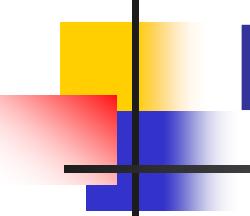




Τηλεφωνία

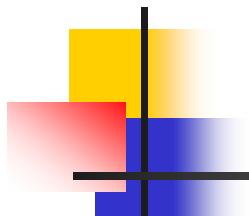
Μεταγωγή



Μεταγωγή

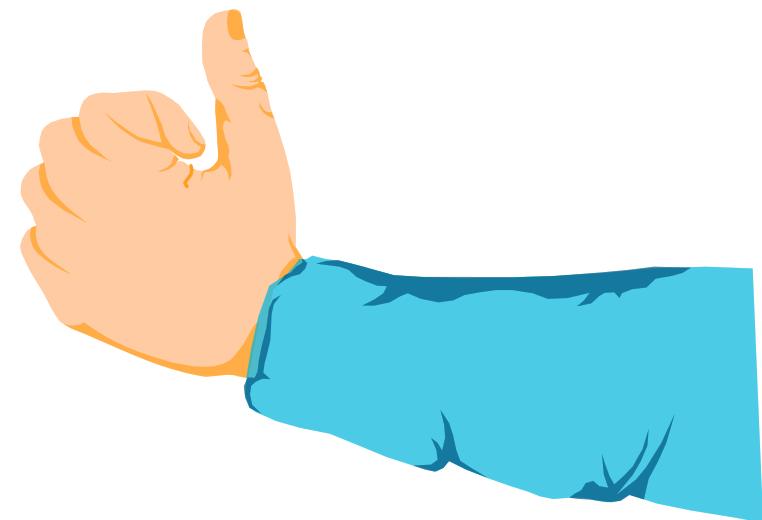
- (ορισμός) Η εγκατάσταση, όταν ζητηθεί (on demand), μιας ανεξάρτητης σύνδεσης από την επιθυμητή είσοδο στην επιθυμητή έξοδο, εντός ενός συνόλου εισόδων και εξόδων, για όσο διάστημα απαιτείται από την μεταφορά της πληροφορίας

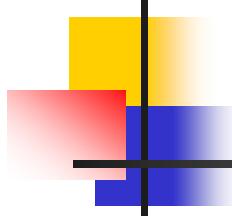




Μεταγωγή

- (ορισμός) 'Ότι εισέρχεται στο δίκτυο, εξέρχεται για όσο διάστημα είναι επιθυμητό, μέχρι η μία πλευρά να εγκαταλείψει



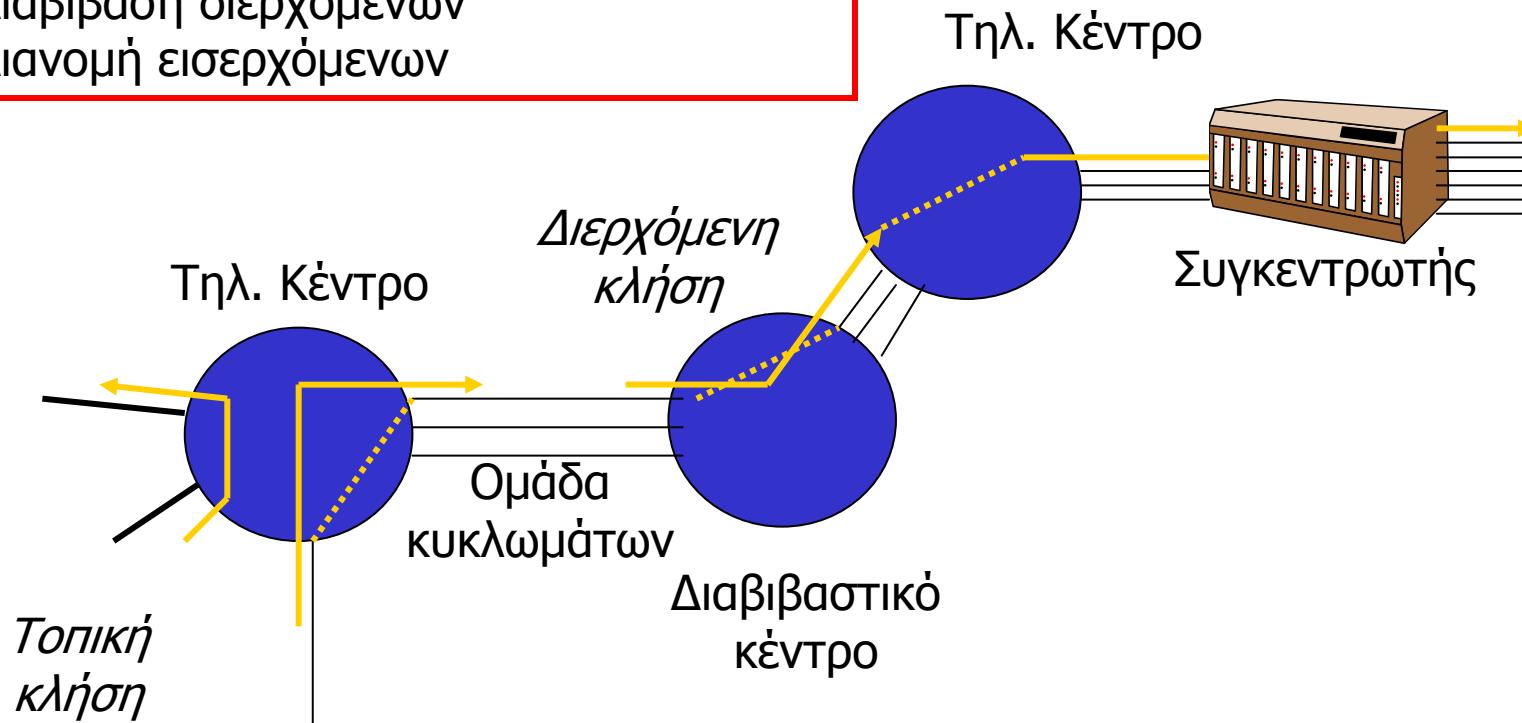


Εισαγωγή στην Μεταγωγή

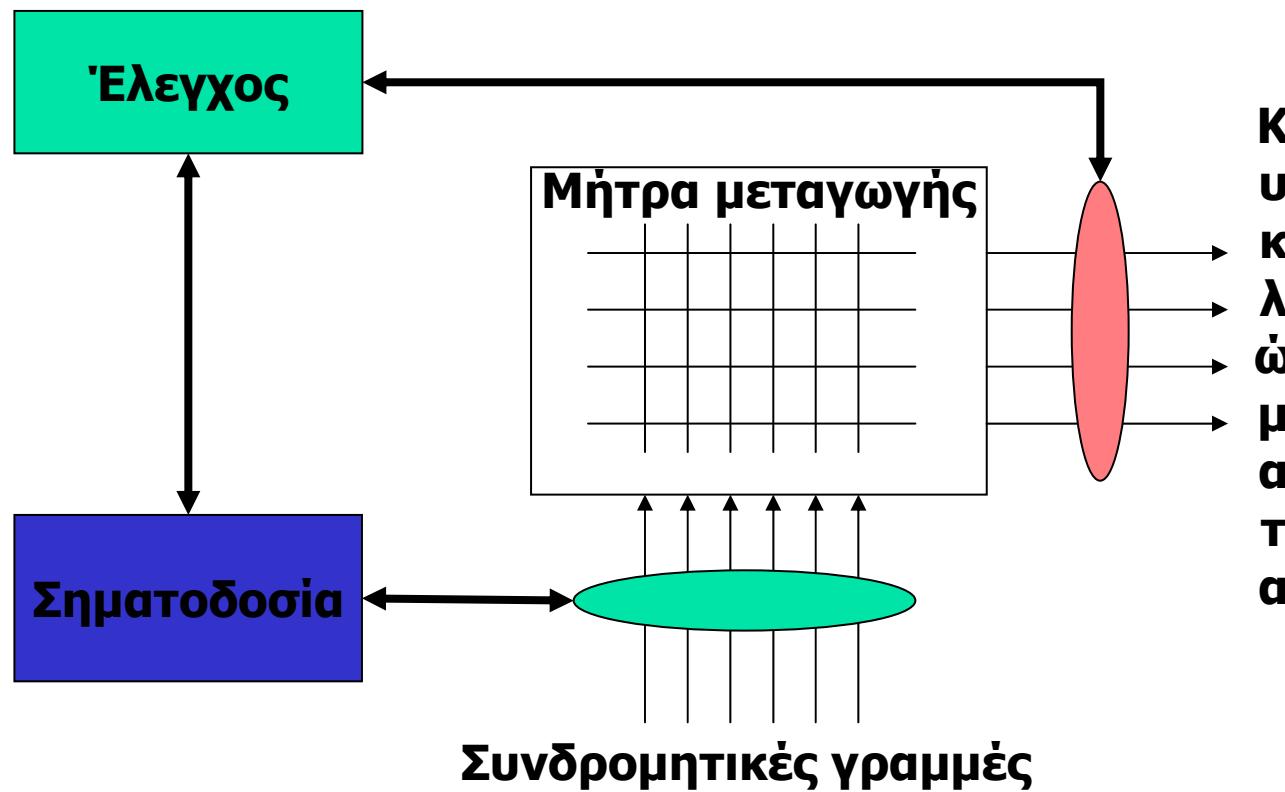
- Το τηλεφωνικό κέντρο δρομολογεί τις κλήσεις βάσει του σχεδίου αριθμοδότησης
 - π.χ. 1 302 369 6923
 - κωδικός χώρας
 - κωδικός περιοχής
 - κωδικός κέντρου
 - κωδικός πελάτη

