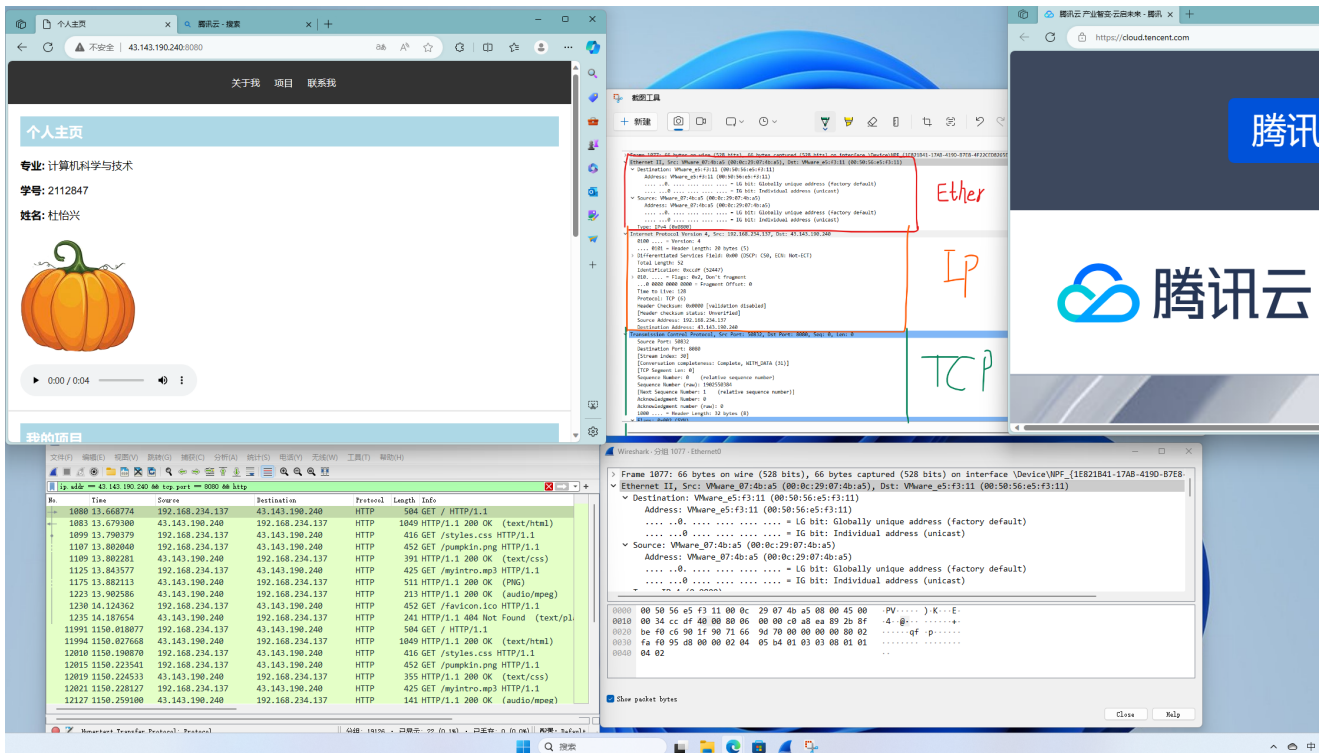


计网实验二:wire shark抓包分析

基于云服务器上的个人网站

2112847 杜怡兴



计网实验二:wire shark抓包分析
基于云服务器上的个人网站
2112847 杜怡兴

实验报告

1. 实验准备

- 1.1 实验要求
- 1.2 租用Web服务器
- 1.3 安装Wireshark抓包工具

2. 实验流程

- 2.1 制作网页
- 2.2 搭建服务器
- 2.3 抓包

3. 实验结果

- 3.1 导出数据包
- 3.2 分析数据包: 三次握手
- 3.3 分析数据包: 其他信息的意义
 - 1.No. (序号)
 - 2.Time (时间)
 - 3.Length (长度)
 - 4.Info (信息)

3.4分析数据包：文本文件是如何传输的
index.html是如何传输的
css是如何传输的
分析数据包:HTTP1.1的特性
分析数据包:超时重传
分析数据包：多媒体文件传输是如何传输的
分析数据包：四次挥手
为什么不是三次挥手
小插曲：favicon
分析数据包：数据报文详解
IP头详解:
TCP头详解
实验总结

实验报告

1. 实验准备

1.1 实验要求

本次实验的主要要求包括：

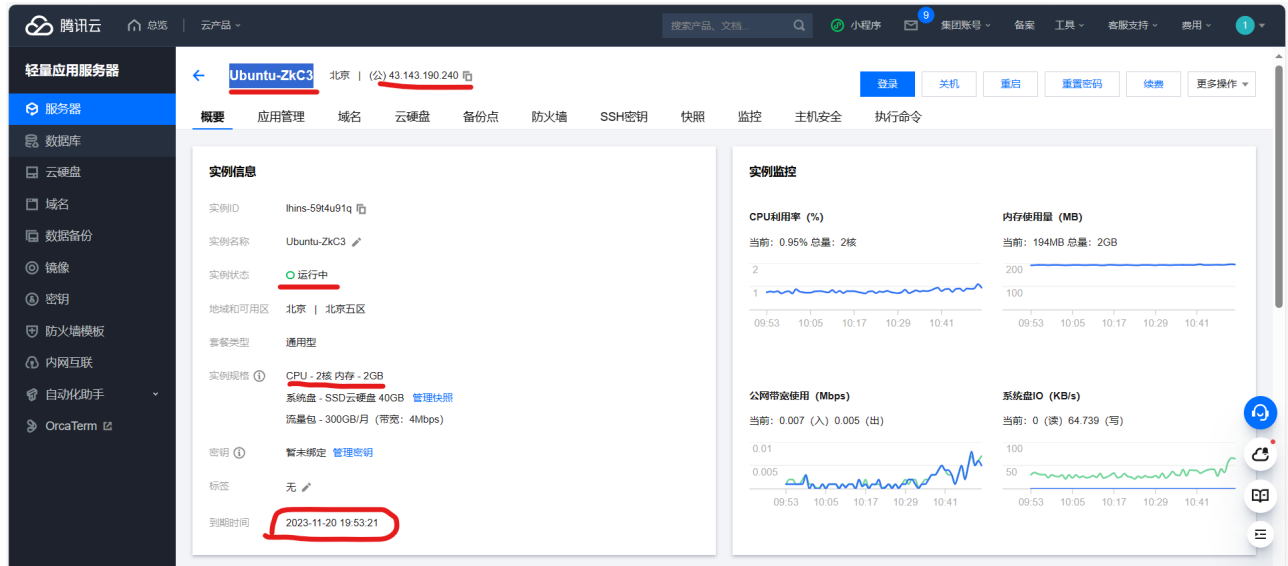
1. 搭建Web服务器，制作简单的Web页面，包含文本信息、LOGO、音频自我介绍。
2. 使用Wireshark捕获浏览器与Web服务器的交互过程，并进行简单的分析。
3. 使用HTTP协议，不使用HTTPS。

1.2 租用Web服务器

在本次实验中，我租用了腾讯云服务器，具体配置如下：

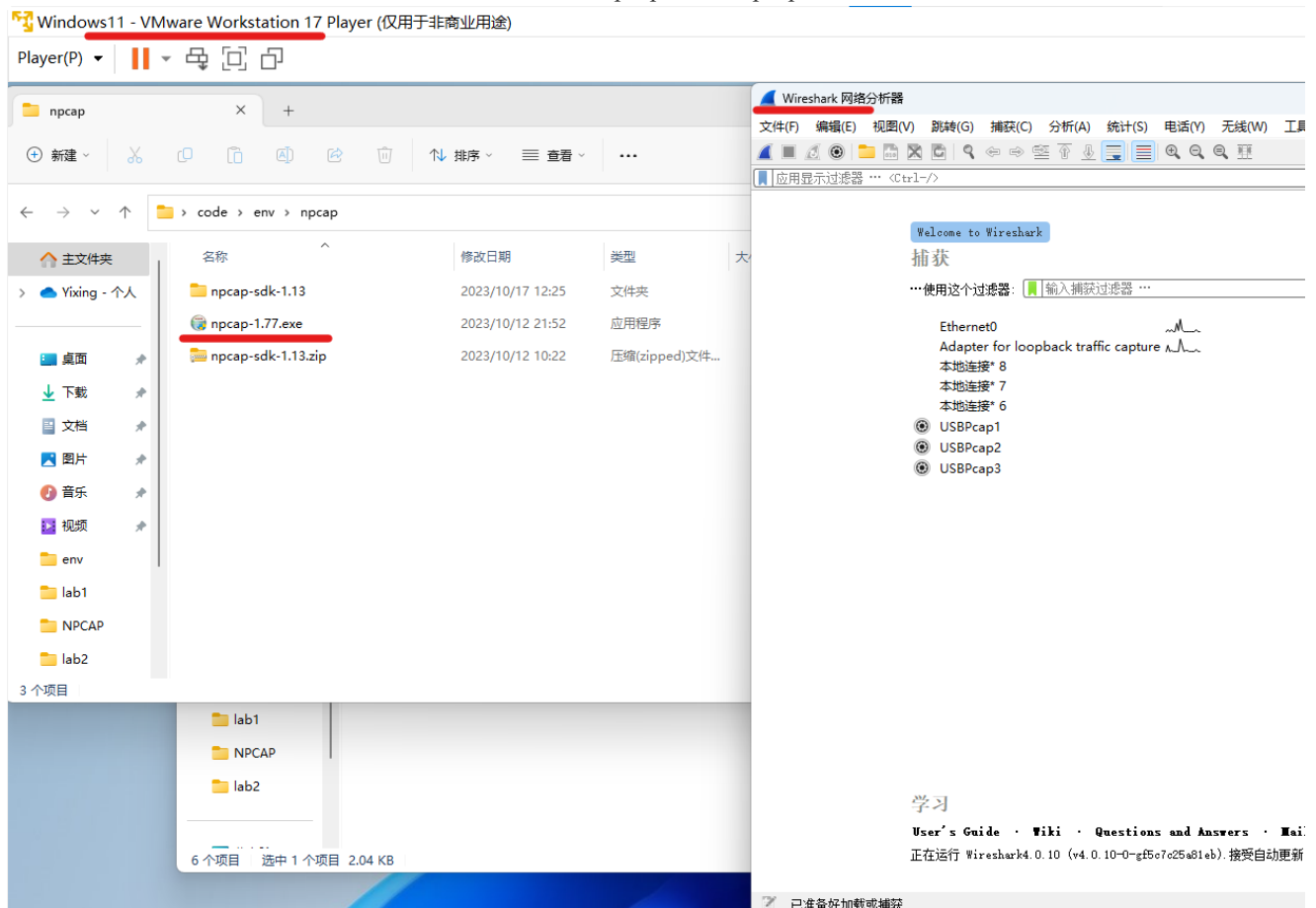
- 公网IP：<http://43.143.190.240:8080/>【在到期前，近几天内都可以访问】
- CPU & 内存：2核 2GiB
- 操作系统：Ubuntu-ZkC3

