Análisis de Prestaciones para Protocolos de Control de Flujo

Control de Flujo con Parada y Espera

Eficiencia u

$$u = \frac{nt_{trama}}{n(2t_{prop} + t_{trama})} = \frac{t_{trama}}{2t_{prop} + t_{trama}}$$

Si se normaliza al tiempo de trama queda:

$$u = \frac{1}{2\frac{t_{prop}}{t_{trape}} + 1}$$

Se define el parámetro a como el cociente entre tiempo de propagación y el tiempo de trama $a=\frac{t_{prop}}{t_{trama}}$, quedando entonces la utilización definida como:

$$u = \frac{1}{1 + 2a}$$

Se puede considerar también el parámetro a como el cociente entre el tiempo de propagación y el tiempo de transmisión, el tiempo de propagación es igual a la distancia d del enlace dividida por la velocidad de propagación de la señal, que es igual a la velocidad de la luz en el aire o vacío $V = 3x10^8 \, m/seg$, y en los medios guiados es aproximadamente un tercio menor o sea $V = 2x10^8 \, m/seg$.

El tiempo de transmisión es igual a la longitud de la trama en bits "L", dividida por la velocidad de transmisión R, entonces podemos expresar:

$$a = \frac{d/V}{L/R} = \frac{dR}{VL}$$

Control de Flujo con Ventana Deslizante:

Se presentan dos casos:

- 1. $W \ge 2a+1$, donde la confirmación de la trama 1 llega antes que el emisor agote su ventana, por ende puede trasmitir sin pausa entonces u=1.
- 2. W < 2a+1, El emisor agota su ventana en t = W, por ende no puede enviar mas tramas hasta que t = 2a+1, por lo tanto la utilización de la línea es W unidades de tiempo por cada t = 2a+1

Podemos expresar entonces:

$$u = \begin{cases} 1 & W \ge 2a + 1 \\ \frac{W}{2a + 1} & W < 2a + 1 \end{cases}$$

Si se consideran los errores con probabilidad P:

Parada y espera
$$u = \frac{1-P}{1+2a}$$

Rechazo selectivo
$$u = \begin{cases} 1 - P & W \ge 2a + 1 \\ \frac{W(1-P)}{2a+1} & W < 2a + 1 \end{cases}$$

Go back N
$$u = \begin{cases} \frac{1-P}{1+2aP} & W \ge 2a+1\\ \frac{W(1-P)}{(2a+1)(1-P+WP)} & W < 2a+1 \end{cases}$$