

Ουρές Αναμονής 31.10.2022

Μάθημα 10

Άλλες Μαθηματικές Ουρές

1. $M/M/1$ ουρά (αυτοία)

λ : αριθμός αφίξεων

μ : - " - εξυπηρέτησης

$$\rho = \frac{\lambda}{\mu}$$

$$a_n = Q_n = P_n = (1-\rho)\rho^n \quad \text{Geom}(\rho), \quad \text{στο } \mathbb{N}_0$$

$$E[Q] = \frac{\rho}{1-\rho} \quad E[S] = \frac{1}{\mu(1-\rho)}$$

2. M/M/c ουρά

Poisson(λ) αρρίθμοι

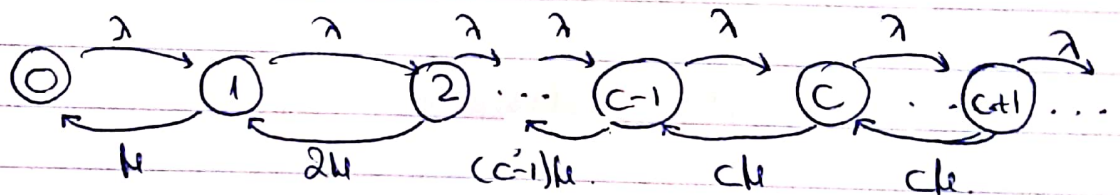
Exp(μ) χρ. εξυπ.

C υπηρέτες, $k = \infty$, FCFS

$Q(t) = \#$ πελάτων την στιγμή t

κατάσταση	επόμενα καταστάσεις	χρόνος
0	1	Exp(λ)
$1 \leq n \leq c-1$	$n+1$	Exp(λ)
	$n-1$	Exp($n\mu$)
$n \geq c$	$n+1$	Exp(λ)
	$n-1$	Exp($c\mu$)

Αρα $\{Q(t)\}$ ΜΑΔΑ



Ευσταθία (επίσης περιέχεται στο $G/G/c$)

$$\rho < c \quad \left(\rho = \frac{\lambda}{\mu} \right)$$

Ευαριθμητική

$$B^{-1} = 1 + \sum_{j=1}^{c-1} \frac{\rho^j}{j!} + \sum_{j=c}^{+\infty} \frac{\rho^j}{c! c^{j-c}}$$

$$B^{-1} = \sum_{j=0}^{c-1} \frac{p^j}{j!} + \sum_{j=c}^{\infty} \frac{p^j}{c!(c-j)} = \sum_{j=0}^{c-1} \frac{p^j}{j!}$$

$$+ \frac{p^c}{c!} \sum_{j=c}^{\infty} \left(\frac{p}{c}\right)^{j-c}$$

$$\sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{p}{c}\right)^k \quad (k=j-c)$$

$$B^{-1} = \begin{cases} \sum_{j=0}^{c-1} \frac{p^j}{j!} + \frac{p^c}{c!} \frac{1}{1 - \frac{p}{c}}, & \frac{p}{c} < 1 \\ +\infty, & \frac{p}{c} \geq 1 \end{cases}$$

Структура вероятности

$$P_n = \begin{cases} -B, & \text{at } n=0 \\ \frac{B \cdot p^n}{j!}, & 1 \leq n \leq c-1 \\ \frac{B p^n}{c! \cdot c^{j-c}}, & n \geq c \end{cases}$$

Адво ПАСТА до преконверсионного метаболизма

$$dn = Q_n = P_n$$

Προσδοκώμενα ανακρίβειες τηλεφώνου

$$\left(\begin{array}{l} \text{προσδοκώμενα} \\ \text{ανακρίβειες} \\ \text{τηλεφώνου} \end{array} \right) = \sum_{j=c}^{+\infty} a_j = B \frac{\rho^c}{(c-1)!(c-\rho)}$$