服务器软件：Node.js



1.3 安装Wireshark抓包工具

Wireshark是一款用于网络封包分析的软件。我使用的npcap版本是npcap 1.77，运行在Windows 11操作系统上。



2. 实验流程

2.1 制作网页

我首先编写了一个基本的HTML文档，并使用CSS对其进行修饰。HTML文档中包含了文本信息、图片资源以及音频资源。

具体的css和图片、音频文件见附件

用vscode的插件liveserver可以运行在本机的5500端口：



2.2 搭建服务器

安装nodejs环境：

1. 安装Node.js之后查看版本

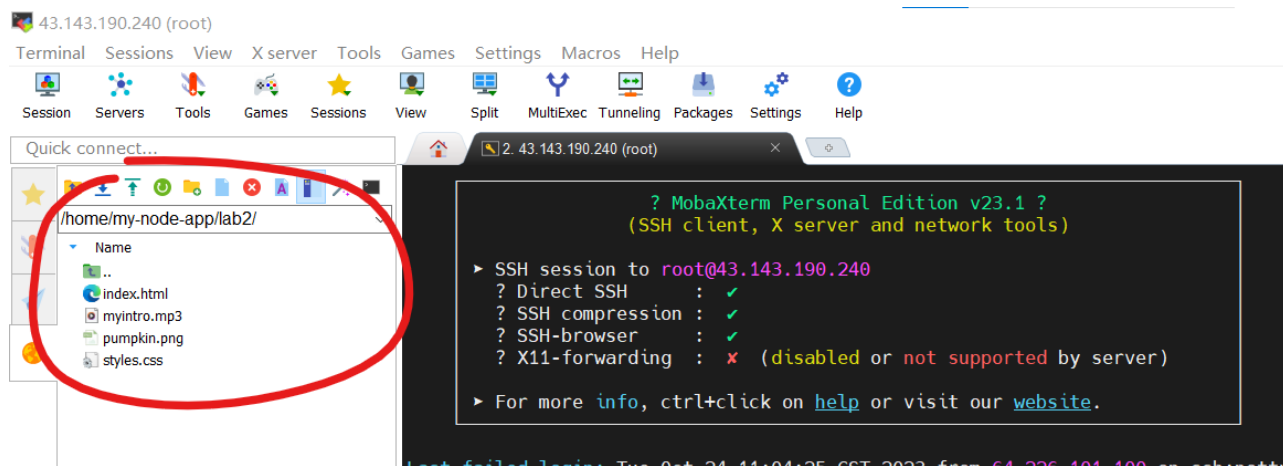
```
node --version
```

```
root@VM-16-3-centos my-node-app]# node server.js
Server is running on port 8080
^C
root@VM-16-3-centos my-node-app]# node --version
v16.14.2
root@VM-16-3-centos my-node-app]#
```

2. 创建项目目录：在服务器上创建一个新的目录

```
mkdir my-node-app
cd my-node-app
```

3. 创建lab2/index.html文件：将本机上的文件夹上传服务器。



4. 创建Node.js应用：在项目目录中创建一个Node.js应用，用于启动HTTP服务器并提供index.html作为响应。创建一个名为server.js的JavaScript文件

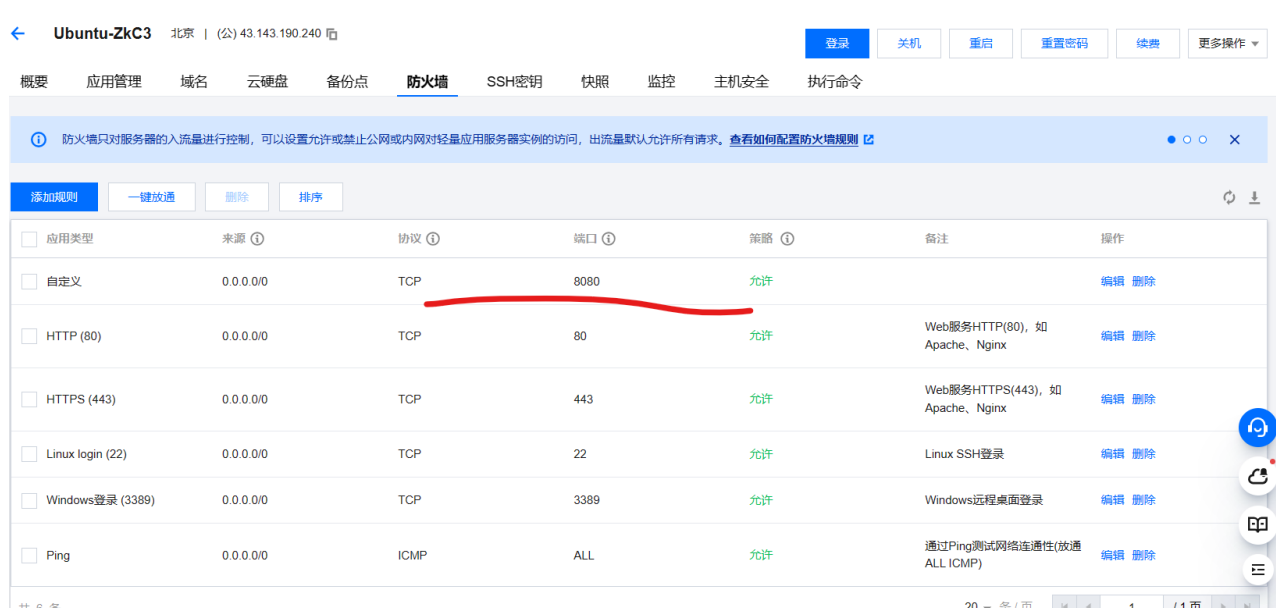
这个简单的Node.js应用创建了一个HTTP服务器，它会解析URL并根据URL的路径发送相应的文件作为响应。

5. 启动Node.js应用：在项目目录中运行以下命令来启动Node.js应用：

```
node server.js
```

```
[root@VM-16-3-centos my-node-app]# node server.js
Server is running on port 8080
```

6. 配置云服务器防火墙规则：在腾讯云配置安全组，里面加入8080端口



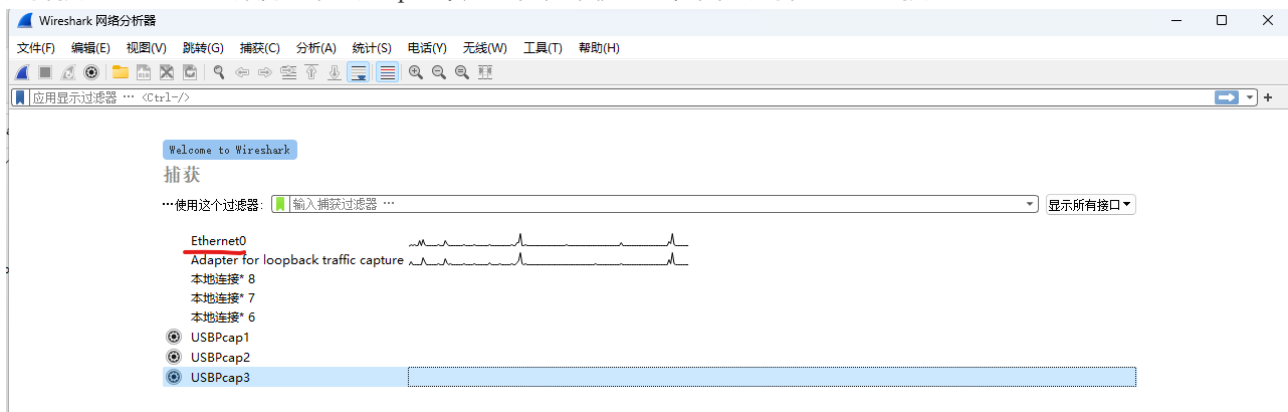
7. 访问网站：现在，可以使用云服务器的公网IP地址，在浏览器中访问http://公网IP地址:8080，得到如下响应



2.3 抓包

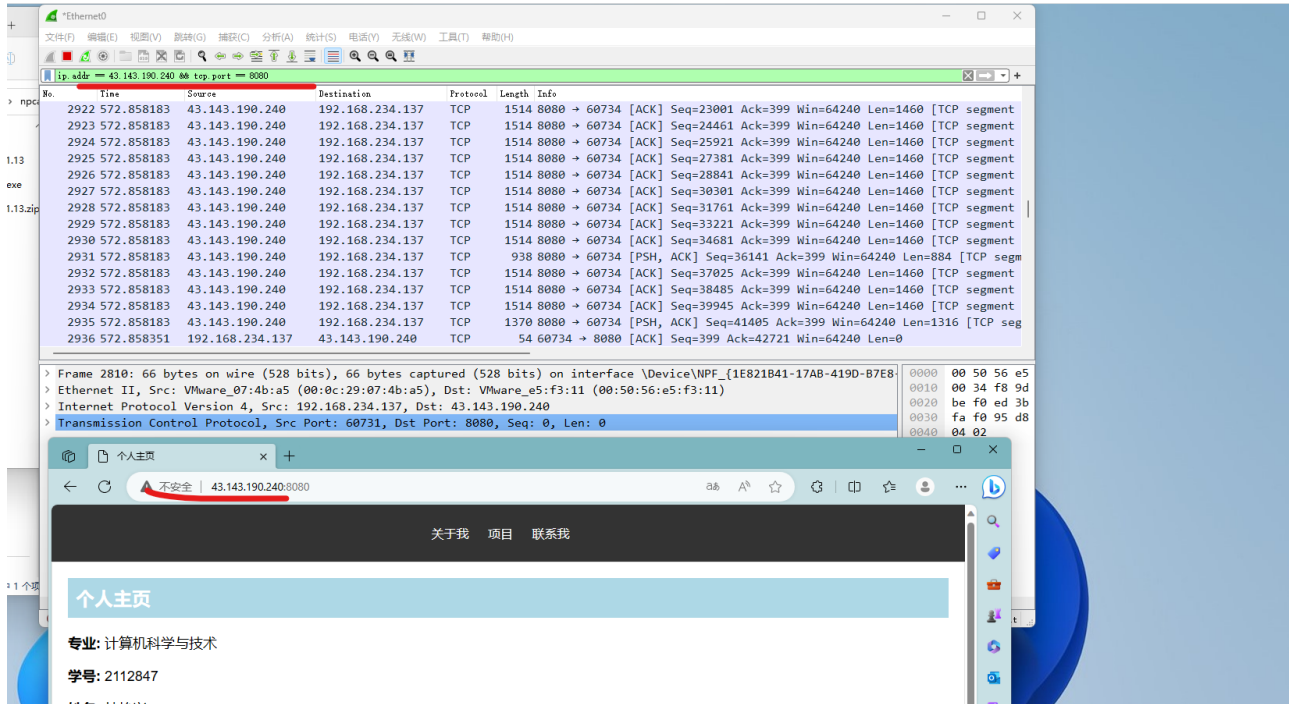
在本次实验中，使用Wireshark对浏览器与Web服务器的交互过程进行抓包和分析。以下是抓包的流程：

