

# Τηλεφωνία

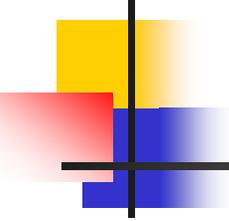
---

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

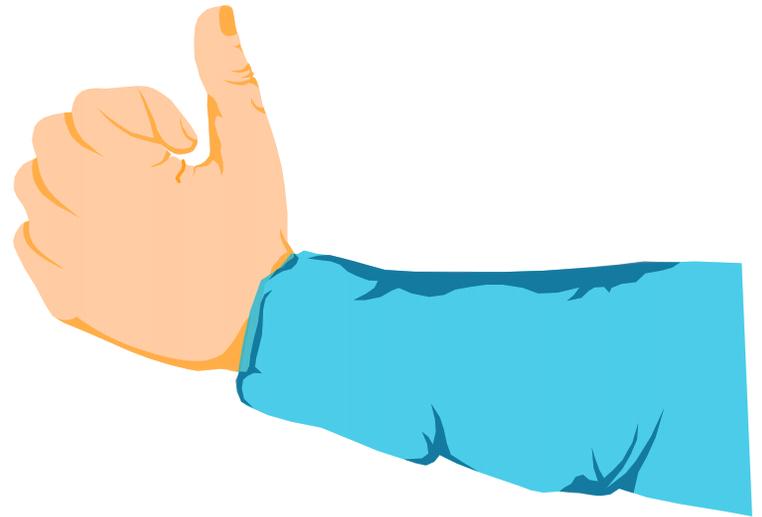


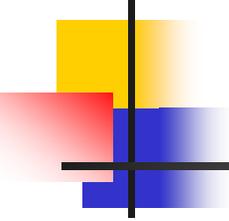


# Μεταγωγή

---

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





