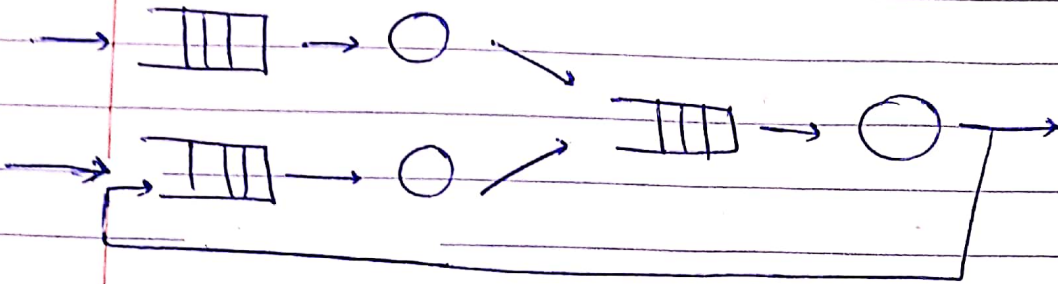


Δίκτυα Συστημάτων Εξυπηρέτησης

① Σχημα



② Βασική σταθαστική διαδικασία σε δίκτυο

$$\underline{Q}(t) = (Q_1(t), \dots, Q_N(t))$$

$N = \#$ σταθμών (κόμβων) του δικτύου

$Q_i(t) = \#$ πακέτων στο σταθμό i , $i=1, 2, \dots, N$

Χώρος καταστάσεων ως $\underline{Q}(t) \in \mathbb{N}_0^N$

$\underline{n} = (n_1, \dots, n_N)$ τυπική κατάσταση

$\underline{e}_i = (0, 0, \dots, \underset{\substack{\uparrow \\ \text{όπου } i}}{1}, 0, 0, \dots)$ i -μοναδιαίο διάνυσμα

Τυπικές μεμονωμένες μεταβολές:

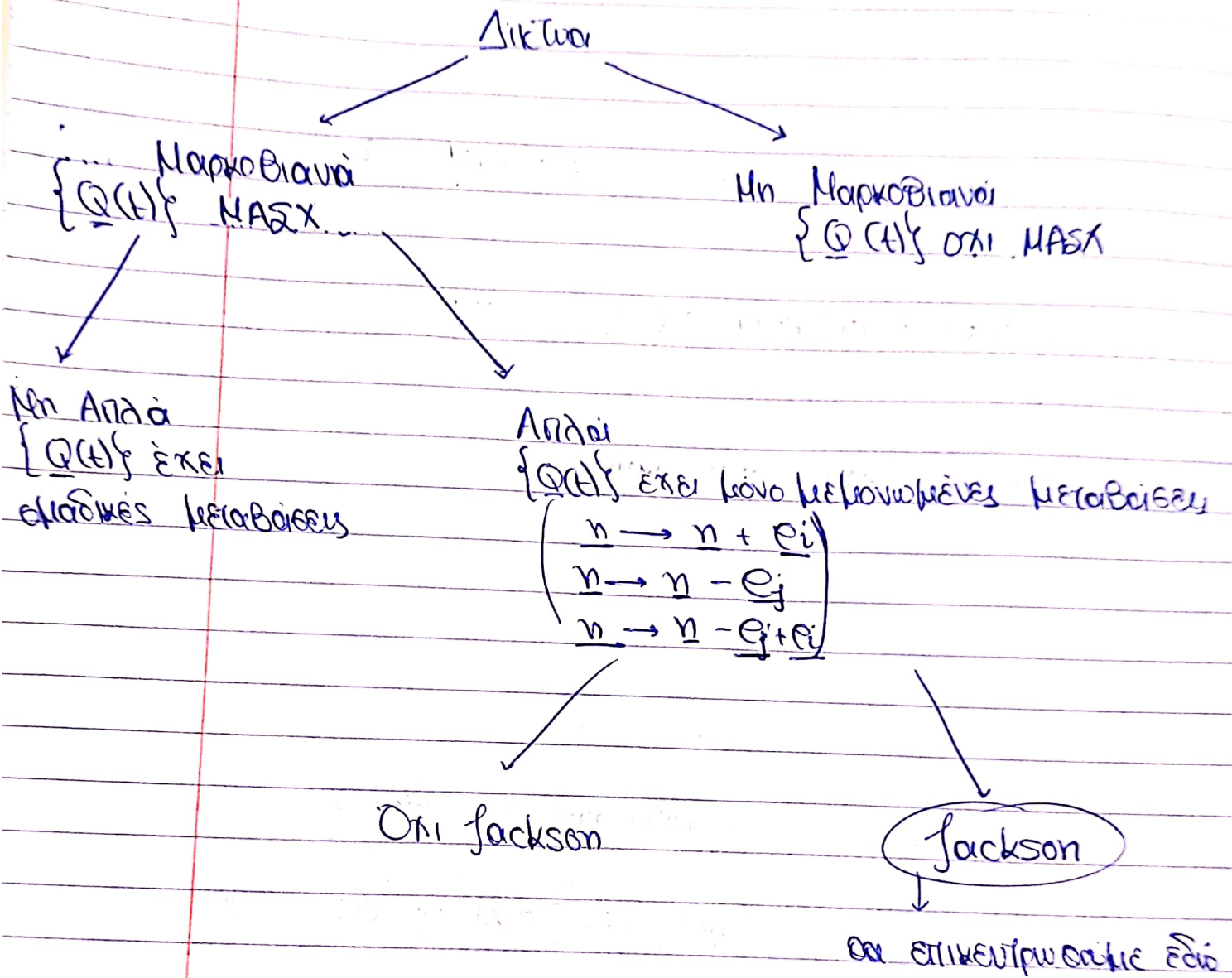
$\underline{n} \rightarrow \underline{n} + \underline{e}_i$ εξωτερική αίτηση στο σταθμό i

