# Lab2:配置Web服务器,分析HTTP交互过程

实验项目: 搭建Web服务器、制作简单Web页面、分析HTTP交互过程

专业: 物联网工程 学号: 2213244 姓名: 刘玉菡

# 一、实验目的

- 1. 熟悉Web服务器的搭建流程。
- 2. 掌握使用HTML、CSS构建简单Web页面的方法。
- 3. 了解并分析HTTP请求与响应的交互过程。
- 4. 使用Wireshark捕获并分析网络数据包,学习HTTP协议的工作机制。

# 二、实验环境

• 操作系统: Windows11

• Web服务器: IIS (Internet Information Services)

• 开发工具: Visual Studio 2022 (VS2022)

• **页面设计语言**: HTML

• 网络抓包工具: Wireshark

# 三、实验步骤

# 1. 搭建Web服务器

- **启用IIS**: 在Windows的"控制面板 > 程序 > 启用或关闭Windows功能"中启用 **Internet Information Services (IIS)**。
- 配置网站:
  - o 在IIS管理器中,选择"Default Web Site"并设定端口为8081(避免与系统占用的端口冲突)。
  - 将HTML页面及相关资源(LOGO图片、音频文件等)放入IIS根目录 (C:\inetpub\wwwroot)。

# 此电脑 > Windows-SSD (C:) > inetpub > wwwroot 名称 日期 favicon 2024/10/28 23:25 index 2024/10/28 23:28 intro 2024/10/28 20:58 logo 2024/10/28 16:46

# 2. 制作简单的Web页面

## • 页面内容:

- 。 HTML文件包含个人信息 (专业、学号、姓名) 、个人LOGO以及一段自我介绍音频。
- 。 页面代码不在这里赘述,详情请看该报告同目录下index.html文件。
- 打开浏览器, 输入 http://127.0.0.1:8081 得到如下界面。



# 个人信息

专业: 物联网工程 学号: 2213244 姓名: 刘玉菡 **LOGO** 



自我介绍



#### 页面资源:

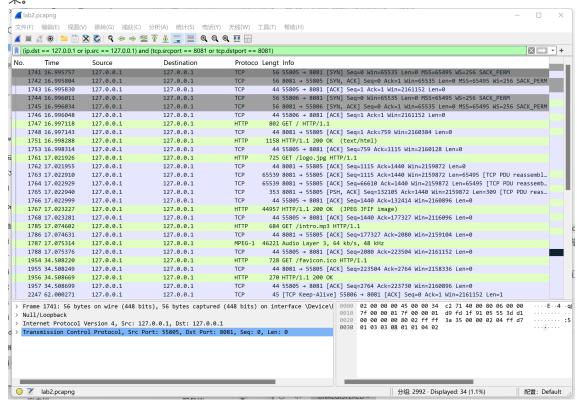
。 logo.jpg: 个人LOGO图片,放在服务器根目录。

。 intro.mp3: 自我介绍的音频文件,放在服务器根目录。

○ favicon.ico: 网页图标文件,用于显示在浏览器标签栏。

# 3. 使用Wireshark捕获交互过程

- 打开Wireshark并选择"Adapter for loopback traffic capture"接口。
- 设置过滤器 (ip.dst == 127.0.0.1 or ip.src == 127.0.0.1) and (tcp.srcport == 8081 or tcp.dstport == 8081), 只显示8081端口的HTTP流量。
- 访问页面后,Wireshark开始捕获浏览器与Web服务器之间的HTTP交互。运行一段时间得到如下结果。



