

ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ ΑΝΑΜΟΝΗΣ

Queuing Systems

Ουρές M/M/1 εν σειρά, Θεώρημα Burke
Ανοικτά Δίκτυα Ουρών Markov, Θεώρημα Jackson
Εφαρμογή σε Δίκτυα Μεταγωγής Πακέτου
Κλειστά Δίκτυα Ουρών Markov, Θεώρημα Gordon-
Newell

Βασίλης Μάγκλαρης
maglaris@netmode.ntua.gr

8/5/2019

ΔΙΚΤΥΟ ΔΥΟ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ ΕΝ ΣΕΙΡΑ (1/2)

- **Θεώρημα Burke:** Η έξοδος πελατών από ουρά $M/M/1$ ακολουθεί κατανομή Poisson με ρυθμό τον ρυθμό εισόδου λ

ΑΠΟΔΕΙΞΗ

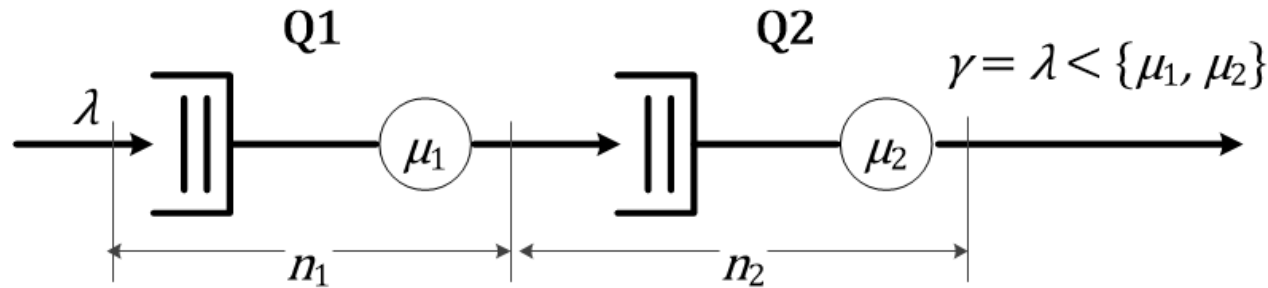
- Θεωρούμε δύο εκθετικές ουρές **Q1, Q2** (π.χ. μεταγωγείς πακέτου) με χρόνους εξυπηρέτησης **ανεξάρτητες** εκθετικές μεταβλητές με μέσους όρους $1/\mu_1, 1/\mu_2$
- Προσέγγιση με **Παραδοχή Ανεξαρτησίας Leonard Kleinrock** σε δίκτυα μεταγωγής πακέτου: Οι χρόνοι εξυπηρέτησης (ανάλογοι του μήκους πακέτου) δεν διατηρούν τα μεγέθη τους όταν προωθούνται μεταξύ συστημάτων (ουρών) εξυπηρέτησης. Οι χρόνοι εξυπηρέτησης ανατίθενται σε κάθε σύστημα σαν **ανεξάρτητες** εκθετικές τυχαίες μεταβλητές
- Η είσοδος στην **Q1** είναι Poisson με ρυθμό λ (η **Q1** είναι **M/M/1**), $\lambda < \{\mu_1, \mu_2\}$ για εργοδικότητα (ισορροπία)
- Η κατάσταση του συστήματος περιγράφεται από το διάνυσμα $\mathbf{n} = (n_1, n_2)$ όπου n_1 # πελατών στην **Q1**, n_2 # πελατών στην **Q2**
- Καταστρώνουμε το διάγραμμα μεταβάσεων καταστάσεων Markov σε δύο διαστάσεις και γράφουμε τις εξισώσεις ισορροπίας
- Εξετάζουμε αν οι εργοδικές πιθανότητες έχουν **μορφή γινομένου (product form solution)**
$$P(\mathbf{n}) = P(n_1, n_2) \stackrel{?}{=} P(n_1)P(n_2) \stackrel{?}{=} (1 - \rho_1)\rho_1^{n_1}(1 - \rho_2)\rho_2^{n_2} = K\rho_1^{n_1}\rho_2^{n_2}$$
όπου $\rho_1 = \lambda/\mu_1$, $\rho_2 = \lambda/\mu_2$ και $K = (1 - \rho_1)(1 - \rho_2)$ η **Σταθερά Κανονικοποίησης**:
$$\sum_{\mathbf{n}} P(\mathbf{n}) = 1$$
- Οι εξισώσεις επαληθεύονται, και επομένως αποτελούν τη **μοναδική** λύση (μονοσήμαντα).
- Άρα οι δύο ουρές συμπεριφέρονται σαν **δύο ανεξάρτητες ουρές M/M/1** σε ισορροπία με ρυθμούς εισόδου λ και ρυθμούς εξυπηρέτησης μ_1, μ_2