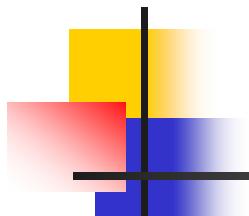
Εισαγωγή στην Μεταγωγή

- Τοπική (γραμμή προς γραμμή) μεταγωγή
- Διαβίβαση διερχόμενων
- Διανομή εισερχόμενων



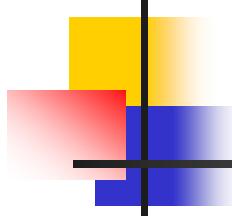
Σύστημα Μεταγωγής





Βασικές λειτουργίες μεταγωγής

- Διασύνδεση
- Έλεγχος
- Ειδοποίηση
- Πληροφόρηση
- Λήψη πληροφορίας
- Αποστολή πληροφορίας
- Έλεγχος κατάληψης
- Επιτήρηση



Βασικές λειτουργίες μεταγωγής

■ Σηματοδοσία

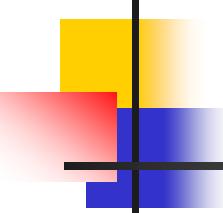
- Επιτήρηση της λειτουργίας συνδρομητικών γραμμών
- Αποστολή της εισερχόμενης πληροφορίας ελέγχου στην μονάδα ελέγχου
- Αποστολή σημάτων ελέγχου στις εξερχόμενες γραμμές

■ Έλεγχος

- Επεξεργασία σηματοδοσίας
- Εγκατάσταση και απόλυση συνδέσεων

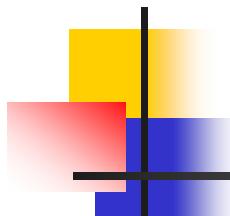
■ Μεταγωγή

- Η διασύνδεση μεταξύ εισόδων και εξόδων



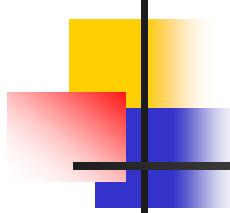
Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

- Ο διακόπτης πρέπει να συνδέει οποιαδήποτε εισερχόμενη κλήση σε οποιαδήποτε από τις (ίσως πολλές) εξόδους
- Ο διακόπτης πρέπει να συγκρατεί τις κλήσεις (κατά τη διάρκεια τους) και να τις απολύει όταν τερματίσουν
- Ο διακόπτης πρέπει να αποτρέπει νέες κλήσεις σε κυκλώματα που ήδη χρησιμοποιούνται



Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

- Η ταχύτητα εγκατάστασης πρέπει να είναι σχετικά μικρή σε σχέση με τη διάρκεια της κλήσης
- Ο βαθμός εξυπηρέτησης πρέπει να είναι υψηλός
 - 0,99 συνολικά
- ΥΨΗΛΗ διαθεσιμότητα!
 - 0,99999



Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

- Συνδεσιμότητα

- πλήρης: οποιαδήποτε είσοδος σε οποιαδήποτε έξοδο

- Αποκλεισμός

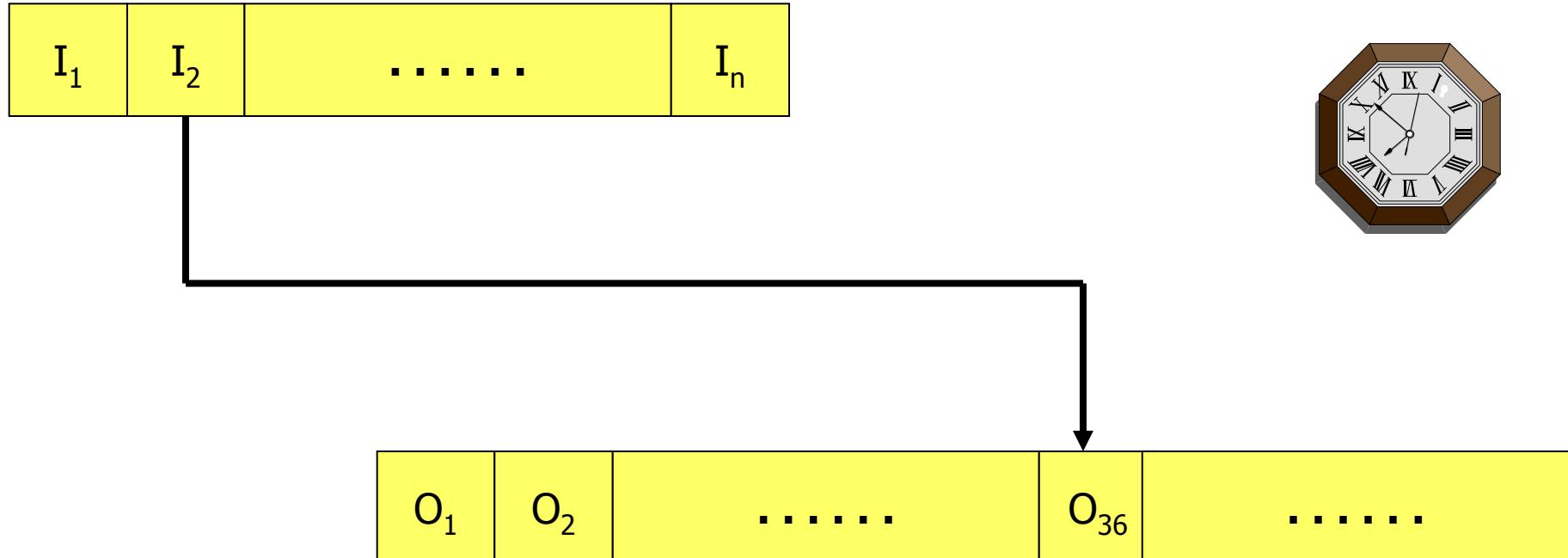
- Blocking: υπάρχει το ενδεχόμενο η εγκατάσταση κλήσης να αποτύχει επειδή δεν υπάρχουν διαθέσιμη πόροι
 - Non-blocking: Εάν η είσοδος και η έξοδος είναι ελεύθερες, τότε μπορούν να συνδεθούν



