

Dimensionamiento y Planificación de Redes

Ejercicios Tema 3. Modelo M/M/1 y Extensiones



Ramón Agüero Calvo

Departamento de Ingeniería de Comunicaciones

Este tema se publica bajo Licencia:

[Creative Commons BY-NC-SA 4.0](https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/)



**E.T.S.I.I.T - Grado en Ingeniería de
Tecnologías de Telecomunicación**
Dimensionado y Planificación de Redes
Hoja de Ejercicios - Tema 3
Sistemas M/M/1 y extensiones

Problema 1.

Los parámetros de un canal son: $\lambda = 32$ paquetes/seg, $C = 64$ kbps, $L = 125$ Bytes.

Se pide:

- (a) ¿Cuántos segundos de cada hora está el canal desocupado?
- (b) ¿Cuántos segundos tienen que esperar en su conjunto los paquetes que atraviesan el canal cada hora?
- (c) ¿Cuál debería ser la utilización del canal para minimizar el número de segundos perdidos/hora (aquellos en los que el operador no factura más los que tienen que esperar los paquetes que atraviesan el canal)?

Problema 2.

Si los parámetros de un canal son: $\lambda = 32$ paquetes/seg, $C = 64$ kbps, $L = 125$ Bytes, ¿cuál es el tiempo de transferencia de los paquetes que tienen que esperar?.

Problema 3.

Establecer un mecanismo para estimar el percentil r del tiempo de espera en un nodo de comunicaciones, asumiendo que su función de distribución es:

$$F_{T_w} = 1 - ae^{-bt_w}$$

donde a y b no son conocidos. Obtener el valor del percentil 90 para los siguientes parámetros: $\lambda = 32$ paquetes/seg, $C = 64$ kbps, $L = 125$ Bytes.

Problema 4.

Para aumentar la fiabilidad, los nodos A y B de una red de datos están unidos por dos enlaces de capacidades respectivas C_1 y C_2 , con $C_1 > C_2$.

El nodo A encamina los paquetes, de longitud exponencial de media L bits, por el enlace de mayor capacidad hasta que λ alcanza cierto umbral u p/s. El enlace 2 se empieza a utilizar cuando el tiempo de transferencia (espera + transmisión) por el enlace 1 se iguala al tiempo de transmisión de un paquete por el enlace 2, lo cual determina el valor de u . Cuando $\lambda > u$, A distribuye aleatoriamente los paquetes que sobrepasan el umbral de forma proporcional a la capacidad de los enlaces.

Teniendo en cuenta que:

- $C_1 = 64$ kbps
- $C_2 = 32$ kbps
- $L = 100$ bits

Calcular:

- (a) El valor de u .
- (b) El valor de λ_1 y λ_2 cuando $\lambda = 2u$.

Problema 5.

Al equipo de ingeniería de la consultora CONSULTTEL se le ha encargado evaluar tres configuraciones distintas para un nodo de una red de conmutación de paquetes.

La primera consiste en suponer que dicho nodo puede modelarse como un sistema M/M/1 (esto es, llegada según un proceso de *Poisson*, tiempo de servicio exponencial y 1 servidor), con una cola para almacenar paquetes y un servidor muy rápido, y por tanto caro, que se encarga de transmitir los paquetes por un canal de salida de capacidad 20 Mbps. Los paquetes llegan al sistema con una tasa $\lambda = 10$ paq/s y la longitud media de los mismos es de 1000 bits.

Las dos alternativas de diseño a la primera opción (más cara) constan de 10 dispositivos, cada uno de los cuales puede también modelarse como un sistema M/M/1 con su correspondiente cola y servidor, pero de capacidad 10 veces menor. Las configuraciones son las siguientes:

- 10 sistemas M/M/1 de capacidad 2 Mbps a cada uno de los cuales le llegan paquetes de longitud media 1000 bits a una tasa de $\lambda/10 = 1$ paq/s
- 10 sistemas M/M/1 de capacidad 2 Mbps, pero donde los paquetes que llegan a una tasa $\lambda = 10$ paq/s y tienen longitud media de 1000 bits se dividen antes en 10 partes iguales y se envía una parte a cada uno de los 10 dispositivos.

(a) Calcúlese, para cada una de las tres configuraciones anteriores:

- Tiempo medio de servicio.
- Factor de utilización.
- Tiempo medio de espera en cola.
- Número medio de unidades en cola.