1. 选择接口：由于Web服务器有公网ip且不是运行在本机上的，因此选择Ethernet0接口。



2. 过滤数据包：通过添加关键字段值进行过滤，输入`ip.addr == 43.143.190.240 && tcp.port == 8080`以捕获与目标服务器有关的数据包。

在edge浏览器打开个人主页前，wire shark没有捕获到数据包，打开后wires hark获取到大量数据包。



于此同时，为了以防万一，也可以在本地开启5500端口作为Web服务器，然后wires hark选择本地回环，然后选择5500端口进行监听。不过本实验为了普遍性，还是采取监听公网ip。

3. 可以通过点击统计>流量图 打开流量图工具。流量图分析：使用Wireshark的流量图工具，可以直观地查看每个TCP流中各帧的流向和时序。

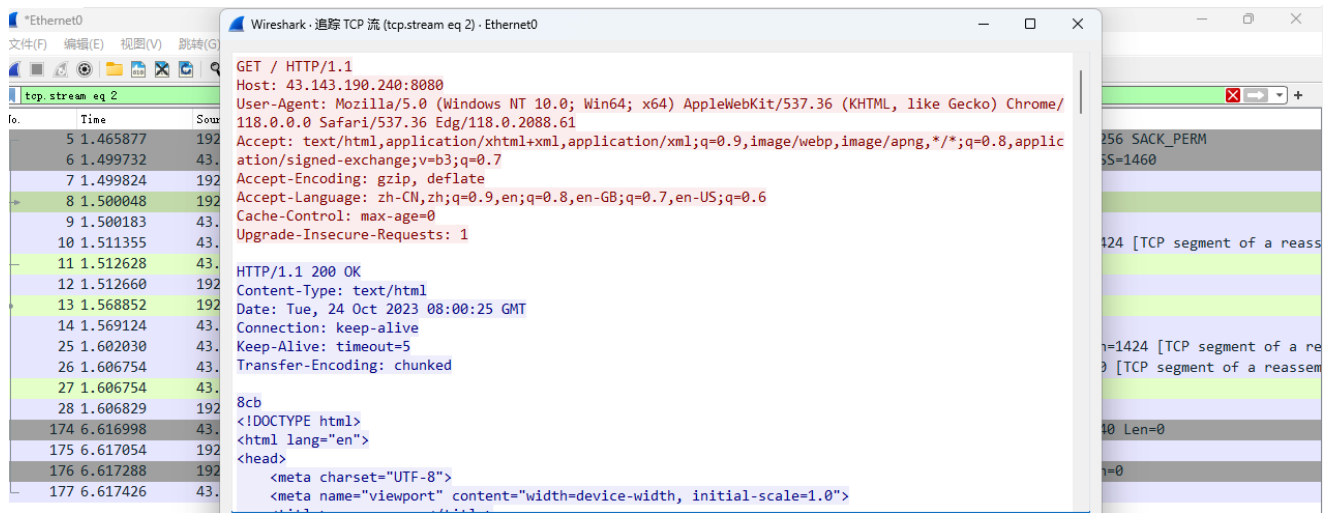
GET / HTTP/1.1
8080 → 64124 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
8080 → 64124 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled PDU]
HTTP/1.1 200 OK (text/html)
64124 → 8080 [ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
GET /styles.css HTTP/1.1

4. 还可以右键>追踪流>TCP流，以把此次建联的TCP流完整的显示出来

8 1.500048	192.168.234.137	43.143.190.240	192.168.234.137	43.143.190.240	8080	64124	[ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
11 1.512628	43.143.190.240	192.168.234.137	192.168.234.137	43.143.190.240	64124	8080	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled PDU]
13 1.568852	192.168.234.137	43.143.190.240	43.143.190.240	192.168.234.137	8080	64124	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
19 1.599458	192.168.234.137	43.143.190.240	43.143.190.240	192.168.234.137	8080	64124	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
23 1.600165	192.168.234.137	43.143.190.240	43.143.190.240	192.168.234.137	8080	64124	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
27 1.606754	43.143.190.240	192.168.234.137	192.168.234.137	43.143.190.240	64124	8080	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
115 1.699632	43.143.190.240	192.168.234.137	192.168.234.137	43.143.190.240	64124	8080	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
132 1.711340	43.143.190.240	192.168.234.137	192.168.234.137	43.143.190.240	64124	8080	[ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0

标记/取消标记 分组(M) Ctrl+M
忽略/取消忽略 分组(I) Ctrl+D
设置/取消设置 时间参考 Ctrl+T
时间平移... Ctrl+Shift+T
分组注释
编辑解析的名称
作为过滤器应用
准备作为过滤器
对话过滤器
对话着色
SCTP
追踪流
复制

TCP 流 Ctrl+Alt+Shift+T
UDP 流 Ctrl+Alt+Shift+U
DCCP Stream Ctrl+Alt+Shift+E



3.实验结果

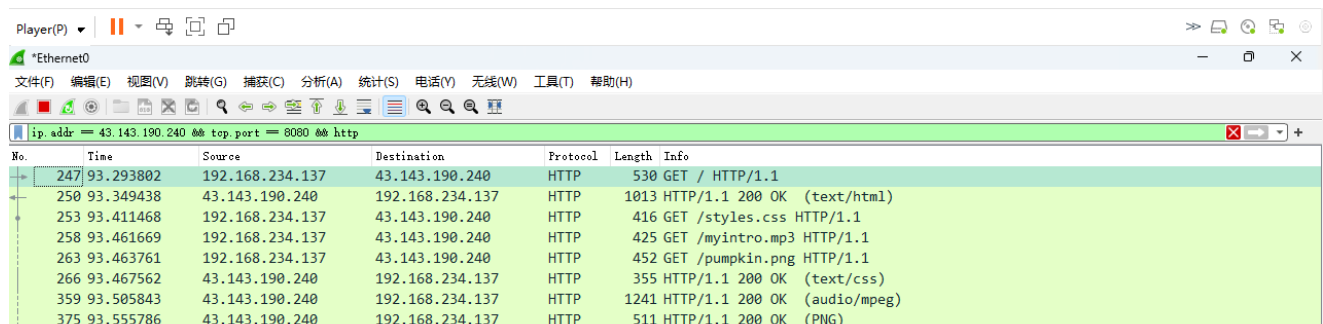
3.1导出数据包

由于实验要求当中提到，使用Wireshark过滤器使其仅显示HTTP协议，提交捕获文件（20分）

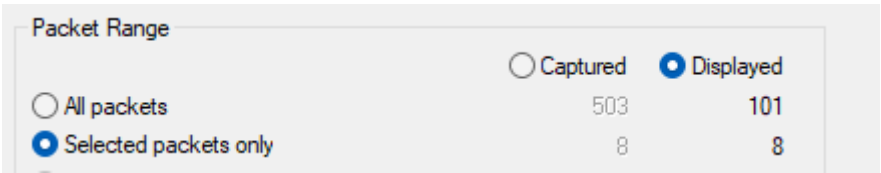
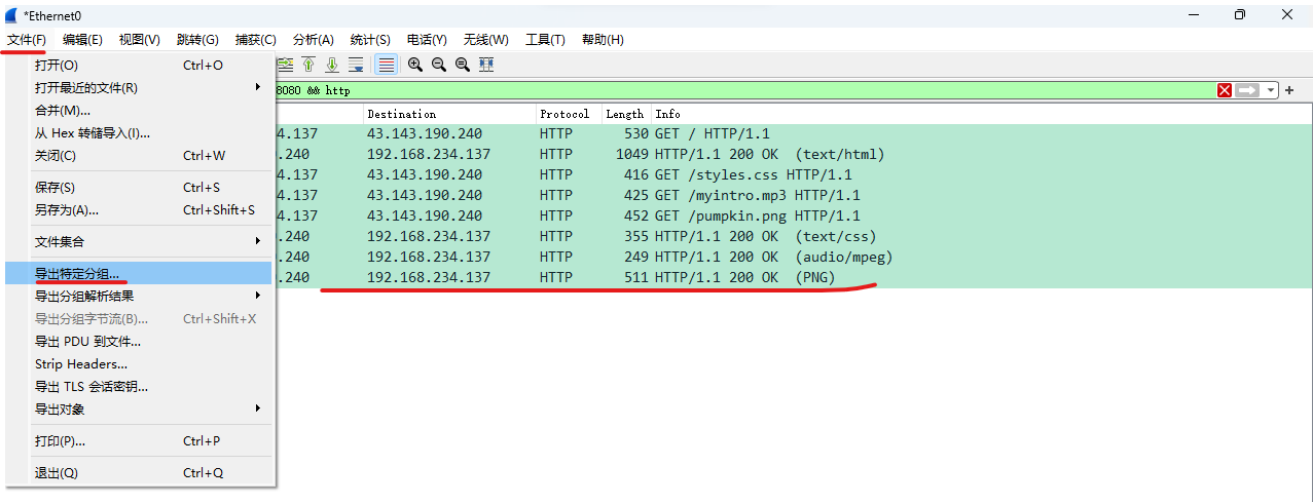
因此我设置捕获条件为ip.addr == 43.143.190.240 && tcp.port == 8080 && http

```
ip.addr == 43.143.190.240 && tcp.port == 8080 && http
```

