

Ε.Μ.Π., Σχολή Η.Μ.& Μ.Υ.

**Συστήματα Αναμονής (Queuing Systems) - Ακαδημαϊκό Έτος
2020-2021**

5η Ομάδα Ασκήσεων

1. Δίκτυο με εναλλακτική δρομολόγηση
2. Ανοιχτό δίκτυο ουρών αναμονής

Παραδοτέα: 21-06-2021

Του προπτυχιακού φοιτητή:

Νικήτας Τσίννας, ΑΜ : 03118187

Δίκτυο με εναλλακτική δρομολόγηση

1)

Για να θεωρήσουμε ως ουρά M/M/1 κάθε σύνδεσμο του σχήματος θα πρέπει να αποδεχτούμε πως:

- Ο μέσος ρυθμός άφιξης πελατών θα πρέπει να ακολουθεί την κατανομή Poisson
- Οι χρόνοι εξυπηρέτησης ανατίθενται στο κάθε σύστημα σαν ανεξάρτητες τυχαίες μεταβλητές.

2)

Είναι $\mu_1 = C_1 / E(L)$, και επομένως

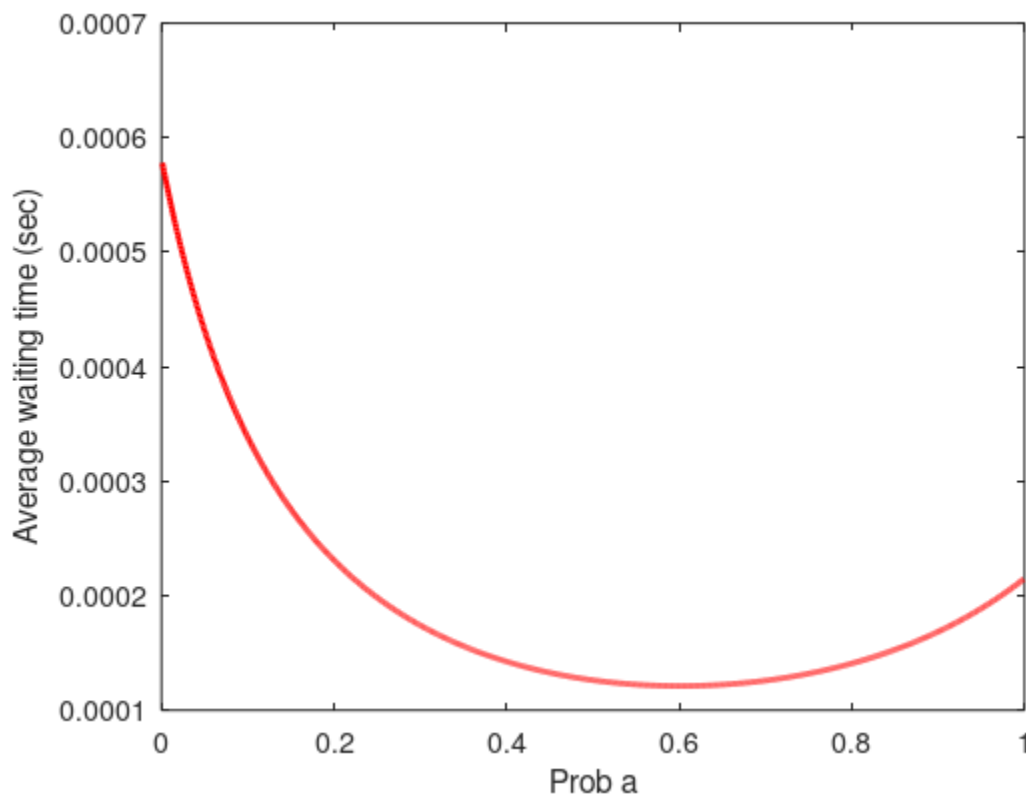
$$\mu_1 = 15 \cdot 10^6 \text{ bps} / 128 \cdot 8 \text{ bits} \quad \text{και} \quad \mu_2 = 12 \cdot 10^6 \text{ bps} / 128 \cdot 8 \text{ bits}$$

Χρησιμοποιώντας το θεώρημα του Jackson, ο μέσος αριθμός πακέτων στο δίκτυο θα είναι:

$$E(n) = E(n_1) + E(n_2) = \rho_1 / (1 - \rho_1) + \rho_2 / (1 - \rho_2) = \alpha \lambda / (\mu_1 - \alpha \lambda) + (1 - \alpha) \lambda / [\mu_2 - (1 - \alpha) \lambda]$$

Για ουρές M/M/1 ο νόμος του Little γίνεται: $E(T) = E(n) / \gamma = E(n) / \lambda$

Ακολουθεί το ζητούμενο διάγραμμα:



Η τιμή του a για την οποία ο χρόνος αναμονής ελαχιστοποιείται στα $1.212 \cdot 10^{-4}$ δευτερόλεπτα είναι $a_{\min} = 0.601$.