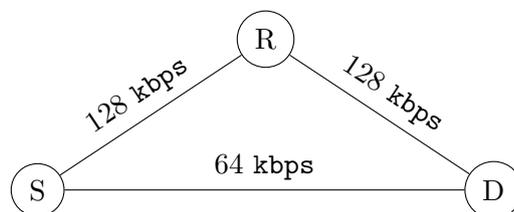
(b) En función de los resultados anteriores, justifique cada una de las configuraciones y decídase por una de ellas.

Problema 6.

Para unir dos *routers* (S y D) se dispone de una capacidad de 64 kbps. Si se supone que los paquetes que se envían tienen una longitud media de 200 Bytes, se pide responder a las siguientes preguntas.

- (a) Calcular el tiempo medio de servicio (t_s) (tiempo que los paquetes están en el canal, transmitiéndose).
- (b) Si $\lambda = 16$ pkt/s, ¿cuál es la utilización del canal? ¿Cuál es tiempo total de transferencia (espera más servicio)?
- (c) Calcular el tiempo medio de espera y , aplicando la relación de *Little*, el número medio de paquetes que hay en el sistema de espera.
- (d) ¿Cuál es la probabilidad de que el canal esté libre? ¿Cuál es la probabilidad de que no haya paquetes esperando en la cola?
- (e) ¿Cuál es valor máximo de λ aceptable?

Ante un incremento notable de λ , que se incrementa en un 300%, se decide utilizar la siguiente configuración de red.



- (f) Calcular el número medio de enlaces que atraviesan los paquetes si el tráfico se reparte equitativamente entre los dos caminos posibles. ¿Cuál es el tiempo medio que tarda un paquete en llegar al destino?
- (g) Repetir el apartado anterior cuando sólo la tercera parte de los paquetes se encaminan a través de la línea de 64 kbps.
- (h) Calcular de nuevo los tiempos medios de los apartados (f) y (g) cuando hay un tráfico adicional entre la estación R y D , con una λ de 40 pkt/s.

Nota: En todos los casos emplear el modelo MM1 para los diferentes nodos.

Problema 7.

Una empresa dispone de varios emplazamientos, necesitando proporcionar mecanismos de comunicación entre ellos. Para unir dos puntos en concreto pretende utilizar un enlace dedicado con una capacidad de $C = 40$ kbps, y unos nodos con memoria suficiente para almacenar paquetes en espera. Se supone además que la longitud media de los paquetes que transmite (según una distribución exponencial negativa) es de 1000 Bytes, y se estima que la tasa de generación de información es $\lambda = 1$ paquete/segundo (según una distribución de *Poisson*).

- Calcular los tiempos medios de servicio (tiempo que los paquetes están en el canal, transmitiéndose), de espera y de transferencia. Aplicar la relación de *Little* para calcular el número medio de paquetes en el sistema de espera y en todo el nodo (interfaz de salida y sistema de espera).

La compañía pretende emplear una configuración alternativa, en la que se sustituye el enlace anterior por dos, de capacidades $C_1 = 24$ kbps y $C_2 = 16$ kbps, de manera que cada uno de ellos se comporta como un sistema M/M/1. Sitúa además un regulador de tráfico, para repartir los paquetes entre ambos canales: $\lambda_1 = \alpha\lambda$ y $\lambda_2 = (1 - \alpha)\lambda$.

- Si la tasa de paquetes que se envía por cada canal se establece de manera proporcional a sus capacidades, ¿cuál es el tiempo medio que un paquete tarda en llegar del origen (antes del regulador) al destino? ¿Qué razones podrían justificar el uso de la configuración alternativa?
- Determinar el valor de α que minimiza el tiempo medio anterior y calcular dicho tiempo.

Problema 8.

Se dispone de un nodo de comunicación, con memoria suficiente para almacenar paquetes en espera. Se estima que la tasa de llegadas sigue una distribución de *Poisson*, con una tasa media $\lambda = 60$ paquetes/minuto. La capacidad del enlace que conecta dicho nodo con otra sede es de $C_1 = 50$ kbps y se supone, además, que la longitud media de los paquetes que transmite (según una distribución exponencial negativa) es de 1250 Bytes.

- Calcular los tiempos medios de servicio (tiempo que los paquetes están en el canal, transmitiéndose), de espera y de transferencia. ¿Cuál es el valor máximo de λ que se podría aceptar?

Debido a un incremento en el volumen de información entre ambas sedes, la tasa de generación de paquetes se incrementa hasta los 240 paquetes/minuto. La empresa adquiere un nuevo enlace (con capacidad de $C_2 = 25$ kbps), de manera que cada uno de ellos se puede modelar como un sistema M/M/1, dividiendo la tasa total entre ambos, con lo que $\lambda = \lambda_1 + \lambda_2$.

