

## ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ ΑΝΑΜΟΝΗΣ

ΝΤΟΝΤΟΡΟΣ ΗΛΙΑΣ

e119206

### ΑΣΚΗΣΗ 1<sup>η</sup>

#### Ερώτημα 1<sup>ο</sup>

Για να μπορέσουμε να μοντελοποιήσουμε τους συνδέσμους σαν ουρές M/M/1 θα πρέπει :

- 1) Η ροή εισερχόμενων πελατών να είναι διαδικασία Poisson με παράμετρο  $\lambda$  και η ροή αυτή να διασπάται τυχαία και να παράγονται διαδικασίες Poisson με παραμέτρους  $\alpha * \lambda$  και  $(1 - \alpha) * \lambda$ .
- 2) Οι δύο γραμμές 1 και 2 να μοντελοποιούνται σαν ουρές M/M/1 με μέσους ρυθμούς άφιξης  $\lambda_1$  και  $\lambda_2$  και μέσους ρυθμούς εξυπηρέτησης  $\mu_1$  και  $\mu_2$  αντίστοιχα.

Για την γραμμή 1 έχουμε :

$$\mu_1 = \frac{15 * 10^6 bps}{128 * 8 bits} = 14.65 * 10^3 \frac{packets}{sec}$$

Και :

$$\lambda_1 = \alpha * 10Kpps$$

Για την γραμμή 2 έχουμε :

$$\mu_2 = \frac{12 * 10^6 bps}{128 * 8 bits} = 11.72 * 10^3 \frac{packets}{sec}$$

Και :

$$\lambda_2 = (1 - \alpha) * 10Kpps$$

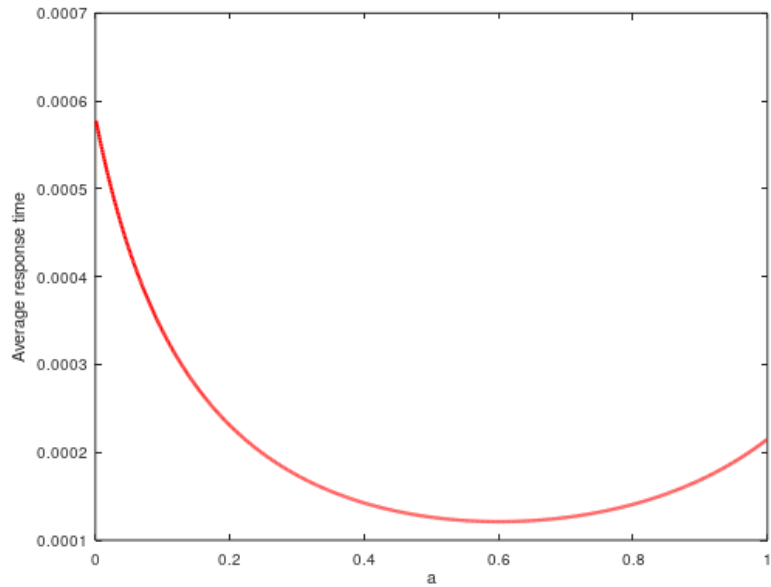
Για να είναι εργοδικές οι ουρές πρέπει:

$$\frac{\lambda_1}{\mu_1} < \frac{\lambda}{\mu_1} < 1 \text{ και } \frac{\lambda_2}{\mu_2} < \frac{\lambda}{\mu_2} < 1$$

#### Ερώτημα 2<sup>ο</sup>

Από το νόμο του Little ο μέσος χρόνος καθυστέρησης  $E[T]$  υπολογίζεται

από τον τύπο  $E[T] = \frac{E[n]}{\gamma}$  όπου  $E[n] = E[n_1] + E[n_2]$  είναι ο μέσος αριθμός πελατών και  $\gamma$  είναι οι εξωτερικές ροές δηλαδή  $\lambda$ . το διάγραμμα που προκύπτει από το Octave είναι :



Και ο ελάχιστος χρόνος καθυστέρησης είναι :

1. Minimum value of  $E(T)$
2.  $1.2118 \times 10^{-4}$
3. for  $a =$
4.  $0.6020$

Ο κώδικας για την άσκηση 1 :

```

1. clc;
2. clear all;
3. close all;
4. pkg load queueing
5.
6. # Exercise 1
7.
8. # Task 2
9.
10. a = 0.001:0.001:0.999;
11. l = 10000;
12. l1 = 10000*a;
13. m1 = 14650;
14. l2 = 10000*(1-a);
15. m2 = 11720;
16.
17. [U1, R1, Q1, X1, P1] = qsmm1(l1, m1);
18. [U2, R2, Q2, X2, P2] = qsmm1(l2, m2);
19.
20. totClients = Q1 + Q2;
21. totTime = totClients/l;
22. figure(1);
23. plot(a, totTime, "g", "linewidth", 2);
24. xlabel("a");
25. ylabel("Average response time");
26.
27. [minval, mina] = min(min(totTime, [], 1));
28. display("Minimum value of E(T)")
29. disp(minval)
30. display("for a=")
31. disp(0.001*(mina+1))