Ακολουθεί ο κώδικας που χρησιμοποιήθηκε στο Octave:

```
1 pkg load queueing
2
3 clc;
4 clear all;
5 close all;
6
7 a = 0.001:0.001:0.999;
8 lamda = 10*10^3;
9
10 m1 = (15 * 10^6) / (128 * 8);
11 m2 = (12 * 10^6) / (128 * 8);
12
13 lamda1 = a.*lamda;
14 lamda2 = (1-a).*lamda;
15
16 [U1 R1 Q1 X1 P1] = qsmm1(lamda1,m1);
17 [U2 R2 Q2 X2 P2] = qsmm1(lamda2,m2);
18
19 R = a.*R1 + (1-a).*R2;
20
21 figure(1);
22 plot(a,R,'r',"linewidth",2);
23 xlabel("Prob a");
24 ylabel("Average waiting time (sec)");
25 [minR,position] = min(R);
26 display(minR);
27 display(position*0.001);
28
```

Ανοιχτό δίκτυο ουρών αναμονής

1)

Για να χρησιμοποιήσουμε το θεώρημα Jackson πρέπει να δεχτούμε τις εξής παραδοχές:

- Οι χρόνοι άφιξης και ακολουθούν ανεξάρτητες κατανομές Poisson
- Οι θάνατοι ακολουθούν την εκθετική κατανομή.
- Εσωτερική δρομολόγηση (rooting) με τυχαίο τρόπο.
- Kleinrock's Independence Assumption: Οι χρόνοι εξυπηρέτησης πελατών όπως διαπερνούν το δίκτυο δεν διατηρούν την τιμή τους αλλά σε κάθε εξυπηρετητή αποκτούν νέο ανάλογα με την κατανομή του.

2)

- $\rho_1 = \lambda_1 / \mu_1$
- $\rho_2 = (\lambda_2 + \rho_{12} \lambda_1) / \mu_2 = (\lambda_2 + 2/7 \lambda_1) / \mu_2$
- $\rho_3 = \rho_{13} \lambda_1 / \mu_3 = 4 \lambda_1 / 7 \mu_3$
- $\rho_4 = (\rho_{14} + \rho_{34} \rho_{13}) \lambda_1 / \mu_4 = 3 \lambda_1 / 7 \mu_4$
- $\rho_5 = [(\rho_{12} + \rho_{35} \rho_{13}) \lambda_1 + \lambda_2] / \mu_5 = [4/7 \lambda_1 + \lambda_2] / \mu_5$

```
1 function [rho,is_ergodic] = intensities(lamda,m)
2 rho(1) = lamda(1)/mu(1)
3 rho(2) = (lamda(2) + 2*lamda(1)/7)/m(2)
4 rho(3) = (4*lamda(1)/7)/m(3)
5 rho(4) = (3*lamda(1)/7)/m(4)
6 rho(5) = (lamda(2) + (4/7)*lamda(1))/m(5)
7 is_ergodic = true;
8 for i=1:5
9     printf('Q%d: %f\n',i,rho(i))
10    is_ergodic = is_ergodic && (rho(i) < 1)
11 endfor
12 printf("Ergodicity: %d \n",is_ergodic)
13 endfunction
```

3)

```

1 function [answer] = mean_clients(lamda,m)
2 [rho,is_ergodic] = intensities(lamda,m)
3 answer = rho ./ (1-rho)
4 for i=1:5
5     printf("Mean Clients at Q%d: %d\n",i,answer(i))
6 endfor
7 endfunction

```

4)

α. Υπολογίζεται η ένταση του φορτίου που δέχεται κάθε ουρά:

```

Q1: 0.666667
is_ergodic = 1
Q2: 0.428571
is_ergodic = 1
Q3: 0.285714
is_ergodic = 1
Q4: 0.244898
is_ergodic = 1
Q5: 0.547619
is_ergodic = 1