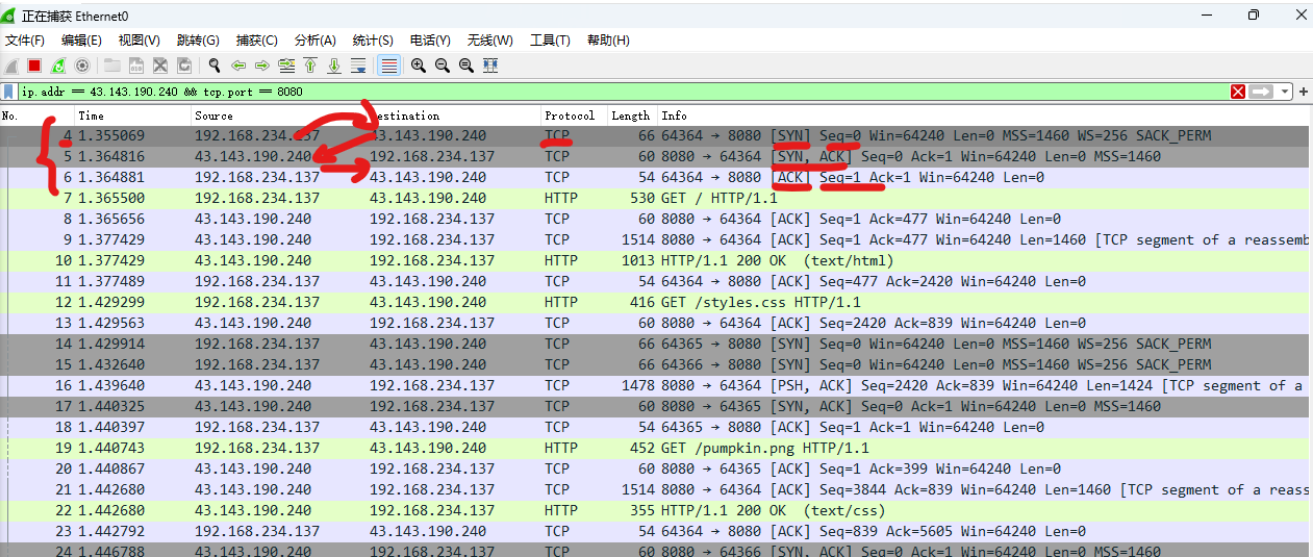
此时得到了和个人网站交互的http数据包



导出的时候，鼠标右键+ctrl全部依次选中，然后暂停捕获，点击文件>导出特定分组>只导出选中的数据包



3.2分析数据包:三次握手



1. **数据包4:** 192.168.234.137（也就是我）向Web服务器43.143.190.240发送了一个TCP SYN（同步）数据包。这是建立连接的第一步。
2. **数据包5:** Web服务器43.143.190.240回复了一个SYN, ACK（同步，确认）数据包。这表示服务器已经接受了连接请求，并且已经准备好开始传输数据。
3. **数据包6:** 192.168.234.137发送了一个ACK（确认）数据包，这标志着三次握手过程的完成，现在两台计算机之间的连接已经建立。

三次握手之后，建立TCP连接，我正式发起HTTP请求(类型是GET),版本是HTTP1.1，此时服务器会把index.html返回。我可以看到随后的HTTP请求和响应，以及其他TCP数据包。

我的主机192.168.234.137首先发送了一个GET请求获取Web服务器上的网页（数据包7），服务器随后返回了请求的网页内容（数据包10）。在之后的数据包中，我可以看到其他的GET请求以及服务器的响应，如对/styles.css和/pumpkin.png,myintro.mp3的请求和响应等。

并且有意思的地方是，接收消息的顺序是：

我GET请求，服务端发回index.html,我得知index.html 还需要引用css和图片，音频文件

1. 我GET请求css文件
2. 我GET请求图片
3. 我收到css文件
4. 我GET请求音频
5. 我收到图片
6. 我收到音频

并且收到音频和图片中间耗时很长，主要是因为音频和图片包含更多数据。

3.3分析数据包：其他信息的意义

在数据包当中，还有其他如下信息：

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
4	1.355069	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64364 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
5	1.364816	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
6	1.364881	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
7	1.365500	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	530	GET / HTTP/1.1
8	1.365656	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
9	1.377429	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassemb
10	1.377429	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	1013	HTTP/1.1 200 OK (text/html)
11	1.377489	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
12	1.429299	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	416	GET /styles.css HTTP/1.1
13	1.429563	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=0
14	1.429914	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64365 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
15	1.432640	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64366 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
16	1.439640	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478	8080 → 64364 [PSH, ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a
17	1.440325	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
18	1.440397	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
19	1.440743	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	452	GET /pumpkin.png HTTP/1.1
20	1.440867	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64365 [ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=0
21	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64364 [ACK] Seq=3844 Ack=839 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassemb
22	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	355	HTTP/1.1 200 OK (text/css)
23	1.442792	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=839 Ack=5605 Win=64240 Len=0
24	1.446788	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64366 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460

1.No. (序号)

- **取值含义：**表示该数据包在捕获的整个数据包序列中的顺序。

例如一开始监听就访问Web服务器，此时第一个数据包序号就很小。过了很久才访问，序号就很大。

2.Time (时间)

- **取值含义：**以秒为单位表示，是从数据包捕获开始计算的相对时间。
这一系列数据包都是开始监听后大约2s内捕获的。

3.Length (长度)

- **取值含义：**表示该数据包的总字节大小。

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
4	1.355069	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64364 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM

Wireshark · 分组 4 · Ethernet0	
> Frame 4: 66 bytes on wire (528 bits), 66 bytes captured (528 bits) on interface \Device\NPF_{1E821B41-17AB-419D-B7E8-4F22C}	
> Ethernet II, Src: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5), Dst: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)	
> Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.234.137, Dst: 43.143.190.240	
> Transmission Control Protocol, Src Port: 64364, Dst Port: 8080, Seq: 0, Len: 0	

0000	00 50 56 e5 f3 11 00 0c 29 07 4b a5 08 00 45 00	PV.....)K...E..
0010	00 34 9a e1 40 00 80 06 00 00 c0 a8 ea 89 2b 8f	4...@.....+...
0020	be f0 fb 6c 1f 90 b5 fa 2c 2a 00 00 00 00 02	...1.....*,.....
0030	fa f0 95 d8 00 00 02 04 05 b4 01 03 03 08 01 01
0040	00 00	

4×16+2

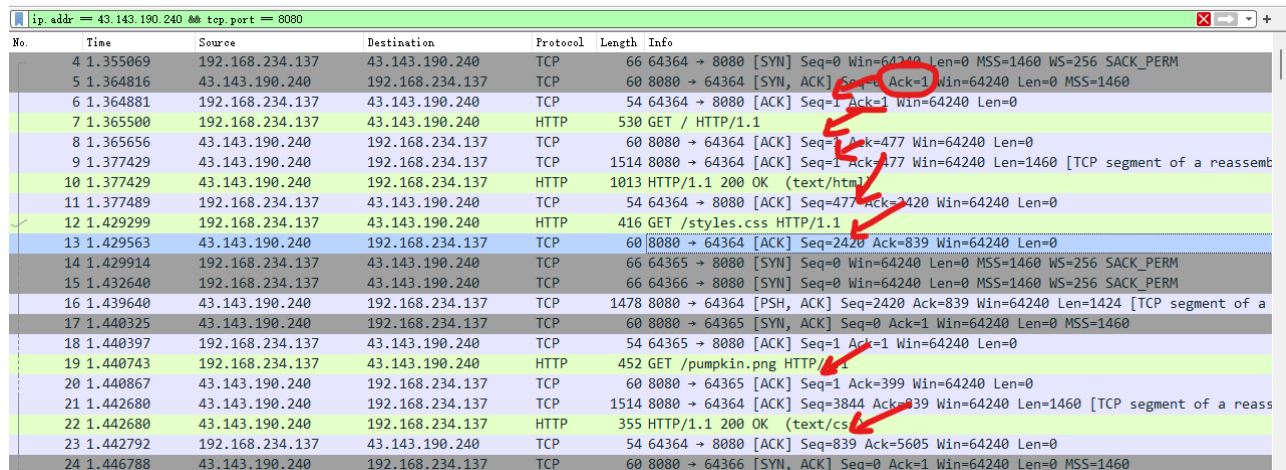
例如数据包总共有4*16+2=66个字节，对应长度就是66

4.Info (信息)

- **取值含义**：包含如下字段：

- **8080->64364**,8080是Web服务器端口号，64364是客户端的临时端口号。
- 当实际的Web内容（如GET请求、POST请求、HTTP响应等）被传输时，会看到**HTTP**。
当建立连接、终止连接、或进行纯粹的数据传输时，通常会看到**TCP**。
- **Ack** (Acknowledgment Number, 确认号)：表示期望对方下一个报文的Sequence number。它用来确认已接收的数据。

在图中，经常见到一方发送的Ack(例如477)对应另一方发回的Seq(477)



No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
4	1.355069	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64364 → 8080 [SYN, Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
5	1.364816	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [SYN, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
6	1.364881	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
7	1.365500	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	530	GET / HTTP/1.1
8	1.365656	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
9	1.377429	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassemb
10	1.377429	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	1013	HTTP/1.1 200 OK (text/html)
11	1.377489	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=477 Ack=399 Win=64240 Len=0
12	1.429299	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	416	GET /styles.css HTTP/1.1
13	1.429563	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64364 [ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=0
14	1.429914	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64365 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
15	1.432640	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66	64366 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
16	1.439640	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478	8080 → 64364 [PSH, ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a
17	1.440325	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
18	1.440397	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
19	1.440743	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	452	GET /pumpkin.png HTTP/1.1
20	1.440867	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64365 [ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=0
21	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64364 [ACK] Seq=3844 Ack=839 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassemb
22	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	355	HTTP/1.1 200 OK (text/css)
23	1.442792	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=839 Ack=5605 Win=64240 Len=0
24	1.446788	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 64366 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460