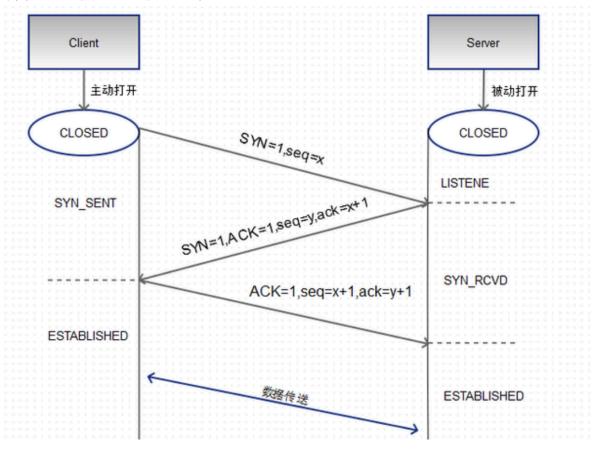
# 四、实验结果

# 1. TCP三次握手建立连接

TCP 三次握手的过程解决以下三个问题

- 1. 要是每一方都能确知对方的存在
- 2. 要允许双方协商一些参数(如窗口最大值,是否使用窗口扩大选项以及时间戳选项等)
- 3. 能够对运输实体资源(如缓冲大小、连接表中的项目等)进行分配

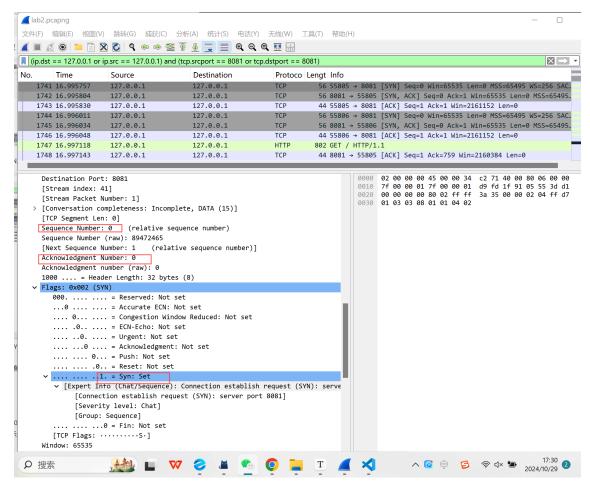
#### 下图展示了连接建立的三次握手过程:



## 在wireshark中可以看到三次握手的过程:

1741 16.995757	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 55805 → 8081 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM
1742 16.995804	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 8081 → 55805 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM
1743 16.995830	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 55805 → 8081 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2161152 Len=0

- 初始状态: 客户端处于 closed (关闭)状态,服务器处于 listen (监听)状态 (有地方说也处于关闭状态)
- 第一次握手: 建立连接时,客户端发送 SYN 包 [syn=x ] 到服务器,并进入 SYN\_Send 状态 ,表示请求与服务器建立连接,等待服务器确认。报文 SYN = 1 同步序列号和初始化序列号 seq = x 发送给服务端。这个步骤的作用是让客户端告诉服务器它准备好通信,并发送自己的初始序列号。



在**第1741行**的抓包数据中,可以看到客户端向服务器发送的 SYN 包,用于发起连接请求。主要参数如下:

○ **源端口**: 55805 (客户端发起)

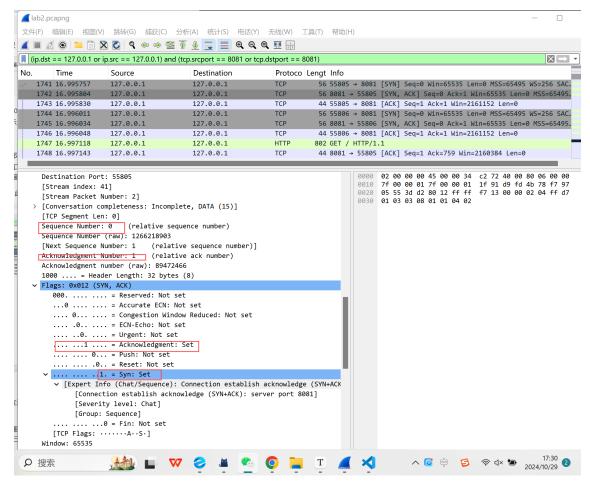
目标端口: 8081 (服务器监听端口)

○ **标志位**: SYN 设置为 1

○ 序列号: Sequence Number = 0

○ **确认号**: Acknowledgment Number = 0 (此时不需要确认,因为是初始请求)

• 第二次握手:服务端受到 SYN 请求报文之后,如果同意连接,会以自己的同步序列号 SYN = 1、初始化序列号 seq = y和确认序列号 (期望下次收到的数据包) ack = x+1以及确认号 ACK = 1报文作为应答,服务器为 SYN\_Receive 状态。这一步确保服务器接收到客户端的请求,同时将自己的连接意图传达给客户端。