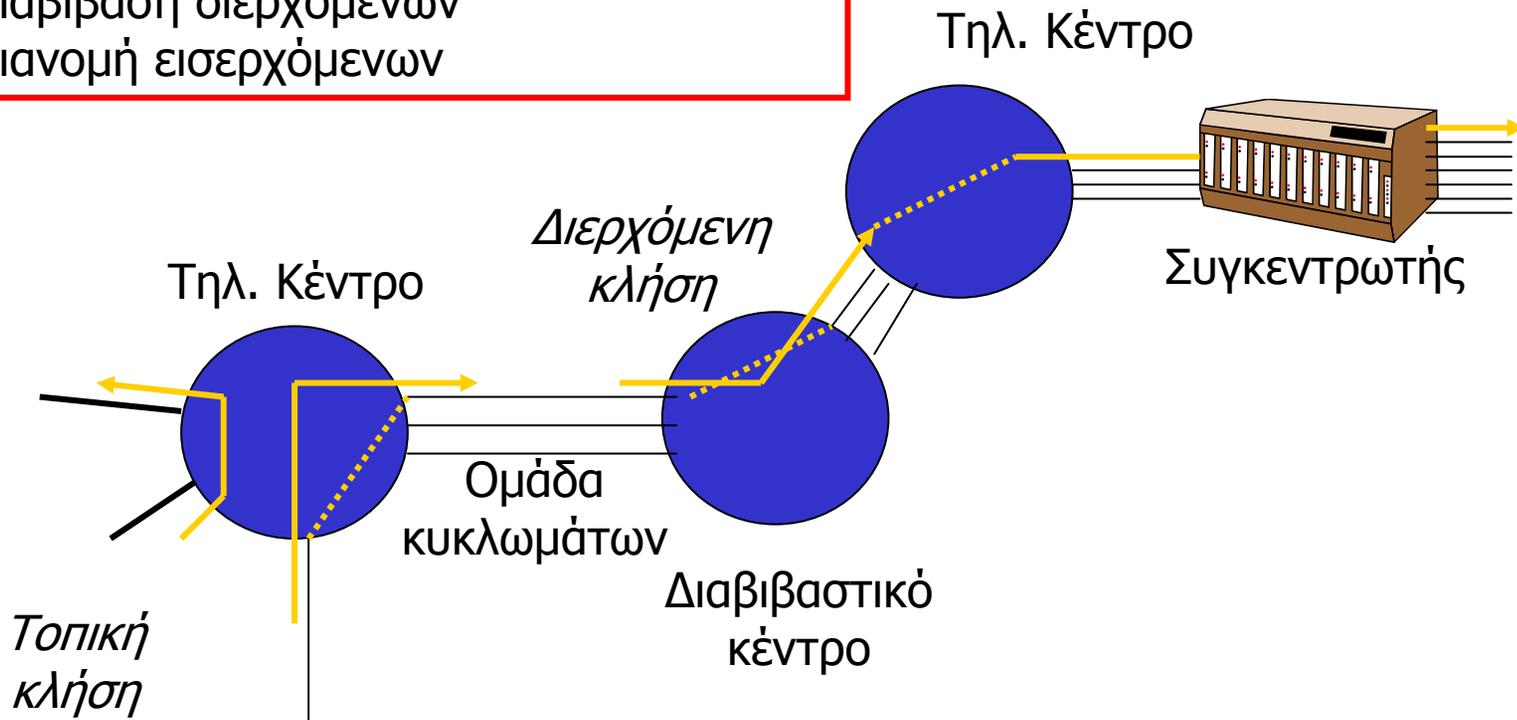
# Εισαγωγή στην Μεταγωγή

---

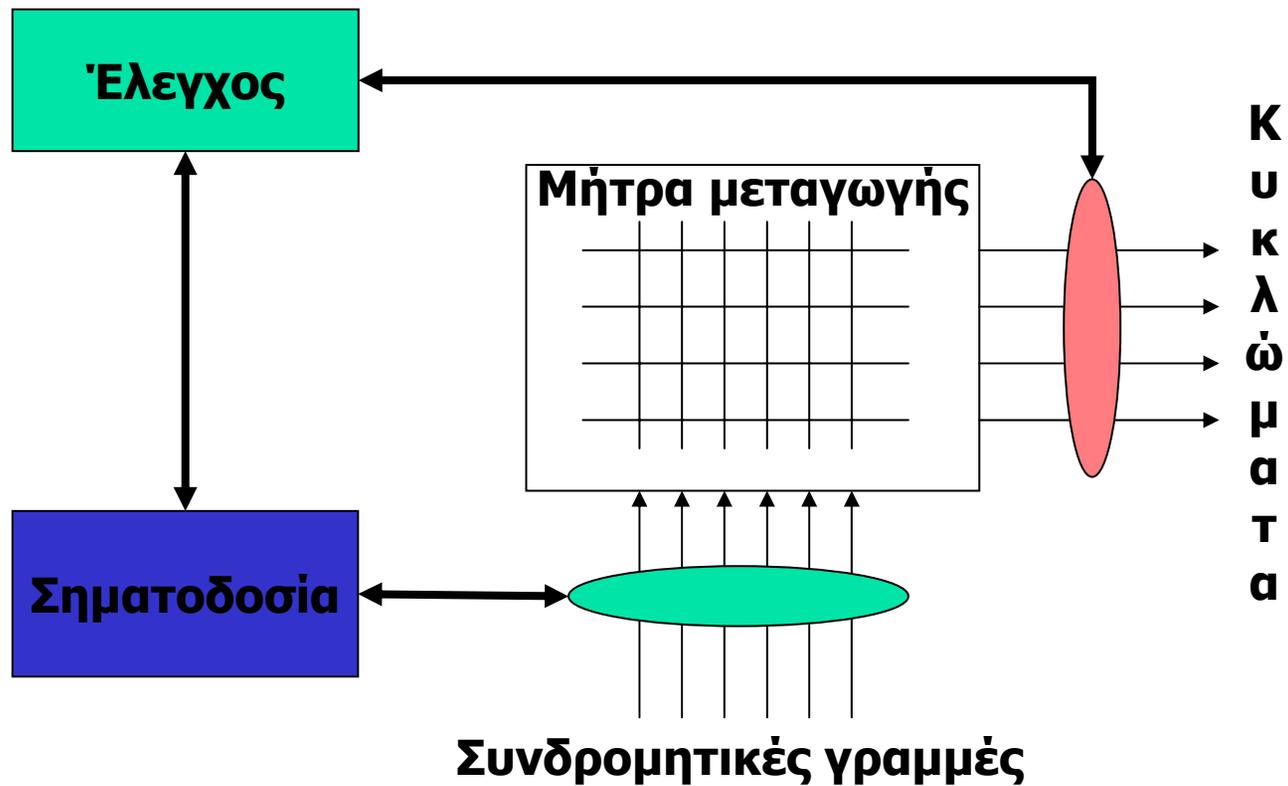
- Το τηλεφωνικό κέντρο δρομολογεί τις κλήσεις βάσει του σχεδίου αριθμοδότησης
  - π.χ. 1 302 369 6923
    - κωδικός χώρας
    - κωδικός περιοχής
    - κωδικός κέντρου
    - κωδικός πελάτη

