



E.T.S.I.I.T - Grado en Ingeniería de
Tecnologías de Telecomunicación
Dimensionado y Planificación de Redes
Curso 2019/2020

P1	
P2	
P3	
P4	

Examen de la convocatoria de septiembre
Problemas

Apellidos:..... Nombre:.....

Problema 1 (1.5 puntos). A un controlador de una red C-RAN llegan tramas según un proceso de Poisson. Cuenta con un procesador con capacidad 100 Mbps, y se supone que dispone de memoria suficiente para mantener tramas en espera hasta que puedan ser atendidas. Tras observar el funcionamiento del sistema durante 1 minuto, se recogen los siguientes datos:

- Tiempo de reposo: 30 segundos
 - Tramas procesadas: 750000 tramas
- (a) **[0.5 puntos]** Asumiendo que la longitud de las tramas se puede modelar con una variable exponencial negativa, ¿cuál es el tiempo de espera promedio? ¿Cuánto sería este tiempo para las tramas que tienen que esperar? ¿Cuál sería la probabilidad de que hubiera 2 o más tramas esperando en el buffer?
- (b) **[0.5 puntos]** El sistema de gestión de red establece que el tiempo medio de espera es, por trama, 25 μs . ¿Cuál sería la desviación típica de la longitud de las tramas? ¿Cuántas tramas habría en media en el controlador (procesador + buffer)?
- (c) **[0.5 puntos]** Si el sistema de gestión registrara el tiempo de procesado que le quedaría a una trama que estuviera siendo procesada cuando llegara otra al controlador, ¿qué valor medio se obtendría? Realizar el cálculo de dos maneras diferentes.

El tiempo de espera en un MG1 es: $T_Q = \frac{\rho \cdot T_S}{1 - \rho} \cdot \frac{1 + C(T_S)^2}{2}$.

La renewal theory establece que la esperanza matemática del tiempo de servicio residual, condicionado a que el recurso esté activo, es el cociente del valor cuadrático medio del tiempo de servicio y el doble de su esperanza matemática.

Problema 2 (1.5 puntos). Se pretende desplegar un sistema para procesar dos tipos de peticiones: 1 y 2. Para ello se cuenta con dos tipos de recursos: α , que únicamente pueden procesar peticiones del grupo 1, y β , que pueden procesar cualquier tipo de petición.

Se sabe que $TO_1 = 2.8$ Erlangs, $TO_2 = 1.2$ Erlangs, y se pretende que la probabilidad de pérdida de las peticiones del grupo 1 sea inferior al 2%, requisito que se relaja para las peticiones del grupo 2, que admiten una pérdida del 20%.

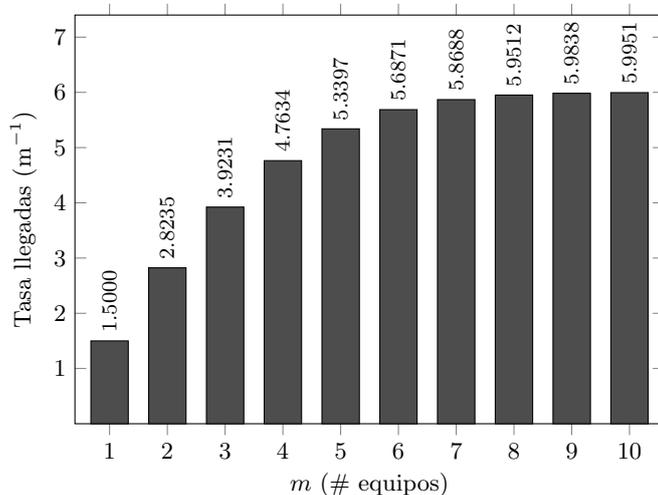
- (a) **[0.6 puntos]** En un primer diseño, todo el tráfico se ofrece inicialmente a recursos β , y las peticiones del grupo 1 que no puedan atenderse se pasarían a un segundo grupo de recursos de tipo α . ¿Cuántos recursos de cada tipo serían necesarios? ¿Cuál es la probabilidad de pérdida para cada tipo de petición? ¿Y la probabilidad de pérdida promedio?
- (b) **[0.5 puntos]** Se modifica el diseño, de manera que las peticiones del grupo 1 se ofrecen inicialmente a 4 recursos α . Las que no se pueden cursar serían atendidas por un segundo conjunto de recursos β , a los que también se le ofrecen las peticiones de tipo 2. ¿Cuántos recursos β serían necesarios? ¿Cuál sería la probabilidad de pérdida para cada tipo de petición? ¿Y la promedio?
- (c) **[0.4 puntos]** Calcular, en esta segunda configuración, el tiempo que cada recurso estaría ocupado, en una hora de observación.

