40	202.118.254.136	HTTP	451	GET	/_upload/site/00/14/20/style/5/5.css	HTTP/1.1
203	23.619880	172.17.45.40	202.118.254.136	HTTP	458	GET	/_js/_portletPlugs/sudyNavi/css/sudyNav.css	HTTP/1.1
204	23.624027	202.118.254.136	172.17.45.40	HTTP	342	HTTP/1.1	200 OK	
206	23.625118	202.118.254.136	172.17.45.40	HTTP	524	HTTP/1.1	200 OK (text/css)	
208	23.625276	172.17.45.40	202.118.254.136	HTTP	450	GET	/_js/jquery-ui-1.12.1/jquery-ui.css	HTTP/1.1
209	23.626307	172.17.45.40	202.118.254.136	HTTP	459	GET	/_js/_portletPlugs/jwplayer/css/jwplayer.css	HTTP/1.1

3. 服务器对于较晚的 HTTP GET 请求，其返回的状态码为 304，而且并返回的内容极短，并没有包含具体的内容。

```
4 HTTP/1.1 304 Not Modified
4 HTTP/1.1 304 Not Modified
```

## 二、TCP 分析

1. 向 gaia.cs.umass.edu 服务器传送文件的客户端（源主机）主机的 IP 地址与 TCP 端口号为 172.20.163.51 和 51370。

2. gaia.cs.umass.edu 服务器 IP 地址为 128.119.245.12，接收端口号为 80。

```
Internet Protocol Version 4, Src: 172.20.163.51, Dst: 128.119.245.12
Transmission Control Protocol, Src Port: 51370, Dst Port: 80, Seq: 152548, Ack: 1, Len: 485
```

3. 客户服务器之间用于初始化 TCP 连接的 TCP SYN 报文段的序号为 0（绝对值为 2911508834）；该报文段将 SYN 标志位置为 1，表示该报文段为 SYN 段用于 TCP 建立连接。

```
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 2911508834
[Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 0
Acknowledgment number (raw): 0
1000 .... = Header Length: 32 bytes (8)
▼ Flags: 0x002 (SYN)
  000. .... = Reserved: Not set
  ...0 .... = Nonce: Not set
  .... 0... = Congestion Window Reduced (CWR): Not set
  .... .0.. = ECN-Echo: Not set
  .... ..0. = Urgent: Not set
  .... ...0 = Acknowledgment: Not set
  .... .... 0... = Push: Not set
  .... .... .0.. = Reset: Not set
  > .... .... .1. = Syn: Set
  .... .... ...0 = Fin: Not set
```

4. 服务器向客户端发送的 SYNACK 报文段序号是 1（绝对值为 3068109256）；Acknowledgement 字段值是 1（绝对值为 3578490484）。服务器将随机指定一个值以决定此值。在该报文段中，在INFO中写入 [SYN,ACK] 来标示的。



```
Sequence Number: 1 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 3068109256
[Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 34 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 3578490484
```

5. 下面的图片展示的就是 TCP 三次握手的过程。首先客户机向服务器端发送 SYN 请求报文；之后服务器向客户机回复 SYN, ACK 报文；最后客户机向服务器回复 ACK 报文段，完成三次握手。

42 0.452757	172.20.163.51	172.217.160.78	TCP	66 51369 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
46 0.512591	2409:8c85:0:5:0:ff::...	2001:250:fe01:130:2::...	TCP	78 443 → 53068 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65534 Len=0 MSS=1432
47 0.633420	52.108.86.0	172.20.163.51	TLSpv1.2	87 Application Data
48 0.674487	172.20.163.51	52.108.86.0	TCP	54 50363 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=34 Win=258 Len=0