在**第1742行**的抓包数据中,服务器响应客户端的连接请求,发送 SYN,ACK 包,表示接受连接请求并回复确认。主要参数如下:

○ 源端口: 8081 (服务器响应)

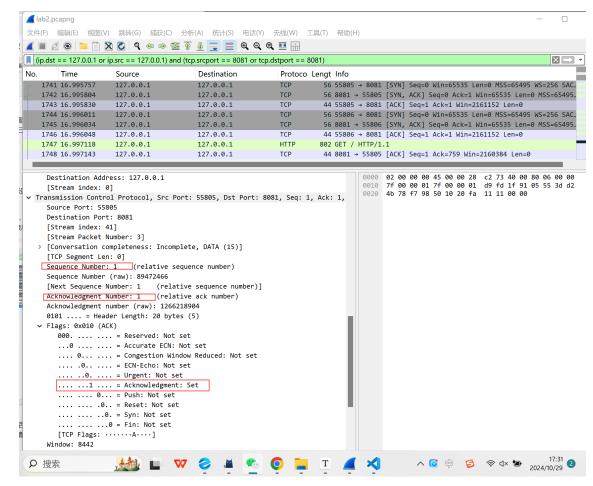
○ 目标端口: 55805 (客户端端口)

○ **标志位**: SYN 和 ACK 都设置为 1

○ 序列号: Sequence Number = 0

○ **确认号**: Acknowledgment Number = 1 (确认客户端的序列号 0 + 1)

• **第三次握手**: 客户端接收到服务端的 SYN + ACK 之后,知道可以下次可以发送了下一序列的数据包了,然后发送同步序列号 ack = y + 1和数据包的序列号 seq = x + 1以及确认号 ACK = 1确认包作为应答,客户端转为 established 状态。服务器收到客户端的应答报文后,也进入ESTABLISHED 状态,正式建立连接。三次握手完成后,双方可以进行数据传输。



在**第1743行**的抓包数据中,客户端发送 ACK 包以确认连接,完成三次握手过程。主要参数如下:

○ 源端口: 55805 (客户端)

○ 目标端口: 8081 (服务器)

○ **标志位**: ACK 设置为 1

○ **序列号**: Sequence Number = 1 (客户端的下一个序列号)

○ **确认号**: Acknowledgment Number = 1 (确认服务器的序列号 0 + 1)

# 2. HTTP请求与响应

在连接建立后,客户端向服务器发送了4个HTTP请求,包括HTML页面、图片、音频文件和favicon图标。典型的 HTTP 请求由请求行(如 GET)、请求头和可选的消息体组成,服务器接收到请求后会返回HTTP 响应,包括状态行(如 200 OK)、响应头和消息体。每种请求类型(如 GET、POST)对应不同的操作,GET 请求用于获取资源,POST 请求用于提交数据。在本实验中,主要观察了 GET 请求的发送和服务器的响应过程。

 HUNNYS HHHD				
1747 16.997118	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	802 GET / HTTP/1.1 ←——
1748 16.997143	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 55805 [ACK] Seq=1 Ack=759 Win=2160384 Len=0
1751 16.998288	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	1158 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
1753 16.998314	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 55805 → 8081 [ACK] Seq=759 Ack=1115 Win=2160128 Len=0
1761 17.021926	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	725 GET /logo.jpg HTTP/1.1
1762 17.021955	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 55805 [ACK] Seq=1115 Ack=1440 Win=2159872 Len=0
1763 17.022910	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	65539 8081 $\rightarrow$ 55805 [ACK] Seq=1115 Ack=1440 Win=2159872 Len=65495 [TCP PDU reassembl
1764 17.022929	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	65539 8081 $\rightarrow$ 55805 [ACK] Seq=66610 Ack=1440 Win=2159872 Len=65495 [TCP PDU reassemb
1765 17.022940	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	353 8081 $\rightarrow$ 55805 [PSH, ACK] Seq=132105 Ack=1440 Win=2159872 Len=309 [TCP PDU reas
1766 17.022999	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 55805 → 8081 [ACK] Seq=1440 Ack=132414 Win=2160896 Len=0
1767 17.023227	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	44957 HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image) ← □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □
1768 17.023281	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 55805 → 8081 [ACK] Seq=1440 Ack=177327 Win=2116096 Len=0
1785 17.074602	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	684 GET /intro.mp3 HTTP/1.1 ← 请求
1786 17.074631	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 55805 [ACK] Seq=177327 Ack=2080 Win=2159104 Len=0
1787 17.075314	127.0.0.1	127.0.0.1	MPEG-1	46221 Audio Layer 3, 64 kb/s, 48 kHz ← □ ₩
1788 17.075376	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 55805 → 8081 [ACK] Seq=2080 Ack=223504 Win=2161152 Len=0
1954 34.508220	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	728 GET /favicon.ico HTTP/1.1    请求
1955 34.508249	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 55805 [ACK] Seq=223504 Ack=2764 Win=2158336 Len=0
1956 34.508669	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	270 HTTP/1.1 200 OK —— 順立
				"1 3/

