

南开大学

计算机学院

计算机网络实验报告

分析 WEB 服务器 HTTP 交互过程

姓名:姚知言

年级: 2022 级

专业:计算机科学与技术

指导教师:张建忠 徐敬东

摘要

本次实验通过制作 WEB 界面,搭建 WEB 服务器,并使用 Wireshark 捕获浏览器与 WEB 服务器的交互过程,更进一步的理解三次握手、四次挥手等概念。

关键词: WEB, 服务器搭建, Wireshark, 服务器交互

景目

一、实验要求	1
二、实验环境	1
三、 WEB 页面搭建	1
(一) 内容介绍	1
1. 个人信息	1
2. LOGO	1
3. 自我介绍	1
(二) 源码总览	2
(三) 网页展示	3
四、 WEB 服务器搭建	4
(一) 搭建流程	4
(二) 使用方式	5
五、 Wireshark 抓包	5
(一) 抓包流程	5
(二) 抓包结果解析	6
1. 三次握手	7
2. 数据传输	7
3. 四次挥手	9
大. 总结	10

一、 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,包含简单文本信息(至少包含专业、学号、姓名)、自己的 LOGO、自我介绍的音频信息。
- 2. 通过浏览器获取自己编写的 WEB 页面,使用 Wireshark 捕获浏览器与 WEB 服务器的交互过程,使用 Wireshark 过滤器使其只显示 HTTP 协议。
- 3. 现场演示。
- 4. 提交 HTML 文档、Wireshark 捕获文件和实验报告,对 HTTP 交互过程进行详细说明。
- 5. 页面不要太复杂,包含所要求的基本信息即可。使用HTTP,不要使用HTTPS。

二、实验环境

本次实验在 x86-64 架构物理机中进行。

使用 Internet Information Services (IIS) 进行服务器搭建。

使用 Wireshark 工具、捕获交互过程。

使用 Google 浏览器连接服务器。

相关系统及应用程序版本如下:

Windows 及 IIS	Windows11,23H2
Wireshark	4.4.1
Google 浏览器	130.0.6723.92

表 1: 实验环境版本

三、 WEB 页面搭建

(一) 内容介绍

html 文件命名为"index.html",以便后续搭建服务器识别为入口文件。并将后续要用到的图片、音频等都放在同一根目录下,以便后续间接寻址使用。

整个网页除标题外,主要分为三个部分:个人信息,LOGO,自我介绍,并使用少量 CSS 辅助排版。

标题为"姚知言的个人主页"。

1. 个人信息

个人信息部分包括姓名, 学号, 年级, 学院, 专业的基本信息, 每一条一个 段落块。

2. LOGO

LOGO 部分使用本人的个人微信头像"logo.jpg"。

3. 自我介绍

自我介绍部分包括一段 6s 的 mp3 格式音频 "intro.mp3", 内容为"大家好, 我是计算机学院的姚知言。", 使用 AI 朗读翻录生成。

三、 WEB 页面搭建

(二) 源码总览

index.html

```
<!DOCTYPE html>
<html>
   <head>
        <meta charset="utf-8" />
        <meta name="viewport" content="width=device-width, initial-scale=1.0"</pre>
        <title>姚知言的个人主页</title>
        <style>
            *{
                padding:0;
                 font-family: Microsoft YaHei;
            }
            h1{
                 font-size:38px;
                 text-align:center;
            }
            .p1{
                 margin:20px 50px;
            }
            .p2{
                margin:15px 0px;
            }
            .b1{
                 text-align:center;
                 width:33%;
                margin:15px 0px;
                 font-size:20px;
                 color:aliceblue;
            .a1{
                 color: aliceblue;
                 text-decoration: none;
            }
            .bt{
                 margin:11.8px 20px;
                 color: orchid;
                 font-size:20px;
            }
        </style>
    </head>
    <body>
            <h1 id="top">姚知言的个人主页</h1>
        <div style="display:flex;margin:0;height:50px;background-color:_{\sqcup}
            orchid">
```

```
class="b1">a href="#C1" class="a1">个人信息</a>/p>
         <a href="#C2" class="a1">LOGO</a>
         <a href="#C3" class="a1">自我介绍</a>
      </div>
      <div style="display:flex;margin:20px_{\perp}40px">
         <div>
            <div id="C1" class="p1">
               <div style="display:flex">
                   个人信息
               </div>
               姓名: 姚知言
               学号: 2211290
               年级: 2022级
               学院: 计算机学院
               专业: 计算机科学与技术
            </div>
            <div id="C2" class="p1">
               <div style="display:flex">
                   LOGO
               </div>
               <div>
                   <img src="logo.jpg" width="20%" length="auto">
               </div>
            </div>
            <div id="C3" class="p1">
               <div style="display:flex">
                   自我介绍
               </div>
               <audio controls>
                  <source src="intro.mp3" type="audio/mpeg">
               </audio>
            </div>
         </div>
      </div>
   </body>
</html>
```