```

B. Υπολογίζεται ο συνολικός χρόνος καθυστέρησης του πελάτη στο σύστημα:

```

Average service time: 0.93697
>> |

```

Ακολουθεί το printout του κώδικα του συγκεκριμένου ερωτήματος:

```

1 lamda = [4,1]
2 m = [6,5,8,7,6]
3 Rho = mean_clients(lamda,m)
4 av_service_time = sum(Rho)/sum(lamda)
5 printf("Average service time: %d\n", av_service_time)

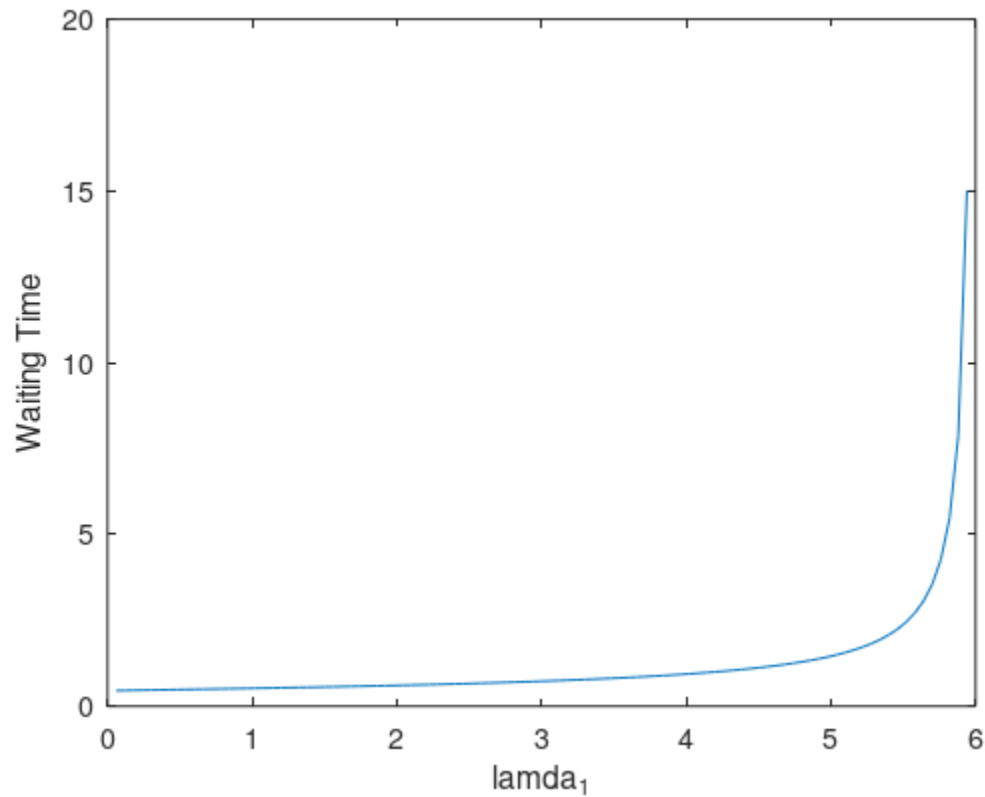
```

5)

Παρατηρούμε πως η ουρά Q1 έχει την μεγαλύτερη ένταση φορτίου ($\rho_1=0.66$) με βάση τα δεδομένα που μας δόθηκαν. Επομένως η ουρά Q1 δημιουργεί το bottleneck στο δίκτυο. Για να παραμείνει το σύστημα εργοδικό θα πρέπει το $\rho < 1$. Επομένως $\rho_{\max} = 1 \Rightarrow \lambda_{1\max} / \mu_1 = 1 \Rightarrow \lambda_{1\max} = \mu_1$ ή $\lambda_{1\max} = 6$

6)

Ακολουθεί το διάγραμμα του χρόνου αναμονής πελάτη στο σύστημα σε συνάρτηση με την τιμή λ_1 .



Ο κώδικας που χρησιμοποιήθηκε ακολουθεί παρακάτω:

```
1 close all;
2 clear all;
3
4
5 for i=1:99
6     lamda = 6 * i/100
7     lamda_vector(i) = lamda
8     lamdas = [lamda,1]
9     m = [6,5,8,7,6]
10    vec_sum(i) = sum(mean_clients(lamdass,m))/sum(lamdass)
11 endfor
12
13 figure(1);
14 plot(lamda_vector,vec_sum)
15 xlabel('lamda_1')
16 ylabel('Waiting Time')
```