- Establecer los valores de λ_1 y λ_2 si la empresa decide que, por motivos de rentabilidad, el criterio para dividir el tráfico sea que ambos enlaces estén el mismo tiempo ocupados. ¿Cuál es el tiempo medio de transferencia de un paquete?
- ¿Cuál sería la división que minimizaría el tiempo de transferencia medio? ¿Cuánto vale dicho tiempo?

Problema 9.

Para unir dos nodos (N_1 y N_2) se dispone de un canal con una capacidad de 128 kbps. Se supone que los paquetes que se envían tienen una longitud media de 800 Bytes, y que los nodos disponen de memoria suficiente para almacenar paquetes en espera. Asumiendo que las diferentes distribuciones (llegadas al sistema y longitud de los paquetes) son las adecuadas para analizar el canal con un modelo MM1, se pide responder a las siguientes preguntas.

- Si se sabe que la tasa de llegadas al sistema es $\lambda = 4$ pkt/s, calcular el tiempo medio de servicio (t_s) (tiempo que los paquetes están en el canal transmitiéndose) y el tiempo de transferencia. Aplicar la relación de *Little* para obtener el número total de paquetes en el sistema (espera e interfaz).
- ¿Cuál es el tiempo medio de espera para los paquetes que tienen que esperar?
- ¿Cuál es el máximo valor de la tasa de paquetes que el sistema es capaz de asumir ($\lambda_{\text{máx}}$)? Si sube hasta $\lambda = 24$ pkt/s, ¿cuál sería la capacidad del canal mínima aceptable?

Para esa nueva tasa de llegadas, la empresa decide utilizar una configuración alternativa, añadiendo un segundo canal (independiente del anterior), con una velocidad de 64 kbps. Los paquetes se reparten entre ambos canales, de manera proporcional a su capacidad. **Nota:** *Analizar esta configuración asumiendo que cada canal se comporta como un sistema MM1 independiente.*

- (d) ¿Cuál el tiempo de transferencia promedio con dicha alternativa? Compararlo con el que se hubiera tenido con un único canal con la capacidad global de los dos. ¿Qué ventaja aporta la utilización de dos canales?
- (e) Con la configuración de dos canales, ¿cuál es el tiempo medio de espera? ¿Cuál es el tiempo medio de espera para un paquete que espera?

Problema 10.

Una empresa decide centralizar los servicios de *hosting* en una de sus sedes. Para comunicarse con el resto de oficinas el departamento de comunicaciones se plantea desplegar una topología en estrella, de manera que haya un enlace dedicado uniendo el nodo central con cada sede, comportándose cada uno de ellos como un sistema M/M/1 independiente. Decide contratar enlaces con capacidad $C = 64$ kbps y los paquetes que transmite tienen una longitud (distribución exponencial negativa) media de 800 Bytes.

- (a) ¿Cuál es la tasa de llegadas $\lambda_{\text{máx}}$ que se puede transmitir a cada sede?
- (b) Si $\lambda = 4$ pkt/s (la misma para todas), calcular los tiempos medio de espera y de transferencia (espera y transmisión) por paquete.
- (c) Si se supone que la empresa tiene 3 sedes remotas, ¿cuál es el número medio de paquetes esperando en el nodo central? ¿Cuál es la probabilidad de que todos los enlaces estén vacíos?
Asumir que la generación de paquetes para cada sede es independiente del resto.

Problema 11.

Un ISP gestiona varios *datacenters*. Entre dos nodos S y D se estima que se generan paquetes a una tasa de 10 paquetes/milisegundo (se asume que la generación de paquetes sigue una distribución de *Poisson*); se sabe además que la longitud media de los mismos es de 1250 Bytes (distribuida según una variable aleatoria exponencial negativa). Para unir estos dos nodos se plantean dos posibles alternativas:

- [**Alternativa 1**] Utilizar un único enlace, que se puede modelar como un sistema MM1.
- [**Alternativa 2**] Dividir el tráfico de manera aleatoria entre dos enlaces independientes entre sí, cada uno de ellos se modelaría como un sistema MM1 (estando los dos subsistemas de espera en el nodo S).