$\underline{n} \rightarrow \underline{n} - \underline{e}_j$ εξωτερική αναχώρηση στο σταθμό j

$\underline{n} \rightarrow \underline{n} - \underline{e}_j + \underline{e}_i$ αναχώρηση από $j \rightarrow$ αίτηση σε i

(μετακίνηση πακέτων από τον σταθμό j στο σταθμό i)

3 Τύποι δικτύων



④ Ρυθμοί αρίθμησης / εξυπηρέτησης σε απλά μαρκοβιανά δίκτυα

$\{Q(n)\}$ ΜΑΣΧ Απλό Μαρκοβιανό Δίκτυο

Ορίζουμε $\lambda_i(n) = q(\underline{n}, \underline{n} + e_i)$
Ρυθμός εξωτερικών αρίθμησης στον σταθμό i

$\mu_{ji}(n) = q(\underline{n}, \underline{n} - e_j + e_i)$
Ρυθμός μεταβάσεων τελεστών $j \rightarrow i$

$\mu_{j0}(n) = q(\underline{n}, \underline{n} - e_j)$
Ρυθμός αναχωρήσεων από την j

$\mu_j(n) = \sum_{i=0}^N \mu_{ji}(n)$ ρυθμός εξυπηρέτησης στην ουρά j

$P_{ji}(n) = \frac{\mu_{ji}(n)}{\mu_j(n)}$ πιθανότητα διακομολόγησης πελάτη προς τον i όταν έχει τελειώσει την εξυπηρέτησή του στον j

$P_{j0}(n) = \frac{\mu_{j0}(n)}{\mu_j(n)}$ πιθανότητα αναχώρησης πελάτη από το δίκτυο πω έχει τελειώσει την εξυπηρέτησή του στον j

5 Δίκτυα Jackson

Θα λέμε ότι έχουμε δίκτυο Jackson \Leftrightarrow

$\{Q(t)\}$ είναι Markoviano δίκτυο και

$$\lambda_i(n) = \lambda_i \quad \left(\begin{array}{l} \text{ο ρυθμός εξωτερικών αφίσεων στον } i \\ \text{δεν εξαρτάται από την κατάσταση} \end{array} \right)$$

$$\mu_{ij}(n) = \mu_j(n_j) \quad \left(\begin{array}{l} \text{ο ρυθμός εξυπηρέτησης στον } j \\ \text{εξαρτάται από τον αριθμό των στον } j \end{array} \right)$$

$$\left. \begin{array}{l} P_{ji}(n) = P_{ji} \\ P_{j0}(n) = P_{j0} \end{array} \right\} \text{ ιδιότητες Markovικών διαδικασιών}$$

$\left(\begin{array}{l} \text{η διαδικασία γίνεται χωρίς να} \\ \text{αυξάνεται ποτέ ο συνολικός} \end{array} \right)$

6 Διάκριση δικτύων ως προς τις εξωτερικές μεταβιβάσεις

- Κλειστό \Leftrightarrow απαγορεύονται εξωτερικές αφίξεις και αναχωρήσεις. Έχω πεπερασμένο πλήθος μεταβαίων που ανακυκλώνονται στο δίκτυο
- Ανοικτό \Leftrightarrow ότι κλειστό

7 Πινάκας Μαρκοβιανών Διαφορών

Σε ανοικτό δίκτυο Jackson, οργάνω έναν ετερογενή πίνακα

Εξωτερικό του δικτύου \rightarrow

$$P = \begin{matrix} & \begin{matrix} 0 & 1 & 2 & \dots & N \end{matrix} \\ \begin{matrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ \vdots \\ N \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & \frac{\lambda_1}{\lambda} & \frac{\lambda_2}{\lambda} & \dots & \frac{\lambda_N}{\lambda} \\ P_{10} & P_{11} & P_{12} & \dots & P_{1N} \\ P_{20} & P_{21} & P_{22} & \dots & P_{2N} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ P_{N0} & P_{N1} & P_{N2} & \dots & P_{NN} \end{bmatrix} \end{matrix} \cdot \lambda = \sum_{i=1}^n \lambda_i$$

Ο P λέγεται Πινάκας Μαρκοβιανών Διαφορών
 Υποθέτουμε ότι αντιστοιχεί σε αδιαικωρίστη ΜΑΔΧ.