Έπεται πως ο ρυθμός εξόδου της **Q1** (και εισόδου στην **Q2**) είναι Poisson με ρυθμό λ

ΔΙΚΤΥΟ ΔΥΟ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ ΕΝ ΣΕΙΡΑ (2/2)

Επαλήθευση Υπόθεσης Γινομένου

$$P(\mathbf{n}) = P(n_1, n_2) = P(n_1)P(n_2) = (1 - \rho_1)\rho_1^{n_1}(1 - \rho_2)\rho_2^{n_2} = K\rho_1^{n_1}\rho_2^{n_2}$$



Επαλήθευση για Αντιπροσωπευτικές Καταστάσεις:

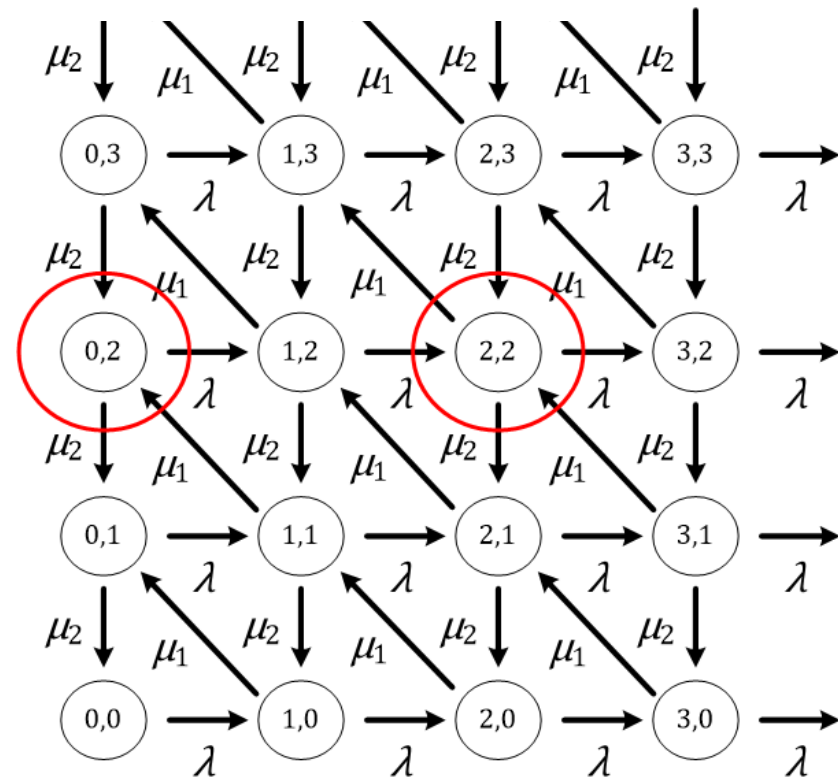
$$\mathbf{n} = (2,2)$$

$$\begin{aligned}
 &(\lambda + \mu_1 + \mu_2)P(2,2) \\
 &=? \lambda P(1,2) + \mu_1 P(3,1) + \mu_2 P(2,3)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &(\lambda + \mu_1 + \mu_2)K(\lambda/\mu_1)^2 (\lambda/\mu_2)^2 \\
 &=? \lambda K(\lambda/\mu_1) (\lambda/\mu_2)^2 + \mu_1 K(\lambda/\mu_1)^3 (\lambda/\mu_2) \\
 &+ \mu_2 K(\lambda/\mu_1)^2 (\lambda/\mu_2)^3 \quad \checkmark
 \end{aligned}$$

$$\mathbf{n} = (0,2)$$

$$\begin{aligned}
 &(\lambda + \mu_2)P(0,2) =? \mu_1 P(1,1) + \mu_2 P(0,3) \\
 &(\lambda + \mu_2)K(\lambda/\mu_2)^2 \\
 &=? \mu_1 K(\lambda/\mu_1) (\lambda/\mu_2) + \mu_2 K(\lambda/\mu_2)^3 \quad \checkmark
 \end{aligned}$$



ΑΝΟΙΚΤΑ ΔΙΚΤΥΑ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ (1/3)

Παραδοχές για Κατάσταση Δικτύου χωρίς Μνήμη (Markov)

- Έξοδος Ουράς M/M/1 – Θεώρημα *Burke*
 - Οι αναχωρήσεις πελατών από σύστημα **M/M/1** αποτελούν διαδικασία Poisson
- Άθροιση – Διάσπαση διαδικασιών Poisson
 - Άθροιση (aggregation) ανεξαρτήτων ροών Poisson λ_1, λ_2 : Poisson με μέσο ρυθμό $\lambda = \lambda_1 + \lambda_2$
