

Preappello - 31 Maggio 2007

Tempo a disposizione per lo svolgimento: 1 ora e 30 minuti

Avvertenza: Si ricordi di indicare sui fogli consegnati nome, cognome e numero di matricola

Esercizio 1

Si consideri un sistema a code caratterizzato da due serventi e nessun posto in coda.

Si supponga che gli arrivi degli utenti siano “scoraggiati”, ovvero avvengano con una frequenza λ_n

così definita: $\lambda_n = \frac{\lambda}{n+1}$, ove n rappresenta il numero di utenti già presenti nel sistema al momento

del nuovo arrivo. Il tempo di trasmissione sia una variabile casuale esponenziale negativa con media pari ad $1/\mu$ secondi, indipendentemente dal servente utilizzato.

- 1) Si indichi per quali valori di λ (fissato μ) il sistema è stabile, ovvero raggiunge uno stato stazionario.
- 2) Si descriva, tramite una catena di Markov, il sistema in esame.
- 3) Si calcoli, in forma letterale, la distribuzione stazionaria del numero di pacchetti nel sistema.
- 4) Si definisca con precisione che cosa si intende per *stato di blocco* e *probabilità di blocco* di un sistema a coda.
- 5) Si determini il massimo valore di $\rho \equiv \frac{\lambda}{\mu}$ (ρ_{max}) che permette al sistema di avere una probabilità di blocco inferiore od uguale a 0.3.

Si consideri quindi il caso $\lambda = \mu/2$. In questa ipotesi:

- 6) Si calcoli la probabilità di blocco del sistema
- 7) Si calcoli il numero medio di pacchetti nel sistema

Soluzione

- 1) Il sistema è stabile per ogni λ e μ .
- 2) La catena di Markov ha 3 stati (stato = n , numero di pacchetti nel sistema): gli stati sono: 0---1---2 con transizioni $\lambda \rightarrow \lambda/2$, $\mu \leftarrow 2\mu$
- 3) Viene $p_0 = 1/(1+\rho+0.25*\rho^2)$, $p_1 = \rho/(1+\rho+0.25*\rho^2)$ e $p_2 = 0.25*\rho^2/(1+\rho+0.25*\rho^2)$.
- 4) Si vedano i lucidi delle lezioni.
- 5) L'espressione di p_2 è $p_2 = 0.25*\rho^2/(1+\rho+0.25*\rho^2)$. Se la uguagliamo a 0.3 e risolvo per ρ ottengo $\rho_{max} = 2.4221$, che dà appunto $p_2(\rho = 2.4221) = 0.3$
- 6) Poiché si suppone $\lambda = \mu/2$, ciò significa $\rho = 0.5$, per cui la probabilità di blocco diventa $p_2(\rho = 0.5) = 0.04$.
- 7) $N = p_1 + 2*p_2 = 0.32 + 0.04 = 0.4$

Esercizio 2

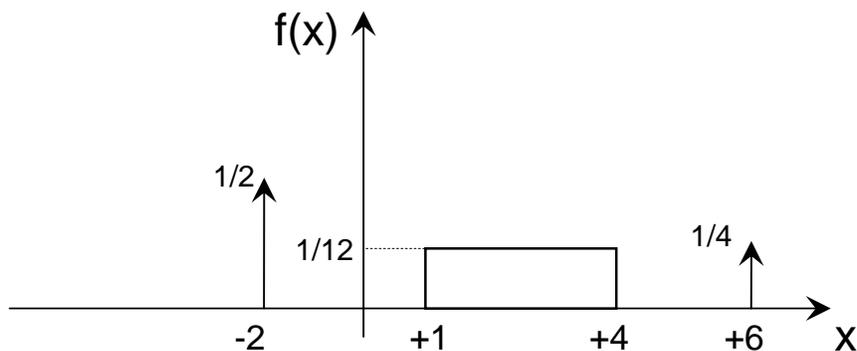
Sia U una variabile aleatoria a distribuzione uniforme in $[0,1]$.

Si indichi un procedimento per:

- 1) sintetizzare una variabile aleatoria X uniforme negli intervalli $[-3,-1]$ e $[+2, +5]$

2) sintetizzare una variabile avente densità di probabilità $f_X(x) = (x+1) \quad 0 \leq x \leq \sqrt[3]{3} - 1$

3) sintetizzare una variabile avente densità di probabilità $f(x)$ indicata nella seguente figura:



SOLUZIONE:

1) Se $U < 2/5$, $X = 5U - 3$, se $U \geq 2/5$, $X = 5U$

2) viene $F_X(x) = x^2/2 + x$. Inverso: $x^2 + x = U$ e ottengo: $x = -1 + \sqrt{1+2U}$, di cui tengo ovviamente solo la soluzione positiva: $X = -1 + \sqrt{1+2U}$

3) Se $U < 1/2$: $X = -2$

Se $1/2 \leq U < 3/4$: $X = 12U - 5$

Se $U \geq 3/4$, $X = +6$

Esercizio 3

Si consideri la rete rappresentata in figura, in cui la velocità di trasmissione è la stessa per tutti i collegamenti e pari a $C = 2$ Mbit/s. Si suppongano trascurabili i ritardi di propagazione sui vari collegamenti.

