计算机网络第二次书面作业

学号: 2112066 姓名: 于成俊

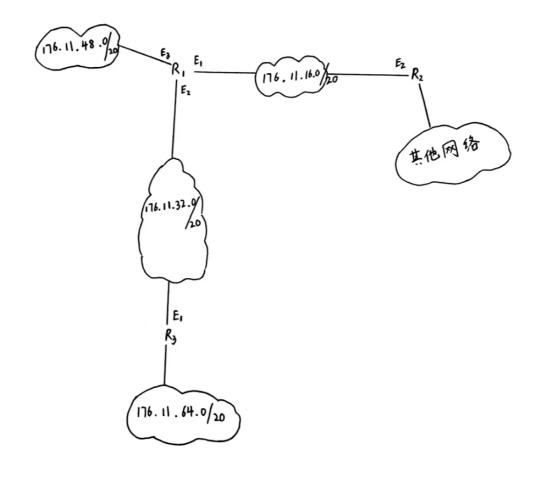
习题1

(1) 根据R1的路由表信息推断并绘制出网络结构图。

因为子网掩码是255.255.240.0,所以前20位是网络号。所以我们只需列出主机B~主机E的IP地址中第三个十进制数的二进制表达,就可以判断它们的网络号。注意240的二进制形式为**1111** 0000

主机名称	IP地址中第三个十进制数	十进制数对应的二进制形式	网络号
В	64	0100 0000	176.11.64.0
С	34	0010 0010	176.11.32.0
D	31	0001 1111	176.11.16.0
Е	60	0011 1100	176.11.48.0

由于不知道主机A和主机F的子网掩码,所以将其归为其他网络。网络结构图如下:



(2) 如果R3的E1与R2的E2的IP地址主机号均为5,那么这两个端口的IP地址是什么?

通过网络拓扑图可知:

- R3的E1的网络号为176.11.32.0,所以R3的E1的IP地址为176.11.32.5,子网掩码为255.255.240.0
- R2的E2的网络号为176.11.16.0,所以R2的E2的IP地址为176.11.16.5,子网掩码为255.255.240.0

(3) 对于目的地址为主机A~主机F的分组,它们的下一跳地址分别是什么?

根据(1)中的表格和R1的路由表就可以推断,表格如下。因为题中没有给主机A和主机F的子网掩码, 所以网络号未知。

分组的目的 主机	网络号	下一跳地址
А	未知	R2的E2,按(2)的结果来说就是176.11.16.5,子网掩码为 255.255.240.0
В	176.11.64.0	R3的E1,按 (2)的结果来说就是176.11.32.5,子网掩码为255.255.240.0
С	176.11.32.0	直接投递,即176.11.34.72,子网掩码为255.255.240.0
D	176.11.16.0	直接投递,即176.11.31.168,子网掩码为255.255.240.0
Е	176.11.48.0	直接投递,即176.11.60.239,子网掩码为255.255.240.0
F	未知	R2的E2,按 (2)的结果来说就是176.11.16.5,子网掩码为255.255.240.0

习题2

(1) Web服务器的IP地址是什么?该主机的默认网关的MAC地址是什么?

答:

• Web服务器的IP地址: 64.170.98.32

• 主机的默认网关的MAC地址: 00-21-27-21-51-EE

解析:

从下图可知,以太网帧首部,即目的MAC地址+源MAC地址+类型一共6+6+2=**14**字节。

6B	6B	2B	46-1500B	4B
目的MAC地址	源MAC地址	类型	数据	CRC

IP数据报是封装在以太网帧中的。从下图可知,IP数据报首部中的**目的IP地址字段**前有多个字段,共4×4=**16**字节。



因此从以太网帧的第一个字节开始数14+16=30字节,之后就是IP数据报首部中的目的IP地址字段(共4字节)。从题中可知该IP地址的十六进制形式是40 AA 62 20,转换成点分十进制形式为**64.170.98.32。** 以太网帧首部的第一个字段(长度为6B)的取值为目的MAC地址,即本题中主机的默认网关的MAC地址,为**00-21-27-21-51-EE**

(2) 该主机在构造上图的数据帧时,使用什么协议确定目的MAC地址? 封装该协议请求报文的以太网帧的目的MAC地址是什么?

答:

- 使用ARP协议确定目的MAC地址
- 封装该协议请求报文的以太网帧的目的MAC地址是FF-FF-FF-FF-FF

解析:

(3) 假设HTTP/1.1协议以持续的非流水线方式工作,一次请求/响应时间为RTT, rfc.html页面引用了5个JPG图像,则从发出上图中的Web请求开始到浏览器收到全部内容为止,需要经过多少个RTT?

答:

需要经过6个RTT

解析:

因为HTTP/1.1协议是建立持久连接,所以不需要每次请求都建立连接。由于题中说从发出Web请求开始,所以不算建立连接的RTT。请求Web页面,需要一个RTT;请求5个JPG图像一共需要五个RTT。所以,总共经过**6**个RTT。

(4) 该帧所封装的IP分组经过路由器R转发时,需修改IP分组首部中的哪些字段?

答:

需要更改以下三个字段:

- (1) **源IP地址字段**。需要把主机的私有IP地址10.2.128.100改为路由器对外的公有IP地址101.12.123.15。因为私有地址的主机要和Internet上的主机通信时,必须经过NAT设备转化为公有地址。
- (2) 生存时间TTL字段。IP数据报每经过一个路由器,生存时间TTL字段的值就减1。
- (3) **校验和字段**。由于IP数据报每经过一个路由器,某些字段的值会改变(例如生存时间TTL字段的值),因此每经过一个路由器都需要重新计算首部校验和,因此校验和字段的值会改变。