 - Τυχαία Διάσπαση (random split, routing) ροής Poisson μέσου ρυθμού λ με πιθανότητες $p, q = 1 - p$:
Παράγει διαδικασίες Poisson με ρυθμούς $p\lambda, (1 - p)\lambda$

ΑΝΟΙΚΤΑ ΔΙΚΤΥΑ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ (2/3)

Θεώρημα Jackson

Παραδοχές

- Ανοικτό δίκτυο M **δικτυακών κόμβων εξυπηρέτησης κορμού** (ουρών αναμονής) $Q_i, i = 1, 2, \dots, M$ με εκθετικούς ρυθμούς εξυπηρέτησης μ_i
- Αφίξεις πελατών (πακέτων) από εξωτερικές πηγές (sources) άμεσα συνδεδεμένες στον δικτυακό κόμβο κορμού Q_s προς εξωτερικούς προορισμούς (destinations) άμεσα συνδεδεμένους στον δικτυακό κόμβο κορμού Q_d : **Ανεξάρτητες ροές Poisson** μέσου ρυθμού γ_{sd} όπου $s, d \in \{1, 2, \dots, M\}$
Συνολική εξωγενής ροή Poisson σε Q_s : $\gamma_s = \sum_{d=1, d \neq s}^M \gamma_{sd}, s, d \in \{1, 2, \dots, M\}$
- Εσωτερική **δρομολόγηση** (routing) με τυχαίο τρόπο και πιθανότητα δρομολόγησης πελάτη από τον κόμβο κορμού (ουρά) Q_i στον κόμβο Q_j : r_{ij}
- Τότε τον κόμβο εξυπηρέτησης Q_j διαπερνούν ροές με συνολικό μέσο ρυθμό

$$\lambda_j = \gamma_j + \sum_{i=1, i \neq j}^M r_{ij} \lambda_i, \quad j = 1, 2, \dots, M$$

- Οι χρόνοι εξυπηρέτησης πελατών όπως διαπερνούν το δίκτυο δεν διατηρούν την τιμή τους (έλλειψη μνήμης) αλλά αποκτούν χρόνο εξυπηρέτησης ανάλογο με την κατανομή του κάθε εξυπηρετητή (**Kleinrock's Independence Assumption**, επαληθευμένη με προσομοιώσεις σε δίκτυα με όχι απλοϊκή τοπολογία)

