

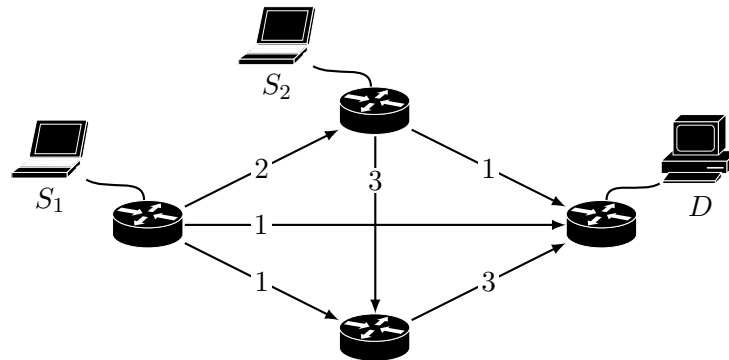
P1	
P2	
P3	

Examen de la convocatoria de junio

Problemas

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

Problema 1 (1 punto). Considérese la red de la figura, en la que los nodos S_1 y S_2 envían tráfico a D : $\gamma_1 = 100$ p/s, $\gamma_2 = 60$ p/s, respectivamente. Se utiliza un esquema de enca­minamiento probabilista, según el cual cada nodo selecciona la interfaz de salida con una probabilidad que es inversamente proporcional al coste del enlace.



- (a) [0.5 puntos] Calcular el número de saltos promedio que emplea un paquete para llegar de S_1 a D .
- (b) [0.5 puntos] Si la capacidad de todos los enlaces es de 120 kbps y se asume que la longitud media de los paquetes es de 125 Bytes, ¿cuánto tiempo tardaría un paquete, en media, en llegar de S_2 a D ?

Asumir que se dan las condiciones para modelar los enlaces como sistemas MM1.

$$\text{Tiempo transferencia (total) MM1: } T_t = \frac{T_s}{1 - \rho}$$

Problema 2 (3 puntos). Un sistema dispone de un software de procesamiento de imágenes que se ha diseñado en base a 2 fases, que tienen que completarse en el mismo orden para cada análisis. Los tiempos de ejecución de ambas se pueden modelar como variables aleatorias (distribución exponencial negativa), con medias $\frac{1}{\mu_1} = 8$ s y $\frac{1}{\mu_2} = 12$ s, respectivamente. Se cuenta únicamente con un procesador, y se decide no mantener peticiones en espera. Los análisis llegan según un proceso de *Poisson*, con una tasa $\lambda = 2$ m^{-1} .

- (a) **[0.6 puntos]** Modelar el sistema con una cadena de *Markov*, y calcular la probabilidad de pérdida. Utilizar la relación de Little para calcular el tiempo medio de permanencia en el sistema.

Para intentar mejorar las prestaciones del servicio, se lleva a cabo una modificación, de manera que se consigue que ciertos análisis finalicen completamente al terminar la primera fase. Los que no acaban correctamente (probabilidad φ) pasan por un módulo corrector, que modificará los parámetros de entrada, antes de volver a pasar por el algoritmo principal (fase 1). Este proceso se repetirá hasta que el análisis finalice de manera correcta. El tiempo medio de procesamiento en el algoritmo principal no cambia, y el tiempo que invierte el módulo corrector se puede modelar con una variable aleatoria exponencial negativa, de media $\frac{1}{\mu_c} = 6$ s.

- (b) **[0.8 puntos]** Modelar nuevamente el sistema con una cadena de *Markov*, y calcular la probabilidad de pérdida, si $\varphi = \frac{1}{3}$. ¿Cuál es el valor máximo de φ para garantizar que la probabilidad de pérdida sea menor con esta configuración?
- (c) **[0.6 puntos]** Asumiendo que $\varphi = \frac{1}{3}$, utilizar la relación de Little para calcular el tiempo medio de permanencia en el sistema. ¿Cuántas veces (en media) tiene que pasar un análisis por el módulo corrector?

Para reducir aún más la pérdida la empresa decide mejorar las prestaciones del sistema, incorporando un buffer de almacenamiento. Así, se podrá mantener una petición en espera, pero únicamente si se está ejecutando el algoritmo principal. Además, si la fase 1 no finalizara correctamente y hubiera una petición esperando, esta tendría que descartarse, al activar el módulo corrector.