Erlang C-formula $C(c, \rho)$
(τύπος καταστορέσιμων του Erlang)

$$\begin{aligned} \bullet \Pr [Q_q = n \mid Q \geq c] &= \Pr [Q = n+c \mid Q \geq c] \\ &= \frac{\cancel{B} \rho^{n+c}}{c! c^n} = \frac{\rho^n \rho^c (c-1)!(c-\rho)}{c! c^n \rho^c} = \left(\frac{1-\rho}{c} \right) \left(\frac{\rho}{c} \right)^n \quad n \geq 0 \end{aligned}$$

Άρα $(Q_q \mid Q \geq c) \sim \text{Geom} \left(\frac{\rho}{c} \right)$ στο \mathbb{N}_0

Μέσος # τηλεφώνων στην ουρά

$$E[Q_q] = \Pr [Q < c] E[Q_q \mid Q < c] + \Pr [Q \geq c] E[Q_q \mid Q \geq c]$$

$$= \frac{B \rho^c}{(c-1)!(c-\rho)} \left(\frac{\frac{\rho}{c}}{1 - \frac{\rho}{c}} \right) = \frac{B \rho^{c+1}}{(c-1)!(c-\rho)^2}$$

$$E[w] \underset{\uparrow}{=} \frac{E[Q_q]}{\lambda} = \frac{B}{\mu} \frac{\rho^c}{(c-1)!(c-\rho)^2}$$

little στην ουρά

$$E[S] = E[W] + \frac{1}{\mu} = \frac{1}{\mu} + \frac{1}{\mu} \left(\frac{B\rho^c}{(c-\rho)(c-1)!} \right)$$

$$E[Q] = \lambda E[S] \rightarrow E[Q] = \frac{B\rho^{c+1}}{(c-1)!(c-\rho)^2} + \rho$$

\uparrow
 Little's

Κατανομή χρόνου αναμονής στην ουρά

(για $x \geq 0$)

$$F_W(x) = \Pr[W \leq x] = \Pr[Q^- < c] \Pr[W \leq x | Q^- < c] + \Pr[Q^- \geq c] \Pr[W \leq x | Q^- \geq c]$$

$$= \left(\frac{1 - B\rho^c}{(c-1)!(c-\rho)} \right) \cdot \frac{1 + B\rho^c}{(c-1)!(c-\rho)} \sum_{n=0}^{\infty} \Pr[Q_q^- = n | Q^- \geq c] \Pr[W \leq x | Q^- \geq c, Q_q^- = n]$$

$\left(\frac{1-\rho}{c} \right)^n \left(\frac{\rho}{c} \right)^n$

Q_q	$(W Q_q = n, Q^- \geq c)$
$Q_q = 0$	$\text{Exp}(c\mu)$
$Q_q = 1$	$\text{Exp}(2, c\mu)$
\vdots	\vdots
$Q_q = n$	$\text{Exp}(n+1, c\mu)$

\otimes $\int_0^x \frac{(c\mu)^{n+1}}{n!} u^n e^{-c\mu u} du$ (κατανομή ως Erlang($n+1, c\mu$))

$$= \left(\frac{1 - B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \right) + \frac{B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \int_0^x \left(\frac{1-p}{c} \right) c\mu e^{-c\mu} \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(p\mu)^n}{n!} d\mu$$

$$f_w(x) = \left(\frac{1 - B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \right) + \frac{B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \int_0^x (c-p)\mu e^{-(c-p)\mu} d\mu$$