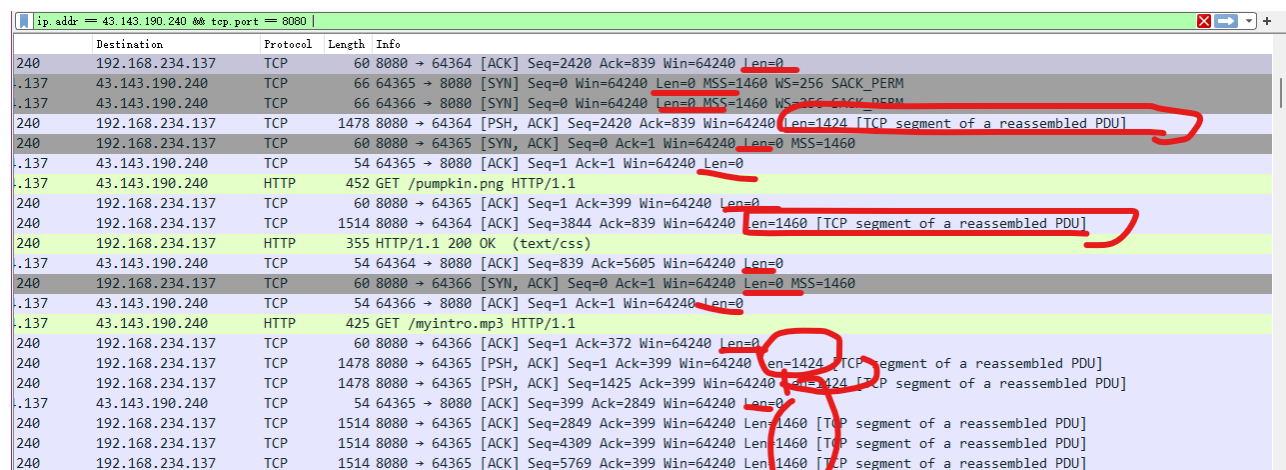
- **Seq** (Sequence Number, 序列号)：每个TCP数据包都有一个序列号，它表示该数据包中的第一个字节的编号。
当开始一个新的TCP会话时，序列号是随机的。

假设A向B发送一个TCP段，其SEQ为100，并且携带10个字节的数据。

当B接收到这个段时，B会知道A发送的数据是从序列号100开始，总共有10个字节，所以最后一个字节的序列号是109。

B在回复确认时，会设置ACK为110，表示“I’ve received up to byte 109, so I’m expecting the next byte you send to be 110”。

- **Win** (Window Size, 窗口大小)：用于流量控制。表示接收方当前可用于接收数据的缓冲区大小。
- **WS** (Window Scale, 窗口扩大因子)：由于16bit限制，窗口最大值受限，因此加入窗口因子。它是一个可选的TCP头部选项，用于增加窗口大小，从而允许发送方发送更多的数据。实际窗口大小 = 窗口因子 * 窗口尺寸。
- **MSS** (Maximum Segment Size, 最大段大小)：表示TCP在一个段中可以发送的最大数据量。在Ethernet网络中，MSS常见是1460字节。因为1500字节的MTU (Maximum Transmission Unit) 中，去掉IP头部20字节和TCP头部20字节后，就剩下了1460字节，这就是为什么MSS的大小通常是1460字节。
- **Len** (Length, 长度)：TCP数据部分的长度，不包括TCP头部。



No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	60	8080 → 64364 [ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=0
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	66	64365 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	66	64366 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1478	8080 → 64364 [PSH, ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled PDU]
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	60	8080 → 64365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
137		43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	452	GET /pumpkin.png HTTP/1.1
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	60	8080 → 64365 [ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=0
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1514	8080 → 64364 [ACK] Seq=3844 Ack=839 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
240		192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	355	HTTP/1.1 200 OK (text/css)
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	54	64364 → 8080 [ACK] Seq=839 Ack=5605 Win=64240 Len=0
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	60	8080 → 64366 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	54	64366 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
137		43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	425	GET /myintro.mp3 HTTP/1.1
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	60	8080 → 64366 [ACK] Seq=1 Ack=372 Win=64240 Len=0
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1478	8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled PDU]
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1478	8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=1425 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled PDU]
137		43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=2849 Win=64240 Len=0
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1514	8080 → 64365 [ACK] Seq=2849 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1514	8080 → 64365 [ACK] Seq=4309 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
240		192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	1514	8080 → 64365 [ACK] Seq=5769 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]

如图可以看到三次握手过程并没有数据包传输，Len=0，而之后一旦连接建立就需要发送数据了，Len=1424，这是因为该数据包包含了真正的数据内容。

这里还有一个提示：显示"TCP segment of a reassembled PDU"时，它意味着这个TCP段是一个分片的数据包的一部分，并且已经被重新组合。这种情况经常发生在传输大数据包时，尤其是当数据包的大小超过了网络的MTU时。

- **SACK_PERM** (Selective ACK Permitted，选择性确认允许)：这是一个TCP选项，表示接收方支持选择性确认(SACK)。选择性确认允许接收方只确认收到的非连续块的数据。

在标准TCP确认中，接收方只发送一个确认号，告诉发送方它已经接收到的所有数据中的最后一个字节。但这种方法在出现丢包时并不是最高效的。例如，假设我发送了10个包，只有第4个包丢失了，那么接收方将持续地确认前3个包，即使它已经接收到了后面的包。这会导致发送方重新发送第4个包及其后面的所有包，即使大多数都已成功传输。

使用SACK，接收方可以通知发送方它已接收到的不连续的数据段。继续上面的例子，接收方可以使用SACK来告诉发送方，尽管第4个包丢失了，但它已经接收到了后面的包。这样，发送方只需要重新发送第4个包。

3.4分析数据包：文本文件是如何传输的

index.html是如何传输的

192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66 64364 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64364 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64364 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	530 GET / HTTP/1.1
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64364 [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	1013 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64364 → 8080 [ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0

在三次握手之后，连续传了5个数据包

1. 192.168.234.137 (我)向 43.143.190.240 (Web服务器) 发送HTTP GET 请求:

- 协议: HTTP
- 长度: 530
- 信息: GET / HTTP/1.1
表示请求服务器上的某个资源（这里是网站的首页）。

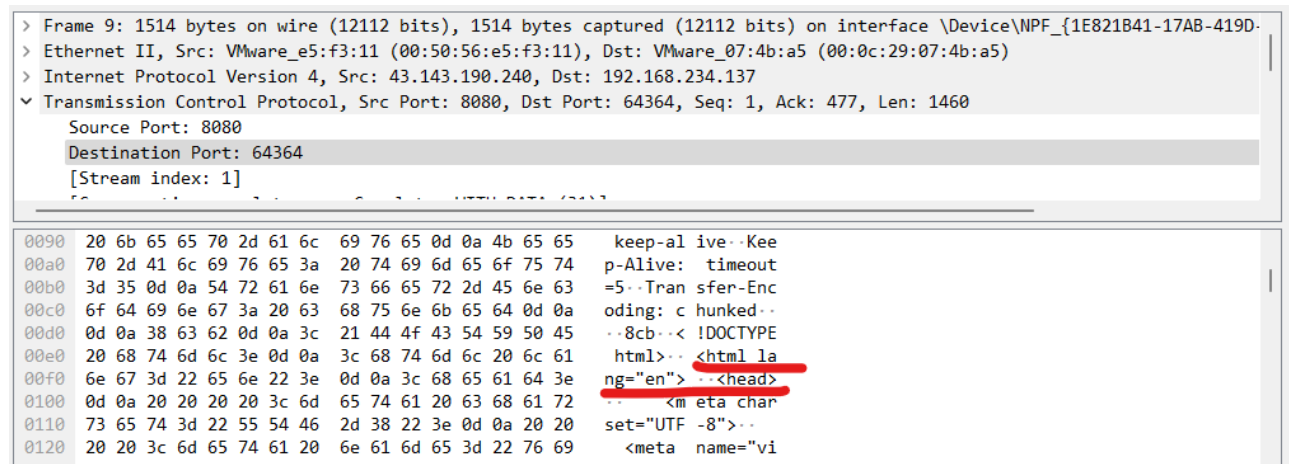
2. 43.143.190.240 向 192.168.234.137 发送ACK确认:

- 协议: TCP
- 长度: 60
- 信息: [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=0
这是服务器对我的HTTP GET请求的第一个确认，它还没有发送实际的数据。Len=0 表示这个包中没有携带数据。

3. 43.143.190.240 向 192.168.234.137 发送数据:

- 协议: TCP
- 长度: 1514
- 信息: [ACK] Seq=1 Ack=477 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled PDU]
这是服务器开始发送实际的HTTP数据给我的机器。这里，服务器发送了1460字节的数据，这个长度与MSS（最大段大小）相符。"[TCP segment of a reassembled PDU]"的意思是这是一个被分段的TCP数据，需要更多的分段才能完全重组原始的PDU。

可以看到数据包当中包含index.html的前半段代码:

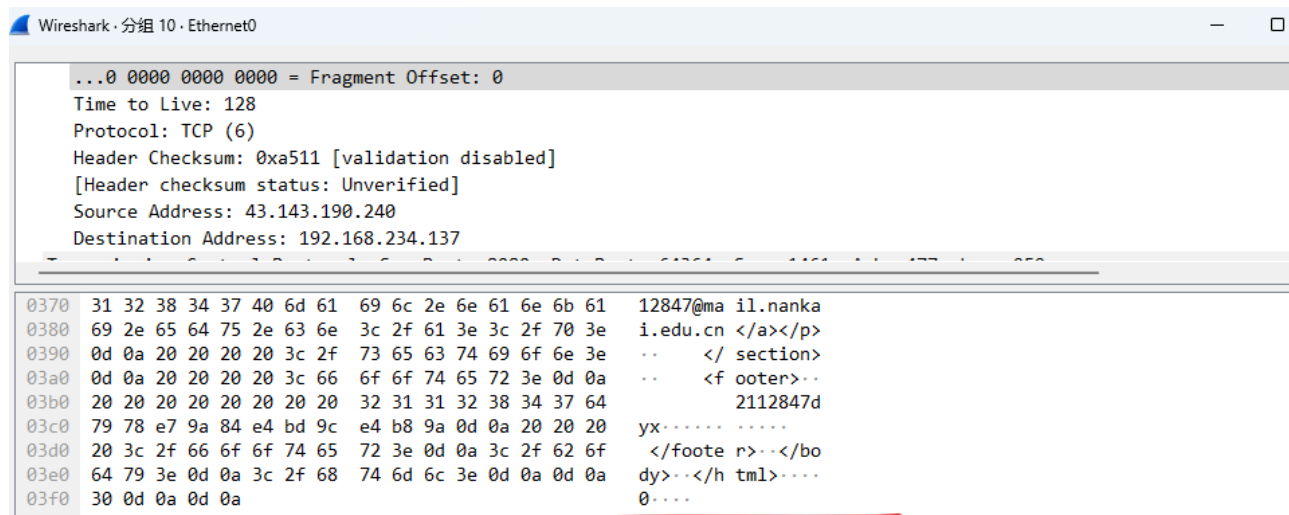


4. 43.143.190.240 向 192.168.234.137 发送HTTP响应:

- 协议: HTTP
- 长度: 1013
- 信息: HTTP/1.1 200 OK (text/html)

这是服务器的HTTP响应, 表示**成功找到并返回了所请求的资源**。状态码为200 OK, 表示请求成功, 并且响应的内容类型是text/html, 即一个HTML页面。

可以看到数据包当中包含index.html的后半段代码:



5. 192.168.234.137 向 43.143.190.240 发送TCP回复:

- 协议: TCP
 - 长度: 54
 - 信息: [ACK] Seq=477 Ack=2420 Win=64240 Len=0
- 这是我的响应, 相当于告诉服务器我已经收到了index.html

综上, index.html发给我的时候, 数据是分两次传输的。第一次传输了1460字节, 第二次传输了一个完整的HTTP响应, 其中包含了1013字节的数据。状态码是200, 表示请求成功。

css是如何传输的

首先是我完全接受了index.html之后, 才知道需要接收css之后:

192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	416 GET /styles.css HTTP/1.1
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64364 [ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=0
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66 64365 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66 64366 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478 8080 → 64364 [PSH, ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a re
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64365 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	452 GET /pumpkin.png HTTP/1.1
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64365 [ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=0
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64364 [ACK] Seq=3844 Ack=839 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a re
43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	355 HTTP/1.1 200 OK (text/css)
192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64364 → 8080 [ACK] Seq=839 Ack=5605 Win=64240 Len=0
43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64366 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460

1. 请求CSS文件:

- 我的设备 192.168.234.137 发起一个GET请求 GET /styles.css HTTP/1.1, 请求 43.143.190.240 服务器上的 /styles.css 文件。

2. 服务器的确认回应:

- 服务器 43.143.190.240 发送了一个ACK报文给源设备, 确认它收到了GET请求。这里没有携带应用层数据, 因此 Len=0。

3. 新的TCP连接请求【之前已经建立过, 现在是第二次建立TCP连接】:

- 192.168.234.137 向 43.143.190.240 发送一个SYN报文, 请求建立一个新的TCP连接。这里的 SYN 标志表示TCP三次握手的第一次握手, 也即同步序列号用于初始化连接两端的序列号。
- 这里还有一个有意思的地方, 我的设备希望建立新的TCP连接的时候, SYN请求发了两次, 这一个点接下来会分析。
- [在这个中间, 服务器开始向源设备发送 /styles.css 文件的数据。这里的 PSH 标志表示"push", 意味着这个TCP段包含了应用层数据, 并且应该立即发送给应用, 不用等待其他报文。数据长度为 1424 字节。]

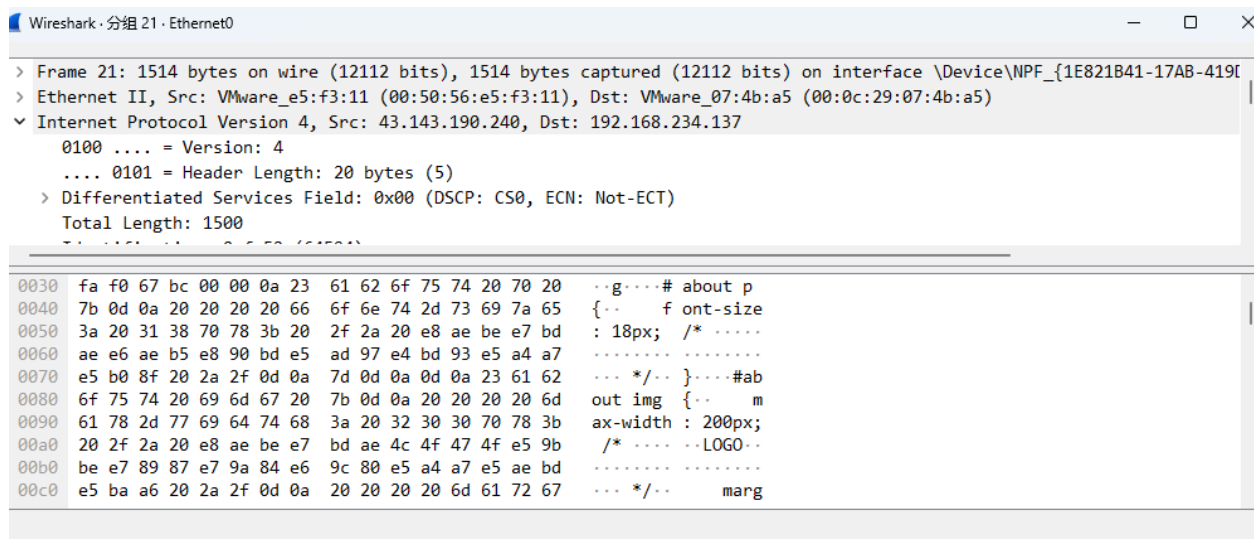
此时传输的是css文件的上半段:

Wireshark · 分组 16 · Ethernet0			
[Checksum Status: Unverified]			
Urgent Pointer: 0			
> [Timestamps]			
> [SEQ/ACK analysis]			
TCP payload (1424 bytes)			
[Reassembled PDU in frame: 22]			
TCP segment data (1424 bytes)			
0000	00 0c 29 07 4b a5 00 50 56 e5 f3 11 08 00 45 00	..)-K..P V....E.	
0010	05 b8 fc 4f 00 00 80 06 a3 3e 2b 8f be f0 c0 a8	...O....->+.....	
0020	ea 89 1f 90 fb 6c 05 33 57 cd b5 fa 2f 71 50 18l.3 W.../qP.	
0030	fa f0 b4 65 00 00 48 54 54 50 2f 31 2e 31 20 32	...e..HT TP/1.1 2	
0040	30 30 20 4f 4b 0d 0a 43 6f 6e 74 65 6e 74 2d 54	00 OK..C ontent-T	
0050	79 70 65 3a 20 74 65 78 74 2f 63 73 73 0d 0a 44	ype: tex t/css..D	
0060	61 74 65 3a 20 54 75 65 2c 20 32 34 20 4f 63 74	ate: Tue , 24 Oct	
0070	20 32 30 32 33 20 30 38 3a 33 30 3a 31 37 20 47	2023 08 :30:17 G	
0080	4d 54 0d 0a 43 6f 6e 6e 65 63 74 69 6f 6e 3a 20	MT..Conn ection:	
0090	6b 65 65 70 2d 61 6c 69 76 65 0d 0a 4b 65 65 70	keep-ali ve..Keep	

- 接下来服务器回应一个 SYN, ACK 报文, 表示同意建立连接, 并且确认了源设备的SYN。这是TCP三次握手的第一步。
- 我的设备再次回应一个ACK报文, 这样新的TCP连接就建立了。这三次握手过程中, 数据长度都是0, 因为这些报文仅用于连接管理, 不携带应用层数据。

4. 数据传输开始:

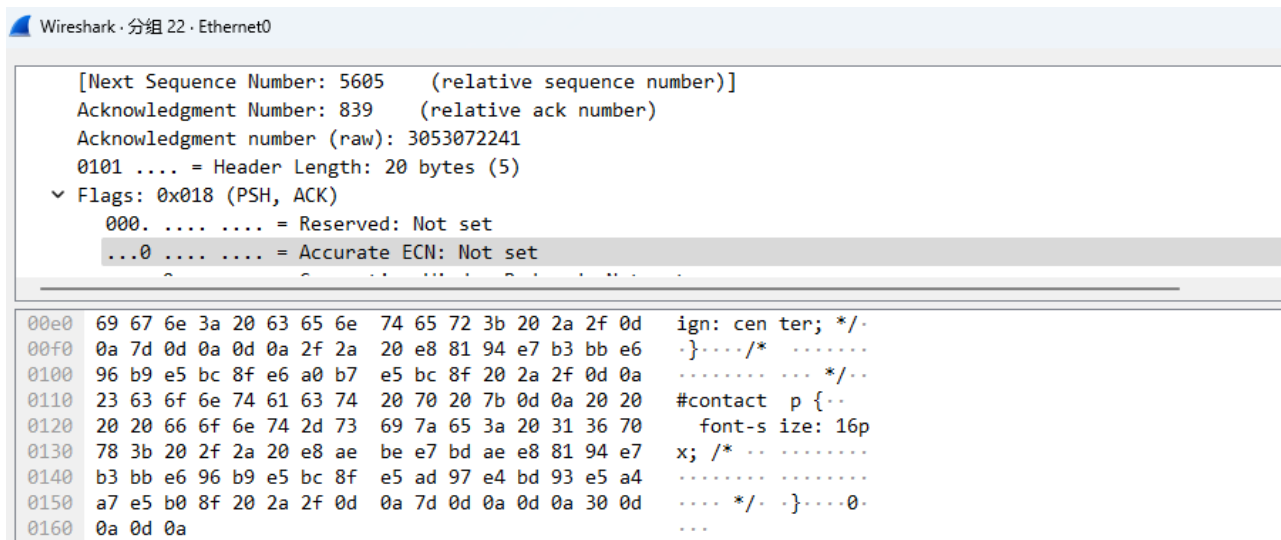
- 源设备向服务器请求了一个其他资源 GET /pumpkin.png HTTP/1.1, 服务器回复了一个ACK, 但我的关注点是CSS文件, 所以跳过这部分。
- 接着服务器再次发送数据, 数据长度为 1460 字节, 这是一个完整的数据段, 表示这是文件的其他部分。



5. 数据传输结束与确认:

- 服务器发送了 HTTP/1.1 200 OK (text/css) 响应给源设备，表示 /styles.css 文件成功地发送给了源设备，并且确认这是一个CSS文件。

这一次服务器把css的最后一段传了过来。接着我的设备表示收到。



分析数据包:HTTP1.1的特性

如之前的分析，在传输css、音频、图片文件的时候，可以请求一下，传输一下，还没传完，继续请求

这是由于HTTP/1.1支持请求的**管线化**，这意味着客户端可以在收到先前请求的响应之前发送多个请求。但这并不意味着响应可以交叉到达；响应仍然是按请求的顺序到达的。

如之前的分析，总共进行了两次TCP连接，在请求获取html的时候有一次，获取完html，请求获取css、图片、音频的时候有一次。

这是由于HTTP/1.1支持**持久连接（Keep-Alive）**：HTTP/1.1引入了持久连接的概念，这意味着一个TCP连接可以被用来发送和接收多个HTTP请求和响应。

分析数据包:超时重传

14	1.429914	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66 64365 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
15	1.432640	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	66 64366 → 8080 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM
16	1.439640	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478 8080 → 64364 [PSH, ACK] Seq=2420 Ack=839 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a retransmission] Seq=2420
17	1.440325	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64365 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
18	1.440397	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64365 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
19	1.440743	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	452 GET /pumpkin.png HTTP/1.1
20	1.440867	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64365 [ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=0
21	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64364 [ACK] Seq=3844 Ack=839 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=3844
22	1.442680	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	355 HTTP/1.1 200 OK (text/css)
23	1.442792	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64364 → 8080 [ACK] Seq=839 Ack=5605 Win=64240 Len=0
24	1.446788	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64366 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=64240 Len=0 MSS=1460
25	1.446879	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64366 → 8080 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=64240 Len=0
26	1.447116	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	425 GET /myintro.mp3 HTTP/1.1