以下是每个请求的详细分析:

HTML页面请求:

- o 请求: 在 第1747行, 客户端发起 GET / HTTP/1.1 请求以获取HTML页面内容。
- o **响应**: 在**第1751行**,服务器返回 HTTP/1.1 200 OK , Content-Type 为 text/html , 表明 页面内容正常加载。

## • LOGO图片请求:

- **请求**: 在**第1761行**, 客户端请求 GET /logo.jpg。
- 响应: 在第1767行,服务器返回 HTTP/1.1 200 ок, Content-Type 为 image/jpeg,表示
   图片资源加载成功。

#### • 音频文件请求:

- **请求**: 在**第1785行**, 客户端请求 GET /intro.mp3。
- **响应**: 在 **第1787行**,服务器返回 HTTP/1.1 200 ок , Content-Type 为 audio/mpeg , 说明 音频文件成功加载。

## • favicon.ico请求:

- 请求: 在 第1754行, 客户端请求 GET /favicon.ico。
- **响应**:在**第1756行**,服务器返回 HTTP/1.1 200 OK , Content-Type 为 image/x-icon , 表明favicon图标加载成功,用于显示在浏览器标签栏上。

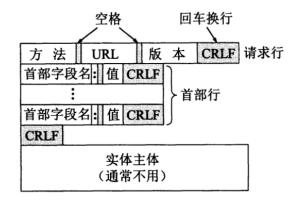
# (一) HTTP报文结构

#### HTTP有两类报文:

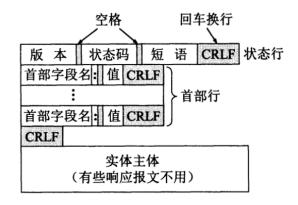
- 请求报文—— 从客户向服务器发送请求报文
- 响应报文—— 从服务器到客户的回答

HTTP请求报文和响应报文都是由三个部分组成的:

- **开始行**,用于区分是请求报文还是响应报文。在请求报文中的开始行叫做请求行(Request-Line), 而在响应报文中的开始行叫做状态行(Status-Line)。在开始行的三个字段之间都以空格分隔开,最 后的"CR"和"LF"分别代表"回车"和"换行"。
- **首部行**,用来说明浏览器、服务器或报文主体的一些信息。首部可以有好几行,但也可以不使用。 在每一个首部行中都有首部字段名和它的值,每一行在结束的地方都要有"回车"和"换行"。整个首部 行结束时,还有一空行将首部行和后面的实体主体分开。
- **实体主体**(entity body),在请求报文中一般都不用这个字段,而在响应报文中也可能没有这个字段。







(b) 响应报文

# (二) HTTP请求报文的方法

请求报文的第一行"请求行"只有三个内容,即方法,请求资源的URL,以及 HTTP协议的版本。

## 请求报文中常用的几种方法如下:

方法	作用					
GET	获取资源					
POST	传输实体主体					
PUT	上传文件					
DELETE	删除文件					
HEAD	和GET方法类似,但只返回报文首部,不返回报文实体主体部分					
PATCH	对资源进行部分修改					
OPTIONS	查询指定的URL支持的方法					
CONNECT	要求用隧道协议连接代理,用来进行环回测试的请求报文					
TRACE	服务器会将通信路径返回给客户端,用于代理服务器					