8 Ορισμός: Ρυθμός Διακίνησης Σταθίων

Σε (ανοικτό) δίκτυο Jackson

λ_i = ρυθμός διακίνησης του σταθμού i
 = μέγος # πελατών που εξέρχονται στον i ανά χρονική μονάδα
 \downarrow λόγω ευστραφούς δικτύου
 = μέγος # πελατών που εξέρχονται από τον i ανά χρονική μονάδα

Προβλήματα

Αν μας δίνουν τον λ_i , τον k_j (n_j)
 P_{ji} , $i, j = 1, 2, \dots, N$ $n_j \geq 0$

Πώς υπολογίζω τον λ_i ;

Θεώρημα:

Οι φυσικοί διαστέρας είναι η μοναδική λύση του συστήματος

$$\lambda_j = \lambda_j + \sum_{i=1}^N \lambda_i P_{ij} \quad , j=1, \dots, N$$

Είλιπς
$$\sum_{i=1}^N \lambda_i P_{i0} = \sum_{i=1}^N \lambda_i (= \lambda)$$

Απόδειξη

λ_j = μέσος φυσικός αριθμω στον j ανά χρονική μονάδα

= μέσος φυσικός εξωτερικών αριθμω στον j (ανά χρονική μονάδα)
+ $\sum_{i=1}^N$ μέσος φυσικός αριθμω από τον i που δραματοποιούνται στον j

= $\lambda_j + \sum_{i=1}^N \lambda_i P_{ij}$ Δείξατε ότι $(\lambda_j, j=1, \dots, N)$ είναι λύση του συστήματος

Πρέπει να δείξατε ότι είναι και η μοναδική λύση.

Απορροφάται ως εξής για τα λ_j για όλα τα j

$$\sum_{j=1}^N \lambda_j = \sum_{j=1}^N \lambda_j + \sum_{j=1}^N \sum_{i=1}^N \lambda_i P_{ij}$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^N \lambda_j = \lambda + \sum_{i=1}^N \lambda_i \sum_{j=1}^N P_{ij}$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^N \lambda_j = \lambda + \sum_{i=1}^N \lambda_i (1 - P_{i0})$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^N \Lambda_i P_{i0} = \lambda$$

Οι σχέσεις που ικανοποιούν οι ρυθμοί Λ_j $j=1, \dots, N$

$$\Lambda_j = \Lambda_0 \frac{\lambda_j}{\lambda} + \sum_{i=1}^N \Lambda_i P_{ij} \quad j=1, \dots, N$$

$$\Lambda_0 = \Lambda_0 \cdot 0 + \sum_{i=1}^N \Lambda_i P_{i0} \quad \Lambda_0 = \lambda$$

Εξισώσεις Ισορροπίας ως MAX με Πινακούς

$$P = \begin{bmatrix} 0 & \lambda_1/\lambda & \lambda_2/\lambda & \dots & \lambda_N/\lambda \\ P_{10} & P_{11} & \dots & \dots & P_{1N} \\ \vdots & P_{21} & \dots & \dots & \vdots \\ P_{N0} & \dots & \dots & \dots & P_{NN} \end{bmatrix}$$

Που είναι αδιακρίβητη

Αρα έχει κανονική σταθμική κατανομή (π_0, \dots, π_N)
 και κάθε λύση του συστήματος θα είναι πολλαπλασιασμός
 της. Άρα $(\Lambda_0, \dots, \Lambda_N) = C(\pi_0, \dots, \pi_N)$

$$\text{Όπως } \Lambda_0 = \lambda \rightarrow C\pi_0 = \lambda \Rightarrow C = \frac{\lambda}{\pi_0}$$

Επομένως τα (Λ_i) είναι η κανονική λύση του
 συστήματος των εξισώσεων κίνησης.

9) Κατανομή ισορροπίας (αυξητών) δικτύων Jackson

Θεωρήματα: Έστω $\{Q(t)\}$ δίκτυο Jackson με παραμέτρους $\lambda_j, k_j(n_j), P_{ij}$ και Λ_j φυσικοί σταθερούς

Θέσω

$$B_j^{-1} = 1 + \sum_{n_j=1}^{\infty} \frac{\Lambda_j^{n_j}}{k_j(1) \dots k_j(n_j)}, \quad j=1, \dots, N$$

1) Αν $B_j^{-1} < +\infty$ για όλα τα $j=1, \dots, N$
η $\{Q(t)\}$ είναι ευσταθής

2) Εφόσον $\{Q(t)\}$ ευσταθής, η κατανομή ισορροπίας της είναι:

$$P(\underline{n}) = P_1(n_1) P_2(n_2) \dots P_N(n_N) \quad \underline{n} \in \mathbb{N}_0^N$$

όπου $P_j(n_j) = B_j \frac{\Lambda_j^{n_j}}{k_j(1) \dots k_j(n_j)} \quad n_j \in \mathbb{N}_0$
 $j=1, \dots, N$

Απόδειξη

Αρκεί να αποδείξω ότι η $P(\underline{n})$ που δίνει το ελάχιστο ικανοποιεί τις εξισώσεις ισορροπίας της $\{Q(t)\}$