(三) 网页展示

网页展示图如图1所示。

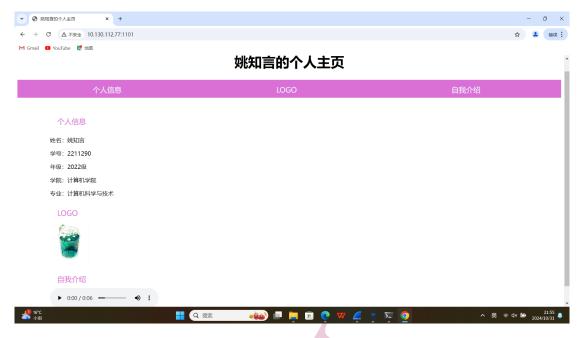


图 1: 网页展示图

四、 WEB 服务器搭建

(一) 搭建流程

打开 IIS, 在左侧边栏中选择"网站"后如图2所示。

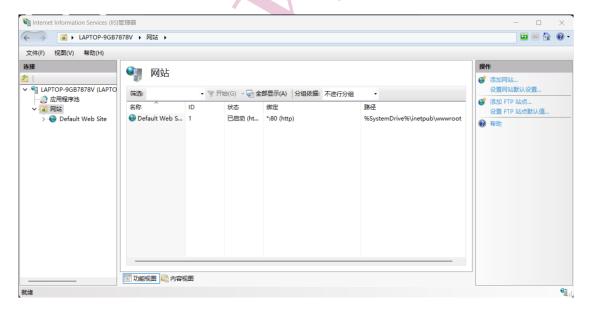


图 2: IIS 主界面

点击右边栏"添加网站",如图3所示。填写网站名称为"networklab2",设置物理路径为 html 网页的根目录。设定 IP 地址为"全部未分配"(含义是本机全部可分配的地址均可打开该网站),端口设置为"1101"(80 以上未分配的端口均合法,这里使用检查实验的日期)。点击确定,完成服务器的搭建。



图 3: IIS 服务器搭建

(二) 使用方式

理论上来说,可以使用 localhost 或者任何本机可用的 IP 地址访问网页。为便于区分,使用校园网 WLAN 的 IP 地址进行实验,如图4所示。这一网址与先前网页展示(图1)相对应。

```
      无线局域网适配器 WLAN:

      连接特定的 DNS 后缀
      : Intel(R) Wi-Fi 6 AX201 160MHz

      摘述...
      : DC-1B-A1-0B-5E-32

      DHCP 已启用
      : 是

      自动配置已启用
      : 是

      IPV4 地址
      : 10.130.112.77(首选)

      子网掩码
      : 255.255.128.0

      获得租约的时间
      : 2024年10月31日 20:42:50

      租约过期的时间
      : 2024年11月1日 2:42:33

      默认网关
      : 10.130.0.1

      DHCP 服务器
      : 10.130.0.1

      DNS 服务器
      : 222.30.45.41

      202.113.16.41
      : 已启用
```