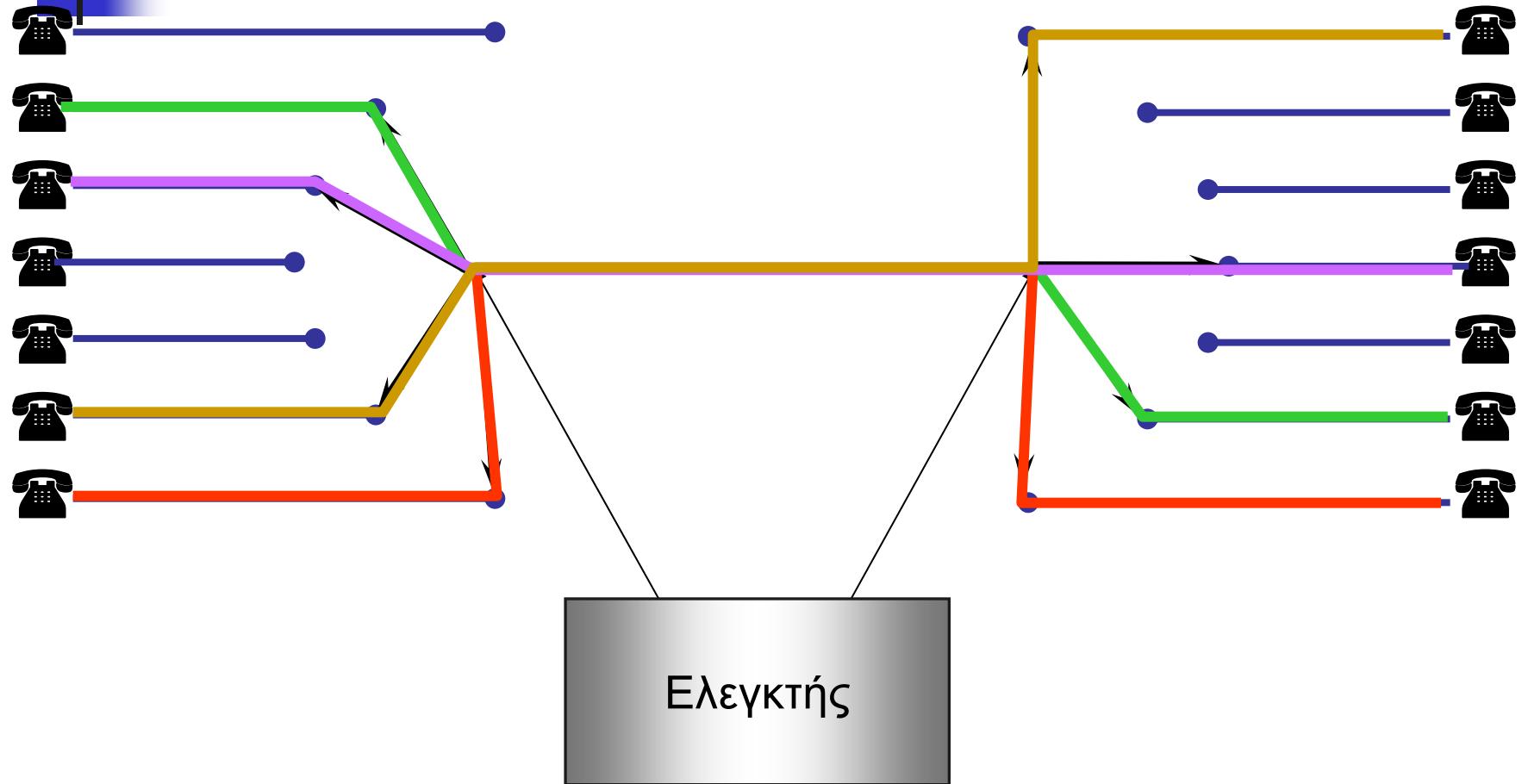
Μέθοδοι μεταγωγής

Μεταγωγή διαίρεσης χρόνου

- Χρονική αντιστοιχία εισόδων σε εξόδους

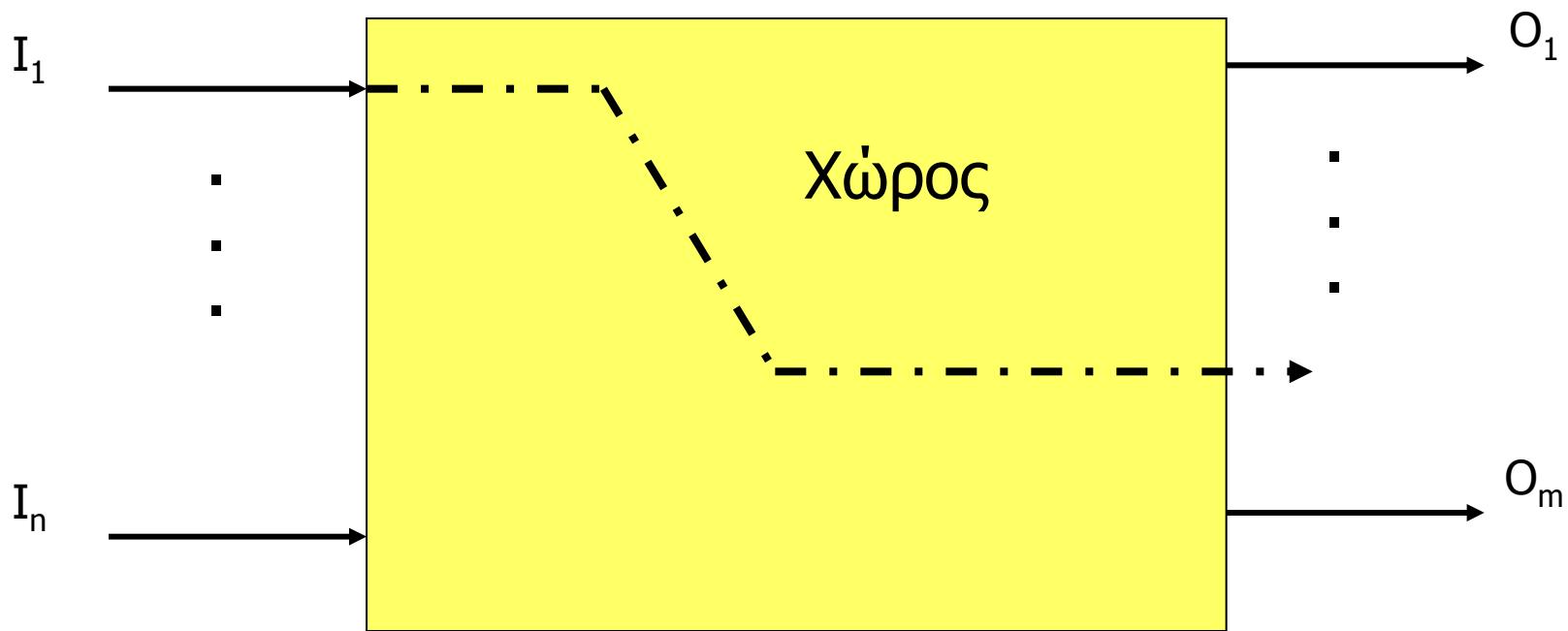


Μεταγωγή διαιρεσης χρόνου

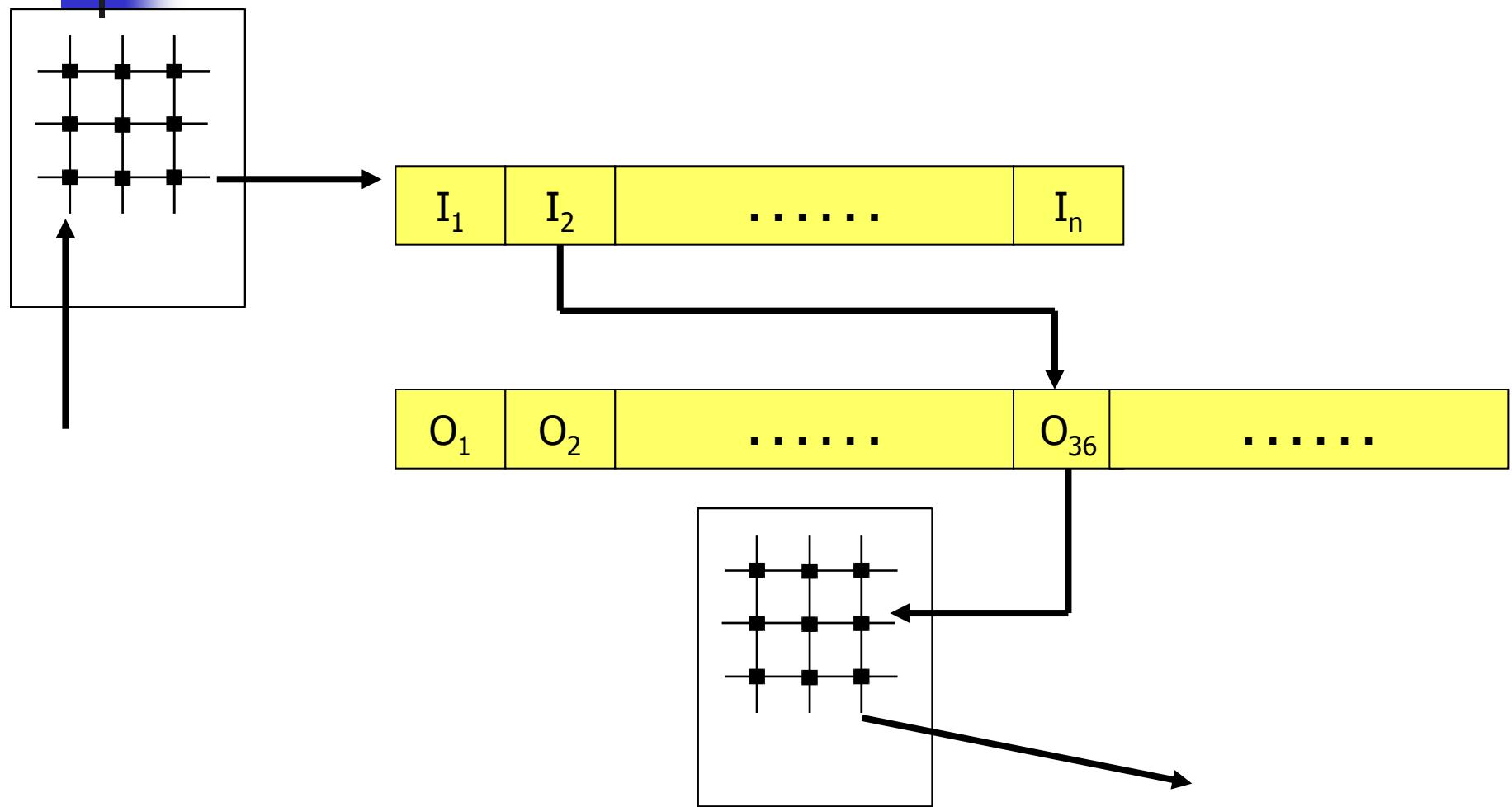


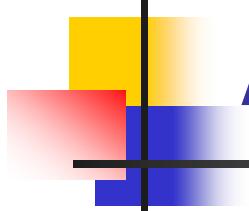
Μεταγωγή διαίρεσης χώρου

- Χωρική αντιστοιχία εισόδων σε εξόδους



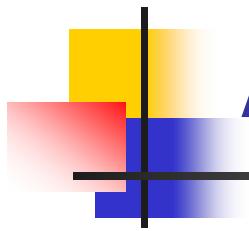
Μεταγωγή χώρου-χρόνου-χώρου (STS)



