# 计算机网络实验报告

实验二:配置Web服务器,编写简单页面,分析交互过程

姓名: 谢雯菲 学号: 2110803

## 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。页面不要太复杂,包含要求的基本信息即可。
- 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,并进行简单的分析说明。
- 3. 使用HTTP,不要使用HTTPS。
- 4. 提交实验报告。

## 实验工具

搭建服务器: XAMPP捕获交互: Wireshark

# 实验过程

## 搭建Web服务器

在windows 11系统中利用XAMPP的Apache搭建服务器。

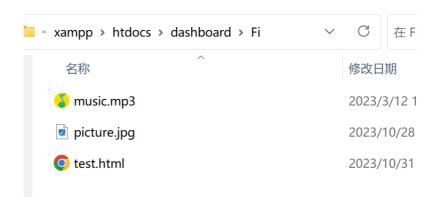
安装XAMPP并修改端口防止冲突。(因使用电脑已经安装过XAMPP且将Apache的端口设置为了8081, 在此就不过多赘述)

访问网站 http://localhost:8081,跳出以下页面,说明本机服务器搭建成功。



## 创建HTML文件

XAMPP服务器使用的Apache文件路径为: C:\xampp\htdocs\dashboard, 在其中创建一个文件夹 Fi 存放编写网站需要的文件:



编写简单的HTML代码,实现展示姓名、学号、专业的功能,并包含一个图片文件和一个音乐文件。音乐文件可以通过播放按钮实现播放和暂停。

#### HTML文件代码如下:

```
<!doctype html>
1
2
   <head>
3
      <meta charset="UTF-8">
4
   </head>
   <html>
6
      <title>这是一个网页</title>
7
      <body>
8
          姓名: 谢雯菲
9
          学号: 2110803
          专业: 信息安全
10
11
      </body>
12
      <img src="picture.jpg" height="200" width="200" style="display:</pre>
13
   inline-block; vertical-align: middle;" />
14
      15
      <audio id="myAudio" src="music.mp3" type="audio/mpeg"></audio>
      16
17
          <button id="playButton" onclick="togglePlay()">播放</button>
18
      <script>
19
          var audio = document.getElementById("myAudio");
20
          var playButton = document.getElementById("playButton");
21
22
23
          function togglePlay() {
             if (audio.paused) {
24
25
                audio.play();
                playButton.innerHTML = "暂停";
26
             } else {
27
28
                audio.pause();
29
                playButton.innerHTML = "播放";
30
             }
          }
31
32
      </script>
33
   </html>
```

通过浏览器访问该文件,显示界面如下:



姓名: 谢雯菲 学号: 2110803 专业: 信息安全



## 使用wireshark捕获数据包

打开wireshark,由于客户端和服务器端都是本机,选择 Adapter for loopback traffic capture (用于捕获回环接口的数据)进行捕获:



使用浏览器打开之前构建的服务器中的网页,过滤只查看采用 http 交互的数据包,发现捕获到了一连串显示源ip地址和目的ip地址为::1的数据包:

::1	::1	HTTP	744 GET /dashboard/Fi/test.html HTTP/1.1
::1	::1	HTTP	1479 HTTP/1.1 200 OK (text/html)
::1	::1	HTTP	683 GET /dashboard/Fi/picture.jpg HTTP/1.1
::1	::1	HTTP	18129 HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
::1	::1	HTTP	639 GET /dashboard/Fi/music.mp3 HTTP/1.1
::1	::1	HTTP	27709 HTTP/1.1 206 Partial Content (audio/mpeg)
::1	::1	HTTP	670 GET /favicon.ico HTTP/1.1
::1	::1	HTTP	31273 HTTP/1.1 200 OK (image/x-icon)
::1	::1	HTTP	686 GET /dashboard/Fi/music.mp3 HTTP/1.1
::1	::1	HTTP	22219 HTTP/1.1 206 Partial Content (audio/mpeg)
	::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1	::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1 ::1	::1 ::1 HTTP

查询得知,::1表示 IPv6 的回环地址,接受来自本地计算机的连接。由于在访问服务器端时选用的是 localhost 进行的连接,所以ip地址会在捕获数据包时显示为回环。

