



- 1.实验报告如有雷同,雷同各方当次实验成绩均以0分计。
- 2. 当次小组成员成绩只计学号、姓名登录在下表中的。
- 3.在规定时间内未上交实验报告的,不得以其他方式补交,当次成绩按0分计。
- 4.实验报告文件以 PDF 格式提交。

院系	计算机学院		班 级	级 <u>软工1班</u>		:	组长	崔子潇	
学号	19308024		19335040		19335286				
学生	崔子潇		丁维力		<u>郑有为</u>				
	实验分工								
崔子潇		配置HTTP服务器,管理实验抓包	服务器(. 15. 5),	丁维力		置管理两台路由每 境,管理主机 A	器,搭建实验拓扑	
郑有为		配置HTTP服务器,管理服务器(.15.6), 实验抓包,写实验报告							

【实验题目】配置TCP负载分配。

【实验目的】

配置网络地址变换,使用一个单地址实现两台 WEB 服务器负载平衡。

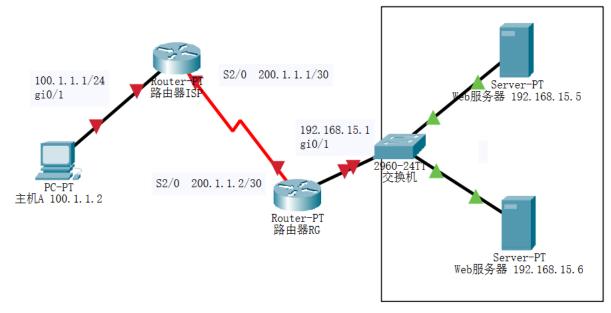
【实验内容】

- 1. 完成实验实 9-4 (P314), 注意步骤 0 和步骤 6。
- 2. 在进行验证时如果不用 Web, 而改用 Telnet 或远程桌面连接, 同样能验证吗?
- 3. 请回答 P317 的实验思考。

【实验要求】

重要信息信息需给出截图,注意实验步骤的前后对比。

【实验记录】(如有实验拓扑请自行画出)



(TCP 负载均衡实验拓扑图)

步骤 1:

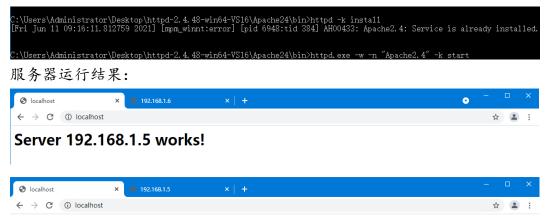
(1) 搭建 Web 服务器

首先,下载 Apache 并解压,下载网站 https://apachelounge.com/download 然后,修改.conf 文件配置和 index.html,修改 SRVROOT 和增加 ServerName





最后,安装 Apache 并启动 Apache,命令分别是: httpd-k install 和 httpd.exe-w-n "Apache2.4"-k start



Server 192.168.1.6 works!

备注: 出于设备原因, 我们将服务器网段改为了 192.168.15.0, 后续实验中我们修改了网页服务器的显示内容, 以上截图是修改前的。

(2) 在完成步骤 2 后测试连通性,客户机 PC 可以 ping 通两台服务器

```
C:\Users\Administrator\ping 192.168.15.5

正在 Ping 192.168.15.5 具有 32 字节的数据:
来自 192.168.15.5 的回复: 字节=32 时间=48ms TTL=62
来自 192.168.15.5 的回复: 字节=32 时间=38ms TTL=62
来自 192.168.15.5 的回复: 字节=32 时间=69ms TTL=62
来自 192.168.15.5 的回复: 字节=32 时间=69ms TTL=62
192.168.15.5 的 Ping 统计信息:
数据包:已发送=4,已接收=4,丢失=0(0%丢失),往返行程的估计时间(以毫秒为单位):
最短=38ms,最长=525ms,平均=170ms

C:\Users\Administrator\ping 192.168.15.6

正在 Ping 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=160ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=150ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=152ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=132ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=132ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=142ms TTL=62
在 Ping 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=142ms TTL=62
来自 192.168.15.6 的回复:字节=32 时间=142ms TTL=62
和 192.168.15.6 的 Ping 统计信息:
数据包:已发送=4,已接收=4,丢失=0(0%丢失),往返行程的估计时间(以毫秒为单位):最短=132ms,最长=160ms,平均=146ms
```

