

计算机学院 计算机网络实验报告

实验 2: 配置 Web 服务及分析 HTTP 交互过程

姓名: 刘浩泽

学号: 2212478

专业:计算机科学与技术

班级:计算机卓越班

目录 计算机网络实验报告

目录

1	实验要求	2											
2	搭建 Web 服务器												
3	编写 HTML 文件并访问 Web 服务器	3											
4	使用 Wireshark 捕获与 Web 服务器的交互过程,详细说明 HTTP 交互过程。	6											
	4.1 WireShark 设置	6											
	4.2 HTTP 交互过程	7											
	4.2.1 当设置浏览器退出清除缓存时	8											
	4.2.2 当设置浏览器退出保留缓存时	12											
5	实验内容总结	13											

2 搭建 WEB 服务器 计算机网络实验报告

1 实验要求

- (1) 搭建 Web 服务器 (自由选择系统),并制作简单的 Web 页面,包含文本信息 (至少包含专业、学号、姓名)、自己的 LOGO、自我介绍的音频。
 - (2) 通过浏览器访问 Web 服务器, 获取自己编写的 HTML 文档, 并显示 Web 页面。
- (3) 在获取 Web 页面的同时,使用 Wireshark 捕获与 Web 服务器的交互过程,设置过滤器使 Wireshark 仅显示 HTTP 报文,并详细说明 HTTP 交互过程。
 - (4) 现场演示。
 - (5) 提交 HTML 文档、Wireshark 捕获文件和实验报告。

2 搭建 Web 服务器

在本次实验中,我选择在 Windows 系统上使用 Node.js 搭建 Web 服务器。以下是具体的搭建步骤:

• 1. 首先,安装 Node.js 并初始化一个 Node.js 项目。在命令行中创建新的项目目录,并使用 npm init -y 命令初始化一个新的 Node.js 项目,生成 package.json 文件:

mkdir my-web-server cd my-web-server npm init -y

• 2. 接下来安装 Express 框架:

```
npm install express
```

Express 是一个基于 Node.js 平台的 Web 应用程序框架,它提供了一系列强大的特性,可以快速 地构建 Web 应用程序。通过这个命令,我们将 Express 添加为项目的依赖项,并将其安装到项目中。

• 3. 在项目目录下创建 server.js 文件,这个文件包含 Web 服务器的代码。在这个文件中,我们使用 Express 框架来创建 Web 服务器,并设置静态文件目录和路由。代码如下所示:

```
const express = require('express');

const path = require('path');

const app = express();

const PORT = 8888;

// 设置静态文件目录

// 这个中间件允许 Express 从 'public' 目录中提供静态资源,如 HTML、CSS、JavaScript 和图像文件 app.use(express.static('public'));

// 创建路由

// 当客户端访问根路径 '/' 时,服务器将响应 public 目录下的 index.html 文件 app.get('/', (req, res) => {

res.sendFile(path.join(__dirname, 'public', 'index.html'));

});
```

13 // 启动服务器

```
14 // 服务器将在端口 8888 上监听请求,并在控制台打印出服务器的运行地址
15 app.listen(PORT, () => {
16 console.log(`Server is running at http://localhost:${PORT}`);
17 });
```

具体来说, 在 server.js 文件中:

我们首先引入 express 和 path 模块。express 模块提供了创建 Web 服务器的功能, path 模块则用于处理文件路径。

接着创建一个 Express 应用实例 app, 并将监听端口设置为 8888。

通过 app.use(express.static('public')) 这行代码,我们将 public 目录设置为静态文件目录。这意味着客户端可以直接访问 public 目录中的 HTML、CSS、JavaScript 和图像等资源文件。

在 app.get('/', (req, res) => $\{ ... \}$) 中,我们创建了一个根路由 /。当客户端访问根路径时,服务器将响应 public 目录下的 index.html 文件。

最后,我们使用 app.listen(PORT, () => $\{ ... \}$) 启动服务器,并在控制台打印出服务器的运行地址。

完成以上三个步骤后,Web 服务器就搭建完毕了。接下来,我们可以通过以下步骤进行验证和访问:

- (1)在命令行中执行 node server.js 命令, 启动 Web 服务器。控制台输出将显示服务器正在 http://localhost:8888 上运行。
- (2) 打开浏览器, 在地址栏输入 http://localhost:8888。此时, 浏览器将显示 public 目录下的 index.html 文件, 也就是我们编写的 HTML 文档。
- (3)我们可以继续在 public 目录下添加更多的 HTML、CSS 和 JavaScript 文件, 并通过 http://localhost:8888 访问它们, 从而在浏览器中预览和测试我们的 Web 应用程序。