6. 包含 HTTP POST 命令的 TCP 报文的序号是 1（绝对值为 4063959714）。

```
Transmission Control Protocol, Src Port: 51370, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 711
Source Port: 51370
Destination Port: 80
[Stream index: 9]
[TCP Segment Len: 711]
Sequence Number: 1 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 4063959714
[Next Sequence Number: 712 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 1 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 2897015241
0101 .... = Header Length: 20 bytes (5)
> Flags: 0x018 (PSH, ACK)
Window: 256
[Calculated window size: 65536]
[Window size scaling factor: 256]
```

```
030 01 00 77 a3 00 00 50 4f 53 54 20 2f 77 69 72 65 ...w...POST /wire
040 73 68 61 72 6b 2d 6c 61 62 73 2f 6c 61 62 33 2d shark-lab-us/lab3-
050 31 2d 72 65 70 6c 79 2e 68 74 6d 20 48 54 54 50 1-reply.htm HTTP
060 2f 31 2e 31 0d 0a 48 6f 73 74 3a 20 67 61 69 61 /1.1-Host: gaia
070 2e 63 73 2e 75 6d 61 73 73 2e 65 64 75 0d 0a 43 .cs.umas.s.edu.cn
080 6f 6e 6e 65 63 74 69 6f 6e 3a 20 6b 65 65 70 2d onnection: keep-
090 61 6c 69 76 65 0d 0a 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 4c alive-Content-L
0a0 65 6e 67 74 68 3a 20 31 35 32 33 32 31 0d 0a 43 ength: 152321-Content-
0b0 61 63 68 65 2d 43 6f 6e 74 72 6f 6c 3a 20 6d 61 ache-Control: ma
0c0 78 2d 61 67 65 3d 30 0d 0a 55 70 67 72 61 64 65 x-age=0-Upgrade
0d0 2d 49 6e 73 65 63 75 72 65 2d 52 65 71 75 65 73 -Insecure-Request
0e0 74 73 3a 20 31 0d 0a 4f 72 69 67 69 6e 3a 20 68 ts: 1-Origin: h
```

7. 第六个报文段的序号为 6552（绝对值为 4063966265）。接受时间为 Nov 17, 2021 23:11:41.238356000 中国标准时间。对应的 ACK 接受时间为 Nov 17, 2021 23:11:41.544453000 中国标准时间。

```
128.119.245.12 TCP 765 51370 → 80 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=711
128.119.245.12 TCP 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=712 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [
128.119.245.12 TCP 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=2172 Ack=1 Win=65536 Len=1460
128.119.245.12 TCP 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=3632 Ack=1 Win=65536 Len=1460
128.119.245.12 TCP 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=5092 Ack=1 Win=65536 Len=1460
128.119.245.12 TCP 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=6552 Ack=1 Win=65536 Len=1460
[TCP Segment Len: 1460]
Sequence Number: 6552 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 4063966265
[Next Sequence Number: 8012 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 1 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 2897015241
0101 .... = Header Length: 20 bytes (5)
```

```

Frame 217: 1514 bytes on wire (12112 bits), 1514 bytes captured (12112 bi
> Interface id: 0 (\Device\NPF_{8200B0C0-46AA-4F67-9681-1714DCC6FC93})
Encapsulation type: Ethernet (1)
Arrival Time: Nov 17, 2021 23:11:41.238356000 中国标准时间
[Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
Epoch Time: 1637161901.238356000 seconds
[Time delta from previous captured frame: 0.000000000 seconds]
[Time delta from previous displayed frame: 0.000000000 seconds]
[Time since reference or first frame: 4.187142000 seconds]
Frame Number: 217

```

```

0.245.12    TCP    1514 51370 → 80 [ACK] Seq=22612 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP se
.163.51    TCP    56 80 → 51370 [ACK] Seq=1 Ack=6552 Win=42368 Len=0
0.245.12    TCP    1514 51370 → 80 [ACK] Seq=22612 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP se

```

Encapsulation type: Ethernet (1)

Arrival Time: Nov 17, 2021 23:11:41.544453000 中国标准时间

[Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]