为了方便记忆,可以将PUT、DELETE、POST、GET理解为客户端对服务端的增删改查。

• PUT: 上传文件, 向服务器添加数据, 可以看作增

• DELETE: 删除文件

• POST: 传输数据, 向服务器提交数据, 对服务器数据进行更新。

• GET: 获取资源, 查询服务器资源

# (三) HTTP相应报文的状态码

HTTP响应报文的状态行包括三项内容,即 HTTP的版本,状态码,以及解释状态码的简单短语。

下面三种状态行在响应报文中是经常见到的:

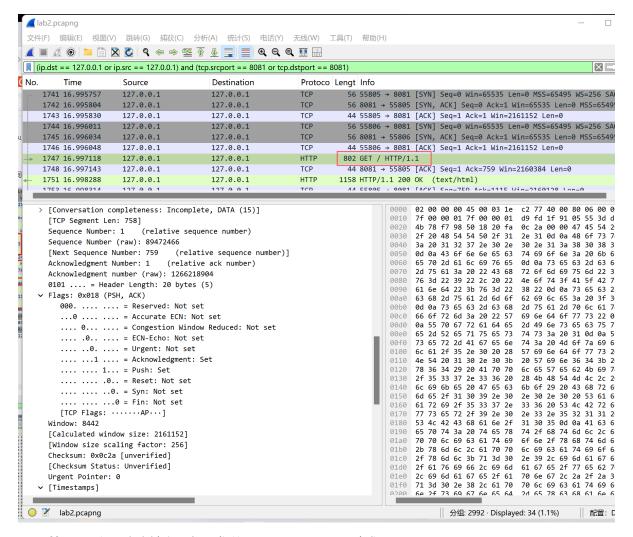
HTTP/1.1	202 A	Acce	pted	{接受}
HTTP/1.1	400 E	3ad	Request	{错误的请求}
Http/1.1	404 N	Not	Found	{找不到}

状态码(Status-Code)负责表示客户端 HTTP 请求的返回结果、标记服务器端 的处理是否正常、通知出现的错误等工作。状态码(Status-Code)都是三位数字的,分为5大类。这5大类的状态码都是以不同的数字开头的。

	类别	原因短语
1xx	Informational (信息性状态码)	接收的请求正在处理
2xx	Success (成功状态码)	请求正常处理完毕
Зхх	Redirection (重定向状态码)	需要进行附加操作以完成请求
4xx	Client Error (客户端错误状态码)	服务器无法处理请求
5xx	Server Error (服务器错误状态码)	服务器处理请求出错

让我们对第一轮的http请求与响应过程进行分析:

### 1.客户端向服务器发送请求



• 第 1747 行: 客户端向服务器发送 GET / HTTP/1.1 请求。

源端口: 55805

○ 目标端口: 8081

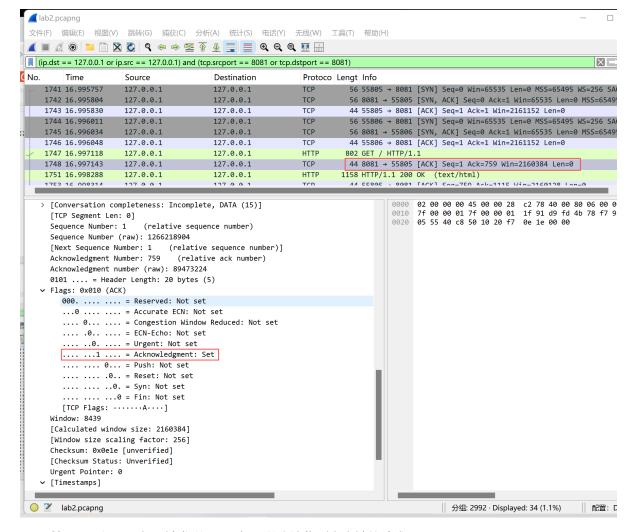
○ 标志位: PSH, ACK (立即推送并等待确认)