3 编写 HTML 文件并访问 Web 服务器

Web 页面要求包含文本信息(至少包含专业、学号、姓名)、自己的 LOGO、自我介绍的音频。 HTML 代码如下所示:

```
align-items: center;
13
               height: 100vh;
               margin: 0;
15
               background-color: #f0f4f8;
16
               font-family: 'Arial', sans-serif;
17
           }
18
           .container {
19
               text-align: center; /* 确保文本内容居中 */
               background-color: #ffffff;
21
               padding: 40px;
22
               border-radius: 10px;
23
               box-shadow: 0 4px 10px rgba(0, 0, 0, 0.1);
24
               width: 80%;
25
               max-width: 600px;
               transition: transform 0.3s ease-in-out;
           }
28
           .container:hover {
29
               transform: translateY(-5px);
30
               box-shadow: 0 8px 20px rgba(0, 0, 0, 0.15);
31
           }
32
           .logo {
               width: 150px;
34
               height: auto;
35
               border: 2px solid #00796b; /* 添加边框 */
36
               border-radius: 10px;
37
               margin-bottom: 20px;
38
           }
          header h1 {
               color: #00796b;
41
           }
42
           footer {
43
               margin-top: 20px;
               color: #666;
45
46
           .container p {
47
               margin: 10px 0;
48
           }
49
           .container h2 {
50
               color: #00796b;
               margin-top: 20px;
           }
53
           .container audio {
54
```

```
width: 100%;
55
             max-width: 400px;
             margin: 20px auto;
         .github-link {
59
             display: inline-block;
60
             margin-top: 20px;
61
             color: #00796b;
62
             text-decoration: none;
63
             border-bottom: 1px solid #00796b;
64
             padding-bottom: 2px;
65
             transition: color 0.3s ease-in-out;
66
         }
         .github-link:hover {
             color: #005c50;
             border-bottom-color: #005c50;
70
         }
71
     </style>
72
 </head>
73
 <body>
     <div class="container">
         <header>
76
             <img class="logo" src="logo.png" alt="Logo">
             <h1> 欢迎来到我的个人网页 </h1>
              这是一个展示个人信息和音频介绍的网页。
         </header>
         <main>
             <strong> 专业: </strong> 计算机科学与技术 
             <strong> 学号: </strong>2212478
83
             <strong> 姓名: </strong> 刘浩泽 
84
             <h2> 自我介绍音频 </h2>
85
             <audio controls>
                 <source src="introduction.mp3" type="audio/mpeg">
                 您的浏览器不支持音频元素。
             </audio>
89
         </main>
90
         <footer>
91
             <a href="https://github.com/lhz191" class="github-link"> 访问我的 GitHub</a>
              版权所有 © 2212478 刘浩泽 
         </footer>
     </div>
96 </body>
```

97 </html>

Web 页面效果如下:



图 3.1: Web 页面展示

从图中可以看到,通过访问 http://localhost:8888,用户可以在浏览器中查看并交互这个个人网页,编写的 HTML 文件在 Web 服务器上成功展示了。页面包含了个人 Logo、基本信息和自我介绍音频,整体布局和样式也符合预期要求。这说明 Web 服务器搭建正常,能够正确地托管和渲染 HTML 页面内容。

4 使用 Wireshark 捕获与 Web 服务器的交互过程,详细说明 HTTP 交互过程。

4.1 WireShark 设置

首先,我们需要获取本机的 IP 地址。在命令行中输入 ipconfig 命令,可以看到本机 IP 地址为192.168.188.1。

接下来,打开 Wireshark 并选择捕获过滤器。由于我们需要捕获本机与 Web 服务器之间的交互,因此选择"Adapter for loopback traffic capture" 过滤器。