ΑΝΟΙΚΤΑ ΔΙΚΤΥΑ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ (3/3)

Θεώρημα Jackson

Αποτέλεσμα

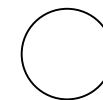
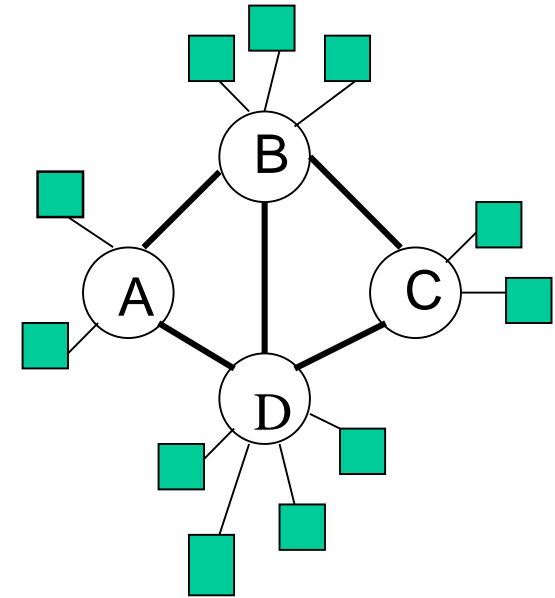
- Κατάσταση του δικτύου: Διάνυσμα $\mathbf{n} = (n_1, n_2, \dots, n_M)$ αριθμού πελατών n_i στις ουρές (κόμβους κορμού) Q_i
- Η **Εργοδική Πιθανότητα** των καταστάσεων \mathbf{n} (αν υπάρχει) έχει μορφή γινομένου (product form) **ανεξαρτήτων ουρών M/M/1**
$$P(\mathbf{n}) = P(n_1, n_2, \dots, n_M) = P(n_1)P(n_2) \dots P(n_M)$$
$$P(n_i) = (1 - \rho_i)\rho_i^{n_i} \text{ με } \rho_i = \lambda_i/\mu_i$$
όπου λ_i ο συνολικός μέσος ρυθμός (**Poisson**) των πελατών που διαπερνούν τον κόμβο κορμού (ουρά) Q_i με ρυθμό εκθετικής εξυπηρέτησης μ_i
- Ουρά (κόμβος κορμού) συμφόρησης: Η Q_i με το μέγιστο ρ_i
- Μέσος αριθμός πελατών (πακέτων) στο δίκτυο: $E(\mathbf{n}) = \sum_{i=1}^M E(n_i) = \sum_{i=1}^M \frac{\rho_i}{1-\rho_i}$
- Μέση καθυστέρηση τυχαίου πακέτου από άκρο σε άκρο: $E(T) = E(\mathbf{n})/\gamma$ (**τύπος Little**)
όπου γ ο συνολικός μέσος ρυθμός πελατών (**Poisson**) που εισέρχονται στο δίκτυο από εξωτερικές πηγές (**network throughput**) $\gamma = \sum_{s=1}^M \sum_{d=1, d \neq s}^M \gamma_{sd}$
- Μέση καθυστέρηση τυχαίου πακέτου από κόμβο s σε κόμβο d : $E(T_{sd}) = \sum_{i=1}^M \delta_{sd}(i) \frac{1/\mu_i}{1-\rho_i}$
όπου $\delta_{sd}(i)$ το κλάσμα της ροής γ_{sd} που διαπερνά τον κόμβο Q_i

ΕΦΑΡΜΟΓΗ: ΔΙΚΤΥΟ ΜΕΤΑΓΩΓΗΣ ΠΑΚΕΤΩΝ (1/2)