- (a) ¿Qué capacidades mínimas son necesarias en los enlaces de las dos alternativas?
- (b) Si la capacidad del enlace en la **Alternativa 1** es de 200 Mbps, y la de los de la **Alternativa 2** de 100 Mbps cada uno, calcular los tiempos medio de espera y de transferencia (espera y transmisión) por paquete en ambos casos.
- (c) ¿Cuál es el número medio de paquetes esperando en el nodo S en cada alternativa? ¿Y la probabilidad de que todos los enlaces estén vacíos?

Problema 12.

Al ‘*Neutral Access Point*’ (NAP) ESPANIX en Madrid llegan datagramas IP de tres proveedores de servicio Internet (ISP) regionales. Cada ISP fragmenta los datagramas de sus clientes en paquetes de longitud fija de 1024, 512 y 256, respectivamente y los flujos se estiman en 500, 200 y 100 p/s. Medidas indican que el valor del coeficiente de dispersión del tiempo entre llegadas consecutivas es, aproximadamente, 1. ESPANIX aplica a la corriente total un primer pre-procesado, con una velocidad de 10 Mbps, que proporciona una memoria de entrada lo suficientemente grande, con lo que se puede asumir que la pérdida de paquetes es despreciable.

	ISP		
	1	2	3
λ (pkt/s)	500	200	100
L (Bytes)	1024	512	256

- (a) Calcular la probabilidad de que un paquete del flujo total de entrada al NAP sea del ISP $i = 1, 2, 3$ y el valor de la tasa total del flujo de paquetes.
- (b) Calcular el valor medio, la varianza, la desviación típica y el coeficiente de dispersión de la longitud de paquete, L , y de la duración del servicio T_s en el pre-procesador.

	E	V	σ	C
L				
T_s (ms)				

- (c) Seleccionar un modelo puramente de tipo *Markov* y calcular los valores de los correspondientes parámetros, utilizando una tabla como la que se indica a continuación. T_F es el tiempo medio de espera para los paquetes que esperan.

Modelo	A	$\Pr\{\text{esperar}\}$	N_T	N_Q	T_Q	T_F	τ

- (d) Seleccionar el modelo que mejor se adapte al sistema y calcular los valores de los parámetros del mismo, utilizando una tabla como la del apartado anterior. Comparar los resultados obtenidos con los dos modelos e interpretar las diferencias y equivalencias. ¿Se consigue modelar exactamente el sistema real o se lleva a cabo alguna aproximación?

Problema 13.

En una red de tipo NGN con servicios integrados, basada en una arquitectura IP para el transporte, se establecen cuatro tipos de servicios, cuyos valores característicos (por conexión activa) se indican en la siguiente tabla.

	<i>Real Time</i> (1)	<i>Streaming</i> (2)	<i>Business Data</i> (3)	<i>Best Effort</i> (4)
Tasa (pkt/s) por conexión	30	100	80	25
Longitud (Bytes)	50	150	250	500
QoS, retardo medio (ms)	5	10	15	20
# de conexiones BH	20	2	1	10

- (a) Calcular el valor medio del ancho de banda requerido por las conexiones de cada servicio en la hora cargada (BH) y el valor medio del ancho de banda total.
- (b) Deducir una expresión (modelo M/M/1) que permita calcular el valor de ocupación A de las capacidades de cada tipo servicio, basándose en los valores de λ , en pkt/s, y t , en ms.
- (c) A partir de esta fórmula, calcular el valor A_i para cada servicio $i = 1 \dots 4$, teniendo en cuenta el retardo total y la velocidad necesaria para no superar el retardo τ_i ; esta velocidad se denomina "ancho de banda equivalente" y representa la situación en la que los servicios se enrutan por túneles virtuales separados. Finalmente, calcular el coeficiente mBW_i/eBW_i , comparándolo con A_i . Interpretar el resultado.

	<i>Real Time</i> (1)	<i>Streaming</i> (2)	<i>B. Data</i> (3)	<i>Best Effort</i> (4)	<i>Total</i>
Ocupación media A					
Ancho de banda medio en la BH (kpbs)					
Valor equivalente BW en la BH (kpbs)					
Cociente mBW/eBW					

- (d) A partir de los valores A_i calculados para las conexiones de cada servicio, se calcula n_i, t_i (ms) para ellas y se compara con el valor τ_i fijado por la QoS requerida.

	<i>Real Time</i> (1)	<i>Streaming</i> (2)	<i>Business Data</i> (3)	<i>Best Effort</i> (4)	<i>Total</i>
A					
n					
τ					

- (e) Ahora el tráfico de los cuatro servicios se enruta por la capacidad total, sin separarse en túneles virtuales, llevando a cabo la dimensión según el retardo más restrictivo de los servicios a integrar. Se calcula el valor A y el ancho de banda equivalente total, comparándolo con el resultado del apartado (c).
- (f) A partir del valor A del apartado anterior se calcula n y τ , comparando el resultado con el valor establecido por el QoS más restrictivo.