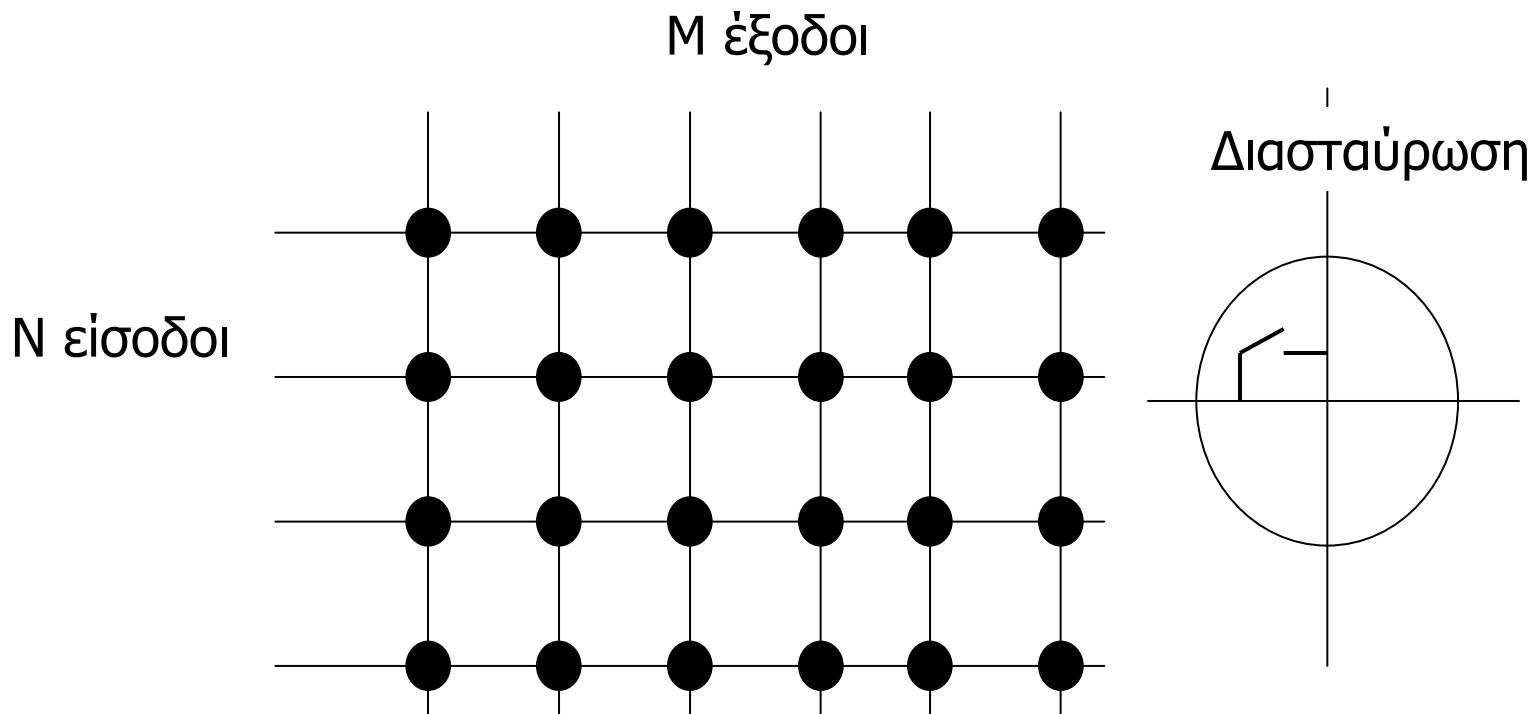


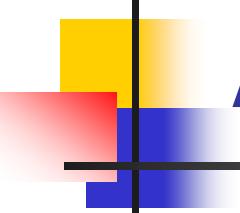
Διακόπτες μίας βαθμίδας

- Διακόπτες διασταύρωσης (crosspoint)
 - Πολύπλοκοι
 - Πολλές διασταυρώσεις - ($M \times N$)
 - Κάθε μία συνδέει 2 γραμμές



Διακόπτες μίας βαθμίδας

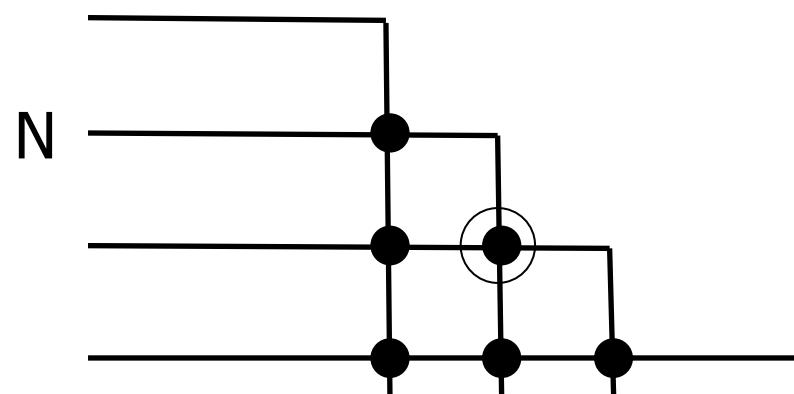
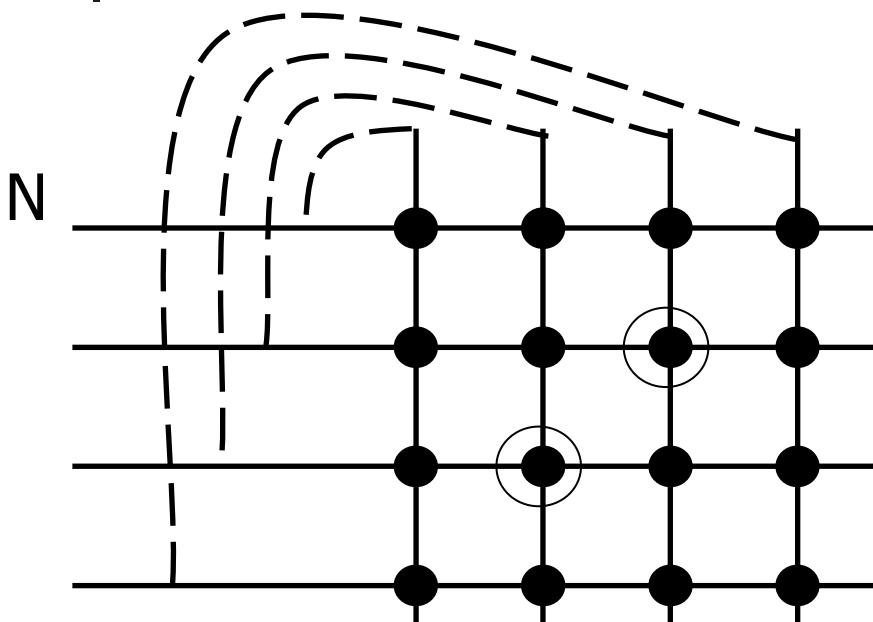


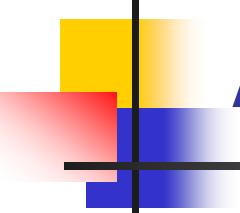


Διακόπτες μίας Βαθμίδας

- Ν είσοδοι και Μ έξοδοι $N \times M$ διασταυρώσεις
 - $M < N$: συγκεντρωτής
 - $M > N$: αποσυγκεντρωτής (expander)
 - $M = N$: διανομέας
- Αναδιπλωμένος διακόπτης
 - Εάν οι είσοδοι και οι έξοδοι είναι ταυτόσημες (και αμφίδρομες) η πλήρης μήτρα μεταγωγής είναι περιπτή
- Αναγκαίος αριθμός διασταυρώσεων: $\frac{1}{2}N(N-1)$

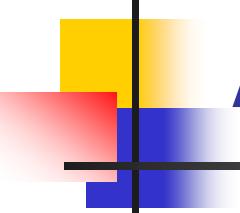
Αναδιπλωμένος διακόπτης μίας βαθμίδας





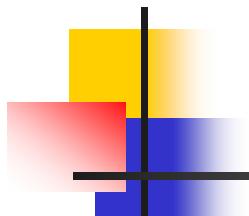
Διακόπτες μίας βαθμίδας

- Ο αριθμός των διασταυρώσεων του διακόπτη μίας βαθμίδας για μεγάλο αριθμό εισόδων είναι τεράστιος
- Επίσης υπάρχει μόνο ΜΙΑ διαδρομή από μια είσοδο σε μια έξοδο
- Προβλήματα
 - Κακή εκμετάλλευση των διασταυρώσεων
 - Δεν αντέχει σε σφάλματα
- **Λύση:** διακόπτες με πολλές βαθμίδες