(3) 查看 NAT 表:

Show ip nat translaions 查看的是 nat 转换槽位,此时为空,表项包括:协议、内部全局地址:端口、内部本地地址:端口、外部全局地址:端口、外部全局地址:端口。

Outside global





步骤 2: 在路由器上配置 IP 地址和路由,以下是配置截图:路由器 RG 的配置:

```
RG(config)#in serial 2/0
RG(config-if-serial 2/0)#ip address 200.1.1.2 255.255.255.252
RG(config-if-serial 2/0)#in gi 0/1
RG(config-if-GigabitEthernet 0/1)#ip address 192.168.15.1 255.255.255.0
RG(config-if-GigabitEthernet 0/1)#ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 serial 2/0
RG(config)#
```

路由器 ISP 的配置:

```
ISP(config-if-Serial 2/0)#exit
ISP(config)#in serial 2/0
ISP(config-if-Serial 2/0)#ip address 200.1.1.1 255.255.252
ISP(config-if-Serial 2/0)#in gi 0/1
ISP(config-if-GigabitEthernet 0/1)#ip address 100.1.1.1 255.255.255.0
ISP(config-if-GigabitEthernet 0/1)#ip route 0.0.0.0 0.0.0 serial 2/0
ISP(config)#
```

步骤 3: 通过一个虚拟主机许可生命定义一个扩展的 IP 访问列表

RG(config)#access-list 150 permit ip any host 50.1.1.10 RG(config)#

步骤 4: 为真实主机定义一个 IP NAT 池, 确保其为旋转池

RG(config)#\$2.168.15.5 192.168.15.6 prefix-length 24 type rotary RG(config)#

步骤 5: 定义访问列表与主机之间的映射

RG(config)#ip nat inside destination list 150 pool webserver RG(config)#

步骤 6: 指定一个内部端口和一个外部端口

```
RG(config)#in serial 2/0
RG(config-if-Serial 2/0)#ip nat outside
RG(config-if-Serial 2/0)#in gi 0/1
RG(config-if-GigabitEthernet 0/1)#ip nat inside
RG(config-if-GigabitEthernet 0/1)#
```

步骤7:验证测试

(1) 在主机 A 上用浏览器打开 http://50.1.1.10

← → C ▲ 不安全 | 50.1.1.10

Server 192.168.1.5 works!

(2) 查看地址翻译过程

实验截图即步骤 7- (3) 的截图, 在输入该指令后, 并没有什么输出返回, 我们怀疑是访问服务器没有与 debug 同时进行的缘故。

(3) 查看 NAT 表, 说明表中端口号有什么作用

```
RG#debug ip nat RG#
RG#show ip nat translations
Pro Inside global Inside local Outside local Outside global tcp 100.1.1.2:3431 100.1.1.2:3431 50.1.1.10:80 192.168.15.5:80 tcp 100.1.1.2:3432 100.1.1.2:3432 50.1.1.10:80 192.168.15.5:80 tcp 100.1.1.2:3433 100.1.1.2:3433 50.1.1.10:80 192.168.15.5:80 RG#show ip nat translations
```

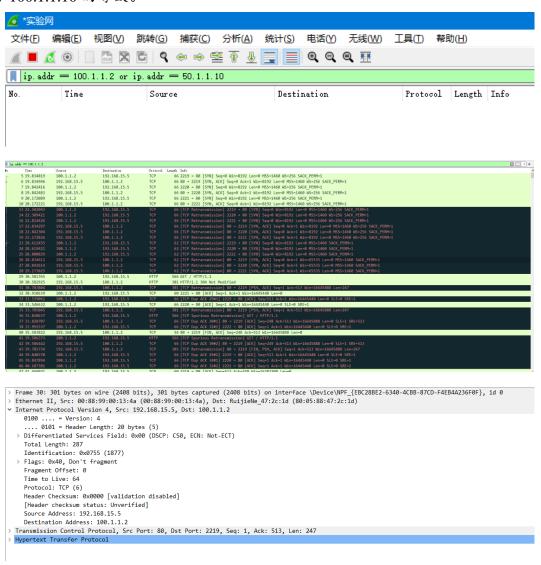
我们选第一行进行分析:协议为 TCP、内部全局地址和内部本地地址都为100.1.1.2:3421、而外部本地地址为50.1.1.10:80、外部全局地址为192.168.15.5:80,这显然与我们所设想的不一样。在我们的拓扑结构中,192.168.15.0才是内部网络,而50.1.1.0