序列号: 1

○ 确认号: 1

○ 数据长度: 758 字节

### 2.服务器端回复 ACK 表示收到请求



• 第 1748 行:服务器端发送 ACK 包,以确认收到客户端的请求。

○ 源端口: 8081

○ 目标端口: 55805

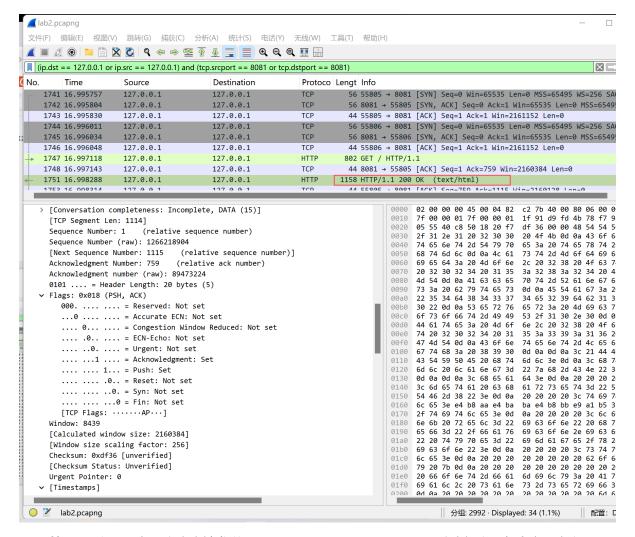
○ **标志位**: ACK

○ 序列号: 1

○ 确认号: 759

· 数据长度: 0 (只有确认, 没有数据)

### 3.服务器向客户端发送响应报文



• 第 1751 行: 服务器向客户端发送 HTTP/1.1 200 OK(text/html) 响应报文,包含主页内容。

○ 源端口: 8081

□ 目标端口: 55805

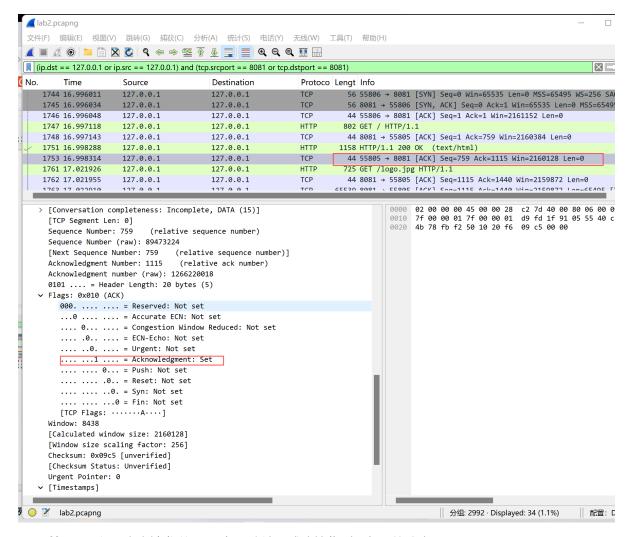
○ **标志位**: PSH, ACK

序列号: 1

○ 确认号: 759

数据长度: 1114 字节

### 4.客户端回复 ACK 表示收到响应



• 第 1753 行:客户端发送 ACK 包,确认已成功接收到服务器的响应。

○ 源端口: 55805

○ 目标端口: 8081

标志位: ACK

序列号: 759

确认号: 1115

数据长度: 0 (只有确认,没有数据)

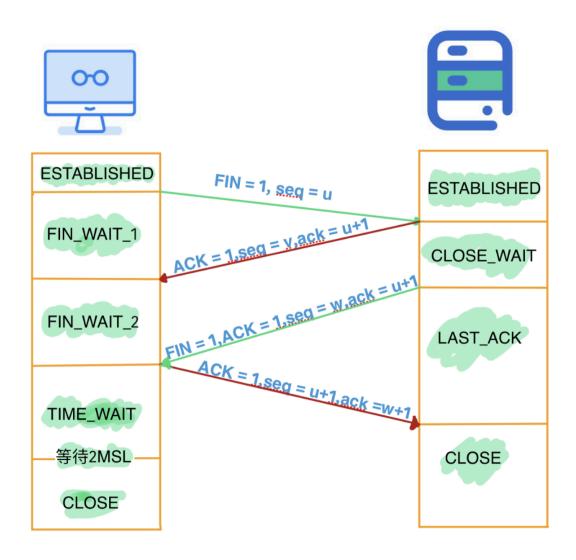
客户端的 ACK 包表示服务器发送的响应已经成功到达,第一轮请求和响应过程完成。

