计算机网络第一次书面作业

学号: 2112066 姓名: 于成俊

习题1

(1)

(1) 链路1:
$$TRANSP_1 = \frac{6000 \times 8}{100 \times 10^6} = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$= PROP_1 = \frac{1000}{2 \times 10^8} = 0.05 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_1 = 4.85 \times 10^{-4} \text{ s}$$
链路2: $TRANSP_2 = \frac{6000 \times 8}{1 \times 10^9} = 4.8 \times 10^{-5} \text{ s}$

$$PROP_2 = 1 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_2 = 1.48 \times 10^{-4} \text{ s}$$
注 Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}
$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_3 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_4 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_4 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_4 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_4 = 4.8 \times 10^{-4} \text{ s}$$

$$\therefore Laten cy_4 = 4.8 \times 10^{-4} \text{$$

(2)

① 为
$$\frac{1000}{2 \times 10^8} = 0.05 \times 10^{-4}$$
\$

②为
$$\frac{6000 \times 8 \times \frac{1}{4}}{100 \times 10^6} = 1.2 \times 10^{-4}$$

3
$$\frac{20 \times 10^3}{2 \times 10^8} = 1 \times 10^{-4} \text{s}$$

④ 为
$$\frac{6000 \times 8 \times \frac{1}{4}}{1 \times 10^9} = 0.12 \times 10^{-4} \text{ s}$$

⑤为
$$\frac{0.5 \times 10^3}{2 \times 10^8} = 0.025 \times 10^{-4} \text{s}$$

⑥为
$$\frac{6000 \times 8}{100 \times 10^6} = 4.8 \times 10^{-4}$$
s

(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

1.排队延时:

当数据包到达路由器时,如果有其他数据包正在等待传输,就会发生排队。排队延迟取决于网络设备的缓冲区大小、队列长度以及网络拥塞状况。如果流量很大,输出队列中等待的数据包过多,分组的排队延时就很大,甚至会出现丢包的情况。

2.节点处理延时:

数据包经过路由器时,路由器需要进行一系列的处理,包括查找路由表、执行转发决策等。这些处理步骤会引入一定的延时。

3.传播延时:

传播延时是信号在介质上传播的时间,主要受到信号在传输媒体中传播的速度和距离的影响。传播延时是由物理特性决定的,而不同的传输媒体(如铜缆、光纤等)具有不同的传播速度。一般而言,信号在光纤中的传播速度要比在铜缆中的传播速度快得多。传播延时的重要性在于它是网络中不可避免的一部分,而且它会随着信号传播的距离增加而增加。对于长距离的通信链路,传播延时可能成为主要的延时因素之一。

4.传输延时:

传输延时是发送报文所用的时间。主要受网络带宽、数据包大小、网络拥塞情况等影响

5.重传机制引起的延时:

在有错误发生或者发生丢包时,需要进行数据包的重传。重传引入了额外的延时,尤其是在发生多次重传时。

6.其他影响因素:

1.**网络拓扑**:网络的拓扑结构也会影响端到端延时。例如,使用星型拓扑结构的网络通常具有较低的延时,而使用环状结构的网络可能引入更大的延时。

2. 网络设备的性能:包括路由器、交换机等硬件设备的性能,也会对端到端延时产生影响。

3. 网络环境的变化:如信道质量波动、链路状态变化等,也可能导致端到端延时的不确定性

4. **网络协议栈的开销**: 通信中使用的协议栈也会对延时产生影响。不同的协议栈可能有不同的处理和封装开销,从而影响端到端延时。

习题2

(1)

浏览器所在的主机IP地址: 202.60.32.102 服务器所在的主机IP地址: 59.1.16.8

(2)

- 报文1~3的整体用途:建立TCP连接,初始化所需的参数及分配缓冲区。
- **报文1**: 客户端向服务端发送SYN=1,即发送建立连接的请求,**其实**客户端还会发送seq = x ,客户端自己的初始序号,此时客户端处于等待状态。
- **报文2**: 服务器发送ACK=1表示确认建立连接,再发送SYN=1请求和客户端建立连接,**其实**服务器 还会发送ack = x + 1,表示期望收到对方下一个报文段的第一个数据字节序号是x+1,并发送seq = y,表示服务器自己的初始序号。此时服务器表示已收到客户端的连接请求,服务器处于等待状态。
- **报文3**: 客户端发送ACK = 1 表示确认,**其实**他还会发送ack= y + 1 ,表示期望收到对方下一个报文段的第一个数据字节序号是y+1,并将自己的序号seq设为 x + 1。

(3)

- 报文4和报文9是HTTP请求报文
- 报文4的用途:

(作业里的报文4中 GET HTTP/1.1应该是缺少一个url)

客户端想通过HTTP 1.1 协议从服务器获取网页的HTML文件。

• 报文9的用途:

- o GET: 这是 HTTP 请求方法,表示客户端希望从服务器获取指定的资源。
- o img/test.jpg:这是资源路径,指定了服务器上要获取的资源的位置。在这个例子中,表示位于 /img 目录下的 test.jpg 文件。
- o HTTP/1.1: 这表示客户端使用的是 HTTP 1.1 版本协议。

所以,报文9的用途是客户端想要通过 HTTP 1.1 协议从服务器获取 /img/test.jpg 这个路径下的图片资源。服务器将会响应这个请求,返回相应的 test.jpg 图片文件。

(4)

截图:

C:\Users\86180>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

- 服务器代表的是DNS服务器名称
- 第一个Address表示的是DNS服务器地址
 - o **in-addr.arpa**是反向解析的顶级域。前面的IP地址是倒排的格式,即DNS服务器的地址为 222.30.45.41

由于在域名系统中,一个IP地址可以对应多个域名,因此从IP出发去找域名,理论上应该遍历整个域名树,但这在Internet 上是不现实的。为了完成逆向域名解析,系统提供一个特别域,该特别域称为逆向解析域in-addr.arpa。这样域解析的IP地址就会被表达成一种像域名一样的可显示串形式,后缀以逆向解析域域名"in-addr.arpa"结尾。图中就是逆向域名的表达方式,原始IP地址为222.30.45.41,这两种表达方式中IP地址部分顺序恰好相反,因为域名结构是自底向上(从子域到域),而IP 地址结构是自顶向下(从网络到主机)的。实质上逆向域名解析是将IP地址表达成一个域名,以地址作为索引的域名空间,这样逆向解析的很大部分可以纳入正向解析中。

- 非权威应答:说明不是从授权域名服务器返回的结果,而是从缓存中返回的结果
- 名称:代表地址的名字
- 第二个Addresses是查询网址的IP地址。可以看出,

- 第一个是IPv6协议的地址。其中的双冒号是因为这是压缩形式,将多个具有0值的连续片段替 换成双冒号,并且该双冒号只在IPv6地址中出现一次,否则无法判断每个压缩包中有几个完全 0的分组。
- 。 第二个是IPv4协议的地址