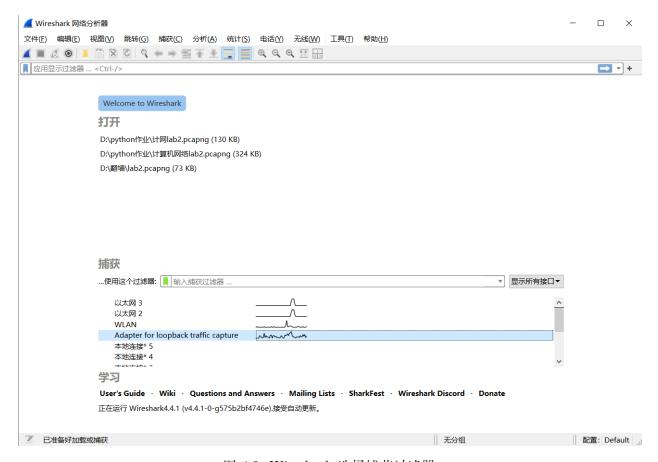


图 4.2: Wireshark 选择捕获过滤器

然后,我们需要设置过滤条件。根据前面获取的 IP 地址和 Web 服务器监听的端口号 8888,设置过滤条件为: ip.addr == 192.168.188.1 && tcp.port == 8888。这样就可以仅捕获本机与 Web 服务器之间的 TCP 流量。

4.2 HTTP 交互过程

通过上述 Wireshark 设置,我们可以捕获到客户端 (本机) 与 Web 服务器之间的 HTTP 交互过程。如图 4.3 所示。

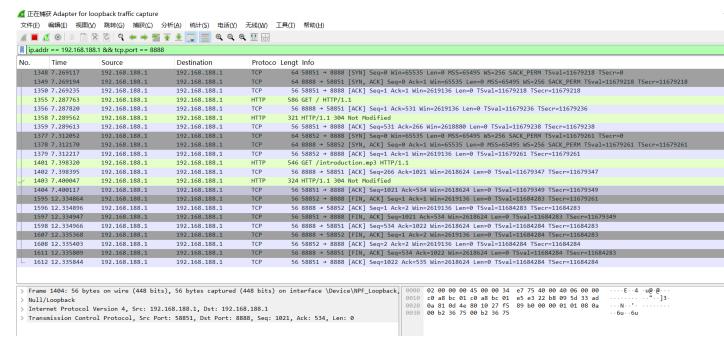


图 4.3: HTTP 交互过程

下面我们分两种情况详细分析一下 HTTP 的交互过程。

4.2.1 当设置浏览器退出清除缓存时

在这种情况下,由于客户端的浏览器已清除了缓存,因此访问 Web 页面所需的资源都需要重新 从服务端获取,无法使用之前缓存的内容。由图 4.4 我们可以观察到完整的 TCP 连接建立过程 (三次 握手)。

(1) TCP 建立连接: 三次握手

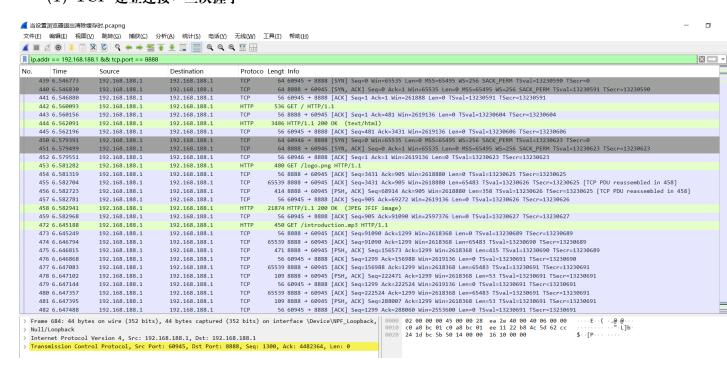


图 4.4: TCP 建立过程: 三次握手

• 客户端首先发起 TCP 连接请求,向服务器的 8888 端口发送 SYN 报文 (Packet 439)。这个 SYN 报文的序号为 0,窗口大小为 65535,并且包含了一些 TCP 选项,如 MSS、窗口缩放等。

```
> Frame 439: 64 bytes on wire (512 bits), 64 bytes captured (512 bits) on interface \Device\NPF_Loopback, id 0
 Null/Loopback
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.188.1, Dst: 192.168.188.1
Transmission Control Protocol, Src Port: 60945, Dst Port: 8888, Seq:
Source Port: 60945
     Destination Port: 8888
     [Stream index: 19]
     > [Conversation completeness: Complete, WITH DATA (63)]
    Sequence Number: 0 (relative se
Sequence Number (raw): 1281187256
     [Next Sequence Number: 1
                                  (relative sequence number)]
     Acknowledgment Number: 0
     Acknowledgment number (raw): 0
     1010 .... = Header Length: 40 bytes (10)
 ....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
[TCP Flags: .....S.]
```