# 3. TCP四次挥手关闭连接

在所有HTTP请求完成后,客户端和服务器通过四次挥手来关闭连接,确保资源释放和连接关闭:

- 首先客户端要关闭连接,先把报文中标志位 FIN 置为1,然后向服务端发送FIN报文表示要关闭连接, 之后客户端进入 FIN\_WAIT 为 1 状态,但仍然可以接收数据。
- 服务端收到客户端发来的FIN报文之后,内核会自动回复一个 ACK 给客户端,之后服务端进入 CLOSED\_WAIT 状态。表示接收到客户端的断开请求,但未准备好立即关闭。
- 等待服务端进程调用 close 函数,也就是等待服务端处理完数据之后,服务端在给客户端发送FIN 报文表示请求断开连接,之后服务端进入 LAST\_ACK 状态。

- 客户端收到服务端发来的 FIN 报文之后,会回复最后一个 ACK 报文,客户端进入 TIME\_WAIT 状态, 2MSL 后,进入 closed 状态 (注意只有主动关闭连接的一方才会有 TIME\_WAIT 状态)。
- 服务端接收到客户端的最后一个 ACK 报文后, 就会进入 closed 状态,关闭连接。
- 如果四次挥手过程中发生报文丢失,TCP 会通过超时重传机制进行恢复。例如,如果客户端发送的 FIN 报文丢失,客户端将等待超时后重传,直到收到服务器的 ACK。同样,若服务器的 FIN 丢失,客户端会在 TIME\_WAIT 状态中重新发送 ACK。这种机制保证了即使报文丢失,连接仍能可靠关闭。



在抓包过程中,由于浏览器在请求时通常会自动设置 Keep-Alive ,这意味着浏览器会尝试保持 TCP 连接不断开,以便复用连接传输多个请求。这种行为导致在浏览器请求中不容易捕获到四次挥手的过程。

2247 62.000271	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 [TCP Keep-Alive] 55806 → 8081 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=216115
2248 62.000289	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 [TCP Dup ACK 1745#1] 8081 → 55806 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=21
2359 79.512797	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 [TCP Keep-Alive] 55805 → 8081 [ACK] Seq=2763 Ack=223730 Wi
2360 79.512818	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 [TCP Keep-Alive ACK] 8081 → 55805 [ACK] Seq=223730 Ack=276
2609 107.002501	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 [TCP Keep-Alive] 55806 → 8081 [ACK] Seq=0 Ack=1 Win=216115
2611 107.002523	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 [TCP Keep-Alive ACK] 8081 → 55806 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=21
2895 124.522819	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 [TCP Keep-Alive] 55805 → 8081 [ACK] Seq=2763 Ack=223730 Wi
2896 124.522834	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 [TCP Keep-Alive ACK] 8081 → 55805 [ACK] Seq=223730 Ack=276

为了避免浏览器的 Keep-Alive 设置对实验的干扰,我通过在终端中使用 curl 命令(curl http://127.0.0.1:8081)来手动发起 HTTP 请求,这样可以强制关闭连接,确保捕获到标准的四次挥手过程。

#### 在wireshark中可以看到四次挥手的过程:

	********			
				sesse . eeer [next] sed .e .ee. rars nam stear ten e
155 18.438045	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 50559 → 8081 [FIN, ACK] Seq=78 Ack=1115 Win=326144 Len=0
156 18.438059	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 50559 [ACK] Seg=1115 Ack=79 Win=2161152 Len=0
130 18.438639	127.0.0.1	127.0.0.1	TCF	44 8081 4 30339 [Ack] Seq-1113 Ack-79 WIII-2101132 Cell-0
157 18.438068	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8081 → 50559 [FIN, ACK] Seq=1115 Ack=79 Win=2161152 Len=0
				2 7 2 1
L 158 18.438089	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 50559 → 8081 [ACK] Sea=79 Ack=1116 Win=326144 Len=0