A	<i>Apartado e</i>		<i>Apartado f</i>	
	t_s (ms)	v_s (kbps)	n	τ (ms)

- (g) Respecto al QoS, ¿el modelo considerado permite incluir la desviación típica de la duración del retardo (*jitter*) y la tasa de pérdida de paquetes además del valor medio? Justificar la respuesta y, en caso negativo, indicar el modelo real (notación de *Kendall*) que se debería emplear para modelos con los tres parámetros; se asume que el flujo de paquetes de cada servicio sigue una distribución de Poisson y que la longitud de los paquetes es constante.

Problema 14.

Desde el servidor de un portal de un proveedor de servicios de Internet (ISP) se descargan páginas web de tipo multimedia. Las páginas se componen de tres tipos de flujos que representan varios tipos de datos: audio, imágenes y vídeo. La siguiente tabla indica las características de los flujos.

Flujo	1	2	3
λ (<i>pkt/s</i>)	600	200	400
L (Bytes)	512	256	45

Estos flujos se transmiten a una red IP de un proveedor de transporte de Internet mediante una interfaz Ethernet en la que la capacidad de la capa física se puede configurar entre 2000 kbps y 7000 kbps (en pasos de 100 kbps).

- (a) Calcular la probabilidad de que un paquete pertenezca al flujo $i = 1 \dots 3$ y el valor de la tasa total del flujo de paquetes. Representar los resultados en una tabla similar a la que se muestra a continuación

	1	2	3	Suma
λ (<i>pkt/s</i>)				
Prob. paquete				

- (b) Calcular el valor medio, la varianza y el cociente de dispersión para la longitud de paquetes y el tiempo de servicio, utilizando una primera estimación acerca de la velocidad de la interfaz.

	E	V	σ	C
L				
T_s (<i>ms</i>)				

- (c) A partir de un modelo puramente de Markov, calcular los valores de los parámetros correspondientes (ver tabla), determinando la velocidad de la interfaz de manera que el retardo medio no supere los 2

ms. T_F es el tiempo medio de espera para los paquetes que esperan.

Modelo	A	Pr{esperar}	N_T	N_Q	T_Q	T_F	τ

- (d) Seleccionar el modelo que mejor se adapte a las características del problema y calcular, como en el apartado anterior, los valores de los parámetros correspondientes, fijando de nuevo la velocidad de la interfaz de manera que el retardo no supere los 2 ms.
- (e) Volver a calcular los resultados del apartado b) para ambos modelos, resumiendo los valores en una tabla como la que se muestra a continuación.

	E	V	σ	C
L				
T_s (ms) (apartado c)				
T_s (ms) (apartado d)				

- (f) Comparar de manera razonable los valores calculados en el apartado anterior. ¿Es el modelo seleccionado en el apartado d) exacto o se trata de una aproximación?

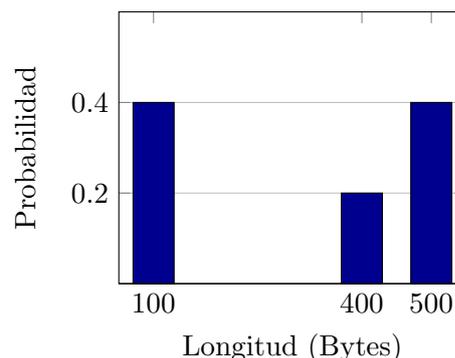
Problema 15.

La salida de un concentrador Ethernet se conecta a una línea digital E1 ($R_b = 2.048$ Mbps); se asume que dispone de suficiente memoria para almacenar paquetes en espera. Al concentrador se conectan terminales que producen paquetes con una longitud fija de $L = 512$ bytes. La tasa de llegadas de paquetes es $\lambda = 400$ paquetes por segundo, y se supone que estos llegan según un proceso de *Poisson*.

- (a) Calcular el factor de utilización del sistema y el valor medio del retardo total (τ). En media, ¿cuántos paquetes hay, en total, en el nodo de comunicaciones?
- (b) ¿Cuál es el tiempo medio de espera? ¿Cuál es el tiempo medio de espera de los paquetes que esperan?
- (c) Calcular la tasa que se podría tener en el sistema para que el retardo medio fuera, como máximo, $\tau = 4$ ms.