图 4.5: 第一次握手

可以看到第一次握手客户端发送一个带有 SYN 标志位的报文给服务器,这个报文表示客户端请求建立连接。并且报文序列号为 0。

• 服务器收到客户端的 SYN 报文后, 回复 SYN-ACK 报文 (Packet 440)。这个 SYN-ACK 报文的 序号为 0,确认号为 1,窗口大小也为 65535,同时携带了与客户端相同的 TCP 选项。

```
Frame 440: 64 bytes on wire (512 bits), 64 bytes captured (512 bits) on interface \Device\NPF_Loopback, id 0
 Null/Loopback
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.188.1, Dst: 192.168.188.1
Transmission Control Protocol, Src Port: 8888, Dst Port:
    Source Port: 8888
    [Stream index: 19]
    [Stream Packet Number: 2]
   [Conversation completeness: Complete, WITH_DATA (63)]
  TCP Segment Len: 0]
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 601446175
    [Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
 Acknowledgment Number: 1 (relative ac
Acknowledgment number (raw): 1281187257
1010 ... = Header Length: 40 bytes (10)
Flags: 0x012 (SYN), ACK)
000. ... = Reserved: Not set
       ...0 .... = Accurate ECN: Not set
       .... 0... = Congestion Window Reduced: Not set .... 0.. ... = ECN-Echo: Not set
                         = Urgent: Not se
        .... .0.. = Reset: Not set
       .... .... 0 = Fin: Not set

[TCP Flags: ......A..S.]
```

图 4.6: 第二次握手

可以看到第二次握手服务器收到客户端的 SYN 报文后,回应一个带有 SYN 和 ACK 标志位的报文。这个报文表示服务器同意建立连接,并且确认收到了客户端的 SYN 请求,报文序列号为0,确认号为1。

• 客户端收到服务器的 SYN-ACK 报文后,回复一个 ACK 报文 (Packet 441),确认号为 1,窗口大小为 261888。至此,第一条 TCP 连接建立完成。

```
me 441: 56 bytes on wire (448 bits), 56 bytes captured (448 bits) on interface \Device\NPF_Loopback, id 0
Null/Loopback
Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.188.1, Dst: 192.168.188.1
Transmission Control Protocol, Src Port: 60945, Dst Port: 8888, Seq: 1, Ack: 1, Len: 0
    Destination Port: 8888
    [Stream index: 19]
[Stream Packet Number: 3]
    [Conversation completeness: Complete, WITH_DATA (63)]
     [TCP Segment Len: 0]
   Sequence Number: 1 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1281187257
    [Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
    Acknowledgment Number: 1
Acknowledgment number (raw):
    1000 .... = Header Length: 32 bytes (8)
 ✓ Flags: 0x010 (ACK)
000. .... = Reserved: Not set
       ...0 .... = Accurate ECN: Not set
.... 0 .... = Congestion Window Reduced: Not set
       .... .0.. .... = ECN-Echo: Not set
        .....0. .... = Urgent: Not set
      [TCP Flags: ······A····]
```

图 4.7: 第三次握手

可以看到第三次握手客户端收到服务器的 SYN-ACK 报文后,发送一个带有 ACK 标志位的报文给服务器,表示客户端确认收到了服务器的响应。此时,连接建立完成。报文序列号为 1,确认号为 1。

在第一条连接建立后不久,客户端又发起第二条 TCP 连接请求。过程与第一条连接类似,都是通过三次握手建立连接 (Packets 450-452)。

注意到客户端访问一次 Web 页面时,通过两个不同的端口与服务器建立了两次 TCP 连接,查阅资料后得知,在 HTTP 通信中,客户端通常会为每个请求/响应建立新的 TCP 连接。第一次连接用于请求和响应 HTML 页面。第二次连接用于请求和响应页面中引用的其他资源,如图片、音频等。HTTP 通信过程中客户端与服务器建立了两次 TCP 连接,分别用于获取 HTML 页面和页面中引用的其他资源。

(2) TCP 资源传输过程

由于设置浏览器退出时清除缓存,因此客户端访问 Web 页面时所需的资源需要重新从服务器端获取,需要一个较长的传输过程。在传输过程中,我注意到服务器会向客户端连续发送带有 ACK 标志位的数据包,最终再发送带有 ACK 和 PSH 标志的数据包,表示数据传输完成。而客户端最后也会回复一个带有 ACK 标志位的数据包,确认收到了所有数据。这是 TCP 协议中正常的传输行为。