为外部网络,内部本地地址应该是 192.168.15.5:80,内部全局地址应该是 50.1.1.10:80,而实验结果与我们的设想恰恰相反,产生的原因显然是 RG 把主机 A 那一部分当成内网了,具体原因我们再结合后续的实验结果分析。

端口号的作用:原来的 80 端口号是 HTTP 协议固定端口号,而与主机 A 对应的端口号 3421 应该是端口地址转换的结果, NAT 路由器改变了外出数据包的源端口并进行端口转换,转后的端口不会随着 IP 是全局的还是局部的而改变。至于为什么需要改变端口号,原因如下,因为 NAT 下的内部主机共用全局 IP 地址,若同一时刻若干 NAT 内的主机访问同一个外部网络并且以同一个端口会发生矛盾,因此 NAT 需要给他们分配新的的端口号,以避免冲突。

(4) 在 Web 服务器上捕获数据包,查看发送过程中报文的 IP 地址转换情况,并解释如下图所示:服务器 192.168.15.6 (第一张图)什么也没检测到,而服务器 192.168.15.5 (第二、三张图)可以捕获到来自主机 A (100.1.1.10)的 TCP 和 HTTP 报文,但是没有捕获到虚拟 IP (50.1.1.10)的包,这是由于 NAT 路由器已经将其转换成 IP 地址为 100.1.1.10 的缘故。



- (5) 在服务机上建立用户名和口令,采用 Telent 和远程桌面连接以替代(1),重做(2~4)内容。由于无法获取实验室电脑远程桌面用户权限, 我们仅通过 Telnet 来测试负载均衡现象。
 - (a) 远程桌面用户建立过程:









用户名(U): 全名(F): 描述(D):

密码(P): 确认密码(C):

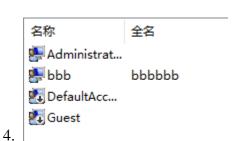
✓ 用户下次登录时须更改密码(M)

用户不能更改密码(<u>S</u>)

図 密码永不过期(W)

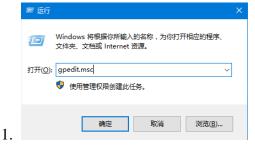


创建(E) **关闭(Q)**



5. 右键新用户 輸出

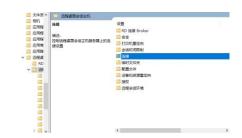
(b) 勾选远程桌面选项的方法:







3.



, 4.

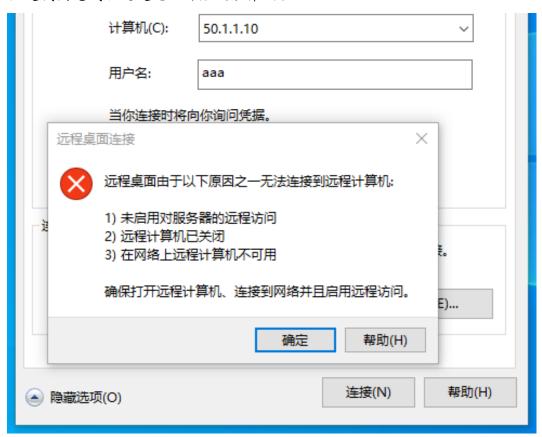


码

计算机网络实验报告



但是我们完成后还是无法开启远程桌面。



(c) 改为使用软件 MobaXterm 开启了 Telent 并进入, 但是也没有要求输入用户和密

```
## 11/06/2021 © 10:16.17  home/mobaxterm telnet 50.1.1.10 22
Trying 50.1.1.10...
Connected to 50.1.1.10.
Escape character is '^]'.
SSH-2.0-OpenSSH_for_Windows_8.1

telnet> open
?Already connected to 50.1.1.10
telnet> send ayt
```

此时重做 (2~4), 查看地址翻译、NAT 表、抓包并解释,可以看到 debug ip nat 还是什么都没有,而 show ip nat translations 不上一次结果不一样了,这次的 inside 和 outside 符合我们的实验拓扑,即 100.1.1.2 是 outside, inside global 是 50.1.1.10:22,且 inside local 是 192.168.15.5:22, Telnet 的端口是 22 号,但我们依旧没有看到负载均衡,即另一个服务器(.15.6)没有接收到任何信息。





RG#debug ip nat RG#show ip nat translations Pro Inside global Inside tcp 50.1.1.10:22 192.