```

## ΑΣΚΗΣΗ 2<sup>η</sup>

### Ερώτημα 1<sup>ο</sup>

Σύμφωνα με το θεώρημα Jackson για να μελετήσουμε το δίκτυο ως ανοιχτό δίκτυο πρέπει να ισχύουν οι παρακάτω προϋποθέσεις :

1. Η κάθε ουρά αναμονής  $Q_i$  για  $i = 1, 2, 3, 4, 5$  να είναι δικτυακός κόμβος εξυπηρέτησης κορμού με εκθετικούς ρυθμούς εξυπηρέτησης  $\mu_i$  για  $i = 1, 2, 3, 4, 5$ .
2. Για τις αφίξεις πελατών που προέρχονται από εξωτερικές πηγές που είναι άμεσα συνδεδεμένες στους δικτυακούς κόμβους κορμού  $Q_1, Q_2$ , ενώ προσανατολίζονται προς τους εξωτερικούς προορισμούς που είναι άμεσα συνδεδεμένοι στους δικτυακούς κόμβους κορμού  $Q_4, Q_5$ . Οι ροές μεταξύ των δικτυακών κόμβων να είναι ανεξάρτητες ροές Poisson με μέσο ρυθμό  $\gamma_{ij}$  για  $i, j = 1, 2, 3, 4, 5$  και η συνολική εξωγενής ροή Poisson στην ουρά  $Q_i$  είναι ίση με  $\gamma_i = \sum_{j=1, j \neq i}^5 \gamma_{ij}$ .
3. Για την δρομολόγηση των πελατών μεταξύ δύο ουρών  $Q_i, Q_j$  πρέπει να γίνονται με τυχαίο τρόπο και με πιθανότητα που ισούται με  $r_{ij}$ . Έχουμε :  $r_{12}=2/7, r_{13}=4/7, r_{14}=1/7, r_{35}=1/2$  και  $r_{34}=1/2$ .
4. Οι ροές που διαπερνούν τον δικτυακό κόμβο  $Q_i$  να έχουν συνολικό μέσο ρυθμό ίσο με  $\lambda_i = \gamma_i + \sum_{j=1, j \neq i}^5 r_{ij} \cdot \lambda_j$
5. Οι χρόνοι εξυπηρέτησης των πελατών στις ουρές να έχουν την ιδιότητα της έλλειψης μνήμης και η τιμή τους να είναι εξαρτημένη από την κατανομή του κάθε εξυπηρετητή.

### Ερώτημα 2<sup>ο</sup>

Για την ένταση του φορτίου ισχύει  $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$ . Χρησιμοποιώντας το θεώρημα Bruke, δηλαδή ότι η έξοδος πελατών από μια ουρά M/M/1 ακολουθεί κατανομή Poisson με ρυθμό ίσο με τον ρυθμό εισόδου  $\lambda$ , έχουμε :

$$\rho_1 = \frac{\lambda_1}{\mu_1}$$

$$\rho_2 = \frac{\lambda_2 + r_{12} \cdot \lambda_1}{\mu_2} = \frac{\lambda_2 + \frac{2}{7} \cdot \lambda_1}{\mu_2}$$

$$\rho_3 = \frac{r_{13} \cdot \lambda_1}{\mu_3} = \frac{\frac{4}{7} \cdot \lambda_1}{\mu_3}$$

$$\rho_4 = \frac{r_{34} \cdot r_{13} \cdot \lambda_1 + r_{14} \cdot \lambda_1}{\mu_4} = \frac{\frac{1}{2} \cdot \frac{4}{7} \cdot \lambda_1 + \frac{1}{7} \lambda_1}{\mu_4} = \frac{\frac{3}{7} \cdot \lambda_1}{\mu_4}$$

$$\rho_5 = \frac{r_{35} \cdot r_{13} \cdot \lambda_1 + \lambda_2 + r_{12} \cdot \lambda_1}{\mu_5} = \frac{\frac{1}{2} \cdot \frac{4}{7} \cdot \lambda_1 + \lambda_2 + \frac{2}{7} \cdot \lambda_1}{\mu_5} = \frac{\frac{4}{7} \cdot \lambda_1 + \lambda_2}{\mu_5}$$

### Ερώτημα 3°

Η συνάρτηση `mean_clients` θα επιστρέφει τις τιμές μέσου αριθμού πελατών  $Q_i$  για  $i=1,2,3,4,5$  σε κάθε ουρά

### Ερώτημα 4°

Για τιμές :  $\lambda_1 = 4, \lambda_2 = 1, \mu_1 = 6, \mu_2 = 5, \mu_3 = 8, \mu_4 = 7, \mu_5 = 6$  οι εντασεις των φορτίων που δέχεται η κάθε ουρά είναι από το Octave :

1. `r1=`
2. `0.6667`
3. `r2=`
4. `0.4286`
5. `r3=`
6. `0.2857`
7. `r4=`
8. `0.2449`
9. `r5=`
10. `0.5476`

Ο μέσος χρόνος καθυστέρησης είναι :