在第二次建立TCP连接的时候，我可以清晰地看到TCP三次握手的过程，即SYN、SYN-ACK和ACK。并且可以发现，连续发了两个SYN，间隔的收到了两个SYN-ACK。

1. SYN：在图中，数据包 No. 14 和 No. 15 都包含SYN标志，这意味着第一次的SYN可能没有被服务器正确接收，导致客户端重新发送了一个SYN数据包。
2. SYN-ACK：在接收到客户端的SYN数据包后，服务器会回复一个SYN-ACK（同步应答）数据包。在图中，数据包 No. 17 和 No. 24 都是SYN-ACK数据包。由于之前有两个SYN数据包，所以收到了两个SYN-ACK。
3. ACK：客户端在收到服务器的SYN-ACK数据包后，会发送一个ACK（应答）数据包来确认连接的建立。在图中，数据包 No. 19 和 No. 25 都是ACK数据包。由于之前有两次SYN ACK，所以各自回复了一个ACK。

分析数据包：多媒体文件传输是如何传输的

26	1.447116	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	425 GET /myintro.mp3 HTTP/1.1
27	1.447444	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60 8080 → 64366 [ACK] Seq=1 Ack=372 Win=64240 Len=0
28	1.451446	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478 8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a retransmission] Seq=1
29	1.452435	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478 8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=1425 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a retransmission] Seq=1425
30	1.452463	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=2849 Win=64240 Len=0
31	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=2849 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=2849
32	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=4309 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=4309
33	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=5769 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=5769
34	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=7229 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=7229
35	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=8689 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=8689
36	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64365 [ACK] Seq=10149 Ack=399 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=10149
37	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1262 8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=11609 Ack=399 Win=64240 Len=1208 [TCP segment of a retransmission] Seq=11609
38	1.454338	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=12817 Win=64240 Len=0
39	1.455006	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478 8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=12817 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a retransmission] Seq=12817
40	1.455006	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54 64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=14241 Win=62816 Len=0
41	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64366 [ACK] Seq=1 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=1
42	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64366 [ACK] Seq=1461 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=1461
43	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64366 [ACK] Seq=2921 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=2921
44	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64366 [ACK] Seq=4381 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=4381
45	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514 8080 → 64366 [ACK] Seq=5841 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a retransmission] Seq=5841

当传输大文件时，TCP会将其分割为多个小数据段进行发送，而不是一次性发送整个文件。这确保了网络的有效利用和数据的完整性。

1. 服务端的Seq和Len关联：

- 当服务端发送数据时，它会使用一个序列号(Seq)，这是数据段的首字节的编号。
- Len指示了数据段的长度。
- 下一个数据段的Seq将是当前数据段的Seq加上当前数据段的Len。
例如，数据包No. 29的Seq是1425，Len是1424。那么下一个数据段的Seq是 $1425 + 1424 = 2849$ ，与数据包No. 30中的Seq一致。

2. 客户端的ACK：

- 当客户端成功接收到一个数据段，它会发送一个ACK来确认接收。ACK的值等于它期望接收的下一个数据段的Seq。
- 数据包No. 30中的ACK值为2849，这意味着客户端已经接收到了Seq为0~2849的数据段，并期望接收Seq为2849的下一个数据段。这与服务端在数据包No. 31中发送的数据段的Seq一致。

3. 分段传输：

- 数据包No. 28、No. 29、No. 37、No. 39等都标有PSH，这表示推送标志。当应用程序要求TCP立即发送数据时，就会使用这个标志。
- 每个这样的数据包都有其长度（如1460、1424等），这意味着大文件被分成了多个小段进行传输。

4. **连续发送，偶尔回复**：可以看到服务器连续多次发送了长1460的多媒体数据包，中间不时地收到客户端的响应，客户端指明它收到了哪里，以及希望继续从哪里开始发送。例如下面这一段，服务端连续发了1~11393这一段，客户端回复已经收到了，请继续从11393发送，然后服务端继续从11393发送。

37	1.454241	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1262	8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=11609 Ack=399 Win=64240 Len=1208 [TCP segment of a reassembled data stream]
38	1.454338	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=12817 Win=64240 Len=0
39	1.455006	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1478	8080 → 64365 [PSH, ACK] Seq=12817 Ack=399 Win=64240 Len=1424 [TCP segment of a reassembled data stream]
40	1.455086	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64365 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=14241 Win=62816 Len=0
41	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=1 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
42	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=1461 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
43	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=2921 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
44	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=4381 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
45	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=5841 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
46	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=7301 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
47	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=8761 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
48	1.459849	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1226	8080 → 64366 [PSH, ACK] Seq=10221 Ack=372 Win=64240 Len=1172 [TCP segment of a reassembled data stream]
49	1.459945	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	64366 → 8080 [ACK] Seq=372 Ack=11393 Win=64240 Len=0
50	1.464513	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1514	8080 → 64366 [ACK] Seq=11393 Ack=372 Win=64240 Len=1460 [TCP segment of a reassembled data stream]
51	1.464513	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	1442	8080 → 64366 [PSH, ACK] Seq=12853 Ack=372 Win=64240 Len=1388 [TCP segment of a reassembled data stream]

分析数据包：四次挥手

1. 第一次挥手：

- **FIN, PSH, ACK**：数据包No. 172中，地址43.143.190.240发送了一个FIN(finish)标志【因为服务器的数据已经发完了】，表示它已完成数据发送并希望关闭连接。同时，它还发送了PSH和ACK标志。这个数据包的Seq是5605，Ack是839。

2. 第二次挥手：

- **ACK**：在数据包No. 173中，目标地址192.168.234.137发送了一个ACK标志，表示它已收到对方的FIN请求，并确认了这个FIN请求。Seq为839，Ack为5606（即前一个数据包的Seq+1）。

3. 第三次挥手：

- **FIN, ACK**：在数据包No. 174中，源地址192.168.234.137也表示它已完成数据发送并希望关闭连接。所以，它发送了一个FIN标志，并带有ACK确认。Seq为839，Ack为5606。

4. 第四次挥手：

- **ACK**：最后，在数据包No. 175中，目标地址43.143.190.240发送了一个ACK标志，确认了对方的FIN请求。Seq为5606，Ack为840（即前一个数据包的Seq+1）。

通过这四次挥手的过程，TCP断开。

并且有意思的是，之前建立了三个TCP连接，即SYN了三次，所以有三次TCP关闭，即四次挥手了三次。

因为每个TCP连接都是独立的，因此每个连接的建立（三次握手）和关闭（四次挥手）都是独立进行的。如果在同一个通讯过程中建立了三个TCP连接，那么当这些连接不再需要时，都需要进行单独的关闭流程。

而之前说过，之前TCP连接请求超时重传了，一般来讲，只会建立两个TCP连接，最后只会有两个四次挥手。就像下面这样。

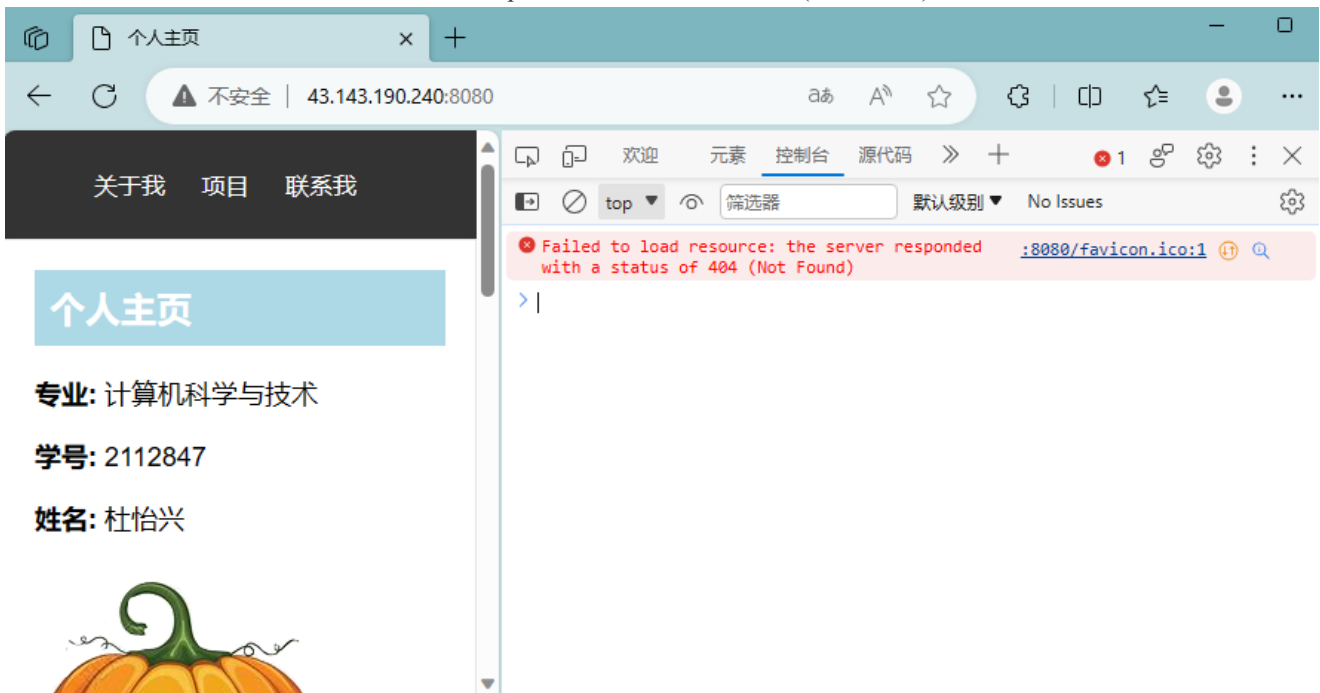
1223	13.902586	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	213	HTTP/1.1 200 OK (audio/mpeg)
1224	13.902615	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50832 → 8080 [ACK] Seq=1184 Ack=74152 Win=64240 Len=0
1225	13.940258	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50833 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=60266 Win=63783 Len=0
1230	14.124362	192.168.234.137	43.143.190.240	HTTP	452	GET /favicon.ico HTTP/1.1
1231	14.124781	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 50832 [ACK] Seq=74152 Ack=1582 Win=64240 Len=0
1235	14.187654	43.143.190.240	192.168.234.137	HTTP	241	HTTP/1.1 404 Not Found (text/plain)
1236	14.238908	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50832 → 8080 [ACK] Seq=1582 Ack=74339 Win=64053 Len=0
1310	18.908014	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 50833 [FIN, PSH, ACK] Seq=60266 Ack=399 Win=64240 Len=0
1311	18.908112	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50833 → 8080 [ACK] Seq=399 Ack=60267 Win=63783 Len=0
1312	18.908281	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50833 → 8080 [FIN, ACK] Seq=399 Ack=60267 Win=63783 Len=0
1313	18.908492	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 50833 [ACK] Seq=60267 Ack=400 Win=64239 Len=0
1323	19.215001	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 50832 [FIN, PSH, ACK] Seq=74339 Ack=1582 Win=64240 Len=0
1325	19.215220	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50832 → 8080 [ACK] Seq=1582 Ack=74340 Win=64053 Len=0
1326	19.215960	192.168.234.137	43.143.190.240	TCP	54	50832 → 8080 [FIN, ACK] Seq=1582 Ack=74340 Win=64053 Len=0
1327	19.216467	43.143.190.240	192.168.234.137	TCP	60	8080 → 50832 [ACK] Seq=74340 Ack=1583 Win=64239 Len=0