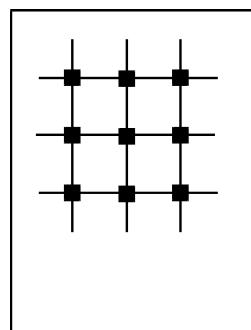
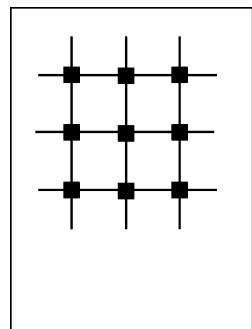
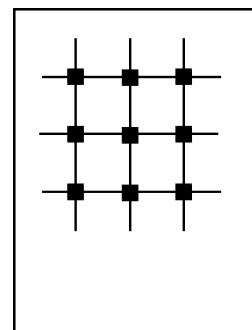
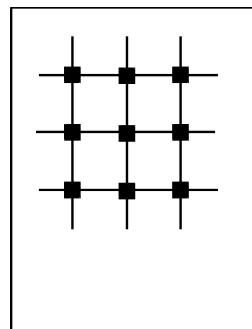
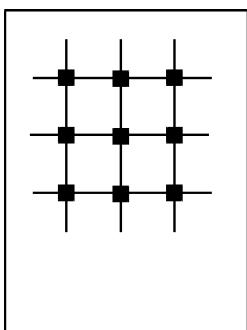
Διακόπτες πολλών βαθμίδων

- Η είσοδος συνδέεται με την έξοδο μέσω δύο ή περισσότερων βαθμίδων (διακοπών)
- Οι διασταυρώσεις μοιράζονται μεταξύ πολλών συνδέσεων (δυνητικά υπάρχει αποκλεισμός)
- Υπάρχει η δυνατότητα να παρέχονται πολλαπλές διαδρομές μεταξύ δύο οποιωνδήποτε θυρών

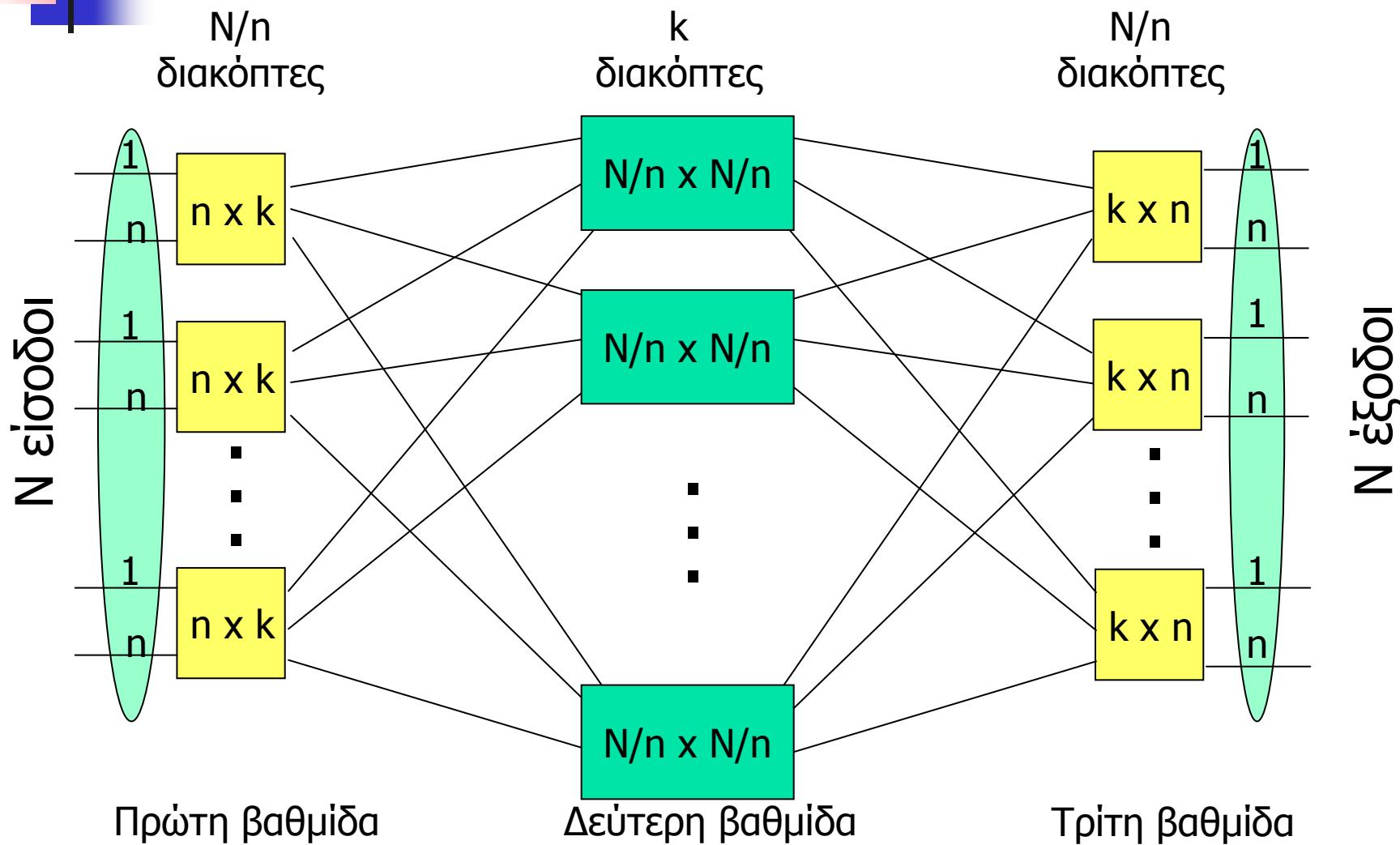


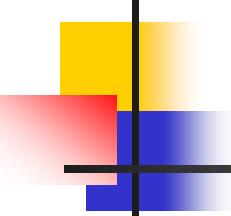
Μείωση σημείων μεταγωγής

- Αύξηση του πλήθους βαθμίδων
- Επιτρέπεται αποκλεισμός
- Μεταγωγή σε πολλές (περισσότερες της μίας) διαστάσεις