- (d) **[0.7 puntos]** Modelar nuevamente el sistema con una cadena de *Markov*, y calcular la probabilidad de pérdida, con $\varphi = \frac{1}{3}$. ¿Cuánto tiempo estará activo el buffer de espera en una hora de funcionamiento del sistema? Calcular el tiempo medio de espera, aplicando la relación de *Little*.
- (e) **[0.3 puntos]** Modificar la cadena de *Markov* anterior, si se añade la condición que una petición solo pueda esperar cuando el análisis está en su primer paso por la fase 1.

Problema 3 (3 puntos). Se pretende desplegar una red de comunicaciones móviles para dar servicio en un área determinada, utilizando antenas omnidireccionales, con cobertura de 900 m , según se muestra en la Figura (a). El exponente de pérdidas de propagación es $\gamma = 2.411$. La compañía cuenta con $36 + 36$ canales (ascendentes + descendentes), y utiliza los siguientes datos para estimar la demanda de tráfico:

- **Periferia** (celdas 1, 2, 3, 4, 7, 8, 10, 11, 12)
 - Densidad de usuarios: $\alpha = 8.145\text{ u/km}^2$.
 - Tráfico por usuario: $\rho = 70\text{ mErlangs}$.
- **Núcleo urbano** (celdas 5, 6, 9)
 - Densidad de usuarios: $\alpha^\dagger = 19\text{ u/km}^2$.
 - Tráfico por usuario: $\rho^\dagger = 100\text{ mErlangs}$.

- (a) [1 punto] Teniendo en cuenta que la celda 1 pertenece a un clúster completo, calcular la CIR del sistema, si se pretende que la probabilidad de bloqueo sea inferior al 4% para cualquier usuario, asumiendo que las antenas interferentes se encuentran a la distancia de reuso del punto de cálculo. Calcular la CIR de manera más exacta, comentando brevemente la precisión de la aproximación realizada.

Se decide evaluar un diseño alternativo, en el que se sitúa una BS sectorial de 120° , con un alcance de 1.8 km , según el patrón de radiación que se muestra en la Figura (b), en el punto central del núcleo urbano, y se eliminan las BS correspondientes (5,6,9) (ver Figura (c)). Para lograr ese alcance la potencia transmitida por la antena sectorial es $\frac{3}{2}$ veces superior a la de las BS omnidireccionales (periferia): $P_{\text{tx}}^\dagger = \frac{3}{2}P_{\text{tx}}$.

- (b) [1 punto] Plantear un despliegue de canales razonable, manteniendo el requisito de que la PB tiene que ser inferior al 4% para cualquier usuario, y calcular la CIR del sistema, de la manera más precisa posible. *Asumir que la nueva BS únicamente atiende las llamadas provenientes de los usuarios en el núcleo urbano*
- (c) [1 punto] ¿Cuál es la PB promedio del sistema si se decide que en aquellas zonas en las que haya dos alternativas de conexión, las llamadas elijan una u otra de manera aleatoria?

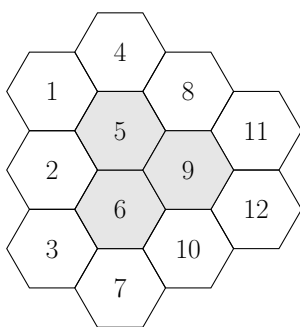


Figura (a)

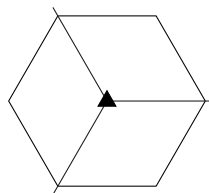


Figura (b)

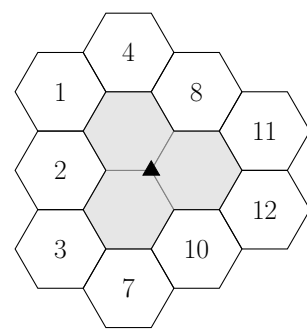
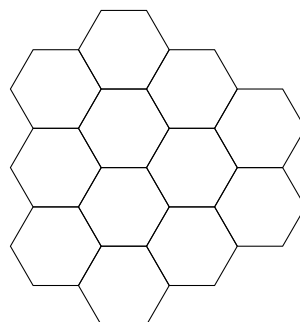
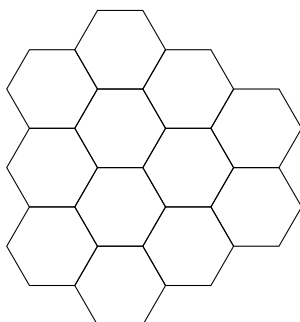
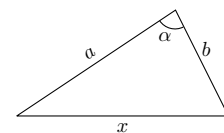


Figura (c)



Ayuda: $A_{\text{hexágono}} = \frac{3\sqrt{3}}{2}R^2$



$$x^2 = a^2 + b^2 - 2ab \cos \alpha$$

Teorema coseno

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