(Internet – Intranet)

- Θεωρήστε ένα δίκτυο μεταγωγής πακέτων.
 - Όλες οι γραμμές (FDX) θεωρούνται χωρητικότητας $C_i = C = 10 \text{ Gbits/sec}$. Το μέσο μήκος του πακέτου είναι $E(L) = 1000 \text{ bits}$ (θεωρείστε εκθετική κατανομή).
 - Μεταξύ κόμβων θεωρείστε προσφερόμενους ρυθμούς πακέτων Poisson, με ίσους ρυθμούς $r \text{ packets/sec}$ (από άκρο σε άκρο).
 - Πακέτα από το A στο C και αντίστροφα δρομολογούνται εξίσου στους δύο ισότιμους δρόμους: (A-B-C) και (A-D-C). Τα πακέτα μεταξύ κόμβων κατευθείαν συνδεδεμένων (A-B), (A-D), (B-D), (B-C), (D-C) δρομολογούνται κατευθείαν.
- (A) Βρείτε το ρυθμό r ώστε η γραμμή συμφόρησης (με τη μέγιστη χρησιμοποίηση) να είναι 50%
- (B) Με το r του (A) βρείτε τη μέση καθυστέρηση ενός τυχαίου πακέτου στο δίκτυο (από άκρο σε άκρο)

ΟΔΗΓΙΑ: Οι FDX γραμμές του δικτύου κορμού αναλύονται σε δύο ουρές με ροές πακέτων συνολικού μέσου ρυθμού λ_i (προκύπτει από την δρομολόγηση πακέτων) και μέσου ρυθμού εκθετικής εξυπηρέτησης $\mu_i = C_i/E(L)$. Το ανοικτό δίκτυο ουρών (**επόμενη διαφάνεια**) αναλύεται σαν **δίκτυο ανεξαρτήτων ουρών M/M/1** με το **Θεώρημα του Jackson**