如果访问时采用ip地址进行访问,那么就会显示正常的ip地址。但由于使用的电脑采用的是自动分配ip地址进行上网,每次进行实验分析的ip地址都可能不同,因此还是选用 localhost 进行访问。

## HTTP数据包分析

从上面的图片可以看到,服务器端使用的是HTTP1.1协议。

## HTTP1.0与HTTP1.1的区别

- HTTP 1.0 规定浏览器与服务器只保持短暂的连接,浏览器的每次请求都需要与服务器建立一个TCP连接,服务器完成请求处理后立即断开TCP连接,服务器不跟踪每个客户也不记录过去的请求。
- HTTP 1.1则支持持久连接 Persistent Connection ,并且默认使用 Persistent Connection 。在同一个TCP的连接中可以传送多个HTTP请求和响应。多个请求和响应可以重叠,多个请求和响应可以同时进行。

使用HTTP协议进行数据传输时,客户端会先向服务器端发送一个 GET 的HTTP请求,然后服务器端会做出响应并传输数据。

#### 请求报文

查看上述捕获到的报文中的请求报文:

```
> Transmission Control Protocol, Src Port: 6400, Dst Port: 8081, Seq: 1, Ack: 1, Len: 680
 Hypertext Transfer Protocol
 > GET /dashboard/Fi/test.html HTTP/1.1\r\n
    Host: localhost:8081\r\n
    Connection: keep-alive\r\n
    sec-ch-ua: "Chromium";v="118", "Google Chrome";v="118", "Not=A?Brand";v="99"\r\n
    sec-ch-ua-mobile: ?0\r\n
    sec-ch-ua-platform: "Windows"\r\n
    Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n
    User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36 (KHTML, like Gecko) Chrome/118.0.0.0 Sa...
    Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,image/avif,image/webp,image/apng,*/*;q=0.8,applica...
    Sec-Fetch-Site: none\r\n
    Sec-Fetch-Mode: navigate\r\n
    Sec-Fetch-User: ?1\r\n
    Sec-Fetch-Dest: document\r\n
    Accept-Encoding: gzip, deflate, br\r\n
    Accept-Language: zh-CN,zh;q=0.9\r\n
    [Full request URI: http://localhost:8081/dashboard/Fi/test.html]
    [HTTP request 1/3]
    [Response in frame: 1402]
    [Next request in frame: 1407]
```

- 红框部分: 请求行。 GET 表示请求方法, dashboard/Fi/test.html 是请求的URL, HTTP/1.1是 使用的HTTP版本,\r\n 是回车符和换行符。
- 黄框部分: 请求头。每行包含 键-值 对,主要用于说明请求来意、连接类型、以及一些Cookie信息等,每一行都以\r\n 结尾。最后有一个独立的\r\n 回车换行指明请求头。

其中有一个表示TCP连接类型的行: Connection: keep-alive\r\n,表示开启keep-alive。如果开启keep-alive,则服务端在返回响应后不关闭TCP连接;同样的,在接收完响应报文后,客户端也不关闭连接,发送下一个HTTP请求时会重用该连接。在HTTP 1.0中,如果请求头中包含Connection: keep-alive\r\n,则代表开启keep-alive,而服务端的返回报文头中,也会包含相同的内容。在HTTP 1.1协议中默认开启keep-alive,除非显式地关闭它。

