Progetto reti

sistema a coda M/M/c

7 novembre 2023



Simone Acuti - 183843 - simone.acuti@edu.unife.it Leonardo Lodi - 183845 - leonardo03.lodi@edu.unife.it Marius Ceban - 187612 - marius.cebann@edu.unife.it

Indice

1	Obbiettivo	3
2	Sviluppo del simulatore $M/M/c$	3
3	Variabili e dati noti	3
4	Calcoli e cenni teorici	4
5	Grafico e conclusione	6

1 Obbiettivo

Questa relazione è stata scritta per completare l'insieme di elementi che costituiscono il progetto di reti di telecomunicazioni.

L'obbiettivo legato allo svolgimento di questo compito è quello di comprendere il comportamento del sistema a coda M/M/c.

Integrato al progetto deve essere presente un simulatore che descriva al meglio il comportamento del sistema stesso.

Sulla repository di GitHub presente al seguente link è presente un file di nome README.md che spiega nel dettaglio i passaggi da eseguire per poter provare il simulatore.

2 Sviluppo del simulatore M/M/c

Lo sviluppo del simulatore è avvenuto tramite Django, ovvero un framework open-source scritto in Python per lo sviluppo di applicazioni web. La peculiarità di questo framework è la possibilità di implementare diversi linguaggi contemporaneamente tra cui:

- Per la stesura della relazione è stato utilizzato LaTex.
- Le varie operazioni di calcolo presenti nel simulatore derivano dall'utilizzo di Python.
- Infine per la realizzazione dell'interfaccia grafica abbiamo utilizzato Javascript unito ad HTML e CSS..

3 Variabili e dati noti

I dati di interesse comune forniti sono i seguenti:

- \bullet La lettera c in questo sistema descrive il numero di servitori.
- Il tasso di servizio viene rappresentato da μ e descrive le utenze per ogni secondo [pkt/s].
- L'ultimo dato noto viene descritto dalla lettera λ e rappresenta il tasso di arrivi per ogni secondo [pkt/s].

Questi dati torneranno utili in seguito nella sezione dedicata ai cenni teorici e calcoli.

4 Calcoli e cenni teorici

Vediamo un caso generale relativo alla risoluzione di un sistema a coda M/M/c. In questo caso abbiamo un numero finito c di servitori, ovviamente maggiore di uno. Di conseguenza il tasso di servizio può arrivare fino a $c\mu$.

Il ritmo degli arrivi non dipende dallo stato. $\rightarrow \lambda k = \lambda$

Il ritmo di servizio invece dipende dallo stato. $\rightarrow \mu_k = \min \{k\mu, c\mu\}$

$$P_k \ = \ \left\{ \begin{array}{c} P_0 \ \prod_{i=0}^{k-1} \frac{\lambda}{(i+1)\mu}; \ k \leq c \\ \\ P_0 \ \prod_{i=0}^{c-1} \frac{\lambda}{(i+1)\mu} \ \prod_{j=c}^{k-1} \frac{\lambda}{c\mu}; \ \mu > c \end{array} \right. = \left\{ \begin{array}{c} P_0 \ (\frac{\lambda}{\mu})^k \ \frac{1}{k!}; \ k \leq c \\ \\ P_0 \ (\frac{\lambda}{\mu})^k \ \frac{1}{c!c^{k-c}}; \ k > c \end{array} \right.$$

 P_k = Probabilità di essere nello stato k.

$$E\{\lambda\}\ E\{T_x\}\ =\ \frac{\lambda}{\mu}$$

 $E\{\lambda\} \to \text{Ritmo medio degli arrivi.}$ $E\{T_x\} \to \text{Tempo medio di servizio.}$

Il fattore di utilizzo è ρ (rho) $\rightarrow \rho = \frac{\lambda}{\mu_{tot}}$

Con massimo tasso di smaltimento c, quindi:

$$c\mu = \mu_{tot}$$

Dove $c\mu$ rappresenta il tasso complessivo di servizio, di conseguenza riferito a μ_{tot} .