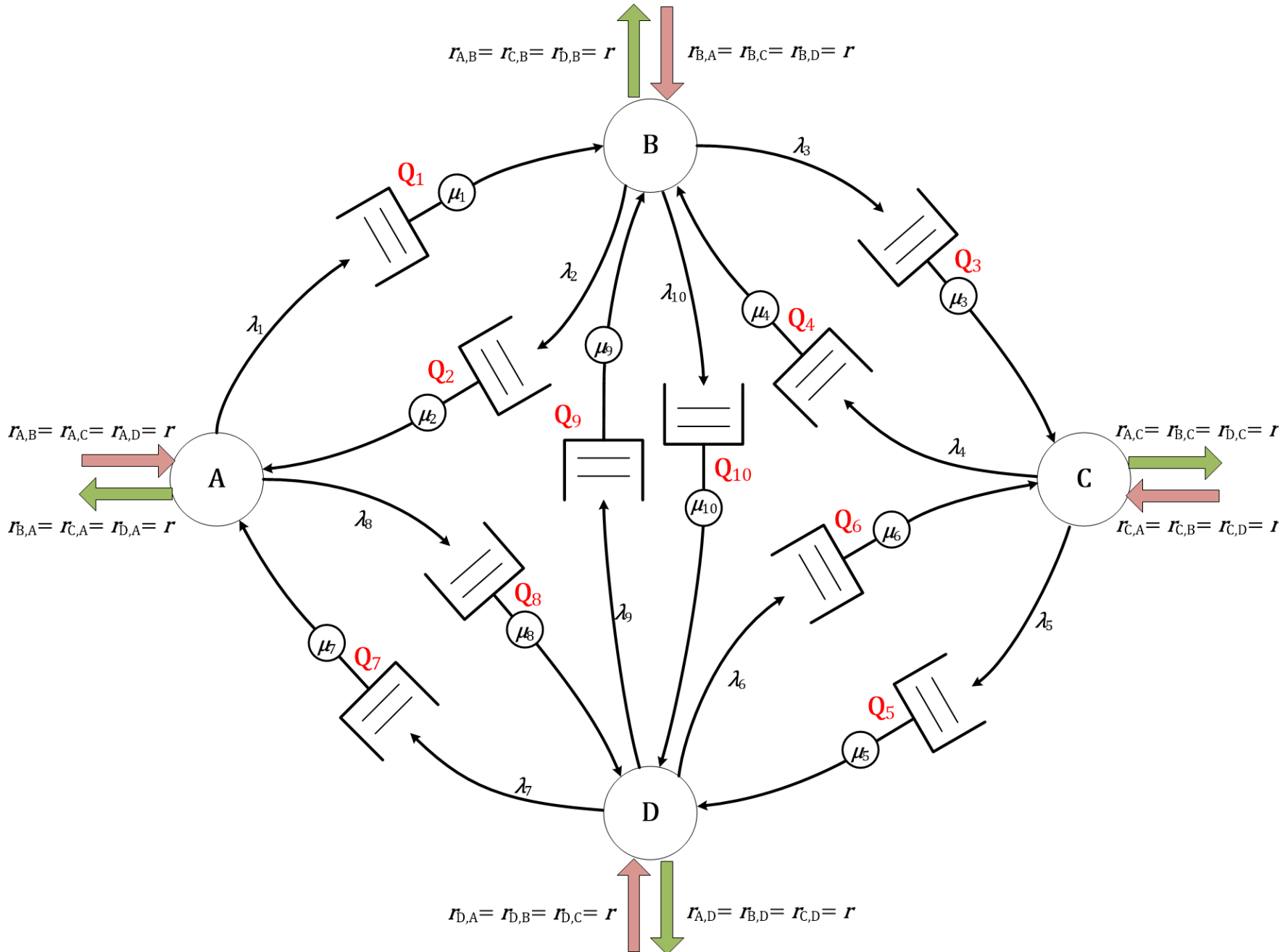


Κόμβος Δικτύου Κορμού
(Δρομολογητής Κορμού,
Backbone Router, Packet
Switch)



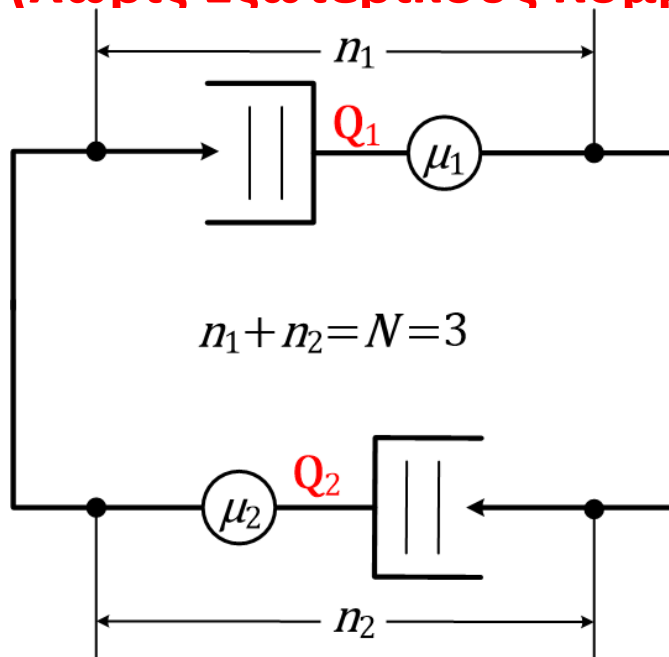
Κόμβος Εισόδου
(H/Y, Access Node,
Customer Network - LAN)

ΕΦΑΡΜΟΓΗ: ΔΙΚΤΥΟ ΜΕΤΑΓΩΓΗΣ ΠΑΚΕΤΩΝ (2/2)



