Teoría de sobreflujo

Jhon Jairo Padilla A., PhD.

Introducción

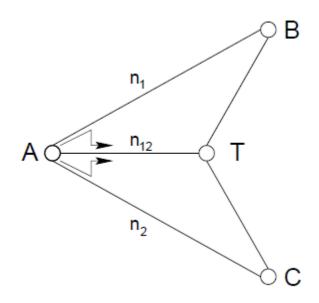
- Ahora se considerarán sistemas con accesibilidad restringida (limitada).
- Accesibillidad restringida:
 - Un suscriptor o flujo de tráfico sólo tiene acceso a k canales de un total de n (k≤n).
 - Si todos los k canales están ocupados, entonces el intento de llamada es bloqueado, aún si hay canales ociosos pertenecientes a los restantes (n-k) canales.



Ejemplo:

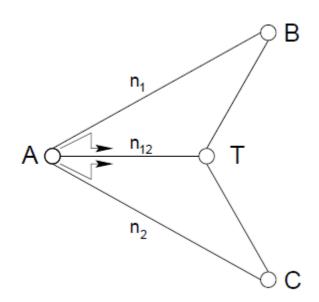
Red jerárquica:

- Hay tráfico de A a B y de A a C.
- A-B: ruta directa (primaria) con n_1 canales
- Si todos ellos están ocupados, la llamada es dirigida por una ruta alternativa (secundaria): A-T-B.
- Algo similar ocurre para la ruta A-C.
- Si se asume que los enlaces TB y TC no se bloquean:
 - FI numero total de canales del sistema será $n_1+n_2+n_{12}$
 - ▶ El tráfico AB sólo tendrá acceso a n_1+n_{12} canales.



Ejemplo:

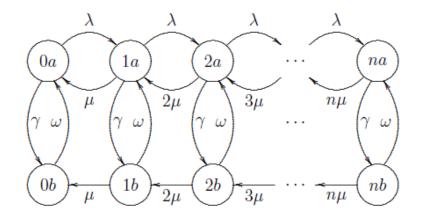
- La búsqueda de los canales es secuencial, para determinar si todos los canales de la ruta principal están ocupados
- En redes jerárquicas se utiliza protección del servicio:
 - El tráfico de A a C nunca utilizará ninguno de los n l canales de la ruta AB.
 - Habrá bloqueo aún cuando haya canales desocupados
- Los canales comunes permiten un balance entre los dos grupos de canales primarios.



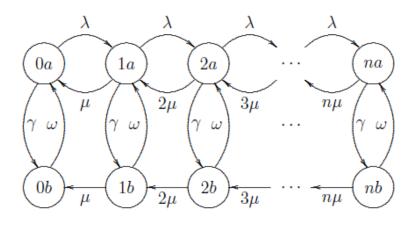


Análisis del sistema

- Existen diferentes métodos de enfrentar el análisis
- Un método sencillo está basado en el hecho de que el proceso de llegadas por el enlace AT será un proceso interrumpido de Poisson (IPP).
- Si se realiza el análisis del diagrama de estados de los canales ocupados en el enlace AT, se podrá calcular la probabilidad de bloqueo para el enlace.

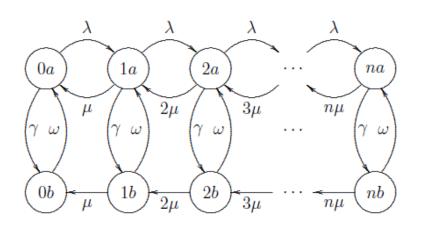






- Consideramos un grupo de n servidores
- Las llegadas siguen un proceso de Poisson Interrumpido con tiempos de servicio distribuidos exponencialmente.
- ▶ Cada estado [i,j] representa i llamadas siendo servidas (i=0,1,...,n), y que el proceso de llegadas está en la fase j (j=a: proceso de llegadas en on, j=b: proceso de llegadas en off)



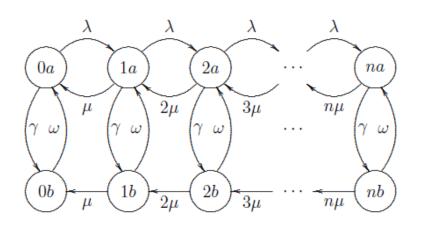


La congestión en tiempo ocurrirá cuando se alcance el estado n:

$$E = p(n, a) + p(n, b)$$

La congestión de llamadas será entonces:

$$B = \frac{p(n,a)}{\sum_{i=0}^{n} p(i,a)} \ge E$$



La probabilidad de estar en estado on ó off se puede calcular como la suma de las probabilidades de todos los estados on ó off:

$$p_{\text{on}} = \sum_{i=n}^{n} p(i, a) = \frac{\omega}{\omega + \gamma},$$

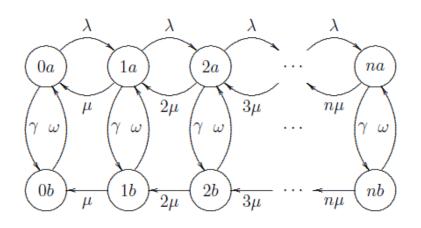
$$p_{\text{off}} = \sum_{i=n}^{n} p(i, b) = \frac{\gamma}{\omega + \gamma}.$$

Además,

$$p_{on} + p_{off} = 1.$$

 $\gamma \cdot p_{on} = \omega \cdot p_{off}.$





- La congestión de tráfico se define como la proporción del tráfico ofrecido que se pierde (el tráfico del estado on).
- El tráfico ofrecido será:

$$A = \frac{p_{\text{on}}}{p_{\text{on}} + p_{\text{off}}} \cdot \lambda \cdot \frac{1}{\mu} = \frac{\omega}{\omega + \gamma} \cdot \frac{\lambda}{\mu}.$$

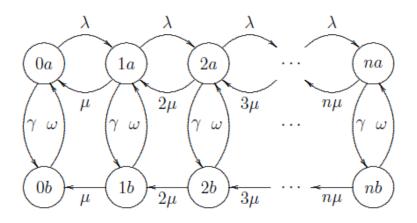
El tráfico transportado será:

$$Y = \sum_{i=0}^{n} i \cdot \{p(i, a) + p(i, b)\}\$$



Además,

$$C = (A - Y)/A$$



Se obtiene que la congestión de tráfico (C) será igual a la congestión de llamadas, B. (el proceso de llegadas es un proceso de renovación).

- El cálculo de las probabilidades es bastante complejo, por lo que se prefiere utilizar un método recursivo con fórmulas simples.
- Se pueden usar las fórmulas recursivas generales aplicables a cualquier proceso que cumpla:
 - Tasas de llegadas dependientes del estado
 - Servidores homogéneos
- La fórmula para la congestión en el tiempo (E) es:

$$I_x = 1 + \frac{x \,\mu}{\lambda_{x-1}} \cdot I_{x-1} \,, \qquad I_0 = 1$$

• donde $I_x = E_x^{-1}$