458 6.582941	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	21874 HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
459 6.582968	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seq=905 Ack=91090 Win=2597376 Len=0 TSval=13230627 TSecr=13230627
472 6.645188	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	450 GET /introduction.mp3 HTTP/1.1
473 6.645249	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 60945 [ACK] Seq=91090 Ack=1299 Win=2618368 Len=0 TSval=13230689 TSecr=13230689
474 6.646794	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	65539 8888 → 60945 [ACK] Seq=91090 Ack=1299 Win=2618368 Len=65483 TSval=13230690 TSecr=13230689
475 6.646815	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	471 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=156573 Ack=1299 Win=2618368 Len=415 TSval=13230690 TSecr=13230689
476 6.646868	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seq=1299 Ack=156988 Win=2619136 Len=0 TSval=13230691 TSecr=13230690
477 6.647083	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	65539 8888 → 60945 [ACK] Seq=156988 Ack=1299 Win=2618368 Len=65483 TSval=13230691 TSecr=13230691
478 6.647102	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	109 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=222471 Ack=1299 Win=2618368 Len=53 TSval=13230691 TSecr=13230691
479 6.647144	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seq=1299 Ack=222524 Win=2619136 Len=0 TSval=13230691 TSecr=13230691
480 6.647357	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	65539 8888 → 60945 [ACK] Seq=222524 Ack=1299 Win=2618368 Len=65483 TSval=13230691 TSecr=13230691
481 6.647395	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	109 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=288007 Ack=1299 Win=2618368 Len=53 TSval=13230691 TSecr=13230691
482 6.647488	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seq=1299 Ack=288060 Win=2553600 Len=0 TSval=13230691 TSecr=13230691
483 6.647665	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	65539 8888 → 60945 [ACK] Seq=288060 Ack=1299 Win=2618368 Len=65483 TSval=13230691 TSecr=13230691
484 6.647680	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	109 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=353543 Ack=1299 Win=2618368 Len=53 TSval=13230691 TSecr=13230691
485 6.647741	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seg=1299 Ack=353596 Win=2488064 Len=0 TSval=13230691 TSecr=13230691
486 6.647768	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 [TCP Window Update] 60945 → 8888 [ACK] Seq=1299 Ack=353596 Win=2619136 Len=0 TSval=13230691 TSecr=132

图 4.8: 资源传输过程

在 TCP 协议中, PSH 位的作用是: 当发送端的应用程序向 TCP 层交出数据时,它会设置 PSH 标志位,告知 TCP 层应该尽快将这些数据发送出去,而不要等待更多数据积累。这可以减少延迟,接

收端应用程序无需等待更多数据到达,就可以立即处理当前收到的数据。在上述应用场景中,服务器在向客户端传输完所有数据后,发送了一个同时设置了 ACK 和 PSH 标志位的数据包。ACK 标志位表示确认收到了之前的数据,PSH 标志位表示应该立即将这些最后的数据推送给接收端应用程序。这样做可以确保数据的及时处理,有助于提高应用程序的响应速度和用户体验。

并且在资源传输的过程中,客户端会定期向服务器发送窗口更新报文,如图 4.8 最后一行所示,用于通知服务器自己当前的接收窗口大小已经发生变化,服务器收到这种窗口更新报文后,就可以相应地调整自己的发送速率,避免向客户端发送过多的数据导致接收缓冲区溢出。这种窗口更新是 TCP 流量控制的重要组成部分,确保了数据传输的有效性和稳定性,是正常的 TCP 通信行为。通过这种方式,双方能够协调流量,优化网络资源的使用,提高整体通信效率。

当客户端完成对服务器资源的接收后,用于资源传输的端口会关闭与服务器端口的 TCP 连接。

	684 6.675952	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	44 60945 → 8888 [RST, ACK] Seg=1300 Ack=4482364 Win=0 Len=0
	683 6.675900	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 60945 [ACK] Seq=4482364 Ack=1300 Win=2618368 Len=0 TSval=13230720 TSecr=13230720
1	682 6.675853	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [FIN, ACK] Seq=1299 Ack=4482364 Win=1570560 Len=0 TSval=13230720 TSecr=13230719
	681 6.675717	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	109 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=4482311 Ack=1299 Win=2618368 Len=53 TSval=13230719 TSecr=13230719
	680 6.675695	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	65539 8888 → 60945 [ACK] Seq=4416828 Ack=1299 Win=2618368 Len=65483 TSval=13230719 TSecr=13230719
	679 6.675441	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60945 → 8888 [ACK] Seq=1299 Ack=4416828 Win=1636096 Len=0 TSval=13230719 TSecr=13230719
	678 6.675311	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	109 8888 → 60945 [PSH, ACK] Seq=4416775 Ack=1299 Win=2618368 Len=53 TSval=13230719 TSecr=13230719