Apa

$$W = \begin{cases} 0, & \mu \in \text{interval} \quad \frac{1 - B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \\ \frac{\exp(c\mu - \lambda)}{(c-p)\mu}, & \mu \in \text{interval} \quad \frac{B\rho^c}{(c-1)!(c-p)} \end{cases}$$

$$S = W + B \Rightarrow F_S(x) = \int_0^x f_w(x-u) \mu e^{-\mu} d\mu.$$

3. Πόρισμα $N|N|2$ αμοι

$$B^{-1} = 1 + \rho + \frac{\rho^2}{2-\rho} = \frac{2+\rho-\rho^2+\rho^2}{2-\rho} = \frac{2+\rho}{2-\rho}$$

$$P_n = \begin{cases} \frac{2-\rho}{2+\rho}, & n=0 \\ \frac{(2-\rho)\rho}{2+\rho}, & n=1 \\ \frac{(2-\rho)\rho^n}{(2+\rho)2^{n-1}}, & n \geq 2 \end{cases}$$

$$\bar{\varepsilon}[w] = \frac{\rho^2}{(2+\rho)(2-\rho)\mu}$$

$$\varepsilon[S] = \left[\frac{\rho^2}{(2+\rho)(2-\rho)} + 1 \right] \frac{1}{\mu} = \frac{4}{(2-\rho)(2+\rho)\mu}$$

$M|M|1$ αμοι

$$\varepsilon[S] = \frac{1}{\mu(1-\rho)} \quad \varepsilon[w] = \frac{\rho}{\mu(1-\rho)}$$

Κεφάλαιο 16

4. Ένας γραμμοσύνστημα με δύο αλφαι υπηρετές;

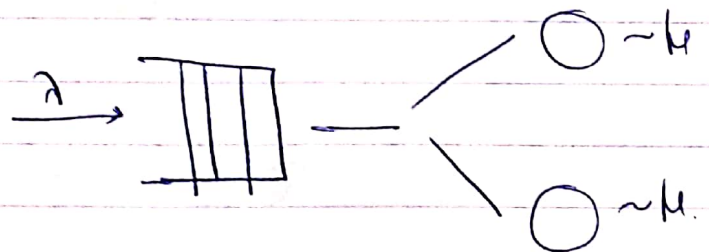
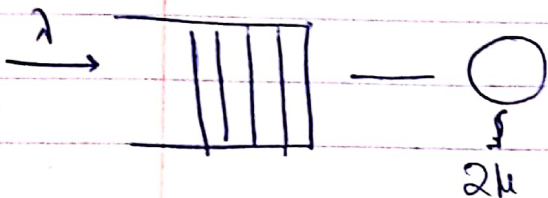
Poisson(λ) διαδικασίες αφίξεων
αίτησιν χωρητικότητας.

Είναι καλύτερο να έχω 1 υπηρετή με $E_p(2\mu)$ χρόνος εξυπηρέτησης ή 2 με $E_p(\mu)$ χρόνος εξυπηρέτησης;

$(\rho = \frac{\lambda}{\mu})$

Συστήμα 1

Συστήμα 2



$$E[S_{(1)}] = \frac{1}{2\mu(1-\frac{\rho}{2})} = \frac{1}{\mu(2-\rho)}$$

$$E[S_{(2)}] = \frac{4}{(2+\rho)(2-\rho)\mu}$$

$$\frac{E[S_{(1)}]}{E[S_{(2)}]} = \frac{\frac{1}{\mu(2-\rho)}}{\frac{4}{(2+\rho)(2-\rho)\mu}} = \frac{2+\rho}{4} < 1 \quad \rho < 2 \text{ (ευσταθία)}$$

$$\Rightarrow E[S_{(1)}] < E[S_{(2)}]$$

Το σύστημα (1) καλύτερο ως προς τον χρόνο παραμονής

Επίσης $\frac{E[S_{(1)}]}{E[S_{(2)}]} \in \left(\frac{1}{2}, 1\right)$

Για μικρά ρ το σύστημα (1) υπερτερεί σαφώς του (2)

