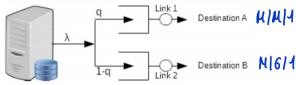
## Ejercicio 1

Un servidor envía datos hacia los destinos A y B a través de dos enlaces. Los paquetes con destino A se envían por el enlace 1, mientras que los dirigidos a B van por el enlace 2. Cada enlace tiene una capacidad de 1 Mbps y cada enlace tiene su correspondiente buffer o cola de espera para paquetes.

El servidor genera paquetes según un proceso de Poisson con tasa  $\lambda$ =600 paquetes/segundo. Dicho tráfico se distribuye a través de los enlaces 1 y 2 en función de las probabilidades de enrutamiento "q" y "1-q". En concreto, la probabilidad "q" determina la parte de tráfico que sale por el enlace 1, mientras que "1-q" determina la proporción que sale por el enlace 2.

La longitud de los paquetes enviados por el enlace 1 sigue una distribución exponencial de media 1000 bits. En cambio, la longitud de los paquetes enviados por el enlace 2 sigue una distribución uniforme entre 800 y 1200 bits.

La figura de abajo muestra el modelo de colas a utilizar, donde se consideran colas de tamaño infinito.



- a) Si q=3/4, calcular el retardo medio de un paquete con destino A.
- b) Si q=3/4, calcular el retardo medio de un paquete con destino B.
- c) Determinar el valor de "q" para que el retardo medio de un paquete con destino A sea igual al de un paquete con destino B.

$$C = 1 \text{ Mbps}$$

l= exponencial, 1000 bits/paq lz= uniforme 800-1200 bits/paq

$$\mu_4 = \frac{c}{\ell_4} = \frac{10^6}{1000} = 10^3 \text{ pag/seg}$$

$$E(x) = \frac{a+b}{z}$$
  $\sigma_x^2 = \frac{(b-a)^{42}}{42}$ 

$$E(TA) = \frac{E(n)}{2}$$

For sex MINIT: 
$$E(TA) = \frac{1}{\mu - \lambda_A} = \frac{1}{1000 - 600 \cdot \frac{3}{4}} = \frac{1}{1000 - 400} = 1.818 \cdot 10^{-3} \text{ segundos}$$

$$l = \frac{1}{N_2} = \frac{600 \text{ mg/ses} \cdot 1/4}{403} = 0.45$$

$$E(T_0) = \frac{1}{\mu_2(1-\varrho)} \cdot \left(1 - \frac{\varrho}{2}\right) \longrightarrow E(T_0) = \frac{1}{40^3 \cdot (1 - 0.15)} \cdot \left(1 - \frac{0.15}{2}\right) = 1.0882 \cdot 10^{-3} \text{ segundos}$$

$$\mu_2 = \frac{1}{E_2(2)} \quad \text{on} \quad E_2(2) = \frac{800 + 1200}{2} = 10^{-3} \text{ pag/seg}$$

$$\mu_2 = \frac{1}{40^{-3}} = 10^3 \text{ pag/seg}$$

c) (q? pour que E(TA) = E(TB)

$$E(T_{\theta}) = \frac{1}{\mu_{1} - \lambda_{1}} = \frac{1}{1000 - 600q}$$

$$E(T_{\theta}) = \frac{1}{\mu_{2} \cdot (1 - \frac{\lambda \cdot (1 - q)}{\mu_{2}})} \cdot (1 - \frac{\frac{\lambda \cdot (1 - q)}{\mu_{2}}}{2})$$

$$= \frac{1}{10^{3} \cdot (1 - \frac{600 \cdot (1 - q)}{10^{3}})} \cdot (1 - \frac{\frac{200 \cdot (1 - q)}{\mu_{2}}}{2})$$

## Igualando y despejando q: q = 0.38

## EXTENSIÓN DEL EJERCICIO



- d) Determinar el valor de "q" para que el retardo medio global de un paquete sea mínimo.
- e) Representar gráficamente la variación de "q" con respecto a λ cuando dicho valor de "q" posibilita alcanzar el retardo medio global mínimo. Se considerará el rango de valores de λ en el que el sistema es estable.

$$E(T) = q \cdot E(TA) + (4-q) \cdot E(TO)$$
 derivou e ignortou a O.

$$\frac{\partial}{\partial q} E(T) = 0 \longrightarrow \frac{\partial}{\partial q} \left[ q \cdot E(TA) + (4-q) E(TQ) \right] = 0$$