Διακόπτες τριών βαθμίδων

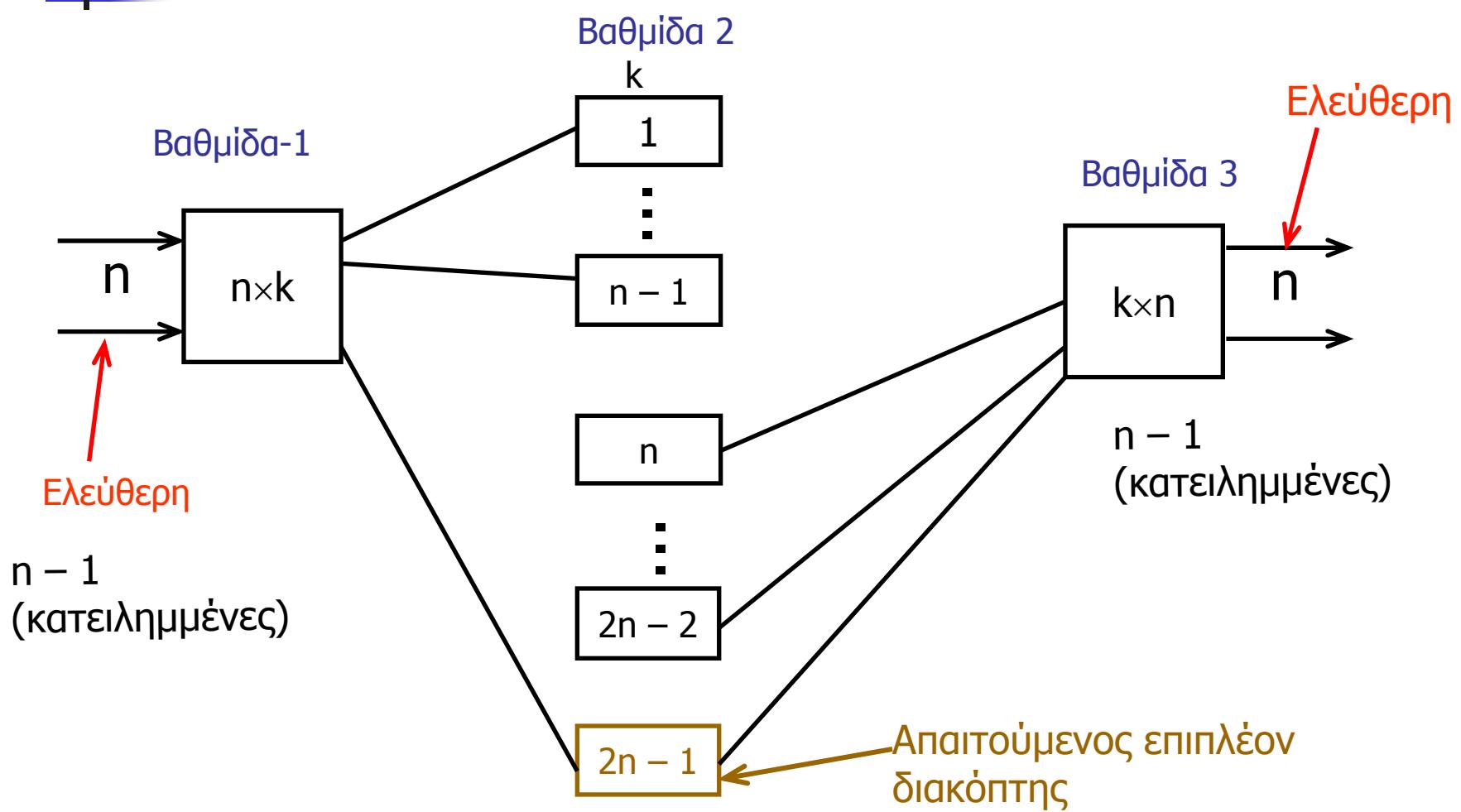




Θεώρημα του Clos

- Ένας διακόπτης που δεν παρουσιάζει αποκλεισμό (strictly non-blocking) επιτρέπει τη σύνδεση:
 - ενός ζεύγους ελεύθερης εισόδου και εξόδου
 - χωρίς διατάραξη των υπαρχουσών συνδέσεων
 - ανεξάρτητα από την προηγούμενη κατάσταση του διακόπτη
- Θεώρημα Clos: Για ένα τέτοιο διακόπτη ο ελάχιστος αριθμός ενδιάμεσων βαθμίδων είναι
- $k=2n-1$

Διακόπτης τριών βαθμίδων χωρίς αποκλεισμό

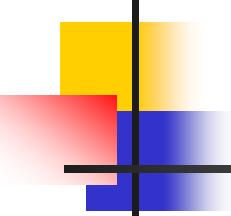


Διακόπτης τριών βαθμίδων χωρίς αποκλεισμό

- Αριθμός διασταυρώσεων $N_x = 2Nk + k\left(\frac{N}{n}\right)^2$
- Αριθμός ενδιάμεσων βαθμίδων $k = 2n - 1$

$$N_x = 2Nk + k\left(\frac{N}{n}\right)^2 = (2n - 1) \left(2N + \frac{N^2}{n^2} \right)$$

- Για μεγάλες τιμές n $n = \sqrt{\frac{N}{2}} \Rightarrow N_x = 4N(\sqrt{2N} - 1)$



Παράδειγμα διακόπτη Clos

- Σχεδιάστε ένα διακόπτη τριών βαθμίδων χωρίς αποκλεισμό για 200 χρήστες
- $N = 200$, τότε ένα καλό n είναι η τετραγωνική ρίζα του $N/2$, άρα $n = 10$ και $k = 2n - 1 = 19$
- Ο διακόπτης θα έχει
 - $20 (N/n)$ βαθμίδες εισόδου 10×19 θυρών ($n \times k$)
 - $19 (k)$ ενδιάμεσες βαθμίδες 20×20 ($N/n \times N/n$)
 - $20 (N/n)$ βαθμίδες εξόδου 19×10 θυρών ($k \times n$)
- Σύνολο διασταυρώσεων 15.200
 - Πρώτη βαθμίδα : $2 \times 10 \times 19 = 3.800$
 - Μεσαία βαθμίδα: $19 \times 20 \times 20 = 7.600$
 - Τρίτη βαθμίδα: $20 \times 19 \times 10 = 3.800$
- Ο διακόπτης μιας βαθμίδας έχει 19.900 διασταυρώσεις

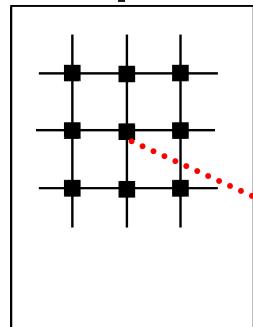
Μείωση σημείων μεταγωγής

$$N_x = 2Nk + k \left(\frac{N}{n} \right)^2 = (2n - 1) \left(2N + \frac{N^2}{n^2} \right)$$

$$\frac{dN_x}{dn} = 2n^3 - nN + N = 0 \Leftrightarrow N = \frac{2n^3}{n - 1}$$

- Δύο ακέραιες λύσεις
 - $n=2, N=16$ οπότε $N^2 = 256, N_x = 288$
 - $n=3, N=27$ οπότε $N^2 = 729, N_x = 675$

Μείωση σημείων μεταγωγής



Γραμμές

128

512

2K

8K

32K

128K

3-Βαθμίδες

7.680

63.488

516.096

4,2M

33M

268M

1-Βαθμίδα

16.256

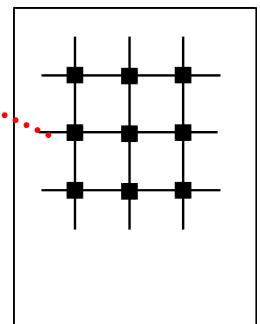
261.635

4,2M

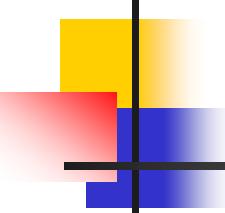
67M

1B

17B



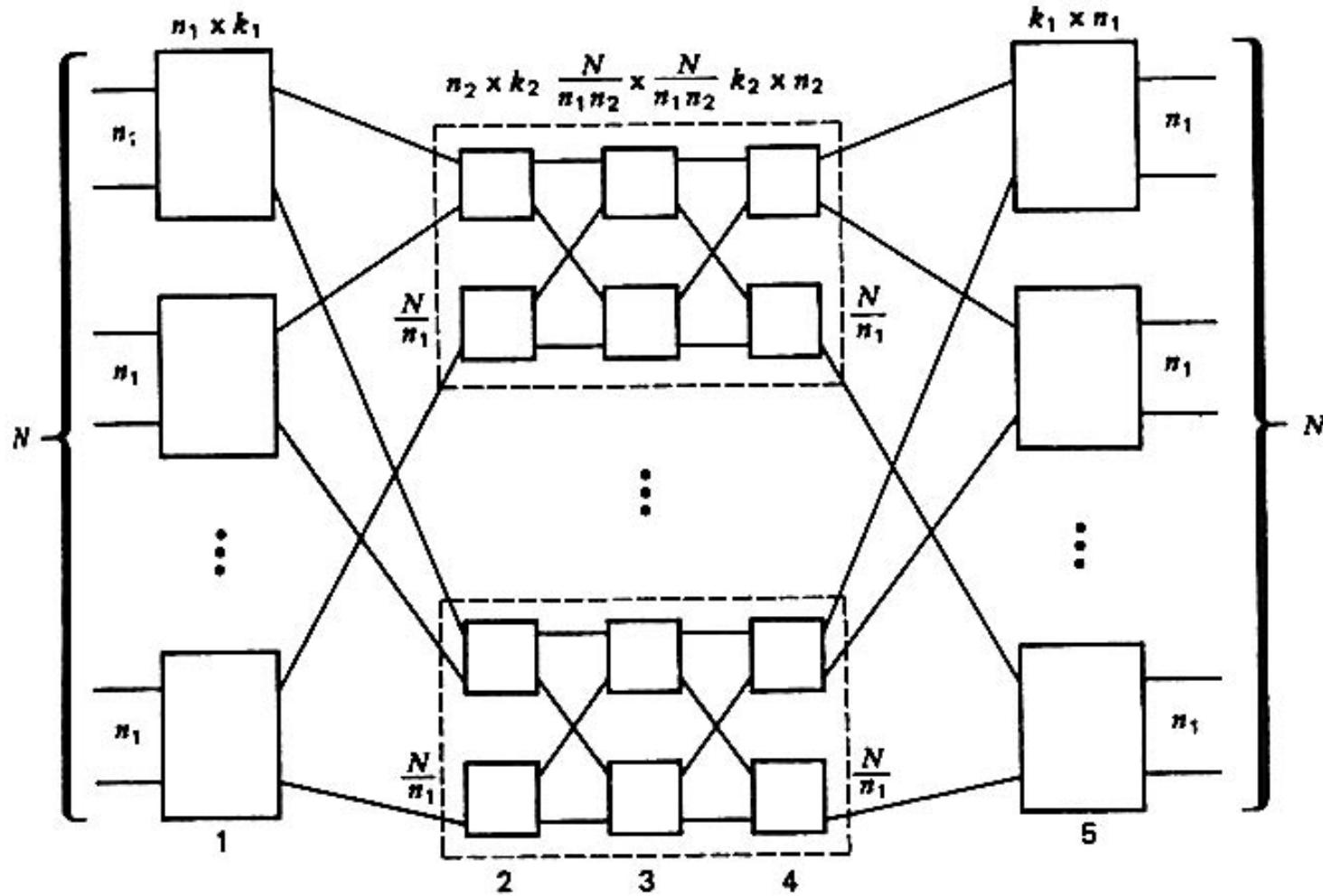
Έχουμε οικονομία αλλά και πάλι η μήτρα μεταγωγής χωρίς αποκλεισμό είναι μεγάλη