## 1.客户端发送 FIN, ACK

• 数据包 156: 客户端 (端口 50559) 向服务器 (端口 8081) 发送 FIN, ACK 包, 请求关闭连接。

• 标志位: FIN, ACK

• 序列号: 78

• 确认号: 1115

#### 2.服务器确认客户端的关闭请求 ACK

• 数据包 157: 服务器 (端口 8081) 发送 ACK 包,确认收到客户端的关闭请求。

• 标志位: ACK

• 序列号: 1115

• 确认号: 79

## 3.服务器发送 FIN, ACK, 请求关闭

• 数据包 157: 服务器 (端口 8081) 向客户端发送 FIN, ACK 包,请求关闭连接。

• 标志位: FIN, ACK

• 序列号: 1115

• 确认号: 79

## 4.客户端确认服务器的关闭请求 ACK

• 数据包 158: 客户端 (端口 50559) 发送 ACK 包, 确认收到服务器的关闭请求。

• 标志位: ACK

• **序列号**: 79

• 确认号: 1116

在实际操作中,操作系统可能会优化连接关闭过程。为了提高效率,服务器可能将 FIN 和 ACK 包合并,导致在抓包中无法清晰地看到独立的第三步。即三次挥手。

# 五、问题与思考

## 1.为什么是三次握手而不是一次或两次?

为了防止已失效的连接请求报文段突然又传送到了服务端,因而产生错误。如果此时客户端发送的延迟的握手信息服务器收到,然后服务器进行响应,认为客户端要和它建立连接,此时客户端并没有这个意思,但 server 却以为新的运输连接已经建立,并一直等待 client 发来数据。这样,server 的很多资源就白白浪费掉了。

## 2.为什么断开连接需要四次挥手而不是三次或两次?

TCP协议的四次挥手是为了确保连接双方可以独立、可靠地关闭自己的发送和接收通道。每一方都需要发送一个 FIN 报文和一个 ACK 报文,以此来表明自己不再发送数据,同时确认对方的关闭请求。客户端首先发送 FIN 表示不再发送数据,服务器收到后回复 ACK ,并等待所有数据处理完毕后再发送 FIN 请求关闭。最后,客户端发送 ACK 确认断开。

四次挥手避免了数据丢失风险,因为服务器不能立即发送 FIN , 需等到所有数据发送完成后再关闭。如果减少为三次或两次挥手,可能导致数据丢失或资源浪费。因此,四次挥手设计保障了连接的可靠断开。

# 3.为什么需要 TIME WAIT 状态?

- 防止旧的报文进入了相同的四元组连接中
- 能够保证被动关闭方正常关闭.

# 4.为什么四次挥手后,主动方需等待2MSL

在TCP协议中,主动关闭连接的一方在发送最后一个ACK报文后,会进入一个称为 TIMEWAIT 的状态,并在这个状态中等待2个最大报文生存时间(Maximum Segment Lifetime,MSL)后才最终关闭连接。这样做主要是基于以下几个原因:

- 确保最后一个 ACK 报文的到达:等待2MSL可以确保最后一个 ACK 报文能够到达被动关闭方。如果最后一个 ACK 报文在网络中丢失,被动关闭方会重新发送 FIN 报文。在 TIME-WAIT 状态中,主动关闭方能够重新发送 ACK 报文来响应重发的 FIN 报文。
- 避免旧数据干扰新连接:等待2MSL也可以确保该连接持续期间的所有报文都从网络中消失,防止这些旧报文在连接关闭后误导新的连接。MSL是网络中任何报文可能存在的最长时间,2MSL可以确保报文在两个方向上的传播都已经完全结束。

# 5.TCP协议有什么改进空间

- **头部压缩与减少开销**: TCP 头部相对较大,尤其在小数据包(如 IoT)传输时显得浪费。使用头部压缩或简化的协议(如 QUIC)可以提高小数据包的传输效率。
- **连接建立与断开速度优化**: TCP 的三次握手和四次挥手在高频连接创建和断开时存在较大延迟。新的协议如 QUIC,通过减少握手次数和改进连接管理来提升速度,尤其适合短连接和实时应用。