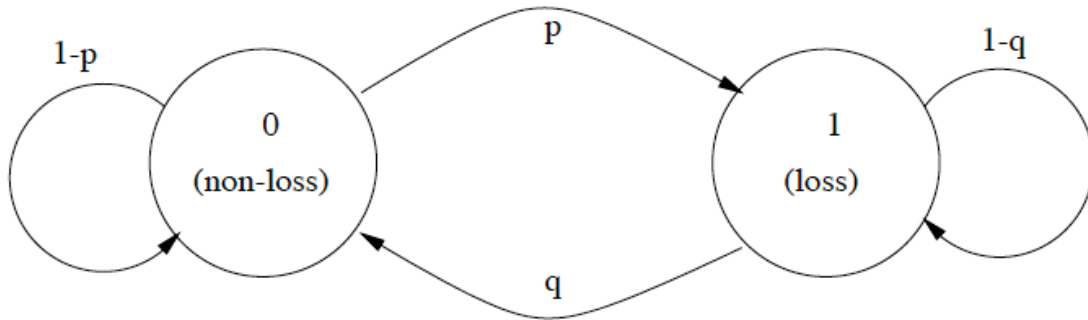


## Burst丢包：Gillbert Model分析

作者：@sebliu

### Gillbert 模型介绍

Gillbert 模型，也称 2-state Markov 模型，是最简单的模拟burst丢包的模型。其结构如下图所示



其中，0状态(non-loss)也叫 *Good* 状态，此状态下默认不丢包，1状态(loss)状态也叫 *Bad* 状态，此状态下默认必丢包，处于0状态时，有  $p$  的概率进入1状态，或者以  $1-p$  的状态维持原状态，处于1状态时，有  $q$  的概率进入0状态，或者以  $1-q$  的概率维持原状态。由于实际网络链路中的丢包一般为burst丢包，即如果上一时刻发生了丢包事件，则当前时刻更有可能发生丢包，如果Gillbert模型中满足  $1-q > p$ ，则说明上一时刻发生的丢包事件增加了当前的丢包率(丢包率由  $p$  增加至  $1-q$ )

基于以上分析，使用 *Gillbert* 模型作为网络中的丢包模拟具有一定的合理性

在简单版的 *Gillbert* 模型中(*Good*状态必不丢包，*Bad*状态必丢包)，由  $p, q$  两个参数唯一确定。现在，假设网络中的丢包模型即为简单版的 *Gillbert* 模型。探讨如何通过检测的丢包事件来确定参数  $p, q$ 。

### 计算 Gillbert 模型参数

为了简单起见，这里采用“01”序列来表示包裹到达状态，1表示包裹丢失，0表示包裹正常接收。对于一段时间内如： $seq = 000111000\dots$ 的包裹达到状态，并记  $m_i (i = 1, 2, \dots, n-1)$  表示连续出现  $i$  个1的次数，也即表示长度为  $i$  的 *burst* 丢包的次数( $n-1$ 为最长连续丢包)。并记总包裹数为  $total\_packets$ 。

在该模型一共可能发生四种事件，分别对应 *Gillbert* 模型中的四条转移边，记为

$E = \{event | event = 1-p, p, 1-q, q\}$ ，分别对应  $seq$  中的  $\widehat{00}$ ,  $\widehat{01}$ ,  $\widehat{11}$ ,  $\widehat{10}$  四种模式，因此要计算  $p, q$ ，只需要计算  $\widehat{01}$  和  $\widehat{10}$  出现的次数，于是有( $\#$ 表示...的数量)

$$p = \frac{\# of \widehat{01}}{\# of \widehat{01} + \# of \widehat{00}} \quad (1)$$

同理

$$q = \frac{\# of \widehat{10}}{\# of \widehat{10} + \# of \widehat{11}} \quad (2)$$

实际上不难发现  $\# of \widehat{01} = \# of \widehat{10} \pm 1$  或者  $\# of \widehat{01} = \# of \widehat{10}$  (取决于  $\# of burst\ '0's$  和  $\# of burst\ '1's$  是否相等), 随着  $seq$  的长度增加, 可以认为  $\# of \widehat{01} \approx \# of \widehat{10}$ 。

而  $\# of \widehat{01}$  即为从状态0进入状态1的次数, 即  $burst$  发生的次数, 因此有

$$\# of \widehat{01} = \sum_{i=1}^{n-1} m_i \quad (3)$$

而  $\# of \widehat{10} + \# of \widehat{11}$  为丢失的包裹数, 同理  $\# of \widehat{01} + \# of \widehat{00}$  为正常接收的包裹数, 于是可以计算出丢失包裹数为

$$\# of \widehat{10} + \# of \widehat{11} = \sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i \quad (4)$$

正常接收包裹数为

$$\# of \widehat{01} + \# of \widehat{00} = total\_packets - \sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i \quad (5)$$

当  $seq$  长度足够大时, 结合式(1)(2)(3)(4)(5)可以得出

$$p = \frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{total\_packets - \sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i} \quad (6)$$

$$q = \frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{\sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i} \quad (7)$$

进一步, 综合丢包率可以通过  $p, q$  来表达

$$\begin{aligned} loss\_rate &= \frac{lossed\_packets}{total\_packets} \\ &= \frac{\sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i}{total\_packets} \\ &= \frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{total\_packets - \sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i} \\ &= \frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{\frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{total\_packets - \sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i} + \frac{\sum_{i=1}^{n-1} m_i}{\sum_{i=1}^{n-1} i \cdot m_i}} \\ &= \frac{p}{p + q} \end{aligned} \quad (8)$$

最后, 计算  $burst$  连续丢包长度的期望值, 易知产生一个长度为  $k$  的连续 1 的概率为  $Pr(len = k) = q \cdot (1 - q)^{k-1}$ , 为几何分布, 于是有

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow +\infty} E(len) &= \sum_{k=1}^n k \cdot q \cdot (1 - q)^{k-1} \\ &= \sum_{k=1}^{+\infty} k \cdot q \cdot (1 - q)^{k-1} \end{aligned} \quad (9)$$

记式(9)为  $f(1 - q) = \frac{\lim_{n \rightarrow +\infty} E(len)}{q}$ , 于是有

$$\begin{aligned}
f(1-q) &= \frac{d[\int_0^{1-q} f(1-q)d(1-q)]}{d(1-q)} \\
&= \frac{d}{d(1-q)} \left( \sum_{k=1}^{+\infty} (1-q)^k \right) \\
&= \frac{d}{d(1-q)} \left( \frac{1}{1-(1-q)} \right) \\
&= \frac{d^{\frac{1}{q}}}{d(1-q)} \\
&= \frac{1}{q^2}
\end{aligned} \tag{10}$$

因此最终 *burst* 丢包期望长度为

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} E(len) = f(1-q) \cdot q = \frac{1}{q} \tag{11}$$

## 参考文献

Toral H, Torres D, Estrada L. Simulation and modeling of packet loss on VoIP traffic: a power-law model[J]. WSEAS Transactions on Communications, 2009, 8(10): 1053-1063.

Jiang W, Schulzrinne H. Modeling of Packet Loss and Delay and their Effect on Real-Time Multimedia Service Quality[C] // In Proceedings of NOSSDAV'2000. 2000.