Inside local 192.168.15.5:22 Outside local 100.1.1.2:5706 Outside global 100.1.1.2:5706

下面这两张是 Wireshark 捕获截图,可以看到服务器(.16.5)可以捕获到 TCP 信息, 但另一个服务器依然没有接收到服务请求。

	Tine	Source	Destination	Protocol	Length Info
	101 6.929868	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	66 5547 + 80 [SYN] Seq=0 Win=8192 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK PERM=1
	102 6.929990	192.168.15.5	100.1.1.2	TCP	66 80 → 5547 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=8192 Len=0 MSS=1460 WS=256 SACK_PERM=1
	147 9.910083	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	66 [TCP Retransmission] 5547 → 80 [SYN] Seq-0 Win-8192 Len-0 MSS-1460 WS-256 SACK_PERM-1
					66 [TCP Retransmission] 80 → 5547 [SYN, ACK] Seq-0 Ack-1 Win-8192 Len-0 MSS-1460 WS-256 SACK_PERM-
					62 [TCP Retransmission] 5547 + 80 [SYN] Seg=0 Win=8192 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
					62 [TCP Retransmission] 80 → 5547 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=1460 SACK_PERM=1
	239 16.260943	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	60 5547 → 80 [ACK] Seq-1 Ack-1 Win-16445440 Len-0
	285 19.006239	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	66 [TCP Dup ACK 239#1] 5547 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=16445440 Len=0 SLE=0 SRE=1
	370 24.922875				66 [TCP Dup ACK 239#2] 5547 + 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=16445440 Len=0 SLE=0 SRE=1
1	142 76.261713	192.168.15.5	100.1.1.2	TCP	54 80 → 5547 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=16776960 Len=0
1:	191 79.264032	192.168.15.5	100.1.1.2	TCP	54 [TCP Retransmission] 80 → 5547 [FIN, ACK] Seq-1 Ack-1 Win-16776960 Len-0
1	269 84.003095	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	60 5547 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=16445440 Len=0
1	270 84.009908	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	60 5547 → 80 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=2 Win=16445440 Len=0
1	271 84.009983	192.168.15.5	100.1.1.2	TCP	54 80 → 5547 [ACK] Seq=2 Ack=2 Win=16776960 Len=0
1.	316 86.981688	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	60 [TCP Retransmission] 5547 → 80 [FIN, ACK] Seq=1 Ack=2 Win=16445440 Len=0
1	320 87.110202	100.1.1.2	192.168.15.5	TCP	60 [TCP Dun ACK 1269#1] 5547 → 80 [ACK] Seg=2 Ack=2 Win=16445440 Len=0
> F	rame 101: 66 H	bytes on wire (5	28 bits), 66 bytes	captured ((528 bits) on interface \Device\NPF_{EBC28BE2-6340-4CBB-87CD-F4EB4A236F0F}, id 0
					(528 bits) on interface \Device\NPF_{EBC28BE2-6340-4CBB-87CD-F4EB4A236F0F}, id 0 st: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E	thernet II, S	rc: RuijieNe_47:		2c:1d), Ds	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Proto	rc: RuijieNe_47: col Version 4, S	2c:1d (80:05:88:47:	2c:1d), Ds 192.168.1	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co	rc: RuijieNe_47: col Version 4, So ontrol Protocol,	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst:	2c:1d), Ds 192.168.1	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port:	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, So ontrol Protocol, 5547	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst:	2c:1d), Ds 192.168.1	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port: Destination	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, So ontrol Protocol, 5547 Port: 80	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst:	2c:1d), Ds 192.168.1	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port: Destination [Stream inde	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, So ontrol Protocol, 5547 Port: 80 ex: 0]	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst:	2c:1d), Ds 192.168.1	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port: Destination [Stream inde [TCP Segment	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, So ontrol Protocol, 5547 Port: 80 ex: 0] : Len: 0]	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst: Src Port: 5547, Ds	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 80	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port: Destination [Stream inde [TCP Segment Sequence Num	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, S ontrol Protocol, 5547 Port: 80 ex: 0] : Len: 0] :ber: 0 (relat	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst: Src Port: 5547, Ds	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 80	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, So nternet Protoc ransmission Co Source Port: Destination [Stream inde [TCP Segment Sequence Num	rc: RuijieNe_47:: col Version 4, So ontrol Protocol, 5547 Port: 80 ex: 0] : Len: 0]	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst: Src Port: 5547, Ds	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 80	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, Sonternet Protoconsission Consumer Port: Destination [Stream inde [TCP Segment Sequence Num Sequence Num	rc: RuijieNe_47: col Version 4, So control Protocol, 5547 Port: 80 vs: 0] i: Len: 0] dber: 0 (relat dber (raw): 33822	2c:1d (80:05:88:47: rc: 100.1.1.2, Dst: Src Port: 5547, Ds	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 86	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, Sonternet Protoconsmission Consumer Port: Destination [Stream inde [TCP Segment Sequence Num Sequence Num [Next Sequence	rc: RuijieNe_47: col Version 4, So control Protocol, 5547 Port: 80 vs: 0] i: Len: 0] dber: 0 (relat dber (raw): 33822	2c:1d (80:05:88:47: nc: 100.1.1.2, Dst: Src Port: 5547, Ds	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 86	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)
> E > I	thernet II, Sinternet Protoi ransmission Co Source Port: Destination [Stream inde [TCP Segment Sequence Num [Next Sequen Acknowledgme	rc: RuijieNe_47: col Version 4, Sontrol Protocol, 5547 Port: 80 ex: 0] Len: 0] deber: 0 (relat deber: (aw): 33822 dece Number: 1	2c:1d (80:05:88:47: nc: 100.1.1.2, Dst: Snc Port: 5547, Ds ive sequence number 65644 (relative sequence	2c:1d), Ds 192.168.1 t Port: 86	t: 00:88:99:00:13:4a (00:88:99:00:13:4a)