Problema 16.

A un nodo de comunicaciones llegan paquetes generados por varias aplicaciones. El proceso de llegada se puede modelar como un proceso de *Poisson*, con una tasa $\lambda = 61.07$ paquetes por segundo. Tras monitorizar durante suficiente tiempo el sistema, se determina la función densidad de probabilidad de la longitud de los paquetes que llegan al nodo, y que se muestra en la figura. ¿Cuál es la capacidad necesaria en la interfaz de salida del nodo para que el retardo medio por paquete (incluyendo la espera y el tiempo de servicio) sea inferior a $\tau = 5$ milisegundos?



Problema 17.

A un nodo de comunicaciones llegan paquetes con una longitud que se distribuye según una variable aleatoria uniforme \mathcal{L} , entre 1000 y 1500 Bytes. Los paquetes llegan al sistema, según un proceso de *Poisson*, a una tasa de 5 paquetes por segundo. La capacidad del enlace de salida es de 100 kbps.

- (a) Calcular el tiempo de permanencia (servicio + espera) en el sistema.
- (b) ¿Cuántos paquetes estarán, en media, en el subsistema de espera del nodo de comunicaciones?
- (c) ¿Qué capacidad mínima sería necesaria para que el tiempo de espera medio fuera el 20 % del tiempo total?

La varianza de una variable aleatoria uniforme $\mathcal{U}[a, b]$ se calcula como $\sigma_{\mathcal{U}}^2 = \frac{(b-a)^2}{12}$.

Problema 18.

El Servicio de Informática de la compañía **F3ST1V4L** monitoriza el comportamiento de uno de sus nodos de comunicaciones, con una capacidad de 512 kbps. Establece que el tiempo medio que los paquetes esperan antes de empezar a ser transmitidos es de 32 ms y que el tiempo de transmisión medio es de 16 ms; además, estima que el grado de ocupación del nodo es 0.8.

- (a) Calcular el número medio de paquetes que hay en el nodo de comunicaciones.
- (b) Calcular la longitud media de los paquetes que se transmiten y deducir cómo se distribuyen dichas longitudes.
- (c) Si se mantiene la capacidad del nodo, ¿cuál sería la tasa que se podría tener en el sistema para que el retardo total (espera más transmisión) medio fuera, como máximo, $\tau = 32$ ms? Si se mantiene la tasa original, ¿qué capacidad sería necesaria para mantener el mismo retardo?

Problema 19.

Se pretende dimensionar la capacidad del enlace de salida de un conmutador *OpenFlow*. Se consideran dos tipos de servicios, cuyas características se recogen en la tabla. En una primera alternativa de diseño se disponen circuitos virtuales, de manera que la capacidad del enlace se divide, para atender a cada uno de los servicios de manera diferenciada.

	λ (pkt/s)	\bar{L} Bytes	Distribución long. paquete	Tipo Servicio
Servicio 1	200	50	Fija	Voz
Servicio 2	400	500	Exp. negativa	<i>Best Effort</i>

- (a) ¿Qué capacidad debería contratar la compañía para el enlace de salida si se establece como criterio de diseño que esté ocupado, como máximo, el 80 % del tiempo?
- (b) Calcular, utilizando el resultado del apartado anterior, el retardo para cada tipo de servicio.

Para reducir los costes de operación, la empresa decide emplear un esquema de prioridad, y disminuir la capacidad contratada, que pasa a ser del 86 % de la obtenida en el apartado (a).

- (c) Calcular el retardo para cada tipo de servicio con la nueva configuración.

Problema 20.

Se sabe que la función de probabilidad acumulada (*cdf*) del tiempo de transferencia (t_t) en un nodo de comunicaciones que se puede modelar como un sistema MM1 es la que se indica a continuación, donde ρ es el factor de utilización.

$$\mathcal{F}_{T_t}(t_t) = 1 - e^{-\lambda \left(\frac{1-\rho}{\rho}\right) t_t}$$

- (a) Los paquetes tienen una longitud media de 1024 Bytes y la tasa de llegadas es $\lambda = 200$ paquetes por segundo; ¿cuál es la capacidad del enlace, si se sabe que el percentil 0.8 del tiempo total es $\Pi_{r=0.8}(T_t) = 5.365$ ms?
- (b) ¿Cuál es el tiempo medio de espera de los paquetes que esperan?

Problema 21.