图 4.9: 资源传输完毕,客户端接收端口关闭连接

- 首先,客户端向服务器发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的报文,表示它希望关闭与服务器的连接,同时确认收到了服务器传输的所有数据。此报文的序列号为 1299,确认号为 4482364。
- 接着,服务器响应客户端的 FIN 请求,发送一个包含 ACK 标志位的报文,确认序列号为 1300, 表示已经接收到客户端的连接关闭请求。
- 然后,客户端发送一个包含 RST 和 ACK 标志位的报文,这通常表示客户端主动重置了连接,而不是经历正常的四次挥手关闭流程。报文的序列号为 1300,确认号为 4482364。

在 TCP 连接中, RST 标志通常表示连接被重置,客户端希望立刻终止连接,而不进行正常的关闭 流程。这可能是因为资源接收已经完成,客户端不再需要与服务器保持连接。发送 RST 报文可以快 速释放连接相关的资源。

这样的连接关闭过程是 TCP 协议中的正常行为。客户端主动发送 FIN 报文表示自己已经完成数据接收,服务器回复 ACK 以确认收到。最后客户端发送 RST 报文则是为了快速终止这个连接,以便后续可以建立新的连接。

(3) TCP 连接释放过程: 四次挥手

68	85 6.684692	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	568 GET /logo.png HTTP/1.1
68	86 6.684772	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 60946 [ACK] Seq=1 Ack=513 Win=2619136 Len=0 TSval=13230728 TSecr=13230728
68	87 6.686328	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	323 HTTP/1.1 304 Not Modified
68	88 6.686407	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60946 → 8888 [ACK] Seq=513 Ack=268 Win=2618880 Len=0 TSval=13230730 TSecr=13230730
107	72 11.069943	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60946 → 8888 [FIN, ACK] Seq=513 Ack=268 Win=2618880 Len=0 TSval=13235114 TSecr=13230730
107	73 11.069971	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 60946 [ACK] Seq=268 Ack=514 Win=2619136 Len=0 TSval=13235114 TSecr=13235114
108	80 11.070382	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 60946 [FIN, ACK] Seq=268 Ack=514 Win=2619136 Len=0 TSval=13235114 TSecr=13235114
108	81 11.070427	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 60946 → 8888 [ACK] Seq=514 Ack=269 Win=2618880 Len=0 TSval=13235114 TSecr=13235114

图 4.10: TCP 连接释放过程: 四次挥手

- 客户端首先发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的报文,序列号为 513,确认号为 268。这表示客户端希望主动关闭连接,并确认收到了之前的数据。
- 服务器收到客户端的包含 FIN 标志位的报文后,回复一个包含 ACK 标志位的报文以确认收到。 序列号为 268,确认号为 514。这表示服务器已经收到了客户端的连接关闭请求,并进行了确认。

- 此时,尽管客户端已经发起了关闭连接的请求,但服务器仍然可以继续向客户端传输数据。服务器可以利用这个"半关闭"的状态,将一些剩余的数据发送给客户端。
- 服务器随后也发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的报文,序列号为 268,确认号为 514。这表示服务器也希望关闭与客户端的 TCP 连接。
- 客户端收到服务器包含 FIN 标志位的报文后,回复一个包含 ACK 标志位的报文以确认收到。序列号为 514,确认号为 269。这表示客户端已经收到了服务器的连接关闭请求,并进行了确认。

4.2.2 当设置浏览器退出保留缓存时

TCP 建立连接的三次握手过程与之前相同,这里我们主要分析存在差异的地方。

(1) TCP 资源传输过程

由于设置浏览器退出时保留缓存,因此客户端访问 Web 页面时所需的资源不需要重新从服务器端获取,而是可以直接从本地缓存中获取资源。这样可以显著减少网络传输,提高资源加载的效率。