8. 前六个 TCP 报文段的长度各是 711、1460、1460、1460、1460 和 1460。

```

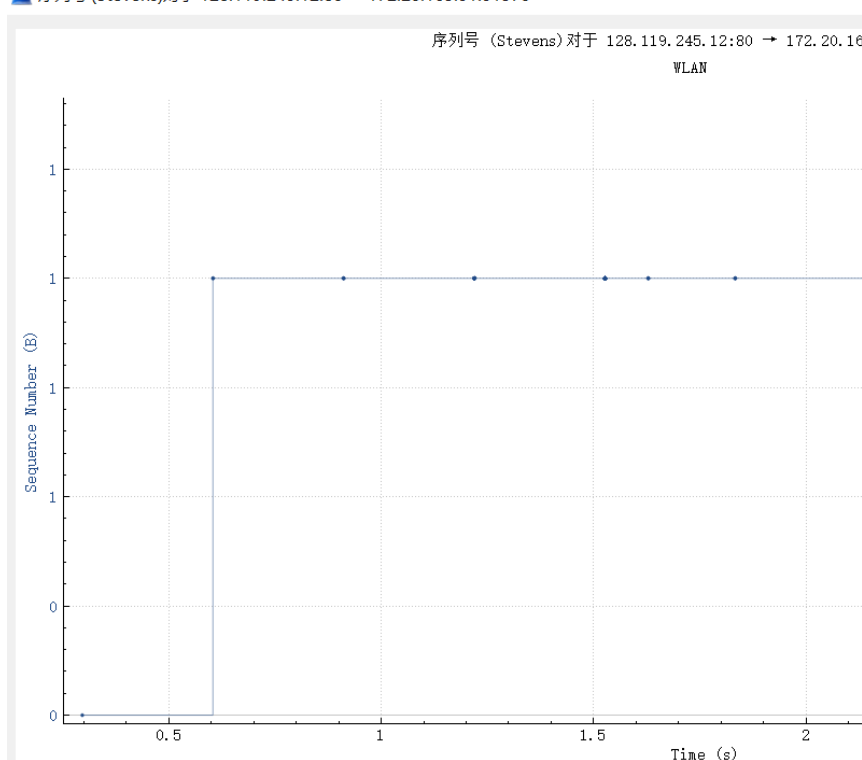
> 765 51370 → 80 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65536 Len=711 [TCP segment of a reassembled PDU]
> 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=712 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
> 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=2172 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
> 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=3632 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
> 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=5092 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
> 1514 51370 → 80 [ACK] Seq=6552 Ack=1 Win=65536 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]

```

9. 在整个跟踪过程中，接收端公示的最小的可用缓存空间是 62848，限制发送端的传输以后，接收端的缓存是够用。

10. 没有重传的片段。依据为发送端的报文段序号始终在增加，没有出现重复发送某一个序号的报文段的情况，故没有重传的。

序列号 (Stevens) 对于 128.119.245.12:80 → 172.20.163.51:51370



Hover over the graph for details. → 50 分桶, 177 bytes ← 110 分桶, 153kB

11. 最后 ACK 包的序列号为 153033，计时器为 6.378741000 秒，而第一个包的计时器为 3.888682000 秒，所以吞吐量为  $\frac{153033 \times 8 \text{ bit}}{6.378741000 \text{ s} - 3.888682000 \text{ s}} = 0.4917 \text{ Mbps}$ 。

### 三、IP 分析

运行 pingplotter 并对 hit.edu.cn 进行追踪

1. 我的 IP 地址为 172.20.203.229。

```

0.033096    172.20.203.229    61.167.60.70    ICMP    70 Echo (ping)
4.671304    172.20.203.229    61.167.60.70    TCP    70 Time to live

```

2. 通过分析 IP 数据包，可以分析出上层协议为 ICMP。

```

Ethernet II, Src: CyberTAN_2E:CC:23 (00:1C:50:2E:CC:23), Dst: 01:00:5E:00:00:01 (01:00:5E:00:00:01)
Internet Protocol Version 4, Src: 172.20.203.229, Dst: 61.167.60.70
  0100 .... = Version: 4
  .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
  Total Length: 56
  Identification: 0x15d2 (5586)
  > Flags: 0x00
  Fragment Offset: 0
  Time to Live: 5
  Protocol: ICMP (1)
  Header Checksum: 0xae0c [validation disabled]
  [Header checksum status: Unverified]
  Source Address: 172.20.203.229
  Destination Address: 61.167.60.70
  
```

3. 通过上面的 Header Length 行和 Total Length 行可以分析得出 IP 头有 20 字节，该 IP 数据包的净载为 56-20=36。

4. 观察 Flags 区，可以发现 More fragments 标志为空，没有其余的帧并且帧的偏移为 0，可以推断出没有进行分片。

```

Identification: 0x15d2 (5586)
  > Flags: 0x00
  0... .... = Reserved bit: Not set
  .0... .... = Don't fragment: Not set
  ..0. .... = More fragments: Not set
  Fragment Offset: 0
  
```

5. 观察 IP 数据包的可以发现 Identification、TTL 和 Checksum 的值总是变化。其余字段在同一个探测中，是常量  
在同一个探测中，identification 的值每次-1

```

  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
  Total Length: 56
  Identification: 0x15d2 (5586)
  > Flags: 0x00
  Fragment Offset: 0
  Time to Live: 5
  Protocol: ICMP (1)
  Header Checksum: 0xae0c [validation disabled]
  [Header checksum status: Unverified]
  Source Address: 172.20.203.229
  Destination Address: 61.167.60.70
  .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
  Total Length: 56
  Identification: 0x2b13 (11027)
  > Flags: 0x00
  Fragment Offset: 0
  Time to Live: 124
  Protocol: ICMP (1)
  Header Checksum: 0x21cb [validation disabled]
  [Header checksum status: Unverified]
  Source Address: 61.167.60.70
  Destination Address: 172.20.203.229
  