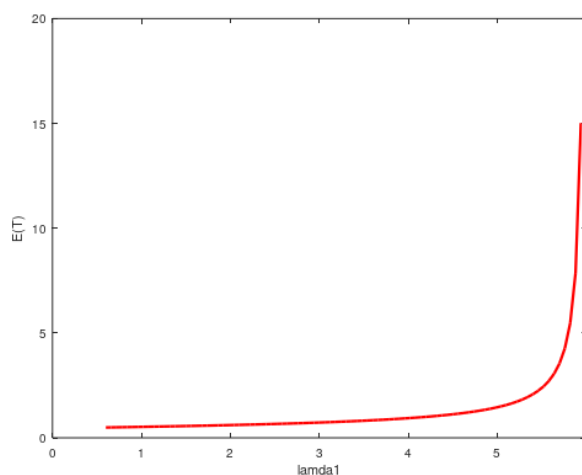
1. `E(T)=`
2. `0.9370`

### Ερώτημα 5°

Στενωπός του δικτύου είναι η ουρά 1 αφού σε αυτή εμφανίζεται η μεγαλύτερη ροή φορτίου. Η μέγιστη τιμή  $\lambda_1$  που μπορούμε να έχουμε με το σύστημα να παραμείνει εργοδικό είναι  $\rho_1 = \frac{\lambda_1}{\mu_1}$  άρα  $\lambda_1 = 6$ .

### Ερώτημα 6°

Για  $0,6 < \lambda_1 < 5,94$  το διάγραμμα μέσου χρόνου καθυστέρησης ενός πελάτη από άκρο σε άκρο είναι :



Ο κώδικας για την άσκηση 2 :

```
1. # Exercise 2
2.
3. # Task 2
4.
5. clc;
6. clear all;
7. close all;
8. pkg load queueing
9.
10.
11. function [r1, r2, r3, r4, r5, e] = intesities(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4, mu5)
12.     r1 = (lamda1/mu1);
13.     r2 = ((lamda2+(2/7)*lamda1)/mu2);
14.     r3 = ((4/7)*lamda1/mu3);
15.     r4 = ((3/7)*lamda1/mu4);
16.     r5 = (((4/7)*lamda1+lamda2)/mu5);
17.     if((r1<1) && (r2<1) && (r3<1) && (r4<1) && (r5<1))
18.         e = 1;
19.     else
20.         e = 0;
21.     endif
22.     display("r1=")
23.     disp(r1)
24.     display("r2=")
25.     disp(r2)
26.     display("r3=")
27.     disp(r3)
28.     display("r4=")
29.     disp(r4)
30.     display("r5=")
31.     disp(r5)
32. endfunction
33.
34. # Task 3
35.
36. function [r1, r2, r3, r4, r5, e] = intesities_no_display(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3,
    mu4, mu5)
37.     r1 = (lamda1/mu1);
38.     r2 = ((lamda2+(2/7)*lamda1)/mu2);
39.     r3 = ((4/7)*lamda1/mu3);
40.     r4 = ((3/7)*lamda1/mu4);
41.     r5 = (((4/7)*lamda1+lamda2)/mu5);
42.     if((r1<1) && (r2<1) && (r3<1) && (r4<1) && (r5<1))
43.         e = 1;
44.     else
45.         e = 0;
46.     endif
47. endfunction
48.
49.
50. function [Q1, Q2, Q3, Q4, Q5] = mean_clients(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4, mu5)
51.     [r1, r2, r3, r4, r5, e] = intesities_no_display(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4,
    mu5);
52.     Q1 = r1/(1-r1);
53.     Q2 = r2/(1-r2);
54.     Q3 = r3/(1-r3);
55.     Q4 = r4/(1-r4);
56.     Q5 = r5/(1-r5);
57. endfunction
58.
59. # Task 4
60.
61. lamda1 = 4;
62. lamda2 = 1;
63. mu1 = 6;
64. mu2 = 5;
```

```

65. mu3 = 8;
66. mu4 = 7;
67. mu5 = 6;
68. [r1,r2,r3,r4,r5,e]=intesities(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4, mu5);
69.
70.
71. [Q1, Q2, Q3, Q4, Q5] = mean_clients(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4, mu5);
72. display("E(T)=")
73. disp((Q1+Q2+Q3+Q4+Q5)/(lamda1+lamda2))
74.
75. # Task 6
76.
77. maxlamda1 = 6;
78. for i = 1:1:90;
79.     lamda1 = (0.1*maxlamda1)+(i-1)*0.01*maxlamda1;
80.     [Q1, Q2, Q3, Q4, Q5] = mean_clients(lamda1, lamda2, mu1, mu2, mu3, mu4, mu5);
81.     E(i)= (Q1+Q2+Q3+Q4+Q5)/(lamda1+lamda2);
82. endfor
83.
84. lamda1 = (0.1*maxlamda1):(0.01*maxlamda1):(0.99*maxlamda1);
85. figure(2);
86. plot(lamda1, E,"r","linewidth",2);
87. xlabel("lamda1");
88. ylabel("E(T)");

```