$$P_{k} = \begin{cases} P_{0} \frac{(c\rho)^{k}}{k!}; & k \leq c \\ P_{0} \frac{(c\rho)^{k}}{c! c^{k} - c}; & k > c \end{cases} = \begin{cases} P_{0} \frac{(c\rho)^{k}}{k!}; & k \leq c \\ P_{0} \frac{\rho^{k} c^{c}}{c!}; & k > c \end{cases}$$

$$P_0 = \left[\sum_{k=0}^{c-1} \left(\frac{(c\rho)^k}{k!} + \frac{(c\rho)^c}{c!} \frac{1}{1-\rho} \right) \right]^{-1} \qquad (P_0 + \sum_{k=1}^{\infty} P_k) = 1$$

Un pkt/ut va in coda se ce ne sono già c nel sistema che stanno occupando tutti i server.

$$\begin{split} \mathbf{P}\{\text{queue}\} &= \sum_{k=c}^{\infty} P_k = P_0 \, \frac{(c \, \rho)^c}{c! \, (1-\rho)} = \frac{\frac{(c\rho)^c}{c!} \, \frac{1}{1-\rho}}{\sum_{k=0}^{c-1} (\frac{(c\rho)^k}{k!} \, + \frac{(c\rho)^c}{c!} \, \frac{1}{1-\rho})} \\ \mathbf{P}\{\text{queue}\} &= \text{Probabilità di entrare in coda.} \end{split}$$

Formula di C-Erlang
$$\rightarrow C(c\ ,\ A)=\frac{\frac{A^c}{c!}\,\frac{1}{1\,-\,\frac{A}{c}}}{\sum_{k=0}^{c-1}(\frac{A^k}{k!}\,+\,\frac{A^c}{c!}\,\frac{1}{1\,-\,\frac{A}{c}})}$$
 P{queue} = $C(c\ ,\ c\rho)\ [c\rho\ =\ \frac{1}{\mu}]$ Dove $c\rightarrow$ Numero di server.

$$A = c\rho;$$
 $C(c, A) = 0 \text{ se } \rho = 0.$

$$L_q=E\{q\}=\sum_{k=c}^{\infty}(k-c)\;P_k=C(c\;,\;c
ho)\;rac{
ho}{1-
ho}$$
 $L_q o$ Rappresenta il numero medio di pkt/ut in coda. $(k-c) o$ Rappresenta il numero di ut. in coda nello stato k.

$$L_x = E\{x\} = c\rho$$

 $L_x \to \text{Numero medio di pky/ut. in servizio } (x = k - q).$

$$L_s=L_q+L_x=\left[\frac{C(c\ ,\, c\rho)}{1-\rho}+c\right]\rho$$
 $L_s\to {\rm Numero\ medio\ di\ pkt/ut.\ nel\ sistema.}$

Dalla relazione di Little:

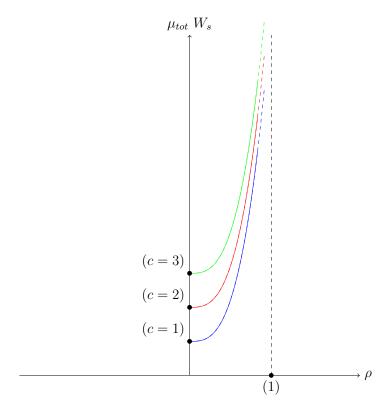
$$W_q = \frac{L_q}{E\{\lambda\}} = \frac{C(c, c\rho)}{\mu_{tot}(1-\rho)}$$

$$W_s = \frac{L_s}{E\{\lambda\}} = \frac{C(c, c\rho) + c(1-\rho)}{\mu_{tot}(1-\rho)}$$

5 Grafico e conclusione

Sull'asse delle ordinate inserisco il approssimativamente il valore della moltiplicazione fra μ_{tot} e W_s .

Sull'asse delle ascisse inserisco il valore di ρ .



Se incremento ogni volta il valore di c di uno e lo inserisco nella formula di W_s , posso notare che gli andamenti hanno tutti un asintoto verticale che tende ad infinito per ρ che tende ad uno.

$$\mu_{tot} \; \cdot \; \big(W_s \; = \; \frac{L_s}{E\{\lambda\}} \; = \; \frac{C(c \; , \; c\rho) \; + \; c(1-\rho)}{\mu_{tot}(1-\rho)}\big)$$

Se confrontiamo i risultati del nostro sistema M/M/c con un sistema M/M/1 dotato di un solo servitore, si può notare che dal punto di vista dell'attesa nel sistema convengono pochi servitori veloci rispetto a numerosi servitori lenti.