## 第12章习题参考答案

12.3

## 解答

如果 B 发往 B'的平均数据率 $\lambda$  = 0 时,整个网络的吞吐率只是 A 发往 A'的平均数据率,即 0.8。随着 $\lambda$ 的增加,整个网络的吞吐率如下图所示变化。

若 $\lambda$  = 1,整个网络的吞吐率为 1.8;

当 $\lambda$  = 1.2 时 ,主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 1.2:1 ,由于 S 到 B' 输出容量为 1 , S 到 A' 输出容量最多为 0.833 , 因 A 发往 A' 的平均数据率只有 0.8 , 所以整个网络吞吐率为 1 + 0.8 = 1.8 ;

当 $\lambda$  = 1.3 时,主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 1.3:1 , S 到 A'输出容量最多为 0.77,整个网络吞吐率为 1 + 0.77 = 1.77;

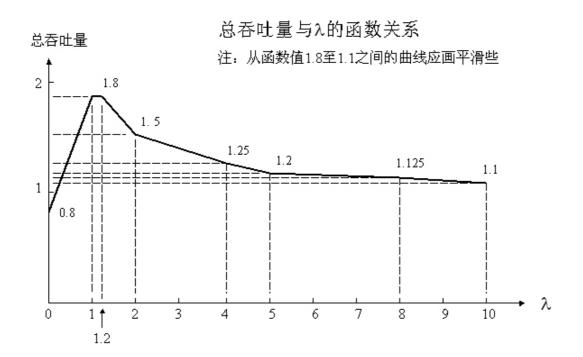
当 $\lambda$  = 1.5 时,主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 1.5:1 , S 到 A'输出容量最多为 0.67,整个网络吞吐率为 1 + 0.67 = 1.67;

当 $\lambda$  = 2 时, 主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 2:1, S 到 A'输出容量则为 0.5, 整个网络的吞吐率为 1+0.5 = 1.5;

当 $\lambda$  = 4 时, 主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 4:1,整个网络的吞吐率为 1 + 0.25 = 1.25;

当 $\lambda$  = 8 时, 主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 8:1,整个网络的吞吐率为 1 + 0.125 = 1.125;

A' 和 B' 分别到 S 的输入缓存容量之比最大为 10: 1, 因此当 $\lambda$  = 10 时, 主机 B 占用 S 的输入缓存的机会与主机 A 相比为 10: 1, 整个网络的吞吐率为 1 + 0.1 = 1.1。



 $\exists \lambda > 1$  时, A 到 A' 的通信量占总吞吐量的比重如下表:

λ	A 到 A' 通信量	总吞吐量	前两项之比
1	0.8	1.8	44%
1.2	0.8	1.8	44%
2	0.5	1.5	33%
4	0.25	1.25	20%
5	0.2	1.2	17%
8	0.125	1.125	11%
10	0.1	1.1	9%

**补充题**: 欲对网络中某个站点实现令牌桶通信量整形控制。假定令牌桶初始容量 8Mbit , 令牌装填速率为 1M bps , 那么 , 站点能够以 6Mbps 数据率发送多少时间?设令牌长 8bit , 每取 1 个令牌发送 1 个八比特组数据。**解答** 

此题乍看起来,似乎以 6Mbps 速率发送只需 4/3 秒时间可以取光令牌桶中的令牌。然而这是错误的,因为在此期间,已有另外一些令牌填充进桶里。

我们试着分析一下。设 S 为此题所要求出的持续发送时间长度,以秒计量。在极端情况下,令牌桶初始容量是充满的 (8M 比特),在 S 秒期间另有 (1M  $\times$  S) 比特填充进桶里。同时站点在 S 秒内发送的数据为 (6M  $\times$  S) 比特。

因令牌长8比特,每取1个令牌发送1个八比特组数据,相当于有一个比特令牌就发送一个比特数据。因此无论按八比特组还是按比特为单位,计算结果是相同的。因此,我们有等式

8M + (1M × S) = (6M × S), 或者写成 8 + S = 6S

解得 S=8/(6-1)=8/5 秒,或者1.6 秒。

因此,站点能够以 6Mbps 的数据率持续发送 1.6 秒。

大家再看一看下面类似的计算题,怎样计算?思维需要拐两个弯,注意计量单位的差别和换算。

**补充题的补充**: 欲对 ATM 网络中某个站点实现令牌桶通信量整形控制。信元长度 53B (1B = 8bits),每个令牌长 1B,令牌桶容量为 4MB,令牌装填速率为 0.5MB/s。令牌读取速率与发送信元速率计量单位不同,每从令牌桶取 1 个令牌,站点发送 1 个信元。那么,假如站点以 53Mbps 数据率发送信元,问以此速率发送能够持续多长时间?可发送多少个信元?