为什么不是三次挥手

当一方发送FIN包表示想要关闭连接时，对方只是确认它已经接收到了关闭请求，但可能还有数据需要发送。所以，对方需要等数据发送完毕后再发送自己的FIN包，表示自己也希望关闭连接。这就需要四次操作。

小插曲：favicon

经常在数据包里面发现这样一段话，get 一个favicon.ico文件,ACK,然后显示404 not found,回复ACK
然后f12说Failed to load resource: the server responded with a status of 404 (Not Found)



这是由于，浏览器会自动发送一个请求到网站，试图获取 /favicon.ico 文件，以展示对应的网站图标。

如果服务器上没有这个文件，服务器就会返回一个 404 Not Found 错误。

为了解决这个问题，可以在 **HTML 中指定图标**：可以在HTML的<head>部分使用<link>标签来指定一个不同名称的图标文件，例如：

```
<link rel="icon" href="/path/to/icon.png" type="image/png">
```

分析数据包：数据报文详解

数据包当中除了数据(长度为Len)之外还有Ethernet头，IP头和TCP头的长度，并且每一个二进制都对应一段信息。

```
> Frame 1077: 66 bytes on wire (528 bits), 66 bytes captured (528 bits) on interface \Device\NPF_{1E821B41-17AB-419D-B7E8-4F22CED8265E}, id 0
Ethernet II, Src: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5), Dst: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
  Destination: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
    Address: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
      ....0. .... = LG bit: Globally unique address (factory default)
      ....0. .... = IG bit: Individual address (unicast)
  > Source: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5)
    Type: IPv4 (0x0800)
  > Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.234.137, Dst: 43.143.190.240
    0100 .... = Version: 4
    ....0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 52
    Identification: 0xccdf (52447)
  > 010. .... = Flags: 0x2, Don't fragment
    ...0 0000 0000 0000 = Fragment Offset: 0
    Time to Live: 128
    Protocol: TCP (6)
```

```
0000  00 50 56 e5 f3 11 00 0c 29 07 4b a5 08 00 45 00  -PV....).K...E-
0010  00 34 cc df 40 00 80 06 00 00 c0 a8 ea 89 2b 8f  -4. @... ..+
0020  be f0 c6 90 1f 90 71 66 9d 70 00 00 00 00 80 02  -.....qf .p.....
0030  fa f0 95 d8 00 00 02 04 05 b4 01 03 03 08 01 01  -.....
0040  04 02 ..
```

1. Frame 1077:

- 66 bytes on wire (528 bits): 这表示这个数据帧包含 66 字节，或者 528 位,这和一开始的66对应。
- 66 bytes captured (528 bits) on interface Device\NPF_{1E821B41-17AB-419D-B7E8-...}: 这表示在特定的网络接口上捕获了66字节的数据。

2. Ethernet II:

- Src: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5): 发送此帧的设备【我的电脑】的物理地址 (MAC地址)。
- Dst: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11): 目的设备【服务器】的物理地址 (MAC地址)。
- Type: IPv4 (0x0800): 这指示该帧的内容是IPv4数据。

```
> Frame 1077: 66 bytes on wire (528 bits), 66 bytes captured (528 bits) on interface \Device\NPF_{1E821B41-17AB-419D-B7E8-4F22CED8265E}, id 0
Ethernet II, Src: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5), Dst: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
  Destination: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
    Address: VMware_e5:f3:11 (00:50:56:e5:f3:11)
      ....0. .... = LG bit: Globally unique address (factory default)
      ....0. .... = IG bit: Individual address (unicast)
  > Source: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5)
    Address: VMware_07:4b:a5 (00:0c:29:07:4b:a5)
      ....0. .... = LG bit: Globally unique address (factory default)
      ....0. .... = IG bit: Individual address (unicast)
  Type: IPv4 (0x0800)
  > Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.234.137, Dst: 43.143.190.240
    0100 .... = Version: 4
    ....0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  > Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 52
    Identification: 0xccdf (52447)
  > 010. .... = Flags: 0x2, Don't fragment
    ...0 0000 0000 0000 = Fragment Offset: 0
    Time to Live: 128
    Protocol: TCP (6)
    Header Checksum: 0x0000 [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source Address: 192.168.234.137
    Destination Address: 43.143.190.240
  > Transmission Control Protocol, Src Port: 50832, Dst Port: 8080, Seq: 0, Len: 0
    Source Port: 50832
    Destination Port: 8080
    [Stream index: 30]
    [Conversation completeness: Complete, WITH_DATA (31)]
    [TCP Segment Len: 0]
    Sequence Number: 0 (relative sequence number)
    Sequence Number (raw): 1902550384
    [Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
    Acknowledgment Number: 0
    Acknowledgment number (raw): 0
    1000 .... = Header Length: 32 bytes (8)
  > Flags: 0x002 (SYN)
```

Ether 14 +

IP 20 +

TCP 32 = 66

IP头详解:

1. Internet Protocol Version 4:

- Version: 4: 这表示使用的是IP协议的第4版本，即IPv4。
- Header Length: 20 bytes (5): 这表示IP头的长度是20字节【通常就是20】。
- Total Length: 52: 这表示整个IP数据包的长度为52字节。
- Identification: 0xccdf (52447): 数据包的标识号。
- Time to Live (TTL): 128: 这表示数据包在网络中的生存时间，超过这个时间数据包会被丢弃。
- Protocol: TCP (6): 这指示数据包的内容是TCP数据。
- Header Checksum: 0x0000: 用来检查头部数据的正确性的校验和。

- Source Address: 192.168.234.137: 发送数据包的设备的IP地址【我】。
- Destination Address: 43.143.190.240: 目的设备的IP地址【服务器】。

2. Transmission Control Protocol, Src Port: 50832, Dst Port: 8080, Seq: 0, Len: 0:

- TCP层的信息。来源端口是50832，目的端口是8080。序列号为0，数据长度为0。

TCP头详解

Destination Address: 43.143.190.240
✓ Transmission Control Protocol, Src Port: 50832, Dst Port: 8080, Seq: 0, Len: 0
Source Port: 50832
Destination Port: 8080
[Stream index: 30]
[Conversation completeness: Complete, WITH_DATA (31)]
[TCP Segment Len: 0]
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1902550384
[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 = Accurate ECN: Not set
.... 0... = Congestion Window Reduced: 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
[TCP Flags:S.]
Window: 64240
[Calculated window size: 64240]
Checksum: 0x95d8 [unverified]
[Checksum Status: Unverified]
Urgent Pointer: 0
> Options: (12 bytes), Maximum segment size, No-Operation (NOP), Window scale, No-Operation (NOP), No-Operation (NOP), SA
> [Timestamps]

- Source Port: 50832 - 发起连接请求的客户端所使用的源端口（我）。
- Destination Port: 8080 - 目标服务器监听的端口（服务器），通常用于HTTP代理和HTTP备用端口。
- TCP Segment Len: 0 - 这表示TCP数据段的长度为0，即此数据包不包含任何应用层数据。
- Sequence Number (raw): 19255038 - TCP数据段的序列号。当这个连接开始时，这个序列号会被随机选择，随后的数据包会增加相应的值，基于发送的数据量。
- Next Sequence Number: 1 - 下一个期望的序列号，意味着此数据包后的下一个数据包的序列号应该是这个值。
- Acknowledgment Number: 0 - 因为一个SYN数据包，所以没有任何数据被确认。
- Header Length: 32 bytes (8) - 这表示TCP头部的长度是32字节。包括了选项字段的长度。

这里很有意思，为什么之前IP数据包是52B，因为TCP头是32B+IP头20B+14Ethernet头通常为14字节=66B

- Flags: TCP头中的标志位。在这里，我看到SYN标志被设置，表示一个连接请求。
- Window: 64240 - 接收窗口大小，表示发送端愿意接收的字节数量，不需要确认。这可以用于流量控制。
- Checksum: 0x95d8 - 为了检查数据包在传输过程中是否发生错误的检查和值。
- Urgent Pointer: 0 - 这指示了数据包中的紧急数据。当它为0时，表示没有紧急数据。
- Options:
 - Maximum segment size: TCP连接的两端可以接收的最大段大小。
 - Window scale: 这用于定义滑动窗口的大小。它可以让TCP使用更大的窗口，以便更有效地传输数据。
 - No-Operation (NOP): 这实际上是一个填充选项，常用于对齐其他选项。

实验总结

计网实验二的总结：

在这次实验中，我深入探讨了使用Wireshark抓包工具在云服务器上的个人网站上抓取和分析网络数据包。首先，我完成了实验的准备工作，包括明确实验要求、租用Web服务器和安装Wireshark工具。随后，我按照实验流程，先制作了网页，然后搭建服务器并开始抓包。

在得到的实验结果中，我成功导出了数据包并进行了深入分析。我详细探讨了三次握手的数据包过程，理解了每个数据包中的信息如序号、时间、长度和其他信息的意义。我进一步研究了文本文件如index.html和css是如何在网络上传输的，并探索了HTTP1.1的特性。此外，我还研究了超时重传、多媒体文件的传输方法以及TCP连接终止时的四次挥手。

在实验过程中，我还遇到了一个小插曲，即favicon的分析。最后，我对数据报文进行了详尽的解析，包括IP头和TCP头的每个字段。

总的来说，这次实验不仅增强了我对网络传输原理的理解，还让我熟悉了Wireshark这一强大的网络分析工具，为我今后的学习和研究打下了坚实的基础。