```

6. 必须保持常量的是版本号、首部长度的、Differentiated Services Field 以及协议（始终为 ICMP）。必须改变的是 TTL、Checksum 和 Identification，TTL 为生存时间，每次转发必然改变；因为不同地方发出的 ICMP 数据包对应的 IP 分组数可能不同（所以 Identification 字段的值可能不同），发送的 ICMP 数据包到主机的跳步数可能不同（所以 TTL 字段的值可能不同）。由于 TTL 的改变，Checksum 自然也会改变；Identification 则是用于区分不同的 ICMP



报文。

7. Identification 自 5586 开始，接下来的包依次增加 1。

8. Identification 段为 43962，TTL 为 124。

```

    ▸ Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, E
      Total Length: 56
      Identification: 0xabba (43962)
    ▸ Flags: 0x00
      Fragment Offset: 0
      Time to Live: 124
  
```

9. Identification 段发生变化，这样可以区分不同的 ICMP time-to-live exceeded 消息；但 TTL 保持不变，为 124（均为一次转发）。

10. 该消息被分解为不止一个数据包。

```

Flags: 0x20, More fragments
0... .... = Reserved bit: Not set
.0.. .... = Don't fragment: Not set
..1. .... = More fragments: Set
  
```

11. IP 头部可以在 Flags 域中，看到 More fragments 被置为 1 且偏移量为 0，表示该分片不为最后一片。该分片的长度为 1500 字节。

```

Total Length: 1500
Identification: 0x04c5 (1221)
Flags: 0x20, More fragments
0... .... = Reserved bit: Not set
.0.. .... = Don't fragment: Not set
..1. .... = More fragments: Set
Fragment Offset: 0
  
```

12. 原始数据被分成了3片。

```

IPv4 1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=0, ID=0505) [Reassembled in #709]
IPv4 1514 Fragmented IP protocol (proto=ICMP 1, off=1480, ID=0505) [Reassembled in #709]
ICMP 554 Echo (ping) request id=0x0001, seq=86/22016, ttl=1 (no response found!)
  
```

13. 标志位部分、偏移量和 Checksum 部分发生了变化。

Flags: 0x20, More fragments	Flags: 0x20, More fragments	Flags: 0x01
0... .... = Reserved bit: Not set	0... .... = Reserved bit: Not set	0... .... = Reserved bit: Not set
.0.. .... = Don't fragment: Not set	.0.. .... = Don't fragment: Not set	.0.. .... = Don't fragment: Not set
..1. .... = More fragments: Set	..1. .... = More fragments: Set	..0. .... = More fragments: Not set
Fragment Offset: 0	Fragment Offset: 1480	Fragment Offset: 2960

#### 四、抓取 ARP 数据包

1. ARP 表的格式如下。在 ARP 表中，每一项表示一个 IP 地址到物理地址的映射。每一项第一列是 IP 地址，第二列是物理地址，第三列是类型。

```

接口: 172.20.203.229 --- 0xa
Internet 地址      物理地址      类型
172.20.0.1        44-ec-ce-d2-ff-c2 动态
172.20.255.255    ff-ff-ff-ff-ff-ff 静态
224.0.0.22        01-00-5e-00-00-16 静态
224.0.0.251       01-00-5e-00-00-fb 静态
224.0.0.252       01-00-5e-00-00-fc 静态
239.255.255.250   01-00-5e-7f-ff-fa 静态
255.255.255.255   ff-ff-ff-ff-ff-ff 静态
  
```

2. ARP 数据包的格式如下图所示，共由九部分构成：硬件类型（2 字节），协议类型（2 字节），硬件地址长度（1 字节），协议地址长度（1 字节），OP（2 字节），发送端 MAC 地址（6 字节），发送端 IP 地址（4 字节），目标 MAC 地址（6 字节），目标 IP 地址（4 字节）。



3. 可以通过 Opcode 字段判断, 若为 1 则是请求包; 若为 2 则是应答包。

Opcode: request (1)      Opcode: reply (2)

4. 因为进行 ARP 查询时并不知道目的 IP 地址对应的 MAC 地址, 所以需要广播查询; 而 ARP 响应报文知道查询主机的 MAC 地址 (通过查询主机发出的查询报文获得), 且局域网中的其他主机不需要此次查询的结果, 因此 ARP 响应要在一个有着明确目的局域网地址的帧中传递。

