实验3: 路由器操作实验

组2: 李天勤, 吴国昊, 张雪莹, 张舒翔

步骤一: 网络拓扑测量

用ping-R来测试,然后画出拓扑图

S1 ping -R S2和S3

```
ping S2

PING 192. 168. 3. 100 (192. 168. 3. 100) 56 (124) bytes of data.
64 bytes from 192. 168. 3. 100: icmp_req=1 ttl=61 time=58.9 ms
192. 168. 1.00
192. 168. 3. 100
192. 168. 3. 10
192. 168. 3. 10
192. 168. 3. 100
192. 168. 3. 100
192. 168. 3. 100
192. 168. 1. 10
192. 168. 1. 10
192. 168. 2. 10
```

S2 ping -R S1和S3



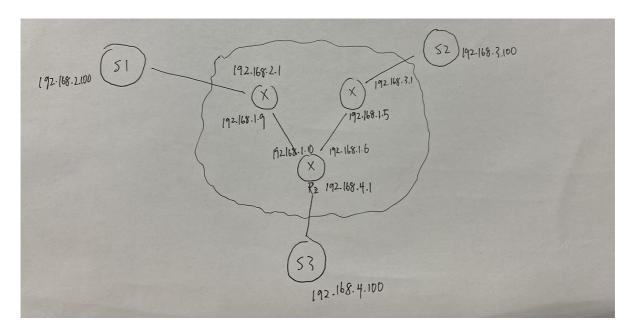
S3 ping -R S1和S2

```
ping S1

ping S2

pin
```

三个结果综合起来, 画出拓扑结构



步骤二:延时测量工具:双向延时ping和owping S1 ping S2和S3



S2 ping S1和S3

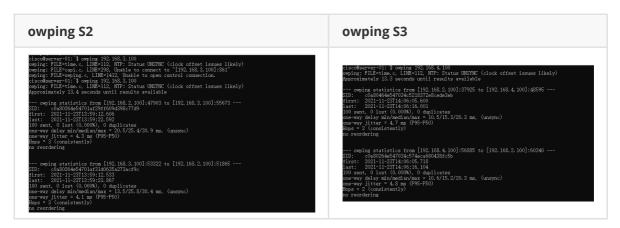


S3 ping S1和S2

```
ping S1

root@server-03: # ping -R 192.168.2.100 -c 10 -i 3
PING 192.168.2.100 (192.168.2.100) 56(124) bytes of data.
64 bytes from 192.168.2.100 icmp_req=1 ttl=62 time=33.9 ms
RR: 192.168.2.100
192.168.2.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.4.10
192.168.4.10
192.168.4.10
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.4.10
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168.3.100
192.168
```

S1 owping S2和S3



S2 owping S1和S3



S3 owping S1和S2



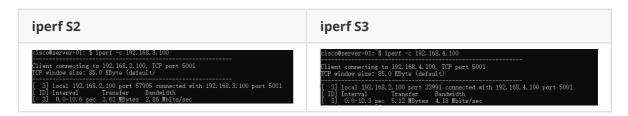
思考题

- 1. 有时第一次ping的延时明显比以后的延时大得多。这种情况会影响测量结果的准确性吗?你认为出现这种情况的原因是什么?如何避免这种情况的发生?【答】第一个ping延时比较高因为arplookup,第一个ping需要在arp表找到适合的arp地址。不会影响测量结果的准确性。
- 2. 用2中的方法测量Server到默认网关的延时。你发现了什么现象?你认为产生这种现象的原因是什么?【答】S1和S2之间的延时比S1/S2和S3之间的延时高,因为S1和S2之间的路由器多(3个hops)。

结论:用ping来测试,我们定义了-i和-c两个参数。-i 指定发送的回显请求消息的IP标头中的生存时间(TTL)字段的值。-c指定ping的次数。owping或单向ping用来测试单向延迟测试。看结果,owping的延时差不多是ping的一半。

步骤三:测量带宽工具: iperf (端到端吞吐量) 和pchar (逐跳带宽)