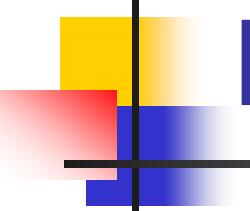


Μείωση σημείων μεταγωγής

- Ο διακόπτης Clos έχει k διακόπτες $N/n \times N/n$ (της μίας βαθμίδας) ως ενδιάμεσες βαθμίδες
 - Μπορούμε να μετατρέψουμε κάθε ενδιάμεση βαθμίδα σε διακόπτη Clos για μεγαλύτερη εξοικονόμηση
- Μπορούμε να επιτρέψουμε τον αποκλεισμό και να μειώσουμε ακόμη περισσότερο τις διασταυρώσεις
 - Οι τηλεφωνικές συσκευές δε χρησιμοποιούνται συνεχώς (περίπου το 10% του χρόνου), άρα η πιθανότητα όλες οι διασταυρώσεις να χρησιμοποιούνται είναι πολύ μικρή
 - Ο αποκλεισμός εντός του διακόπτη θα ήταν αποδεκτός εάν είναι μικρότερος από την πιθανότητα να είναι ο καλούμενος απασχολημένος (~10%), να μην απαντήσει (~20%), κλπ

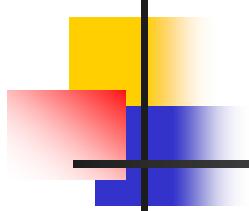
Διακόπτης πέντε βαθμίδων





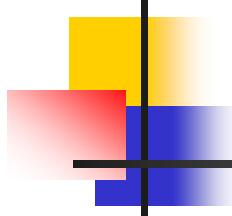
Πιθανότητα αποκλεισμού

- Οι διακόπτες χωρίς αποκλεισμό (strictly non-blocking) δεν χρειάζονται σε πολλά πραγματικά συστήματα σχεδιασμένα για τηλεφωνία
 - Μια πιθανότητα αποκλεισμού της τάξης του 1% στην ώρα αιχμής θα ήταν ικανοποιητική



Πιθανότητα αποκλεισμού

- Η πιθανότητα ένα στοιχείο να είναι κατειλημμένο: p
- Η πιθανότητα ένα στοιχείο να είναι ελεύθερο: $q=1-p$



Πιθανότητα αποκλεισμού

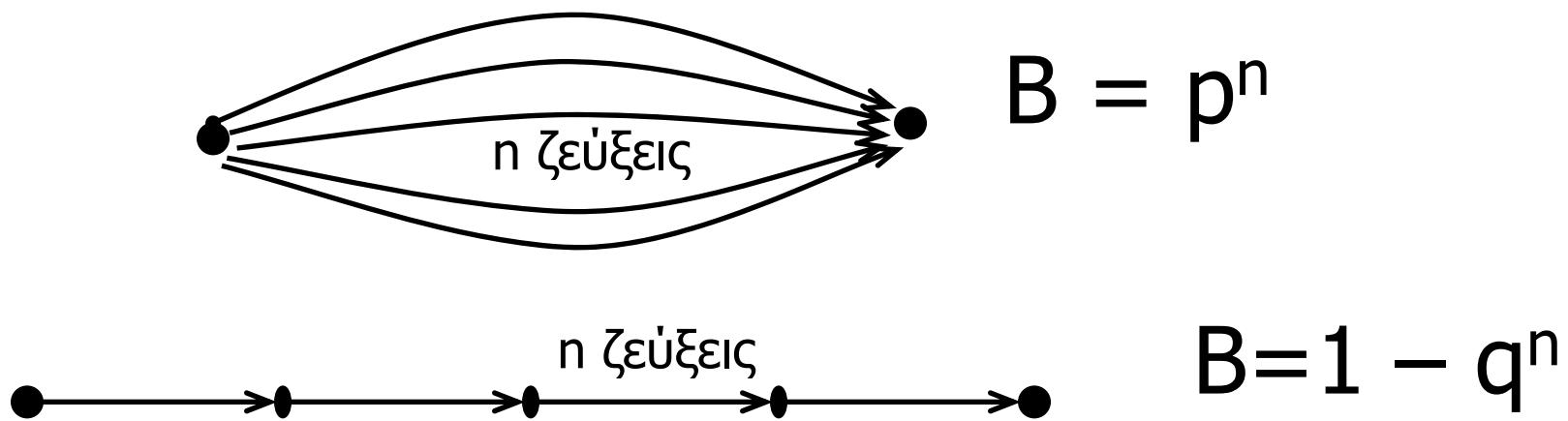
- Η συνολική πιθανότητα αποκλεισμού ενός συνόλου k **παράλληλων** ζεύξεων, όπου η πιθανότητες αποκλεισμού p_i των ζεύξεων είναι ανεξάρτητες μεταξύ των, είναι

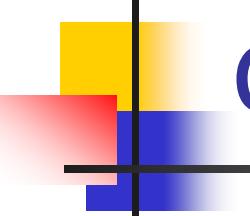
$$p = p_1 p_2 \cdots p_k$$

- Η συνολική πιθανότητα αποκλεισμού ενός συνόλου k ζεύξεων **εν σειρά**, όπου η πιθανότητες αποκλεισμού p_i των ζεύξεων είναι ανεξάρτητες μεταξύ των, είναι

$$p = 1 - q_1 q_2 \cdots q_k, q_i = 1 - p_i$$

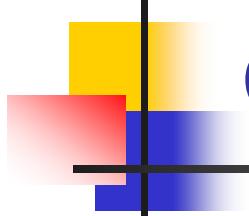
Ζεύξεις εν σειρά και παράλληλες





Υπολογισμός πιθανοτήτων αποκλεισμού

- Ο Lee πρότεινε μια απλή μέθοδο υπολογισμού της πιθανότητας αποκλεισμού διακοπών πολλών βαθμίδων
- Υπόθεση: οι πιθανότητες αποκλεισμού των διαδρομών είναι ανεξάρτητες
- Ο γράφος Lee (γράφος πιθανοτήτων) από μια τυπική είσοδο σε μια τυπική έξοδο
 - Πιθανότητα αποκλεισμού για κάθε διαδρομή
 - Συνολική πιθανότητα αποκλεισμού ως ζεύξεις εν σειρά και εν παραλλήλω

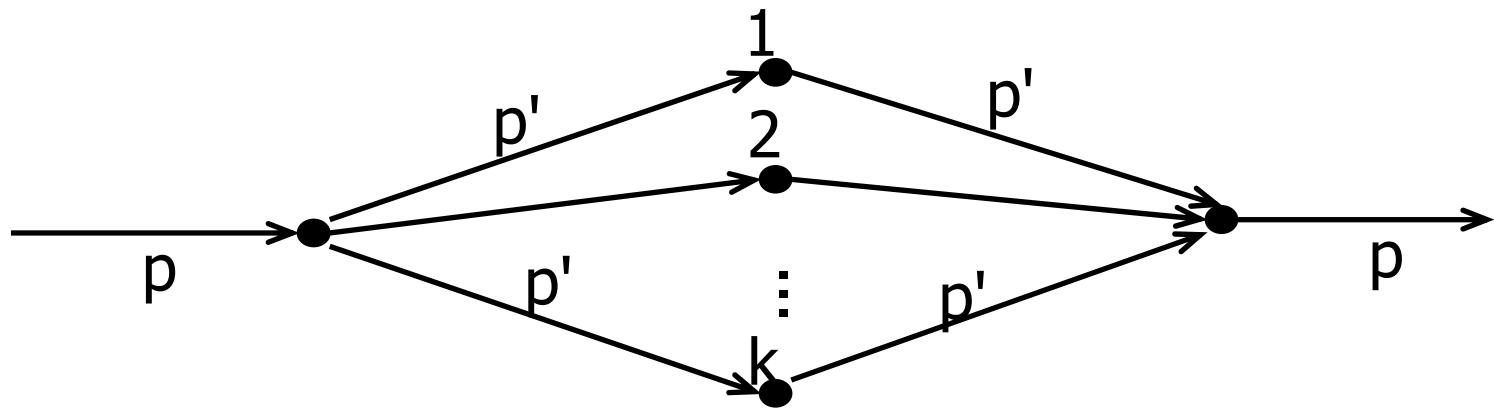


Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπών 3-βαθμίδων

- Πιθανότητα μια είσοδος ή έξοδος να είναι κατειλημμένη, p
- Πιθανότητα μια ενδιάμεση βαθμίδα να είναι κατειλημμένη = $p' = pn/k$