【实验思考】

Flags: 0x002 (SYN)
Window: 8192
[Calculated window size: 8192]

- (1) 试验时不能采用 ping 进行验证的原因是: ping 发出的是 ICMP 数据包,而我们做的事 TCP 负载 均衡,根据 NAT TCP 原理: NAT 负载均衡只适用于 TCP 连接,对于非 TCP 请求,NAT 不会对其进 行转换。
- (2) 在轮询机制下, TCP 负载平衡是与访问量无关的,除非只有一个访问者,在多访问体系中,两 个服务器会因为 NAT 轮询机制而依次相应服务。使得能够观察到负载均衡效果的设计思路是使用多 台客户机对服务器地址 50.1.1.10 进行访问,再分别与两台服务器上抓包即可。负载均衡规律性: 体 现负载均衡需要较多服务请求。
- (3) 在 NAT 负载均衡下,多台主机可以同时提供服务并以一个唯一的全局 IP 提供给外网,外网客 户机访问时无需记住内网多个服务器分别的 IP 地址,只需通过一个共同 IP 即可访问,并且基于轮询 机,各服务器访问相近,不会出现某台服务器独自服务过重的情况,减轻每一台服务器的访问压力, 提高了服务质量。

本次实验完成后,请根据组员在实验中的贡献,请实事求是,自评在实验中应得的分数。(按百分制)

学号	学生	自评分
19358024	崔子潇	100
19335040	丁维力	100
19335286	郑有为	100

【交实验报告】

上传实验报告: ftp://172.18.178.1/ 上传包括两个文件:

截止日期(不迟于): 1周之内



- (1) 小组实验报告。上传文件名格式: 小组号_Ftp 协议分析实验.pdf (由组长负责上传) 例如: 文件名"10_Ftp 协议分析实验.pdf"表示第 10 组的 Ftp 协议分析实验报告
- (2) 小组成员实验体会。每个同学单独交一份只填写了实验体会的实验报告。只需填写自己的学号和姓名。

文件名格式: 小组号_学号_姓名_ Ftp 协议分析实验.pdf (由组员自行上传)

例如: 文件名 "10_05373092_张三_ Ftp 协议分析实验.pdf"表示第 10 组的 Ftp 协议分析实验报告。

注意: 不要打包上传!