Ος προς τους μεσους χρονους αναμονης

$$E[W_{cn}] = \frac{\frac{\rho}{2}}{2\mu\left(\frac{1-\rho}{2}\right)} = \frac{\rho}{\mu(4-2\rho)}$$

$$E[W_{ca}] = \frac{\rho^2}{(2+\rho)(2-\rho)} \cdot \frac{1}{\mu}$$

$$\frac{E[W_{cn}]}{E[W_{ca}]} = \frac{\frac{\rho}{\mu(4-2\rho)}}{\frac{\rho^2}{\mu(2-\rho)(2+\rho)}} = \frac{\rho \mu(2-\rho)(2+\rho)}{\rho^2 \mu(4-2\rho)} = \frac{2+\rho}{2\rho}$$
$$= \frac{1}{\rho} + \frac{1}{2} \stackrel{(\rho < 2)}{> 1} \Rightarrow E[W_{cn}] > E[W_{ca}]$$

Αρα, ως προς τον χρόνο αναμονης είναι καλύτερο το συστημα 2.

$$\frac{E[W_{cn}]}{E[W_{ca}]} \in (1, +\infty)$$

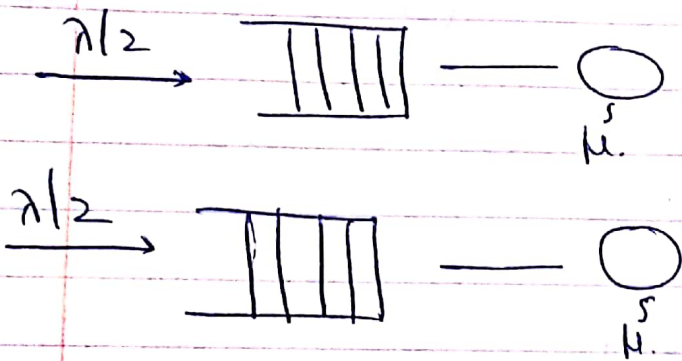
Για μικρά ρ , το συστημα (2) υπερέχει του (1)

5. Κοινά ούρα ανά υπηρεσία ή όχι ;

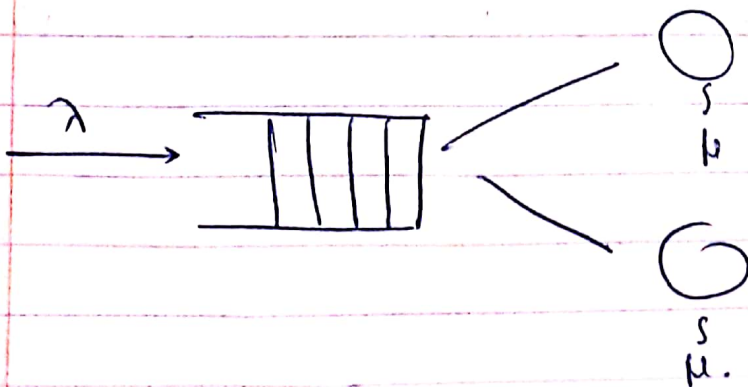
Poisson(λ) διαδοχικοί αριθμοί
Exp(μ) χρόνοι εξυπηρέτησης
 $k=100$ 2 υπηρεσίες

→ Κοινά ούρα ή ούρα ανά υπηρεσία ?
↓ ↓
(2) (1)

Συστήμα 1



Συστήμα 2



$$\left(p = \frac{2}{\mu}\right) \quad E[S_{c1}] = \frac{1}{\mu \left(1 - \frac{p}{2}\right)} = \frac{2}{\mu(2-p)}$$

$$E[S_{c2}] = \frac{4}{(2+p)(2-p)\mu}$$

$$\frac{E[S_{c1}]}{E[S_{c2}]} = \frac{2+p}{2} \stackrel{p < 2}{>} 1 \rightarrow E[S_{c1}] > E[S_{c2}]$$

Αρα η κοινή ουρά (pooling) καλύτερη για τον χρόνο
παραγωγής και $\frac{E[S_{c1}]}{E[S_{c2}]} \in (1, 2)$.

Κόστος

$$E[W_{c1}] =$$

$$E[W_{c2}] =$$