S1 iperf S2和S3



S2 iperf S1和S3



S3 iperf S1和S2



用iperf来测试端到端吞吐量我们可以看到S1和S2之间的吞吐量低相对较小,S1/S2和S3之间的吞吐量会高一些。hos次数越少,吞吐率将显着提高。

S1 pchar S2和S3

```
pchar S2

discomerer-01: $ sudo pchar = R 3 192.168.3.100

schar to 192.883.3.100 (192.168.3.100) using UEP/IPv4

before tail increments from 32 to 1500 by 32

do teat(a) pur peperaltion

3 repetition(b) pur peperaltion

Partial loss: 0 / 138 (0%)

Partial char: 1 = 3.3341 mm (b = -0.000018 mm/B), r2 = 0.018003

stddow rit = .0.018919, stddow rit = .0.00019

Hip chars: avg = 0.000166 mm (0 bytes)

Partial closs: 0 / 128 (0%)

Partial loss: 0 / 128 (0%)

Partial loss: 0 / 128 (0%)

Partial char: stdow rit = .0.018918, stddow rit = .0.000000 mm/B), r2 = 0.000006

Partial char: stdow rit = .0.018918 mm (849 bytes)

Partial closs: 0 / 128 (0%)

Partial closs: vst = .0.018918 mm (849 bytes)

Partial closs: vst = .0.0000000 mm (bytes)

Partial closs: vst = .0.0000000 mm (bytes)

Partial closs: vst = .0.000000000 mm (bytes)

Partial closs: vst = .0.0000000 mm (bytes)

Partial closs: vst = .0.000000 mm (bytes)

Partial closs: vst
```

S2 pchar S1和S3



S3 pchar S1和S2

```
pchar S1

pothar S2

pothar S3 192.168.3.100 (jever-03)

pothar S2

pothar S2

pothar S2

pothar S3 192.168.3.100 (jever-03)

pothar S2

pothar S4

pothar S4

pothar S2

pothar S2

pothar S2

pothar S2

pothar S2

pothar S3 192.168.3.100 (jever-03)

pothar S2

pothar S3 192.168.3.100 (jever-03)

pothar S(jever-04)

pothar S(jever-04)

pothar S(jever-04)

pothar S(jever-04)

pothar S(jever-04)
```

pchar是用来测量两个主机之间的网络路径的特征,是通过将不同大小的 UDP 数据包发送到网络并等待 ICMP 消息响应来测量网络吞吐量和往返时间,比iperf看到的信息多。S1和S2之间路径有4个hops,S1/S2和S3之间只有三个。结果和iperf一样,S1/S2和S3之间的吞吐量会高一些,化的时间end time - start time也会少一点(大概3秒,S1和S2之间大概4秒)。

步骤四: tcdump

S1

```
Cisco@server-01: "$ more tcpdump.tmp
20:41:43.655281 IP server-01. telnet > 192.168.2.254.50251: Flags [P.], seq 1899513889:1899514038, ack 469097024, win 227, options [nop.nop.TS val 26307202 ecr 263071]
04]. length 149
050000: dos 027e 0017 c44b 7138 4821 lbf5 da40
050010: clos 027e 0017 c44b 7138 4821 lbf5 da40
050020: 8018 00e3 b036 0000 010 080a 0191 6a82
050030: 0191 6a20 7463 7064 7564 703a 2076 6572
050040: dos 027e 0737 6564 220 7785 2020 7787 6520 2076 2067
050050: 7256 7373 6564 220 7785 2020 2076 2067
050050: 7256 7373 6564 220 7785 6520 2076 6465 5000
050070: 7256 746 6367 620 6666 7220 6675 6465 2070
050050: 0260 7374 6566 696 661 2474 7970 6520 454e 3130
050000: 669 7374 6566 696 665 2474 7970 6520 454e 3130
050000: 610 7475 7265 2073 6974 6520 6385 3533
050000: 6177 7475 7265 2073 6974 6520 6385 3533
050000: 6177 7475 7265 2073 6974 6520 6385 3533
050000: 6176 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 7475 7265 2075 6974 6520 6385 3533
050000: 61870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 64870 648
```

S2

S3

tcpdump会描述和给出网络接口上数据包内容。 tcpdump 会显示收到包的时间,协议(IP),发送者,,收货者。然后是TCP的flags。我们可以看第一个没有flags,除了ack. 第二个包的Flags包括P(Flags[P,]),这代表PSH或PUSH,用于要求接收端不要缓存数据包,而是在收到后立即处理。"seq"是数据包中的序列号以及该数据包之后的下一个数据将具有的序列号。"ack"是数据包中的确认号。 默认情况下,tcpdump 显示相对于初始序列号的序列号和确认号。"长度"是 TCP 段中数据的长度。

tcpdump空困时间和iperf时的对比: iperf时会抓到很多包。但是iperf的丢包也多。