# 考察知识点: 距离向量算法

3、假定网络中的路由器 A 的路由表有如下的项目(这三列分别表示"目的网络"、"距离"和"下一 跳路由器"):

N1 4 B N2 2 C N3 1 F N4 5 G

现在路由器 A 收到从路由器 C 发来的路由信息(这两列分别表示"目的网络"和"距离"):

N1 2 N2 1 N3 3

试求出路由器 A 更新后的路由表,说明路由表项内容是否有变化、以及原因。

### 参考解答:

1)修改表2中的路由信息

路由器A经路由器C到达目的网络的路由信息:

目的网络	下一跳地址	距离
N1	С	3
N2	С	2
N3	С	4

# 2)与原本路由器A的路由表信息进行比较

目的网络	下一跳地	距离	解释	
N1	С	3	1)中到N1的距离为3,小于原本路由表中到N1的距离4,需进行 更新操作	
N2	С	2	下一跳相同,更新	
N3	F	1	1)中到N3的距离为4,大于原本路由表中到N3的距离,不更新	
N4	G	5	1)中没有N4的信息,不更新	

考察知识点: TCP连接

1. 下面是客户端连接时间服务器过程中的所有数据包,请说明客户端和服务器的 IP 地址。并结合数据 包说明 TCP 连接的建立和拆除过程?

No	. Source	Destination	Port	Info
1	10.0.0.102	10.0.0.105	1069 > 13	[SYN] Seq=0 Ack=0 Win=64240 Len=0 MSS=1460
2	10.0.0.105	10.0.0.102	13 > 1069	[SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=1452
3	10.0.0.102	10.0.0.105	1069 > 13	[ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65340 Len=0
4	10.0.0.105	10.0.0.102	13 > 1069	[PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=18
5	10.0.0.105	10.0.0.102	13 > 1069	[FIN, ACK] Seq=19 Ack=1 Win=65535 Len=0
6	10.0.0.102	10.0.0.105	1069 > 13	[ACK] Seq=1 Ack=20 Win=65322 Len=0
7	10.0.0.102	10.0.0.105	1069 > 13	[FIN, ACK] Seq=1 Ack=20 Win=65322 Len=0
8	10.0.0.105	10.0.0.102	13 > 1069	[ACK] Seq=20 Ack=2 Win=65535 Len=0
	1010101			

#### 参考解答:

客户端的IP地址为10.0.0.102

服务器的IP地址为10.0.0.105

TCP建立连接(前3个报文,编号为1、2、3的报文)

客户端向服务器发起TCP建立连接请求,需将首部中的SYN设置成1,Ack不进行设置即上图中的0;服务器收到了客户端的请求后,响应一个请求连接确认报文,此时首部中的SYN和Ack均需设置成1;客户端收到服务器的请求连接确认报文后,响应一个确认收到报文,此时只需将首部中的Ack设置成1。

#### TCP释放连接(后4个报文,编号为5、6、7、8的报文)

服务器向客户端发起TCP释放连接请求,需将首部中的FIN设置成1;

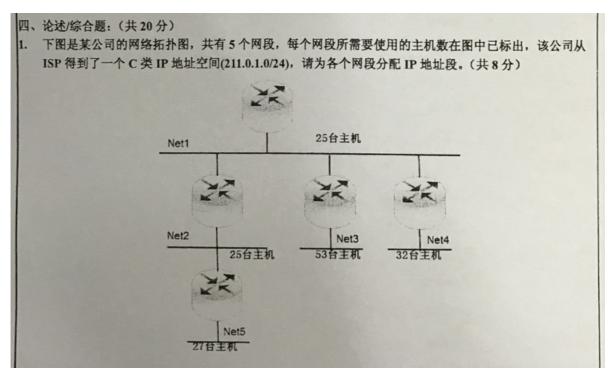
客户端收到服务器的请求后,响应一个请求释放连接确认报文,此时首部中的ACk需设置成1;同理,客户端向服务器发起TCP释放连接请求,需将首部中的FIN设置成1;

服务器收到客户端的请求后,响应一个请求释放连接确认报文,此时首部中的Ack需设置成1。

上述是客户端的1069端口和服务器的13端口进行TCP通信的过程。

表面上是结合数据说明,实则需要一些知识储备,因为图中的Info中并没有标注出SYN以及FIN的数值。

### 考察知识点: 子网划分



下面给出的子网划分解法是本着节约IP地址的原则进行的,期末考试应该不会这样考子网划分。这道题目可以忽略。

#### 参考解答:

每个网络需要的IP数量(主机IP数+路由器IP数+全0和全1的IP数)