Considérese un nodo de comunicaciones con una única interfaz de salida ($C = 512$ kbps) y capacidad suficiente para mantener paquetes en espera. Se estima que los paquetes llegan al sistema según un proceso de *Poisson*, a una tasa $\lambda = 80$ paquetes por segundo. Tras monitorizar el sistema en un periodo de 12 horas, se comprueba que la interfaz está *libre* 2.4 horas. Además, durante dicho tiempo, el número medio de paquetes *en todo el sistema* es 3.2.

- (a) ¿Cuál es la longitud media de los paquetes que llegan al sistema? ¿Cuál es su desviación típica?
- (b) ¿Qué tasa de paquetes se podría asumir en el sistema, si se pretende que el retardo total por paquete no supere los 20 ms?

- (c) Se sabe que, para agilizar su procesamiento posterior, el nodo de comunicaciones *divide* los paquetes que le llegan en ξ trozos antes de que sean transmitidos. A la vista de los resultados anteriores, y asumiendo que la longitud de los paquetes que llegan al nodo sigue una distribución exponencial negativa, obtener razonadamente el valor de ξ que se está utilizando.

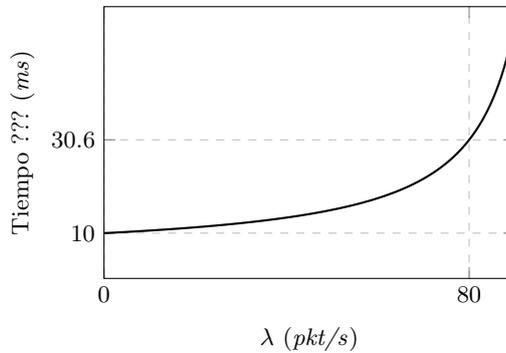
Pista: El coeficiente de dispersión de la variable aleatoria Erlang-k es $\frac{1}{\sqrt{k}}$

Problema 22.

Una empresa tiene un conmutador que está activo 12 horas al día. La longitud de los paquetes que se transmiten se distribuye de manera uniforme entre 0 y \mathcal{L} Bytes. Se sabe que su interfaz de salida está ocupada 4 horas y que, además, el tiempo de transmisión medio es 50 ms. Calcular el retardo total en el sistema. ¿Cuántos paquetes en media hay en el conmutador?

Problema 23.

Un nodo de comunicaciones con una capacidad de 800 kbps transmite paquetes que se distribuyen de manera uniforme entre ℓ_{\min} y ℓ_{\max} . Se han tomado medidas de los tiempos de espera, servicio y transferencia (total) de dicho nodo para varios valores de carga; así, la figura muestra la evolución de uno de los tres parámetros frente a la tasa de paquetes que llegan al nodo según un proceso de Poisson. Se pide calcular ℓ_{\min} y ℓ_{\max} .





Dimensionado y Planificación de Redes

Tema 3 - Sistemas M/M/1 y extensiones

Soluciones de la hoja de problemas

Problema 1.

- (a) 1800 segundos.
- (b) 1800 segundos.
- (c) $\rho = 0.29$.

$2.5 \cdot 10^{-8}$ s - $N_w = 2.5 \cdot 10^{-7}$ paquetes
(por enlace): $2.5 \cdot 10^{-6}$ paquetes (global)

(b)

Problema 2.

- (a) $\frac{375}{8}$ milisegundos.

Problema 3.

- (a) 50.29 milisegundos.

Problema 4.

- (a) $u = 320$ pkt/s.
- (b) $\lambda_1 = \frac{1600}{3}$ pkt/s
 $\lambda_2 = \frac{320}{3}$ pkt/s.

Problema 5.

- (a) *Configuración I*

$$t_s = 0.05 \text{ ms} - \rho = 0.5 \cdot 10^{-3} - t_w = 2.5 \cdot 10^{-8} \text{ s} - N_w = 2.5 \cdot 10^{-7} \text{ paquetes}$$

Configuración II

$$t_s = 0.5 \text{ ms} - \rho = 0.5 \cdot 10^{-3} - t_w = 2.5 \cdot 10^{-7} \text{ s} - N_w = 2.5 \cdot 10^{-6} \text{ paquetes}$$

(por enlace): $2.5 \cdot 10^{-5}$ paquetes (global)

Configuración III

$$t_s = 0.05 \text{ ms} - \rho = 0.5 \cdot 10^{-3} - t_w =$$

Problema 6.

