# 第一章作业

### **P13**

P13. a. 假定有 N 个分组同时到达一条当前没有分组传输或排队的链路。每个分组长为 L,链路传输速率为 R。对 N 个分组而言,其平均排队时延是多少?

b. 现在假定每隔 LN/R 秒有 N 个分组同时到达链路。一个分组的平均排队时延是多少?

a

单个分组用时L/R

平均排队时延为(0+1+2+...+N-1)L/RN = (N-1)L/2R

b

单个分组最慢时,排队加传输共花费NL/R秒,随后才有下N个分组到达,故平均时延仍为 (N-1)L/2R

## **P25**

P25. 假定两台主机 A 和 B 相隔 20 000km,由一条直接的 R = 2Mbps 的链路相连。假定跨越该链路的传播速率是  $2.5 \times 10^8$  m/s。

- a. 计算带宽 时延积 R·tprop 。
- b. 考虑从主机 A 到主机 B 发送一个 800 000 比特的文件。假定该文件作为一个大的报文连续发送。 在任何给定的时间,在链路上具有的比特数量最大值是多少?
- c. 给出带宽-时延积的一种解释。
- d. 在该链路上一个比特的宽度(以米计)是多少?它比一个足球场更长吗?
  - e. 用传播速率 s、带宽 R 和链路 m 的长度表示,推导出一个比特宽度的一般表示式。

a

$$t_{prop} = (2*10^7)/(2.5*10^8) = 0.08s$$
  $R*t_{prop} = 1.6*10^5 bits$ 

b

比特数量最大数即为带宽~时延积 $R*t_{prop}=1.6*10^5 bits$ 

C

连续发送文件时, 链路可承载的最大比特数量

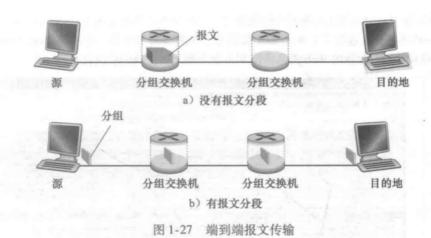
d

宽度= $(2*10^7)/(1.6*10) = 125m$ ,比一个标准足球场(105米\*68米)长

e

一个比特宽度=
$$m/(R*t_{prop})=m/(R*m/s)=s/R$$

P31. 在包括因特网的现代分组交换网中,源主机将长应用层报文(如一个图像或音乐文件)分段为较小的分组并向网络发送。接收方则将这些分组重新装配为初始报文。我们称这个过程为报文分段。图 1-27 显示了一个报文在报文不分段或报文分段情况下的端到端传输。考虑一个长度为 8×10<sup>6</sup> 比特的报文,它在图 1-27 中从源发送到目的地。假定在该图中的每段链路是 2Mbps。忽略传播、排队和处理时延。



- a. 考虑从源到目的地发送该报文且没有报文分段。从源主机到第一台分组交换机移动报文需要多长时间?记住,每台交换机均使用存储转发分组交换,从源主机移动该报文到目的主机需要多长时间?
- b. 现在假定该报文被分段为800个分组,每个分组10000比特长。从源主机移动第一个分组到第一台交换机需要多长时间?从第一台交换机发送第一个分组到第二台交换机,从源主机发送第二个分组到第一台交换机各需要多长时间?什么时候第二个分组能被第一台交换机全部收到?
- c. 当进行报文分段时, 从源主机向目的主机移动该文件需要多长时间? 将该结果与(a)的答案进行比较并解释之。
- d. 除了减小时延外, 使用报文分段还有什么原因?
- e. 讨论报文分段的缺点。

#### a

源主机到第一台分组交换机需用时 $8*10^8 bits/2 Mbps=4s$ 

源主机到目的主机需用时3\*4=12s

#### b

第一个分组从源主机到第一台分组交换机需用时 $1*10^4 bits/2 Mbps=0.005s$ 

第一个分组从第一台交换机到第二台交换机,第二个分组从源主机到第一台分组交换机用时均同为 0.005s

0.01s后第二个分组能被第一台交换机全部收到

#### C

需要(800+2)\*0.005=4.01s,用时约为 (a) 的三分之一,因为使用分组,解决了交换机数量产生的时延问题

## d

报文分段可在小段报文数据出错时只需重传小段报文,而无需将整个报文重传

## е

报文分段需要在报文头部增加额外信息,并需在目的主机将分组排序以还原报文