图 4: 无线局域网 IP 地址

五、 Wireshark 抓包

(一) 抓包流程

注:每次抓包前已经清理过浏览器缓存,以避免可能存在的由于存在缓存而不需要进行通信的情况。

打开 Wireshark, 使用 Adapter for loopback traffic capture 抓包(用于捕获本机自己的网络)。

在浏览器中输入"10.130.112.77:1101"进入网站,播放音频后,退出网站,并关闭捕获查看结果。

将捕获结果保存为"捕获结果.pcapng"(在 26 秒内共 280 条结果),然后通过在过滤器中填入"ip.addr==10.130.112.77",查找有关我们建立的 WEB 服务器的结果,保存为"捕获结果 (筛选后).pcapng"(共 43 条结果)。

(二) 抓包结果解析

由于浏览器在加载页面的时候建立了多个连接以加快效率,产生的捕获结果较多。不过在下面分析中,我们在握手挥手部分以端口50332为例,在数据传输部分分开进行讨论。

TCP 报文的结构主要如图5所示。



图 5: TCP 报文结构

其中:

- 序列号:在连接建立时由计算机计算出的初始值,通过 SYN 包传给对端主机,每发送一次新的数据包,就累加一次该序列号的大小。
- 确认应答号:下次期望收到的数据的序列号,发送端收到这个确认应答以后可以确认确认 应答号-1 的数据包已经被正常接收。
- ACK: 该字段为 1 用以指示确认字段中的值是有效的,即该报文段包括一个对已被成功接收的报文段的确认。
- RST: 该字段为 1 用以指示收到错误连接后,连接的强制拆除。

- SYN: 用以指示连接的建立,该位为1的报文表示希望建立连接。
- FIN: 用以指示连接的终止,该位为1的报文表示希望终止连接。

1. 三次握手

浏览器与服务器建立连接的过程,即"三次握手"如图6所示(以。 三次握手的优点和必要性包括:

- 避免历史连接。
- 同步初始序列号。
- 减少资源开销。

1 0.000000	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	56 50332 → 1101 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM
2 0.000063	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	56 1101 → 50332 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM
3 0.000110	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50332 → 1101 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2161152 Len=0

图 6: 三次握手捕获结果

在 Wireshark 中,我们可以看到相对序列号和确认应答号(这表示会话开始时的序列号偏移量)。同时也可以在详细信息中看到绝对序列号和确认应答号。例如,报文 1 的信息如图7所示。他的序列号为 3371096880,相对序列号由于是对这一条的偏移量,所以为 0。

在后续讨论中,均使用相对序列号(对应报文 Seq)和确认应答号(对应报文 Ack)。

```
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 3371096880
[Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 0
Acknowledgment number (raw): 0
```

图 7: 报文 1 的序列号

1. 第一次握手

客户端随机初始化序列号(此时相对序列号为 0), 填入序列号字段中, 并设置 SYN=1, 发送给服务器端, 表示发起连接。

2. 第二次握手

服务器端收到客户端的报文后,同样初始化序列号(此时序列号为 1710365515,相对序列号为 0),填入序列号字段中,并在确认应答号字段中填入收到的序列号 +1(此时确认应答号为 3371096881,相对确认应答号为 1),并设置 SYN=1,ACK=1,发送给客户端。

3. 第三次握手

客户端收到服务器端的报文后,并在确认应答号字段中填入收到的序列号 +1(此时确认应答号为 1710365516,相对确认应答号为 1),序列号为 3371096881(相对序列号为 1)。此时客户端已经建立连接成功,服务器端收到报文后,同样建立连接成功。

2. 数据传输

在数据传输部分,针对我们设计的网页,客户端先发起了主页请求,接受完成后,依次发起对图片"/logo.jpg",音频"/intro.mp3",以及"favicon.ico"图标。