- (a) $t_s = 25$ ms.
- (b) $\rho = 0.4$
 $t_t = 41.67$ ms.
- (c) $t_w = 16.67$ ms
 $N_w = 0.267$ paquetes.
- (d) $\Pr(\text{canal libre}) = 0.6$
 $\Pr(\text{no paquetes en cola}) = 0.84$.
- (e) $\lambda_{\text{máx}} = 40$ pkt/s
- (f) $\overline{N}_{\text{saltos}} = 1.5$
 $\bar{t} = 49.1$ ms.
- (g) $\overline{N}_{\text{saltos}} = 1.67$
 $\bar{t} = 41.67$ ms.
- (h) (f) $\bar{t} = 71.43$ ms.
(g) $\bar{t} = 111.11$ ms.

Problema 7.

- (a) $t_s = 200$ ms
 $t_w = 50$ ms - $N_w = \frac{1}{20}$
 $t_t = 250$ ms - $N_t = \frac{1}{4}$
- (b) $t_t = 500$ ms
- (c) $\alpha \approx 0.8$
 $t_t = 475$ ms

Problema 8.

- (a) $t_s = 200$ ms
 $t_w = 50$ ms
 $t_t = 250$ ms
 $\lambda_{\text{máx}} = 5$ pkt/s
- (b) $\lambda_1 = \frac{8}{3}$ pkt/s
 $\lambda_2 = \frac{4}{3}$ pkt/s.
 $t_t = \frac{4}{7}$ s
- (c) $\lambda_1 = 2.95$ pkt/s
 $\lambda_2 = 1.05$ pkt/s.
 $t_t = 0.54$ s

Problema 9.

- (a) $t_s = 50$ ms
 $t_t = 62.5$ ms - $N_t = \frac{1}{4}$
- (b) $t_w = 62.5$ ms
- (c) $\lambda_{\text{máx}} = 20$ pkt/s
 $C_{\text{mín}} = 153.6$ kbps
- (d) $t_t = \frac{1000}{3}$ ms
- (e) $t_w = \frac{800}{3}$ ms
 $(t_w)_{\text{espera}} = \frac{1000}{3}$ ms

Problema 10.

- (a) $\lambda_{\text{máx}} = 10$ pkt/s
- (b) $t_w = 67$ ms
 $t_t = 167$ ms
- (c) $(N_w)_{\text{nodo}} = \frac{4}{5}$
 $\text{Pr}(\text{todos enlaces vacíos}) = 0.216$

Problema 11.

- (a) $C_1 = 100$ Mbps
 $C_2 = 50$ Mbps
- (b) (1) $t_w = 50\mu s$ - $t_t = 100\mu s$
(2) $t_w = 100\mu s$ - $t_t = 200\mu s$
- (c) (1) $(N_w)_{\text{nodo}} = \frac{1}{2}$
(1) $\text{Pr}(\text{todos enlaces vacíos}) = \frac{1}{2}$
(2) $(N_w)_{\text{nodo}} = 1$
(1) $\text{Pr}(\text{todos enlaces vacíos}) = \frac{1}{4}$

Problema 15.

- (a) $\rho = 0.8$ $\tau = 6$ ms $N_t = 2.4$ pkt
- (b) $T_Q = 4$ ms $T_Q^{\text{esperan}} = 5$ ms
- (c) $\lambda = 333.3$ paquetes/s

Problema 16.

≈ 625.4 kpbs

Problema 17.

- (a) $\tau = 0.151$ s
- (b) $N_w = 0.2533$ paquetes
- (c) $C = 150$ kbps

Problema 18.

- (a) $N_t = 2.4$ paquetes
- (b) $L = 1024$ Bytes
- (c) $\lambda = 41.7$ pkt/s, $C = 574.313$ kbps

Problema 19.

- (a) $C = 2100$ kbps
- (b) $(T_t)_1 = 12$ ms, $(T_t)_2 = 10$ ms
- (c) $(T_t)_1 = 2.29$ ms, $(T_t)_2 = 33.13$ ms

Problema 20.

- (a) $C = 4096$ kbps
- (b) $T_Q^{\text{esperan}} = \frac{10}{3}$ ms

Problema 21.

- (a) $\bar{L} = 640$ Bytes, $\sigma_L \approx 452.53$ Bytes
- (b) $\lambda_{\text{max}} \approx 57.143$ pkt/s
- (c) $\xi = 2$

Problema 22.

- (a) $T_T = \frac{200}{3}$ ms
- (b) $N_T = \frac{4}{9}$ paquetes

Problema 23.

$$[\ell_{\min}, \ell_{\max}] = [700, 1300] \text{ Bytes}$$