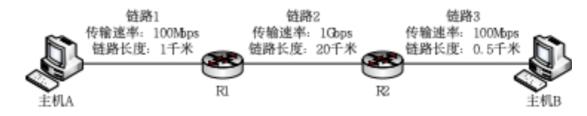
# 第1次书面作业

姓名: 曹珉浩 学号: 2113619

## 习题1(50分)

网络结构如下图所示,主机A与主机B之间通过3段链路和2台转发设备(R1与R2)进行连接,每条链路的长度和传输速率在图中标出,R1与R2采用存储转发机制,主机A向主机B发送一个长度为 6000 字节的报文。设电磁波传播速度为 $2\times10^8$ 米/秒,忽略报文在R1与R2中路由决策与排队的延时。请回答以下3个问题:

- (1) 如果采用报文交换,请计算报文传输的最小端到端延时(从主机A传输报文第一位开始,到主机B接收到报文最后一位为止所用的时间)(15分)
- (2) 如果将报文分成4个分组依次传输,请计算完成报文传输的最小端到端延时(忽略报文封装成分组的开销)(15分)
- (3) 在统计多路复用机制中,端到端延时具有不确定性,请简要分析影响端到端延时的主要因素(20分)



解: (1) 首先计算传播时延,即电磁波在介质上传播的时间:

$$t_1 = 21.5 \times 1000/(2 \times 10^8) = 1.075 \times 10^{-4}s$$

然后计算在三条链路上的传播时间,传播报文总长度为  $6000 \times 8 = 4.8 \times 10^4 \, \mathrm{b}$ 

$$t_2 = 4.8 \times 10^4/(100 \times 10^6) = 4.8 \times 10^{-4} s$$

$$t_3 = 4.8 \times 10^4/(1 \times 10^9) = 4.8 \times 10^{-5} s$$

$$t_4 = t_2 = 4.8 \times 10^{-4} s$$

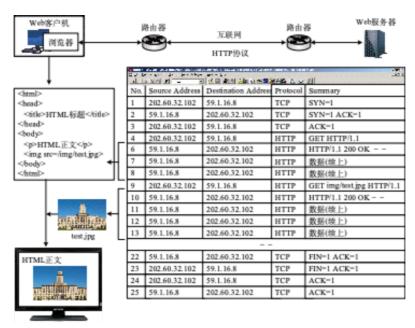
$$\therefore$$
 最小端端延时为:  $T_1=\sum\limits_{i=1}^4t_i\,=\,1.1155\,ms$ 

(2) 
$$T_2 = \sum\limits_i \left( PROP_i \, + \, rac{M}{4R_i} 
ight) + rac{3M}{4R_3} = 7.195 imes 10^{-4} s$$

- (3) 在统计多路复用机制中, 影响端到端延时的主要因素有:
- 存储转发设备中的排队时延,这是导致不确定性的最大原因(本题没有考虑)
- 路由器中的处理时间:路由决策、差错检验、分片等操作(本题没有考虑)
- 数据流的个数,数据流占带宽的频率
- 报文分组大小和分组数量,影响流水线的效率
- 链路的传输速率以及链路的长度

浏览器访问Web服务器的报文交互过程如下图所示。请回答以下4个问题:

- (1) 浏览器与Web服务器所在主机的IP地址分别是什么? (8分)
- (2) 报文1~3的整体用途是什么?每个报文的具体用途?(8分)
- (3) 图中哪些报文是HTTP请求报文?每个报文的具体用途? (8分)
- (4)使用Windows命令行模式提供的nslookup命令查询<u>www.nankai.edu.cn</u>的IP地址,给出结果截图,并对返回的结果进行解释。(26分)



解: (1) 浏览器所在IP为 202.60.32.102, Web服务器所在IP为 59.1.16.8

- (2) 报文1-3的整体用途是建立连接,即对应TCP的三次握手建立连接过程
- 第一个报文是客户向服务器发出连接请求报文,并把SYN标志为设为1,代表建立连接,这时,客户端进程进入了 **SYN-SENT**,即同步已发送状态
- 第二个报文为服务器对客户的回复报文,即TCP服务器收到请求报文后,如果同意连接,则发出确认报文。在这个确认报文中,需要把ACK标志设为1,表示响应,也要把SYN标志为设为1表示建立连接,此时,TCP服务器进程进入了 **SYN-RCVD**(同步收到)状态
- 第三个报文的作用是再次确认,即TCP客户进程收到确认后,还要向服务器给出确认,ACK置位。此时经过三次握手,TCP连接建立,客户端进入ESTABLISHED(已建立连接)状态。

还需要第三次握手的原因是:原因是**防止已经失效的连接请求报文突然又传送到了服务器,从而产生资源浪费**。假设有这样一种场景,客户端发送了第一个请求连接并且没有丢失,只是因为在网络结点中滞留的时间太长了,由于TCP的客户端迟迟没有收到确认报文,以为服务器没有收到,此时重新向服务器发送这条报文,此后客户端和服务器经过两次握手完成连接,传输数据,然后关闭连接。此时此前滞留的那一次请求连接,网络通畅了到达了服务器,这个报文本该是失效的,但是,两次握手的机制将会让客户端和服务器再次建立连接,这将导致不必要的错误和资源的浪费。

## (3) 第4条报文和第9条报文为HTTP的请求报文

- 第4条报文为三次握手建立连接后,发起的对HTML文档的请求报文(GET),如果获取成功,在后面的响应报文中会返回200状态码,然后浏览器会对获取的HTML文档进行解析,如果发现有资源缺失,就会再次向服务器提出HTTP/GET请求
- 第9条报文为缺失资源(img/test.jpg)的请求报文,当解析服务器返回的HTML文档时,浏览器发现少了渲染网页必须的图片资源,这时再次对服务器发起GET请求
- (4) 查询结果如下所示:

C:\Users\曹珉浩>nslookup www.nankai.edu.cn 服务器: 41.45.30.222.in-addr.arpa Address: 222.30.45.41 非权威应答: 名称: www.nankai.edu.cn Addresses: 2001:250:401:d450::190 222.30.45.190

#### 我们来逐行分析返回的结果:

- 首先第一行和第二行返回了服务器和它的地址,其中,**服务器为本机DNS服务器信息,Address表示的是 DNS 服务器地址**。此外,后缀 in-addr.arpa 是一个特殊的域名,用于进行 IP 地址到域名的反向 DNS 查询。正向查询来将域名解析为 IP 地址,反向查询则是将 IP 地址解析为域名。
- 接着返回非权威应答信息:这种回答不是来自域名的**授权(权威)服务器,而是来自其他 DNS 缓存服务器或者 代理服务器,可能是之前缓存的信息或者其他来源**。非权威应答仍然可能是正确的,但不能保证其完全准确 或最新,因为它可能来自于缓存,而不是权威来源,但从下面的名称结果来看,这个信息是准确的。
- 除了名称,还返回了两个地址,从网络层讲授的知识来看,它们分别代表一个IPv6地址和一个IPv4地址,它们就是域名所对应的IP地址。我们在浏览器中并不能直接访问这两个地址:

### 出错啦!该网站无法访问,可能的原因为:

• 您所访问目的的为IP地址(222.30.45.190),系统不允许直接通过IP进行访问,请使用业务域名进行访问

(错误代码: 502)

利用查询IP所属的网页,IPv4和IPv6地址分别得到了如下的结果:





可以看到,我校IPv4对应的服务器应该部署在八里台校区,而IPv6对应的服务器部署在津南校区