 Net1
 25+4+2=31<32(2^5)</th>
 主机号占5位

 Net2
 25+2+2=29<32(2^5)</td>
 主机号占5位

 Net3
 53+1+2=56<64(2^6)</td>
 主机号占6位

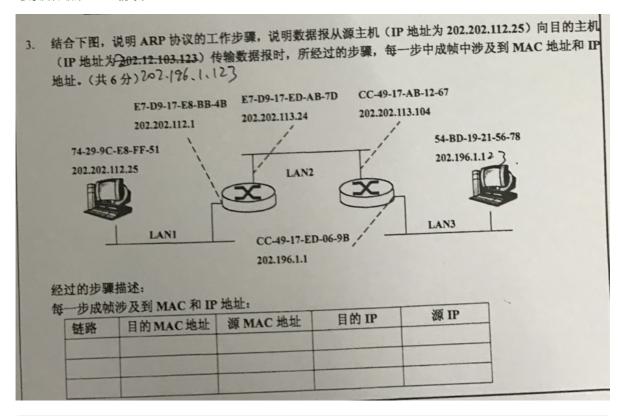
 Net4
 32+1+2=35<64(2^6)</td>
 主机号占6位

 Net5
 27+1+2=30<32(2^5)</td>
 主机号占5位

分配的地址

网络名	网络地址	可用IP地址段(主机IP、路由器IP)
Net1	211.0.1.0/27	211.0.1.1/27~211.0.1.30/27
Net2	211.0.1.32/27	211.0.1.33/27~211.0.1.62/27
Net3	211.0.1.64/26	211.0.1.65/26~211.0.1.126/26
Net4	211.0.1.128/26	211.0.1.129/26~211.0.1.190/26
Net5	211.0.1.192/27	211.0.1.193/27~211.0.1.222/27

考察知识点: ARP协议



### 参考解答:

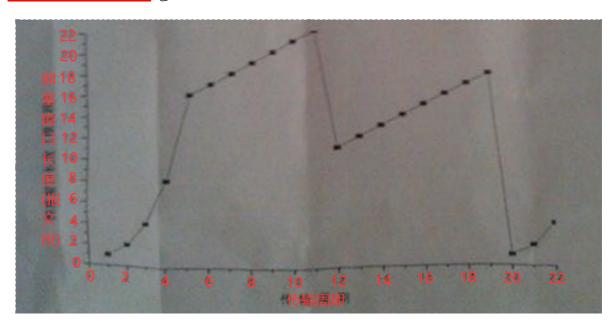
说明工作步骤就不说明了,实验的时候说过太多遍了。

链路	目的MAC地址	源MAC地址	目的IP	源IP
LAN1	E7-D9-17-E8-BB-4B	74-29-9C-E8-FF-51	202.196.1.123	202.202.112.25
LAN2	CC-49-17-AB-12-67	E7-D9-17-ED-AB-7D	202.196.1.123	202.202.112.25
LAN3	54-BD-19-21-56-78	CC-49-17-ED-06-9B	202.196.1.123	202.202.112.25

考察知识点: TCP拥塞控制方法

- **6.** 考虑 TCP 拥塞窗口长度作为时间的函数。假设 TCPReno 经历右图所示行为。请回答下列问题(10 分)
  - (1) 指出运行 TCP 慢启动的时间间隔
  - (2) 指出运行 TCP 避免拥塞的时间间隔
  - (3) 在第11个传输周期之后, TCP 会检测到什么事件?
  - (4) 在第19个传输周期之后,TCP会检测到什么事件?
  - (5) 在第1传输周期里, Threshold 的初始值为多少?
  - (6) 在第 13 个传输周期里,, Threshold 的值为多少
  - (7) 在第 21 个传输周期里,, Threshold 的值为多少
  - (8) 在第64、128个报文段分别在哪个传输周期内发送?

# 看不清楚图片,请戳我! む



## 参考解答:

- (1)慢启动(慢开始)阶段拥塞窗口cwnd的大小会加倍增长,故TCP慢启动的时间间隔为1-5、20-22
- (2) TCP拥塞避免阶段,拥塞窗口cwnd的大小按线性缓慢增长,每次增加1。故TCP 拥塞避免的时间间隔为5-11、12-19
- (3)在第11个传输周期之后,拥塞窗口cwnd的大小减半,说明发送方通过收到三个重复的确认检测到丢失了报文段。
- (4)在第19个传输周期之后,拥塞窗口cwnd的大小被置为了1,说明发送方通过超时检测到丢失了报文段。
- (5)在第1个传输周期里,慢开始门限的初始值为16
- (6)在第13个传输周期里,慢开始门限的值设置成发生拥塞时的一半,即11
- (7)在第21个传输周期里,慢开始门限的值设置成发生拥塞时的一半,即9

1+2+4+8+16+17=48

1+2+4+8+16+17+18=66 1+2+4+8+16+17+18+19+20+21=126 1+2+4+8+16+17+18+19+20+21+22=148 故 第64个报文段在第7个传输周期内发送, 第128个报文段在第11个传输周期内发送。