Se pide, en todo momento, dar la respuesta más precisa posible. Se sabe además que cuando hay varios flujos que se ofrecen a un sistema que desborda, el VMR correspondiente a las llamadas provenientes de un flujo x se puede calcular como: $VMR_x = 1 + \varphi_x (VMR_t - 1)$, siendo φ_x la probabilidad de que la llamada desbordada sea del flujo x y VMR_t el VMR de todo el tráfico desbordado.

Fórmulas de Kosten para el tráfico de desbordamiento		
<i>Siendo A el tráfico ofrecido al primer grupo de S circuitos</i>		
$E(A_d) = A_d = A \cdot EB(S, A)$	$V(A_d) = A_d$	$1 - A_d + \frac{A}{1 + S - A + A_d}$

Problema 3 (2 puntos). Los investigadores de un grupo de trabajo utilizan un servidor para hacer análisis. Cuando envían una petición, quedan a la espera de recibir los resultados correspondientes antes de enviar la siguiente. Se supone que el servidor cuenta con un único procesador, y memoria suficiente para mantener peticiones en espera.

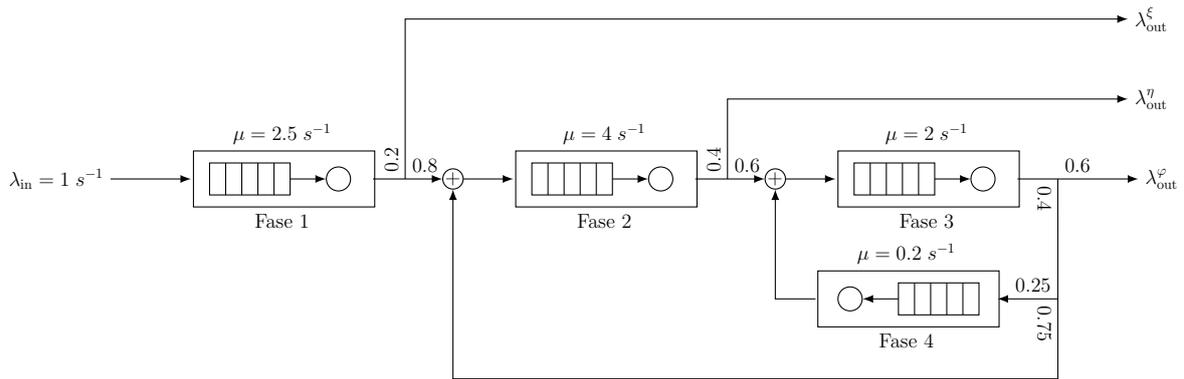
Para evaluar el comportamiento del sistema, se van conectando investigadores al servidor, y se monitoriza la tasa real de peticiones que llegan, obteniendo la gráfica que se muestra en la Figura.



- [0.5 puntos]** Sabiendo que el tiempo medio de análisis es de 10 segundos, ¿cuál es la tasa por fuente libre?
- [0.5 puntos]** ¿Cuántos terminales se podrían conectar, si se pretende que el tiempo de espera no supere los 20 segundos?
- [0.5 puntos]** Si $m = 3$, ¿cuál es el tiempo medio de espera? ¿Cuánto tiempo estaría en reposo el procesador en una hora de observación? Comprobar la validez de este resultado, utilizando la cadena de Markov correspondiente.
- [0.5 puntos]** Cuando $m = 8$, ¿cuánto tiempo estarían los 8 investigadores esperando a recibir resultados de manera simultánea en 1 hora de observación? ¿Cuál sería el número medio de análisis en el buffer de espera?

En un sistema $M/M/1/K+1/m$, con $m \leq K+1$, $\bar{\lambda} = \mu(1 - p_0)$, y $p_i = \frac{\frac{m!}{(m-i)!} a^i}{\sum_{j=0}^m \frac{m!}{(m-j)!} a^j}$

Problema 4 (2 puntos). Considerar el sistema de la Figura.



- [0.5 puntos]** Modelar el sistema como una Red de Jackson Abierta y establecer las matrices de flujo y transición. ¿Cuánto valen las tasas de salida de la red?
- [0.5 puntos]** ¿Cuánto tiempo estarían las cuatro fases vacías en una hora de observación? ¿Cuántas peticiones procesaría cada una de las fases en dicho tiempo?
- [0.6 puntos]** ¿Cuánto tiempo tarda una petición cualquiera en atravesar el sistema? ¿Cuánto sería ese tiempo para las peticiones que atraviesan (al menos en una ocasión) la fase 2? ¿Y las que pasan (al menos en una ocasión) por la fase 3?
- [0.4 puntos]** ¿Cuál sería el valor máximo para λ_{in} que podría admitir el sistema, para que la ocupación de todas las fases se mantuviera por debajo de 80%?