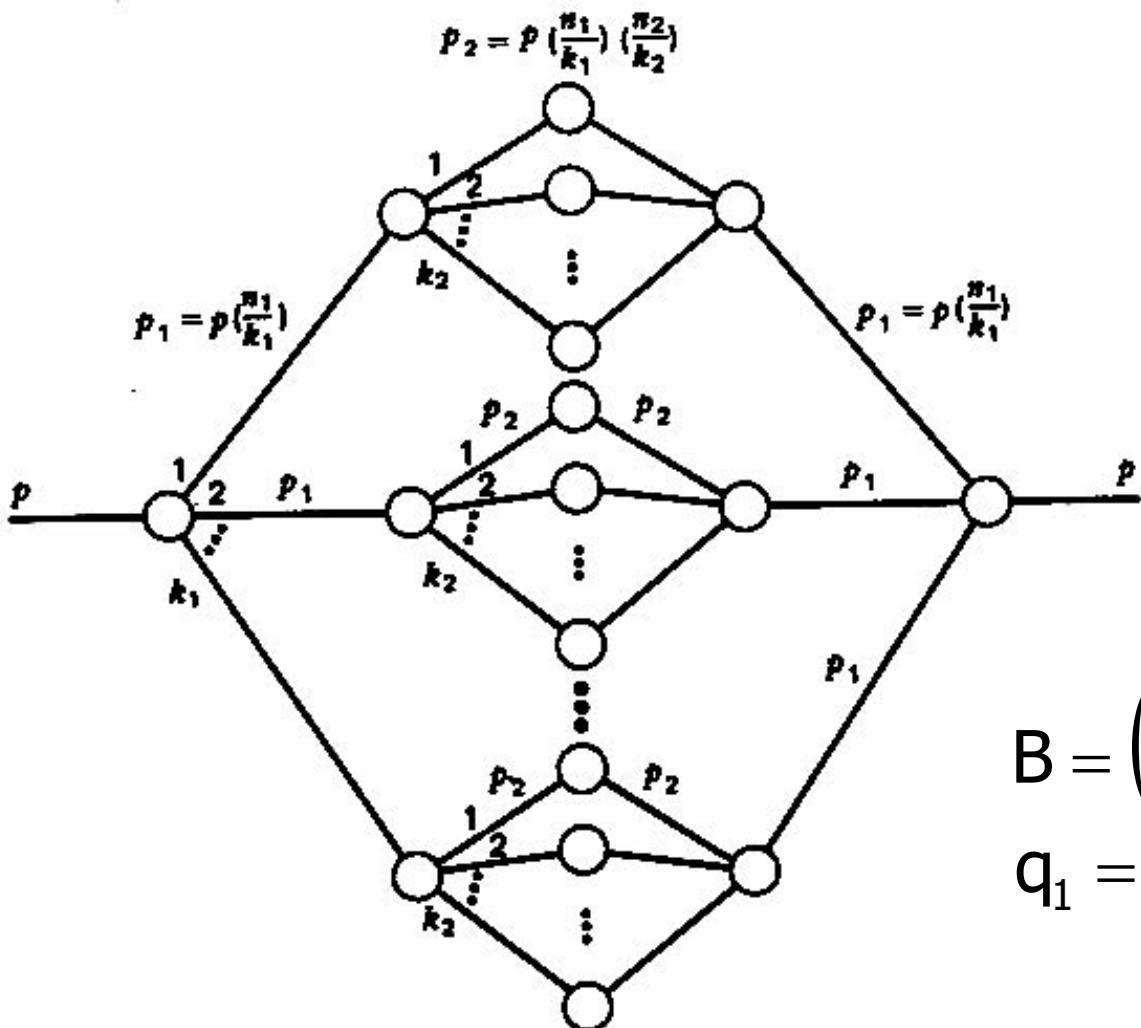
Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπών 3-βαθμίδων

πιθανότητα όλες οι διαδρομές κατειλημμένες
(πιθανότητα μια διαδρομή κατειλημμένη)^k
(πιθανότητα τουλάχιστον μια ζεύξη κατειλημμένη)^k



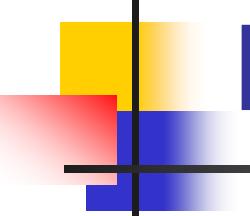
$$B = \left(1 - q'^2\right)^k = \left(1 - \left(1 - pn/k\right)^2\right)^k$$

Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπών 5-βαθμίδων



$$B = \left(1 - q_1^2 \left(1 - (1 - q_2^2)^{k_2} \right) \right)^{k_1}$$

$$q_1 = 1 - p_1, q_2 = 1 - p_2$$



Παράδειγμα

- Πρόβλημα: σχεδιάστε ένα διακόπτη με 2.048 εισόδους με βαθμό απασχόλησης 20% που να παρουσιάζει πιθανότητα αποκλεισμού < 0,1%
- Έστω $n = (N/2)^{1/2} = (2048/2)^{1/2} = 32$

$$B = 0,001 = \left(1 - (1 - p \times n/k)^k\right)^k = \left(1 - (1 - 0,2 \times 32/k)^2\right)^k$$

- Για $k=16$, $B=0,0008$
- Διασταυρώσεις $N_X = 2Nk + k\left(\frac{N}{n}\right)^2 = 131.072$

Διακόπτες 3 βαθμίδων με αποκλεισμό

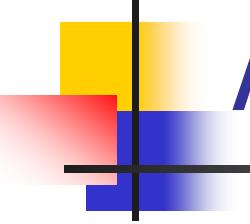
$$p = 0,1 \quad B < 0,2\%$$

| N | n | k | β (k/n) | Διασταυρώσεις | non blocking |
|--------|-----|----|---------------|---------------|----------------|
| 128 | 8 | 5 | 0,625 | 2.560 | 7.680 (k=15) |
| 512 | 16 | 7 | 0,438 | 14.336 | 63.488 (k=31) |
| 2048 | 32 | 10 | 0,313 | 81.920 | 516.096 (k=63) |
| 8192 | 64 | 15 | 0,234 | 491.520 | 4,2 M (k=127) |
| 32768 | 128 | 24 | 0,188 | 3,15 M | 33 M (k=255) |
| 131072 | 256 | 41 | 0,160 | 21,5 M | 268 M (k=511) |

Διακόπτες 3 βαθμίδων με αποκλεισμό

$$p = 0,7 \quad B < 0,2\%$$

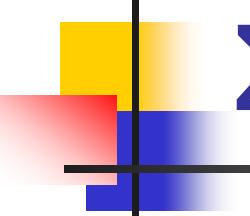
| N | n | k | β (k/n) | Διασταυρώσεις | non blocking |
|--------|-----|-----|---------------|---------------|----------------|
| 128 | 8 | 14 | 1,75 | 7.168 | 7.680 (k=15) |
| 512 | 16 | 22 | 1,38 | 45.056 | 63.488 (k=31) |
| 2048 | 32 | 37 | 1,16 | 303.104 | 516.096 (k=63) |
| 8192 | 64 | 64 | 1,0 | 2,1 M | 4,2 M (k=127) |
| 32768 | 128 | 116 | 0,91 | 15,2 M | 33 M (k=255) |
| 131072 | 256 | 215 | 0,84 | 113 M | 268 M (k=511) |



Ανάλυση Jacobaeus

- Η προσέγγιση του Lee δεν λαμβάνει υπόψη το γεγονός ότι εάν μια ζεύξη είναι κατειλημμένη, τότε μειώνεται η πιθανότητα οι άλλες ζεύξεις να είναι κατειλημμένες (αφού είναι λιγότερο πιθανό να χρησιμοποιούνται)
- Μια πιο καλή (αλλά και πάλι προσεγγιστική ανάλυση) έγινε από τον Jacobaeus το 1950

$$B = \frac{(n!)^2}{k!(2n-k)!} p^k (2-p)^{2n-k}$$

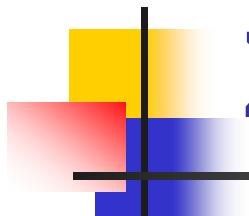


Σύγκριση Lee - Jacobaeus

p = 0,7 N = 512 n=16

| k | β (k/n) | Lee | Jacobeaus |
|----|---------------|----------|-----------|
| 14 | 0,875 | 5,65E-01 | 5,98E-01 |
| 16 | 1 | 2,21E-01 | 2,21E-01 |
| 20 | 1,25 | 1,35E-02 | 6,98E-03 |
| 24 | 1,5 | 3,25E-04 | 2,73E-05 |
| 28 | 1,75 | 3,74E-06 | 7,86E-09 |
| 31 | 1,94 | 8,77E-08 | 1,09E-12 |

k=31 non-blocking



Σύγκριση Lee - Jacobaeus

$p = 0,1 \quad N = 512 \quad n=16$

| k | $\beta (k/n)$ | Lee | Jacobeaus |
|-----|---------------|----------|-----------|
| 6 | 0,375 | 9,75E-03 | 2,67E-02 |
| 8 | 0,5 | 2,82E-04 | 8,57E-04 |
| 10 | 0,625 | 4,89E-06 | 1,46E-05 |
| 12 | 0,75 | 5,65E-08 | 1,41E-07 |
| 14 | 0,875 | 4,66E-10 | 8,17E-10 |
| 16 | 1 | 2,88E-12 | 2,88E-12 |