

南开大学

网络空间安全学院 计算机网络课程报告

配置 Web 服务器,编写简单页面,分析交互过程

学号:2013018

姓名:许健

年级: 2020 级

专业:信息安全

景目

一、 实验	俭要求	1
二 、 We	eb 服务器搭建、编写 Web 页面	1
(-)	Web 服务器搭建	1
(二)	编写 Web 页面	1
	ireshark 捕获浏览器与 Web 服务器的交互过程 捕获情况	2
` ′	分析交互过程	
1	. TCP 建立连接	
2	2. HTTP 请求	3
3	B. TCP 释放连接	4

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)和自己的 LOGO
- 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. 提交实验报告

二、 Web 服务器搭建、编写 Web 页面

(一) Web 服务器搭建

本次实验采用 phpstudy_Pro 搭建网站,是之前实习实训所使用的工具。配置如图1所示,提供服务的 Port 为 8888。



图 1: phpstudy 配置

(二) 编写 Web 页面

编写的 index.html 文档包含简单的个人信息和 LOGO。在 edge 浏览器中启动, 页面如图2所示。



图 2: 实验网站

三、 Wireshark 捕获浏览器与 Web 服务器的交互过程

(一) 捕获情况

打开 Wireshark, 然后在浏览器中键入网址 127.0.0.1:8888, 这时交互的数据包会被捕获。我们可以使用 Wireshark 设置过滤器。过滤 port 为 8888 的数据包。

捕获结果如图3所示, 包括 TCP 数据包和 HTTP 应用报文, 源 IP 和目的 IP 均为 127.0.0.1, 服务器使用的是 8888 端口,客户端使用的是 6091 端口。

56 5.710952	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 6091 → 8888 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM=1
57 5.711008	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 8888 → 6091 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM=1
58 5.711069	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6091 → 8888 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
59 5.711293	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	1043 GET / HTTP/1.1
60 5.711308	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8888 → 6091 [ACK] Seq=1 Ack=1000 Win=2619648 Len=0
61 5.711911	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	276 HTTP/1.1 304 Not Modified
62 5.711943	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6091 → 8888 [ACK] Seq=1000 Ack=233 Win=2619392 Len=0
63 5.746421	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	961 GET /LOGO.png HTTP/1.1
64 5.746465	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8888 → 6091 [ACK] Seq=233 Ack=1917 Win=2618880 Len=0
65 5.746891	127.0.0.1	127.0.0.1	HTTP	275 HTTP/1.1 304 Not Modified
66 5.746944	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6091 → 8888 [ACK] Seq=1917 Ack=464 Win=2619136 Len=0
80 6.138036	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 6096 → 8888 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM=1
81 6.138089	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 8888 → 6096 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM=1
82 6.138147	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6096 → 8888 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
103 10.756732	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8888 → 6091 [FIN, ACK] Seq=464 Ack=1917 Win=2618880 Len=0
104 10.756774	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6091 → 8888 [ACK] Seq=1917 Ack=465 Win=2619136 Len=0
161 22.555982	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 6091 → 8888 [FIN, ACK] Seq=1917 Ack=465 Win=2619136 Len=0
162 22.556012	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 8888 → 6091 [ACK] Seq=465 Ack=1918 Win=2618880 Len=0

图 3: Wireshark 捕获结果

(二) 分析交互过程

1. TCP 建立连接

刚开始需要 TCP 三报文握手建立连接,在网上找了一张形象的图表示 TCP 建立连接的过程,与上文捕获报文对比发现正好对照,至此客户端的 6091 端口和服务端的 8888 端口建立连接。

第 1 次握手建立连接时,客户端向服务器发送 SYN 报文(SEQ=x, SYN=1),并进入 SYN SENT 状态,等待服务器确认。

第 2 次握手实际上是分两部分来完成的,即 SYN+ACK(请求和确认)报文。服务器收到了客户端的请求,向客户端回复一个确认信息(ACK=x+1)。服务器再向客户端发送一个 SYN 包(SEQ=y)建立连接的请求,此时服务器进入 SYN RECV 状态。