## 五、抓取 UDP 数据包

- 消息是基于 UDP 的。
- 本机 IP 地址为 172.20.100.197, 目的主机 IP 地址为 111.30.159.62。

42 3.113561 172.20.13.125 218.203.59.116 DNS 69 Standard query 0xe166 AAAA wa.qq.com

3. 主机发送 QQ 消息的端口号为 56915, QQ 服务器的端口号是 53。

User Datagram Protocol, Src Port: 56915, Dst Port: 53

Source Port: 56915

Destination Port: 53

Length: 35

Checksum: 0x0a2b [unverified]

[Checksum Status: Unverified]

[Stream index: 1]

> [Timestamps]

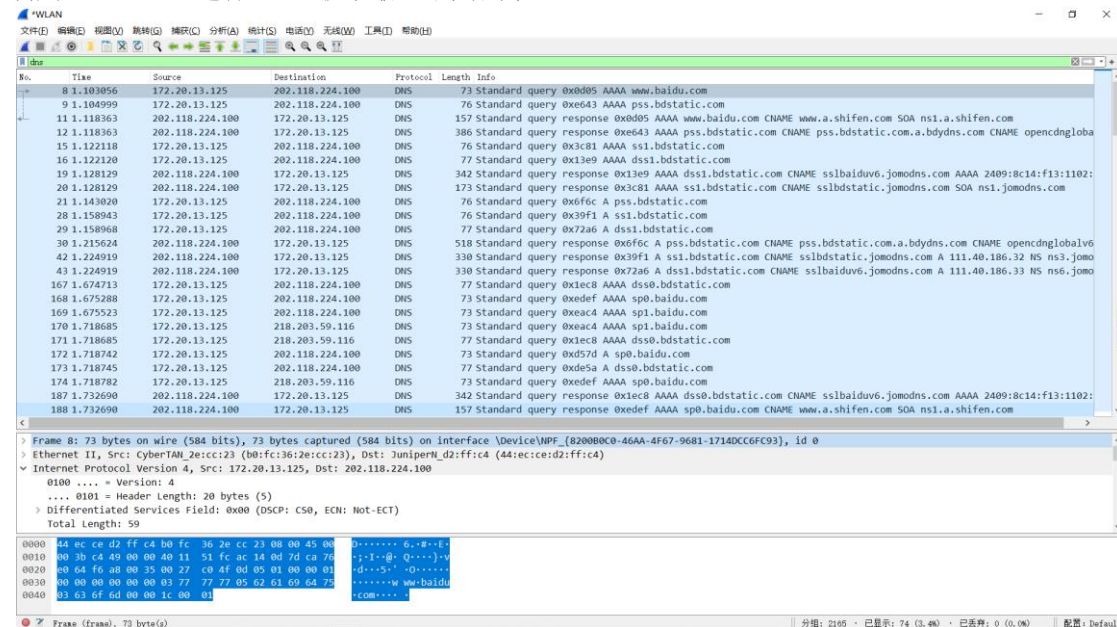
UDP payload (27 bytes)

4. UDP 数据报由五部分构成, 分别是源端口号 (4 字节), 目的端口号 (4 字节), 长度 (4 字节), 校验和 (4 字节) 和应用层数据。

5. 因为 UDP 是不可靠的数据传输, 需要上层协议来实现可靠数据传输, 因此每次发送 ICQ 报文后又回复一个 ICQ 数据包来确认。UDP 是无连接的, 因为可以看到发送数据之前没有连接的建立过程 (如 TCP 的三次握手), 没有序列号, 因此为无连接数据传输。

## 六、利用 Wireshark 进行 DNS 协议分析

利用 Wireshark 进行 DNS 协议抓包的结果如上。



## 问题讨论:

1. 在进行 ICMP 报文抓取时, win10 系统访问的网站都使 ipv6 的, 导致 ICMP 也是 ICMPv6, 与实验要求的各字段对不上

在使用 Wireshark 抓包时, 可以通过 IP 协议看到对应的 IP 协议版本, 发现 TCP 部分的实验中, 网站为 IPv4 版本, 就使用该网站作为目标网站

2. 找不到IF-Modified  
浏览器内核改成ie即可解决

心得体会：

通过本次实验，我熟悉并掌握 Wireshark 的基本操作，了解网络协议实体间进行交互以及报文交换的情况。在对于不同的协议报文分析的过程中，我对于各个网络协议的理解更为深入，对于部分细节也有了全新的认识。