No.	Time	Source	Destination	Protoco	Lengt Info	
_ 6	91 4.161185	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	64 50879 → 8888 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM TSval=32981597 TSecr=0	
6	92 4.161241	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	64 8888 → 50879 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM TSval=32981597 TSecr=329815	97
6	93 4.161280	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619136 Len=0 TSval=32981597 TSecr=32981597	
6	94 4.173079	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	622 GET / HTTP/1.1	
6	95 4.173150	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50879 [ACK] Seq=1 Ack=567 Win=2619136 Len=0 TSval=32981609 TSecr=32981609	
6	96 4.173988	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	321 HTTP/1.1 304 Not Modified	
6	97 4.174022	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [ACK] Seq=567 Ack=266 Win=2618880 Len=0 TSval=32981610 TSecr=32981610	
6	98 4.190392	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	64 50880 → 8888 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM TSval=32981626 TSecr=0	
6	99 4.190477	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	64 8888 → 50880 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM TSval=32981626 TSecr=329816	26
7	00 4 190524	192 168 188 1	192 168 188 1	TCP	56 50880 → 8888 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619136 Len=0 TSval=32981626 TSecr=32981626	
7	01 4.192808	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	568 GET /logo.png HTTP/1.1	
7	02 4.192858	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50879 [ACK] Seq=266 Ack=1079 Win=2618624 Len=0 TSval=32981628 TSecr=32981628	
7	03 4.193789	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	323 HTTP/1.1 304 Not Modified	
7	04 4.193826	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [ACK] Seq=1079 Ack=533 Win=2618624 Len=0 TSval=32981629 TSecr=32981629	
7	45 4.246355	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	546 GET /introduction.mp3 HTTP/1.1	
7	46 4.246427	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50879 [ACK] Seq=533 Ack=1569 Win=2618112 Len=0 TSval=32981682 TSecr=32981682	
7	49 4.247251	192.168.188.1	192.168.188.1	HTTP	324 HTTP/1.1 304 Not Modified	
7	50 4.247276	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [ACK] Seg=1569 Ack=801 Win=2618368 Len=0 TSval=32981683 TSecr=32981682	

图 4.11: 资源传输过程

- 客户端发起 GET /logo.png 的 HTTP 请求。
- 服务器回复一个包含 ACK 标志位的报文,确认收到了客户端的请求。
- 服务器返回 HTTP 状态码 304 Not Modified,表示客户端请求的资源没有更新。
- 客户端回复一个包含 ACK 标志位的报文,确认收到了服务器的响应。

从上述过程可以看出,由于浏览器设置为退出时保留缓存,因此客户端访问 Web 页面时所需的资源不需要重新从服务器端获取。服务器只需要回复一个 HTTP 304 Not Modified 状态码,表示资源没有更新,客户端可以继续使用缓存中的资源。这种情况下,就不需要经历完整的资源传输过程,节省了网络带宽和服务器压力。

(2) TCP 连接释放过程: 四次挥手

906 9.717385	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50880 → 8888 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619136 Len=0 TSval=32987153 TSecr=32981626	
907 9.717418	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50880 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=2619136 Len=0 TSval=32987153 TSecr=32987153	
908 9.717481	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [FIN, ACK] Seq=1569 Ack=801 Win=2618368 Len=0 TSval=32987153 TSecr=32981682	
909 9.717506	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50879 [ACK] Seq=801 Ack=1570 Win=2618112 Len=0 TSval=32987153 TSecr=32987153	
918 9.718140	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50880 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=2 Win=2619136 Len=0 TSval=32987154 TSecr=32987153	
920 9.718186	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50880 → 8888 [ACK] Seq=2 Ack=2 Win=2619136 Len=0 TSval=32987154 TSecr=32987154	
926 9.718663	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 8888 → 50879 [FIN, ACK] Seq=801 Ack=1570 Win=2618112 Len=0 TSval=32987154 TSecr=32987153	
927 9.718691	192.168.188.1	192.168.188.1	TCP	56 50879 → 8888 [ACK] Seg=1570 Ack=802 Win=2618368 Len=0 TSval=32987154 TSecr=32987154	

图 4.12: TCP 连接释放过程: 四次挥手

5 实验内容总结 计算机网络实验报告

TCP 释放过程与之前类似,不同的是由于 Web 页面资源缓存在了本地,没有进行实际的资源传输,因此负责资源接收的端口也经历四次挥手过程正常关闭,不需要在资源接收完毕后提前发送包含 RST 和 ACK 标志位的报文来提前结束连接。由图 4.12 可以看出,此时两个端口都是在页面关闭时进行 TCP 连接释放的。