第 3 次握手,是客户端收到服务器的回复(SYN+ACK 报文)。此时,客户端也要向服务器发送确认包(ACK)。此包发送完毕客户端和服务器进入ESTABLISHED状态,完成 3 次握手。



图 4: TCP 建立连接

2. HTTP 请求

客户端向服务端发送 GET 的 HTTP 请求,查看报文的具体内容,包括的信息有 HTTP 版本、操作系统、Cookie 信息、If-Modified-since 字段、Purpose 等等。

```
\[
\text{Vertext Transfer Protocol}
\text{27.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:1888I/\nin}
\text{100.1:127.0.0.1:187.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.187.0.0.1.1
```

图 5: GET 请求报文

服务器端接收客户端的 GET 请求, 并回复 304 Not-Modified, 说明服务端已经执行了 GET, 但文件未变化。

```
Hypertext Transfer Protocol

HTTP/1.1 304 Not Modified\r\n
Date: Mon, 24 Oct 2022 05:09:20 GMT\r\n
Server: Apache/2.4.39 (Win64) OpenSSL/1.1.1b mod_fcgid/2.3.9a mod_log_rotate/1.02\r\n
Connection: Keep-Alive\r\n
Keep-Alive: timeout=5, max=100\r\n
ETag: "130-5ebc0205215af"\r\n
\r\n
[HTTP response 1/2]
[Time since request: 0.000618000 seconds]
[Request in frame: 59]
[Next request in frame: 63]
[Next response in frame: 65]
[Request URI: http://127.0.0.1:8888/]
```

图 6: 服务器端回复报文

然后客户端接着请求 LOGO.png 图片信息, 服务端接着回复 304 NOt-Modified, 至此 Web

服务端与浏览器的交互结束。

在双方传递报文数据的过程中, TCP 会采用累计确认机制, 其中使用到了 Seq 序列号和 Ack 确认号字段, 说明 TCP 提供的是可靠传输服务。

3. TCP 释放连接

最后,TCP 四报文挥手释放连接,在网上找了一张形象的图表示TCP 释放连接的过程,与上文捕获报文对比发现正好对照。在断开连接之前客户端和服务器都处于ESTABLISHED 状态,双方都可以主动断开连接,以客户端主动断开连接为优。

第一次挥手:客户端打算断开连接,向服务器发送 FIN 报文 (FIN 标记位被设置为 1, 1 表示为 FIN, 0 表示不是),FIN 报文中会指定一个序列号,之后客户端进入 FIN_WAIT_1 状态。也就是客户端发出连接释放报文段 (FIN 报文),指定序列号 seq = u,主动关闭 TCP 连接,等待服务器的确认。

第二次挥手: 服务器收到连接释放报文段 (FIN 报文) 后,就向客户端发送 ACK 应答报文,以客户端的 FIN 报文的序列号 seq+1 作为 ACK 应答报文段的确认序列号 ack = seq+1 = u + 1。接着服务器进入 CLOSE_WAIT(等待关闭) 状态,此时的 TCP 处于半关闭状态 (下面会说什么是半关闭状态),客户端到服务器的连接释放。客户端收到来自服务器的 ACK 应答报文段后,进入 FIN WAIT 2 状态。

第三次握手: 服务器也打算断开连接,向客户端发送连接释放 (FIN) 报文段,之后服务器进入 LASK_ACK(最后确认) 状态,等待客户端的确认。服务器的连接释放 (FIN) 报文段的 FIN=1, ACK=1,序列号 seq=m,确认序列号 ack=u+1。

第四次握手: 客户端收到来自服务器的连接释放 (FIN) 报文段后, 会向服务器发送一个 ACK 应答报文段, 以连接释放 (FIN) 报文段的确认序号 ack 作为 ACK 应答报文段的序列号 seq, 以连接释放 (FIN) 报文段的序列号 seq+1 作为确认序号 ack。

之后客户端进入 TIME_WAIT(时间等待) 状态,服务器收到 ACK 应答报文段后,服务器 就进入 CLOSE(关闭) 状态,到此服务器的连接已经完成关闭。

客户端处于 TIME_WAIT 状态时,此时的 TCP 还未释放掉,需要等待 2MSL 后,客户端 才进入 CLOSE 状态。



图 7: TCP 释放连接