## 响应报文

查看响应报文:

```
> Transmission Control Protocol, Src Port: 8081, Dst Port: 6400, Seq:
Hypertext Transfer Protocol
 > HTTP/1.1 200 OK\r\n
   Date: Tue, 31 Oct 2023 11:11:52 GMT\r\n
   Server: Apache/2.4.54 (Win64) OpenSSL/1.1.1p PHP/8.2.0\r\n
   Last-Modified: Tue, 31 Oct 2023 08:52:43 GMT\r\n
   ETag: "451-608ff4725ffa9"\r\n
   Accept-Ranges: bytes\r\n
   Content-Length: 1105\r\n
   Keep-Alive: timeout=5, max=100\r\n
   Connection: Keep-Alive\r\n
   Content-Type: text/html\r\n
   \r\n
   [HTTP response 1/3]
   [Time since request: 0.000814000 seconds]
   [Request in frame: 1400]
   [Next request in frame: 1407]
   [Next response in frame: 1410]
   [Request URI: http://localhost:8081/dashboard/Fi/test.html]
   File Data: 1105 bytes
 Line-based text data: text/html (33 lines)
   <!doctype html>\r\n
   <head>\r\n
       <meta charset="UTF-8">\r\n
   </head>\r\n
   <html>\r\n
       <title>这是一个网页</title>\r\n
       <body>\r\n
          姓名: 谢雯菲\r\n
          学号: 2110803\r\n
          专业: 信息安全\r\n
       </body>\r\n
       \r\n
00/0 20 4/ 4d 54 0d 0a 53 65 /2 /6 65 /2 3a 20 41 /0
```

- 红框部分:响应行。包含了状态码和解释。此处的 200 就是状态码,表示请求成功, OK 是可读形式的状态。
- 黄框部分:响应头。主要是返回一些服务器的基本信息,以及一些Cookie值等。
- 蓝框部分: 响应体。可以是html文档内容或图片等多种格式的数据。在这里我们可以看到是一个html文档。

查看另外几个捕获到的响应数据包,发现有图片和音乐类型的数据。(图示如下)

```
[2 Reassembled TCP Segments (83540 bytes): #1409(65475), #1410(18065)]
    pertext Transfer Protocol
 JPEG File Interchange Format
    Marker: Start of Image (0xffd8)
  > Marker segment: Reserved for application segments - 0 (0xFFE0)
  > Marker segment: Define quantization table(s) (0xFFDB)
  > Marker segment: Define quantization table(s) (0xFFDB)
  > Start of Frame header: Start of Frame (non-differential, Huffman coding) - Progressive DCT (0xFFC2)
  > Marker segment: Define Huffman table(s) (0xFFC4)
> Marker segment: Define Huffman table(s) (0xFFC4)
  > Start of Segment header: Start of Scan (0xFFDA)
    > Marker segment: Define Huffman table(s) (0xFFC4)
   Start of Segment header: Start of Scan (0xFFDA)
    \label{lem:entropy-coded} \mbox{Entropy-coded segment (dissection is not yet implemented): } \mbox{ff00ea3df0ce0b9c17382e705ce19c3ef1e55ce5ce5ce099c13c7e099c13397397395738...}
    Marker segment: Define Huffman table(s) (0xFFC4)
    Start of Segment header: Start of Scan (0xFFDA)
    Entropy-coded segment (dissection is not yet implemented): ff00d4e6f354d5354d5354d5354d52e3bc754d52fe7de6a9aa5fba754bf4f79aa5f
Transmission Control Protocol, Src Port: 8081, Dst Port: 6400, Seq: 3096806, Ack: 1875, Len: 27645
[47 Reassembled TCP Segments (3039495 bytes): #1414(65475), #1415(65475), #1416(65475), #1417(65475), #1418(65475), #1419(65475), #1420(65475), #1420
   Media type: audio/mpeg (3039126 bytes)
```

#### TCP传输控制协议

TCP协议是一种面向连接的、可靠的、基于字节流的传输层通信协议。TCP是全双工模式,为了建立可靠的连接需要三次握手,四次挥手使得TCP的全双工连接能够可靠的终止。

## TCP三次握手

TCP三次握手过程示意图如下所示:

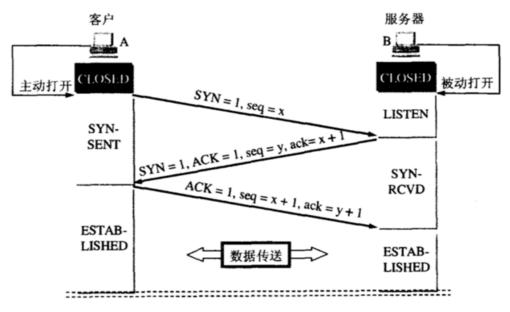


图 5-31 用三次握手建立 TCP 连接 csdn.net/qq\_28000789

最初两端的TCP进程都处于CLOSED关闭状态,在服务器端变成LISTEN状态后,客户端可以向服务器端发送请求。

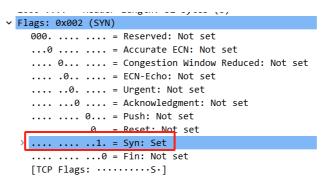
- 第一次握手:客户端发送SYN包(首部的同步位SYN=1,初始序号seq=x)到服务器,转变为SYN-SENT状态,代表客户端请求建立连接。
- 第二次握手:服务器收到SYN包,转变为SYN-RCVD状态,同时自己也发送一个SYN包,即 SYN+ACK包(SYN=1,ACK=1,确认序号=x+1,发送序号=y),表示服务器可以正常接收客户端 数据包。
- 第三次握手:客户端收到服务器的SYN+ACK包,转变为ESTAB-LISHED状态,然后向服务器发送确认包ACK(ACK=1,确认序号=y+1,发送序号=x+1),客户端表示可以正常接收服务器数据包,这是为了保证可以全双工通讯,接下来就可以正常发送数据。此包发送完毕,服务器端收到后转换为ESTAB-LISHED状态,完成三次握手。

其中,确认号的数值等于发送方的发送序号+1,也就是接受方期望接收到的下一个序列号。

讲入上述wireshark捕获到的数据包追踪的HTTP流,查看三次握手过程:

Source	Destination	Protoco1	Length Info
::1	::1	TCP	76 11003 → 8081 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65475 WS=256 SACK_PERM
::1	::1	TCP	76 8081 → 11003 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65475 WS=256
::1	::1	TCP	64 11003 → 8081 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=327168 Len=0
::1	::1	HTTP	737 GET /dashboard/Fi/music.mn3 HTTP/1.1

查看第一次握手的标志位信息:



由图可知,客户端发送的包中将SYN位置为1。

第一次握手的序号如下所示:

```
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1780587096

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

由图可知,发送的SYN包的初始序号为1780587096.

查看服务器发送的第二次握手的标志位信息:

```
Flags: 0x012 (SYN, ACK)

000. ... = Reserved: Not set
...0 ... = Accurate ECN: Not set
...0 ... = Congestion Window Reduced: Not set
...0 ... = ECN-Echo: Not set
...0 ... = Ulrgent: Not set
...0 ... = Acknowledgment: Set
...0 ... = Push: Not set
...0 ... = Reset: Not set
...0 ... = Reset: Not set
...0 ... = Reset: Not set
...0 ... = Fin: Not set
...0 ... = Fin: Not set
```

由图可知,服务器发送的包中SYN和ACK位都置为1。

第二次握手的序号如下:

```
Sequence Number: 0 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 676573669
[Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 1 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 1780587097
```

由图可知,其确认序号为第一次握手客户端发送序号+1 (1780587096+1=1780587097),发送序号为 676573669。

查看客户端发送的第三次握手的标志位信息:

```
    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
    ... 1 ... = Acknowledgment: Set
    ... 0 ... = Push: Not set
    ... 0 ... = Reset: Not set
    ... 0 ... = Syn: Not set
    ... 0 = Fin: Not set
    ... 0 = Fin: Not set
    ... 0 = Fin: Not set
    [TCP Flags: ........]
```

由图可知,客户端发送的包中ACK位置为1。

第三次握手序号如下所示:

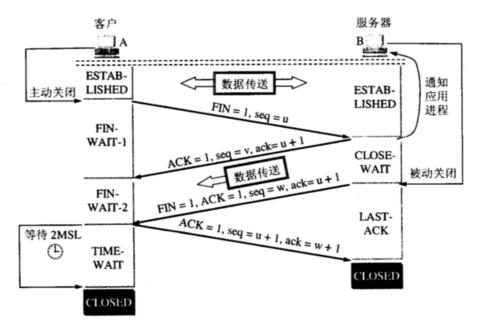
```
Sequence Number: 1 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1780587097
[Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 1 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 676573670
```

由图可知,发送序号为上一次客户端发送数据包序号+1(1780587096+1=1780587097),确认序号为接收到的服务器端的序号+1(676573669+1=676573670).

综上, 三次握手过程验证成功。

#### TCP四次挥手

TCP四次挥手过程示意图如下所示:



由于客户端与服务器端传输时是全双工的,因此断开请求既可以由客户端发起,也可以由服务器端发起。

数据传输结束后,A和B都处于ESTABLISHED状态。以客户A端主动释放连接为例进行分析:

- 第一次挥手: A发送一个FIN (FIN=1,发送序号=u),表示自己没有数据要发送了,想断开连接,来关闭A到B的数据传送,进入FIN-WAIT-1 (停止等待1)状态。
- 第二次挥手: B收到FIN,向A发回一个ACK(ACK=1,确认序号=u+1,发送序号=v),进入CLOSE-WAIT(关闭等待)状态,此时B已经停止接收A发来的消息了,但是B仍然可以向A发送消息。A收到后进入FIN-WAIT-2(停止等待2)状态。
- 第三次挥手: B关闭与A的连接,发送一个释放报文段(FIN=1, ACK=1,发发送序号=w,确认序号=u+1)给A,表示自己没有数据要发送了,进入LAST-ACK(最后确认)状态。
- 第四次挥手: A收到B的FIN, 发回ACK报文 (ACK=1, 发送序号=u+1, 确认序号=w+1) 确认, 进入TIME-WAIT (时间等待) 状态,等待时间2MSL后关闭连接。B在收到A发送的ACK后立即关闭连接。

查看wireshark中四次挥手过程:

::1	::1	TCP	64 8081 → 11003 [FIN, ACK] Seq=2581546 Ack=674 Win=2159872 Len=0
::1	::1	TCP	64 11003 → 8081 [ACK] Seq=674 Ack=2581547 Win=327168 Len=0
::1	::1	TCP	64 11003 → 8081 [FIN, ACK] Seq=674 Ack=2581547 Win=2160640 Len=0
::1	::1	TCP	64 8081 → 11003 [ACK] Seq=2581547 Ack=675 Win=2159872 Len=0

在本次实验中,可以看到四次挥手的发起者是服务器端。

#### 第一次挥手:

```
Flags: 0x011 (FIN, 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
...1 ... = Acknowledgment: Set
...0 ... = Push: Not set
...0 ... = Reset: Not set
...0 ... = Reset: Not set
...0 ... = Syn: Not set
...0 ... = Syn: Not set
...0 ... = Fin: Set
```

服务器端发送的FIN位置为1。

发送序号如下:

```
Sequence Number: 2581546 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 679155215

[Next Sequence Number: 2581547 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 674 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 1780587770
```

发送序号为679155215。

第二次挥手:

```
> 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
...1 ... = Acknowledgment: Set
...0 ... = Push: Not set
...0 = Reset: Not set
...0 = Syn: Not set
...0 = Syn: Not set
...0 = Fin: Not s
```

客户端发送的ACK位置为1.

发送序号如下:

```
Sequence Number: 674 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1780587770

[Next Sequence Number: 674 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 2581547 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 679155216
0101 ... = Header Length: 20 bytes (5)
```

由图可知,确认序号为接收到的服务器端的发送序号+1 (679155215+1=679155216) ,发送序号为 1780587770.

第三次挥手:

客户端发送FIN位置为1的数据包。

发送序号如下:

```
Sequence Number: 674 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 1780587770

[Next Sequence Number: 675 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 2581547 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 679155216

0101 .... = Header Length: 20 bytes (5)
```

发送序号为1780587770 (w)。由于没有新的需要确认的数据包,因此确认序号 (679155216)不改变。

第四次挥手:

服务器端发送ACK位置为1的数据。

发送序号如下:

```
Sequence Number: 2581547 (relative sequence number)
Sequence Number (raw): 679155216
[Next Sequence Number: 2581547 (relative sequence number)]
Acknowledgment Number: 675 (relative ack number)
Acknowledgment number (raw): 1780587771
0101 .... = Header Length: 20 bytes (5)
```

因为确认了客户端的FIN,所以确认序号为收到的客户端发送序号+1 (1780587770+1=1780587771) , 发送序号是上一次发出数据包的序号+1 (679155215+1=679155216) .

综上,TCP四次挥手过程验证成功,客户端和服务器端断开连接。