- 首先,客户端主动关闭第一个端口的 TCP 连接。客户端发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的 报文 (Packet 906),报文的序列号为 1,确认号为 1。表示客户端希望主动关闭与服务器的一个 TCP 连接。
- 服务器收到客户端的 FIN 报文后,回复一个 ACK 报文 (Packet 907),报文的序列为 1,确认为 2。表示服务器已经收到了客户端的连接关闭请求,并进行了确认。
- 然后,客户端主动关闭第二个端口的TCP连接。客户端发送一个包含FIN和ACK标志位的报文(Packet 908)。报文的序列号为1569,确认号为801。表示客户端希望主动关闭另一个与服务器的TCP连接
- 服务器收到客户端的 FIN 报文后,回复一个 ACK 报文 (Packet 909),报文的序列号为 801,确认号为 1570。表示服务器已经收到了客户端的连接关闭请求,并进行了确认。
- 服务器随后发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的报文 (Packet 918),报文的序列号为 1,确认号为 2。表示服务器也希望主动关闭与客户端的第一个 TCP 连接。
- 客户端收到服务器的 FIN 报文后,回复一个 ACK 报文 (Packet 920),报文的序列号为 2,确认号为 2。表示客户端已经收到了服务器的连接关闭请求,并进行了确认。
- 服务器随后也发送一个包含 FIN 和 ACK 标志位的报文 (Packet 926),报文的序列号为 801,确认号为 1570。表示服务器也希望主动关闭与客户端的第二个 TCP 连接。
- 客户端收到服务器的 FIN 报文后,回复一个 ACK 报文 (Packet 927),报文的序列号为 1570,确 认号为 802。表示客户端已经收到了服务器的连接关闭请求,并进行了确认。

5 实验内容总结

本次实验探讨了 TCP 连接的建立和释放过程,以及在浏览器设置保留或者清除缓存的情况下, TCP 在资源传输和连接释放过程中的差异。主要包括以下几个方面:

- 分析 TCP 连接的三次握手建立过程。客户端发起连接请求, 服务器确认并同意连接, 客户端最终确认连接建立。
- 分析 TCP 连接的四次挥手释放过程。客户端主动发起关闭连接请求, 服务器确认客户端的关闭 请求, 服务器主动发起关闭连接请求, 客户端确认服务器的关闭请求。
- 探讨在浏览器设置清除缓存的情况下:
 - TCP 资源传输过程的差异: 由于设置浏览器退出时清除缓存,因此客户端访问 Web 页面时所需的资源需要重新从服务器端获取,需要一个较长的传输过程。在传输过程中,服务器会向客户端发送带有 ACK 和 PSH 标志的数据包,告知 TCP 层应该尽快将这些数据发送出去,以减少延迟,提高响应速度。在传输过程中,客户端还会定期向服务器发送窗口更新报文,用于通知服务器自己当前的接收窗口大小,以优化数据传输的效率。

5 实验内容总结 计算机网络实验报告

- TCP 连接释放过程的差异: 客户端发送一个包含 RST 和 ACK 标志位的报文,表示客户端希望立刻终止连接,而不进行正常的关闭流程。这是因为资源接收已经完成,客户端不再需要与服务器保持连接。发送 RST 报文可以快速释放连接相关的资源。

• 探讨在浏览器设置保留缓存的情况下:

- TCP 资源传输过程的差异: 客户端可以直接从缓存中获取资源, 无需从服务器下载; 服务器 只需返回 HTTP 304 Not Modified 状态码; 大幅减少网络传输, 提高资源加载效率。
- TCP 连接释放过程的差异: 由于无实际资源传输, 负责资源接收的端口仍然经历正常的四次挥手过程, 确保连接能够被安全、可靠地终止。

在实现过程中, 我注意到以下几个关键点:

- 三次握手的重要性:通过三次握手过程,确保了客户端和服务器之间的连接建立是可靠的,避免 了因网络延迟或丢包导致的连接问题。
- 四次挥手的必要性: 四次挥手过程确保了数据的完整传输和连接的有序关闭, 避免了数据丢失和 资源浪费, 体现了 TCP 的可靠性设计。
- HTTP 状态码的作用: HTTP 304 Not Modified 状态码的使用,展示了有效的资源管理策略,减少了不必要的数据传输,提高了性能。
- 流量控制的实现: TCP 通过窗口更新报文有效地管理了数据传输速率,避免了接收缓冲区的溢出。这一机制是保证 TCP 可靠性和高效性的关键之一。
- RST 报文的特殊含义: 使用 RST 报文终止连接的情况下,强调了客户端在完成资源接收后可能需要快速释放连接资源,这在实际应用中是非常重要的。

通过这个实验,我了解到了TCP协议在连接建立、资源传输和连接释放过程中的具体工作机制。特别是在浏览器设置保留缓存的情况下,TCP传输过程可以得到优化,从而提高网络性能和用户体验。

本次实验涉及到了 TCP 连接的基本原理、网络通信过程中的优化策略等内容, 对于后续深入学习计算机网络课程奠定了良好的基础。