Il nodo 1 vuole trasferire al nodo 3 un messaggio lungo $L = 20000$ bit. Sia X la dimensione massima del payload di un pacchetto, e $H = 400$ bit la lunghezza dell'header di ciascun pacchetto.

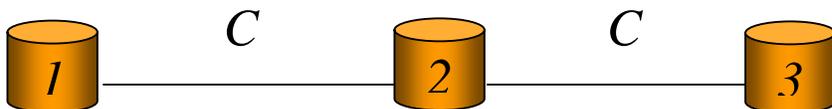
Si chiede di:

1) calcolare il tempo complessivo T necessario per trasferire il messaggio, in funzione di X .

1bis) (facoltativo) disegnare qualitativamente l'andamento di T al variare di X .

2) determinare il valore di X che minimizza tale tempo T di trasferimento del messaggio

(Nota: nel risolvere il punto 2 si utilizzi l'approssimazione $\left\lceil \frac{a}{b} \right\rceil \cong \frac{a}{b} + \frac{1}{2}$)



SOLUZIONE

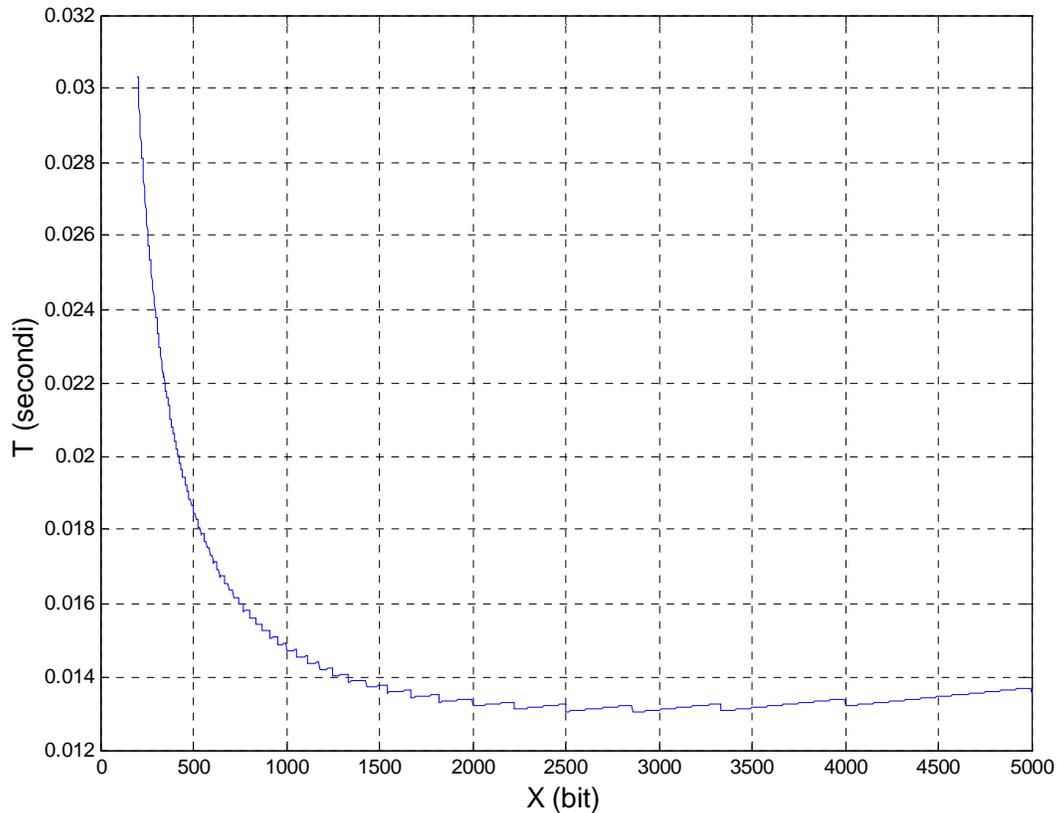
1) Ovviamente impongo $X \leq L$

$T = (X+H) \cdot 1/C + L/C + \text{ceil}(L/X) \cdot H/C$, ove H, C ed L sono noti, l'unica incognita è X .

-Se approssimo $\text{ceil}(L/X)$ con $(L/X) + 1/2$, viene:

$T = (X+H) \cdot 1/C + L/C + (L/X + 1/2) \cdot H/C$

1bis)



2) Derivando rispetto ad X viene: $dT/dX = 1/C - LH/(C \cdot X^2) = 0$

Da cui: $1/C = LH/(C \cdot X^2)$, ovvero $1 = LH/(X^2)$, ovvero $X^2 = LH$

$X^2 = 8000000$, per cui $X = 2828$ bit

Per cui ottengo $T_{min} = T(X=2828) = 0.01321s$

-(non richiesto dal tema d'esame) Senza approssimazione viene (usando MATLAB ad esempio): $T_{min} = 0.01303s$, e $X_{min} = 2858$ bit

Domande

1) Si enunci con precisione il Teorema di Burke, indicandone inoltre qual è l'utilità nello studio delle reti di code.

2a) Si illustri con precisione che cosa si intende per *protezione dedicata* e *protezione condivisa (shared)* nelle reti di telecomunicazione.

2b)(facoltativo) Con riferimento alle reti ottiche, si illustri qual è la differenza fra protezione dedicata 1:1 e 1+1.

Si vedano i lucidi delle lezioni