Fórmula de Erlang-B: A de 0.1 a 5.0 *Erlangs*. S de 1 a 10

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0.1	090909	004525	000151	000004						
0.2	166667	016393	001092	000055	000002					
0.3	230769	033457	003335	000250	000015	000001				
0.4	285714	054054	007156	000715	000057	000004				
0.5	333333	076923	012658	001580	000158	000013	000001			
0.6	375000	101124	019824	002965	000356	000036	000003			
0.7	411765	125964	028552	004972	000696	000081	000008	000001		
0.8	444444	150943	038694	007679	001227	000164	000019	000002		
0.9	473684	175705	050072	011141	002001	000300	000039	000004		
1.0	500000	200000	062500	015385	003067	000511	000073	000009	000001	
1.1	523810	223660	075793	020417	004472	000819	000129	000018	000002	
1.2	545455	246575	089776	026226	006255	001249	000214	000032	000004	000001
1.3	565217	268680	104286	032782	008451	001828	000339	000055	000008	000001
1.4	583333	289941	119180	040043	011088	002580	000516	000090	000014	000002
1.5	600000	310345	134328	047957	014183	003533	000757	000142	000024	000004
1.6	615385	329897	149620	056469	017749	004711	001076	000215	000038	000006
1.7	629630	348613	164960	065515	021790	006136	001488	000316	000060	000010
1.8	642857	366516	180267	075033	026302	007829	002009	000452	000090	000016
1.9	655172	383634	195474	084962	031276	009807	002655	000630	000133	000025
2.0	666667	400000	210526	095238	036697	012085	003441	000859	000191	000038
2.1	677419	415646	225378	105804	042547	014673	004383	001149	000268	000056
2.2	687500	430605	239993	116605	048802	017580	005495	001509	000369	000081
2.3	696970	444912	254343	127588	055437	020809	006791	001949	000498	000114
2.4	705882	458599	268406	138706	062423	024361	008283	002479	000661	000159
2.5	714286	471698	282167	149916	069731	028234	009983	003110	000863	000216
2.6	722222	484241	295614	161179	077331	032424	011900	003853	001112	000289
2.7	729730	496256	308738	172458	085194	036922	014041	004717	001413	000381
2.8	736842	507772	321537	183724	093288	041718	016413	005712	001774	000496
2.9	743590	518816	334009	194948	101584	046801	019020	006848	002202	000638
3.0	750000	529412	346154	206107	110054	052157	021864	008132	002703	000810
3.1	756098	539585	357975	217178	118671	057771	024946	009574	003287	001018
3.2	761905	549356	369475	228145	127409	063628	028265	011180	003959	001265
3.3	767442	558748	380660	238991	136244	069710	031818	012955	004728	001558
3.4	772727	567780	391536	249703	145152	076001	035601	014905	005599	001900
3.5	777778	576471	402110	260271	154112	082484	039608	017033	006581	002298
3.6	782609	584838	412389	270685	163105	089140	043834	019344	007678	002756
3.7	787234	592897	422379	280938	172113	095952	048270	021837	008898	003281
3.8	791667	600666	432090	291024	181119	102905	052907	024515	010245	003878
3.9	795918	608157	441529	300939	190108	109980	057737	027376	011724	004552
4.0	800000	615385	450704	310680	199067	117162	062749	030420	013340	005308
4.1	803922	622362	459623	320243	207983	124437	067933	033644	015095	006151
4.2	807692	629101	468295	329628	216846	131788	073278	037046	016994	007087
4.3	811321	635614	476726	338835	225645	139202	078774	040621	019038	008120
4.4	814815	641910	484926	347862	234373	146666	084408	044365	021229	009254
4.5	818182	648000	492901	356712	243021	154166	090170	048272	023567	010494
4.6	821429	653894	500658	365384	251583	161693	096050	052338	026054	011843
4.7	824561	659600	508206	373882	260053	169234	102035	056555	028687	013304
4.8	827586	665127	515552	382206	268427	176780	108115	060917	031467	014879
4.9	830508	670483	522701	390359	276700	184320	114279	065417	034391	016572
5.0	833333	675676	529661	398343	284868	191847	120519	070048	037458	018385