ΚΛΕΙΣΤΟ ΔΙΚΤΥΟ ΔΥΟ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ

$M=2$ Ουρές, $N=3$ Αενάως Περιφερόμενοι Πελάτες
(Χωρίς Εξωτερικούς Κόμβους - Πηγές & Προορισμούς Πελατών)



$$n_1 + n_2 = N = 3, \quad \mu_1 / \mu_2 = \alpha$$

$$\mu_1 P(1,2) = \mu_2 P(0,3)$$

$$\mu_1 P(2,1) = \mu_2 P(1,2)$$

$$\mu_1 P(3,0) = \mu_2 P(2,1)$$

$$P(0,3) + P(1,2) + P(2,1) + P(3,0) = 1$$

$$P(0,3) = \alpha^3 / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3]$$

$$P(1,2) = \alpha^2 / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3]$$

$$P(2,1) = \alpha / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3]$$

$$P(3,0) = 1 / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3]$$

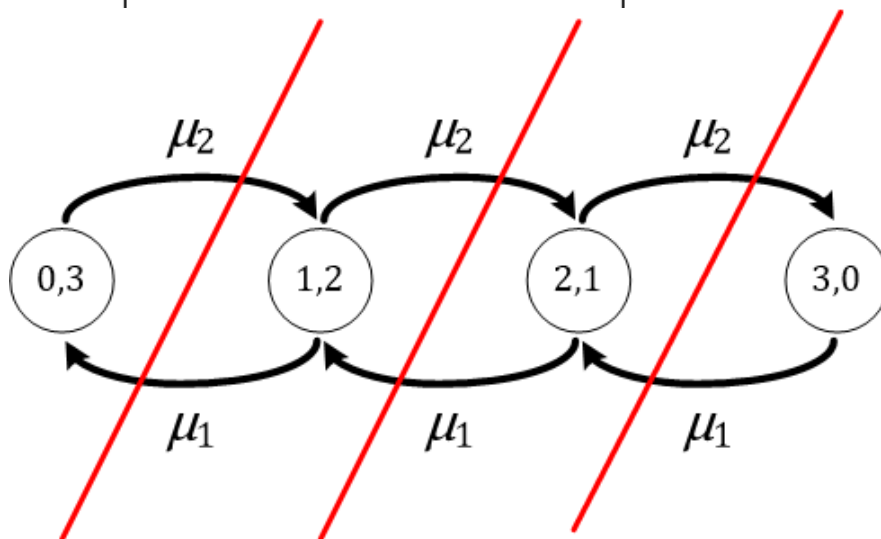
$$P(0,3)[1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3] / \alpha^3 = 1$$

$$\begin{aligned} \gamma &= \mu_2 [1 - P(3,0)] = \mu_1 [1 - P(0,3)] = \\ &= \mu_2 [\alpha + \alpha^2 + \alpha^3] / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3] = \\ &= \mu_1 [1 + \alpha + \alpha^2] / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} E(n_1) &= P(1,2) + 2P(2,1) + 3P(3,0) = \\ &= [\alpha^2 + 2\alpha + 3] / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} E(n_2) &= P(2,1) + 2P(1,2) + 3P(0,3) = \\ &= [\alpha + 2\alpha^2 + 3\alpha^3] / [1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3] \end{aligned}$$

$$E(n_1) + E(n_2) = N = 3 \text{ πελάτες}$$



ΚΛΕΙΣΤΑ ΔΙΚΤΥΑ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ

ΘΕΩΡΗΜΑ GORDON-NEWELL (1/2)

Παραδοχές:

- Κλειστό δίκτυο N περιφερομένων πελατών σε M διασυνδεδεμένα υποσυστήματα (ουρές) Q_i εκθετικής εξυπηρέτησης σταθερού συνολικού αριθμού πελατών $N = \sum_{i=1}^M n_i$ όπου n_i ο αριθμός πελατών στο Q_i στην εργοδική κατάσταση: Τυχαία μεταβλητή $n_i = \lim_{t \rightarrow \infty} n_i(t)$
- Ανεξάρτητοι εκθετικοί εξυπηρετητές $i = 1, 2, \dots, M$ ρυθμού μ_i με παραδοχή **Kleinrock**
- Τυχαία Δρομολόγηση από υποσύστημα Q_i σε Q_j με πιθανότητα $p_{ij} = \text{Prob}\{i \rightarrow j\}$

Θεώρημα: Οι εργοδικές πιθανότητες της $\mathbf{n} = (n_1, n_2, \dots, n_M)$ έχουν **μορφή γινομένου:**

$$P(\mathbf{n}) = P(n_1, n_2, \dots, n_M) = \frac{1}{G(N)} \prod_{i=1}^M (X_i)^{n_i}$$

- Οι παράμετροι X_i είναι **ανάλογες** των βαθμών χρησιμοποίησης των ουρών i , κατ' αναλογία με τα $\rho_i = \lambda_i/\mu_i$ στα ανοικτά δίκτυα ουρών M/M/1 του Θεωρήματος **Jackson**
- Η ρυθμαπόδοση λ_j διαμέσου του Q_j είναι ανάλογη του $\mu_j X_j$. Οι X_j δεσμεύονται από γραμμικό σύστημα διατήρησης μέσω ρυθμών πελατών από δρομολόγηση άλλων Q_i :

$$\mu_j X_j = \sum_{i=1}^M \mu_i X_i p_{ij}, \quad j = 1, \dots, M$$

- Συνήθως ορίζουμε αυθαίρετα την τιμή της $X_1 = 1$ ώστε το ανωτέρω **γραμμικώς εξαρτημένο σύστημα εξισώσεων** να έχει μονοσήμαντη λύση για τις παραμέτρους X_j
Σημείωση: Στα ανοικτά δίκτυα **Jackson** οι εξωτερικές ροές εισόδου γ_i εγγυώνται τη γραμμική ανεξαρτησία των εξισώσεων διατήρησης μέσω ρυθμών πελατών

ΚΛΕΙΣΤΑ ΔΙΚΤΥΑ ΕΚΘΕΤΙΚΩΝ ΟΥΡΩΝ

ΘΕΩΡΗΜΑ GORDON-NEWELL (2/2)

- Η σταθερά $G(N)$, προκύπτει από την εξίσωση **κανονικοποίησης** (άθροισμα εργοδικών πιθανοτήτων για όλες τις πιθανές απείρως επισκέψιμες καταστάσεις - positive recurrent states - ίσο με μονάδα)
- Η $G(N)$ αντιστοιχεί στη **Συνάρτηση Κερματισμού – Partition Function** της Στατιστικής Μηχανικής. Ο υπολογισμός της απαιτεί την καταγραφή όλων των καταστάσεων (n_1, n_2, \dots, n_M) συνδυασμών n_i που αθροίζουν σε N (στην γενικότητα του «δύσκολο» πρόβλημα). Στην περίπτωση μας λύνεται με τον Επαναληπτικό Αλγόριθμο του **Buzen** (επόμενη διάλεξη)
- Οι οριακές πιθανότητες (**Marginal Probabilities**) για το υποσύστημα (ουρά) Q_i δίνονται από:

$$P(n_i = k) = \frac{X_i^k}{G(N)} [G(N - k) - X_i G(N - k - 1)]$$

- Ο βαθμός χρησιμοποίησης του εξυπηρετητή i δίνεται από

$$P(n_i \geq 1) = X_i G(N - 1) / G(N)$$

- Ο μέσος αριθμός πελατών στο υποσύστημα Q_i (μαζί με τον εξυπηρετούμενο) δίνεται από:

$$E[n_i] = \sum_{k=1}^N X_i^k \frac{G(N - k)}{G(N)}$$