其中图标就是显示在浏览器标签页、书签栏或历史记录旁边的一个小图标,这一请求并不需要网页的显式指定就会自动发起,由于我们并没有对图片进行设置,会返回一个404。

通过对 http 协议的筛选可以清楚看到请求流程,如图8所示。其中由于多端口的连接音频请求在图片收到之前就已经发送,音频的发送结束报文为 MPEG-1 格式。

4 0.000325	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	477 GET / HTTP/1.1
9 0.553655	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	1323 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
11 0.570478	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	421 GET /logo.jpg HTTP/1.1
13 0.571240	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	384 GET /intro.mp3 HTTP/1.1
15 0.581535	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	39921 HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
25 0.582257	10.130.112.77	10.130.112.77	MPEG-1	6252 Audio Layer 3, 320 kb/s, 48 kHz
28 0.606307	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	424 GET /favicon.ico HTTP/1.1
30 0.607589	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	5007 HTTP/1.1 404 Not Found (text/html)
32 5.397128	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	424 GET /favicon.ico HTTP/1.1
34 5.397661	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	5007 HTTP/1.1 404 Not Found (text/html)

图 8: 请求流程

其中, 用户端端口 50332 负责了主页和 logo 的传输,端口 50333 负责了音频和图标的传输。使用"tcp.port == 50332"进行筛选,结果如图9所示。

4 0.000325	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	477 GET / HTTP/1.1
5 0.000366	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50332 [ACK] Seq=1 Ack=434 Win=2160896 Len=0
9 0.553655	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	1323 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
10 0.553716	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50332 → 1101 [ACK] Seq=434 Ack=1280 Win=2159872 Len=0
11 0.570478	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	421 GET /logo.jpg HTTP/1.1
12 0.570520	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50332 [ACK] Seq=1280 Ack=811 Win=2160384 Len=0
15 0.581535	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	39921 HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
19 0.581596	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50332 → 1101 [ACK] Seq=811 Ack=41157 Win=2119936 Len=0

图 9: 端口 50332 的传输

除去之前介绍过的 Seq 和 Ack 之外,新增了两个参数 Win 和 Len,在此进行介绍。

Win: 窗口大小,表示接收方当前的缓冲区还可以容纳的字节数量。

Len:数据包中的数据长度,单位是字节,表示有效载荷大小,不包括 TCP 头部。两次传输结构类似,步骤如下:

- 1. 客户端发送 GET 请求。(主页第 4 条,图片第 11 条)
- 2. 服务器返回 ACK 报文,确认接收。(主页第5条,图片第12条)
- 3. 服务器发送内容, HTTP/1.1 200 OK 响应。(主页第 9 条, 图片第 15 条)
- 4. 客户端发送 ACK 确认。(主页第 10 条,图片第 19 条)

以对主页的传输为例,分析 Seq, Ack, Len 参数如表2所示:

报文编号	Seq	Ack	Len
4	1	1	433
5	1	434	0
9	1	434	1279
10	434	1280	0

表 2: 对主页传输 Seq/Ack/Len 参数

之前服务器端 Seq=0, Ack=1 (第二个报文), 客户端 Seq=1, Ack=1 (第三个报文)。

服务器在报文 5 中 Seq 为 1 (由于之前握手占据了 0, 更新 Ack 为(之前的 Ack)1+(收 到的长度)433=434。

同理,客户端在报文 10 中,由于之前发送的总长度为 434,所以更新了 Seq=434, Ack 也更新为 1+1279=1280。

此外,由于在握手阶段指定 WS=256,每次 win 的减少都需要以 256 为单位向上取整。

端口 50333 负责了 mp3 和图标的传输, 其中对图标的传输进行了两次请求, 不过因为并未设置该文件, 所以并不会成功。

13 0.571240	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	384 GET /intro.mp3 HTTP/1.1
14 0.571310	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50333 [ACK] Seq=1 Ack=341 Win=2160896 Len=0
16 0.581544	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	65539 1101 → 50333 [ACK] Seq=1 Ack=341 Win=2160896 Len=65495 [TCP PDU reassembled in 25]
17 0.581557	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	65539 1101 → 50333 [ACK] Seq=65496 Ack=341 Win=2160896 Len=65495 [TCP PDU reassembled in 25]
18 0.581579	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	429 1101 → 50333 [PSH, ACK] Seq=130991 Ack=341 Win=2160896 Len=385 [TCP PDU reassembled in 25]
20 0.581639	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50333 → 1101 [ACK] Seq=341 Ack=131376 Win=2161152 Len=0
21 0.581975	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	65539 1101 → 50333 [ACK] Seq=131376 Ack=341 Win=2160896 Len=65495 [TCP PDU reassembled in 25]
22 0.581990	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	65539 1101 → 50333 [ACK] Seq=196871 Ack=341 Win=2160896 Len=65495 [TCP PDU reassembled in 25]
23 0.582003	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	126 1101 → 50333 [PSH, ACK] Seq=262366 Ack=341 Win=2160896 Len=82 [TCP PDU reassembled in 25]
24 0.582107	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50333 → 1101 [ACK] Seq=341 Ack=262448 Win=2030080 Len=0
25 0.582257	10.130.112.77	10.130.112.77	MPEG-1	6252 Audio Layer 3, 320 kb/s, 48 kHz
26 0.582282	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50333 → 1101 [ACK] Seq=341 Ack=268656 Win=2023936 Len=0
27 0.582377	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 [TCP Window Update] 50333 → 1101 [ACK] Seq=341 Ack=268656 Win=2155008 Len=0
28 0.606307	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	424 GET /favicon.ico HTTP/1.1
29 0.606344	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50333 [ACK] Seq=268656 Ack=721 Win=2160384 Len=0
30 0.607589	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	5007 HTTP/1.1 404 Not Found (text/html)
31 0.607638	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50333 → 1101 [ACK] Seq=721 Ack=273619 Win=2150144 Len=0
32 5.397128	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	424 GET /favicon.ico HTTP/1.1
33 5.397169	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50333 [ACK] Seq=273619 Ack=1101 Win=2160128 Len=0
34 5.397661	10.130.112.77	10.130.112.77	HTTP	5007 HTTP/1.1 404 Not Found (text/html)
35 5.397701	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50333 → 1101 [ACK] Seq=1101 Ack=278582 Win=2145024 Len=0

图 10: 端口 50333 的传输

传输过程类似, 不过因为音频文件过大, 需要分段传输。

对应 16-18, 20-25 报文, 18 和 23 报文的 PSH 表示不等待缓冲区填满先进行传输,对应的客户端接收为 20 和 24, 25 报文为对音频包的解码,最终的确认接收 ACK 为 26。

27 的含义是调整缓冲区窗口大小,以便接收更多数据。

3. 四次挥手

四次挥手的流程如图11所示。

36 16.938937	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50332 → 1101 [FIN, ACK] Seq=811 Ack=41157 Win=2119936 Len=0
37 16.938980	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50332 [ACK] Seq=41157 Ack=812 Win=2160384 Len=0
40 16.939072	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 1101 → 50332 [FIN, ACK] Seq=41157 Ack=812 Win=2160384 Len=0
41 16.939115	10.130.112.77	10.130.112.77	TCP	44 50332 → 1101 [ACK] Seq=812 Ack=41158 Win=2119936 Len=0

图 11: 四次挥手捕获结果

1. 第一次挥手

客户端向服务器端发送一个 FIN 报文, 用来关闭客户端到服务端的数据传送, 表示不再向服务器端发数据。

2. 第二次挥手

服务器端接收后, Ack 修改为收到的 Seq+1, 发回一个 ACK 报文。

3. 第三次挥手

服务器端向客户端发送一个 FIN 报文, 用来关闭被动关闭方到主动关闭方的数据传送, 即服务器端不再向数据端发数据。

4. 第四次挥手

客户端收到后, Ack 修改为收到的 Seq+1,发挥一个 ACK 报文。服务器端在接收到这个报文后断开连接,客户端在发送后等待 2MSL,断开连接。

六、 总结

在这次实验中,我通过设计 WEB 网页,搭建 WEB 服务器,通过 Wireshark 抓包的方式对服务器与浏览器之间的通信有了更加深入的理解。

本次实验我遇到的最大困难是在 Wireshark 捕获的过程中,起初并不能筛选出我需要的网页对应的报文。通过反复查找网上资料解决了这一问题。

总的来说,本次实验综合性较强,与理论结合紧密,使我深入理解了 TCP 协议报文传输的流程。