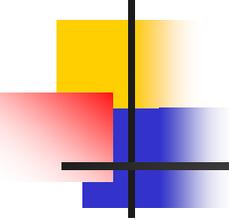
# Εισαγωγή στην Μεταγωγή

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



# Σύστημα Μεταγωγής

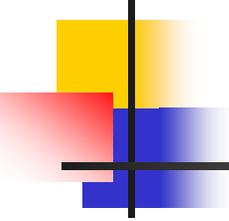




# Βασικές λειτουργίες μεταγωγής

---

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



# Βασικές λειτουργίες μεταγωγής

---

## ■ Σηματοδοσία

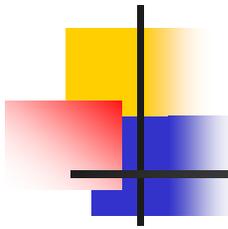
- Επιτήρηση της λειτουργίας συνδρομητικών γραμμών
- Αποστολή της εισερχόμενης πληροφορίας ελέγχου στην μονάδα ελέγχου
- Αποστολή σημάτων ελέγχου στις εξερχόμενες γραμμές

## ■ Έλεγχος

- Επεξεργασία σηματοδοσίας
- Εγκατάσταση και απόλυση συνδέσεων

## ■ Μεταγωγή

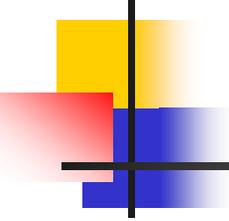
- Η διασύνδεση μεταξύ εισόδων και εξόδων



# Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

---

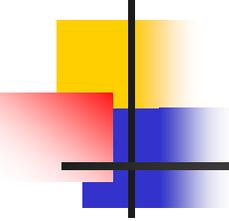
- Ο διακόπτης πρέπει να συνδέει οποιαδήποτε εισερχόμενη κλήση σε οποιαδήποτε από τις (ίσως πολλές) εξόδους
- Ο διακόπτης πρέπει να συγκρατεί τις κλήσεις (κατά τη διάρκεια τους) και να τις απολύει όταν τερματίσουν
- Ο διακόπτης πρέπει να αποτρέπει νέες κλήσεις σε κυκλώματα που ήδη χρησιμοποιούνται



# Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

---

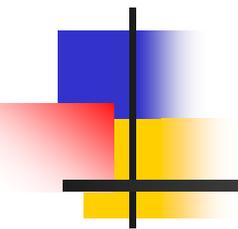
- Η ταχύτητα εγκατάστασης πρέπει να είναι σχετικά μικρή σε σχέση με τη διάρκεια της κλήσης
- Ο βαθμός εξυπηρέτησης πρέπει να είναι υψηλός
  - 0,99 συνολικά
- ΥΨΗΛΗ διαθεσιμότητα!
  - 0,99999



# Βασικές απαιτήσεις μεταγωγής

---

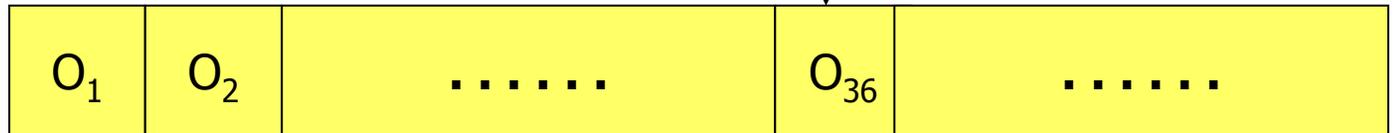
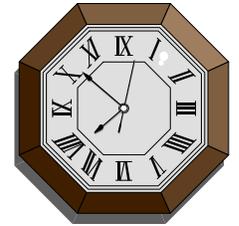
- Συνδεσιμότητα
  - πλήρης: οποιαδήποτε είσοδος σε οποιαδήποτε έξοδο
- Αποκλεισμός
  - Blocking: υπάρχει το ενδεχόμενο η εγκατάσταση κλήσης να αποτύχει επειδή δεν υπάρχουν διαθέσιμη πόροι
  - Non-blocking: Εάν η είσοδος και η έξοδος είναι ελεύθερες, τότε μπορούν να συνδεθούν



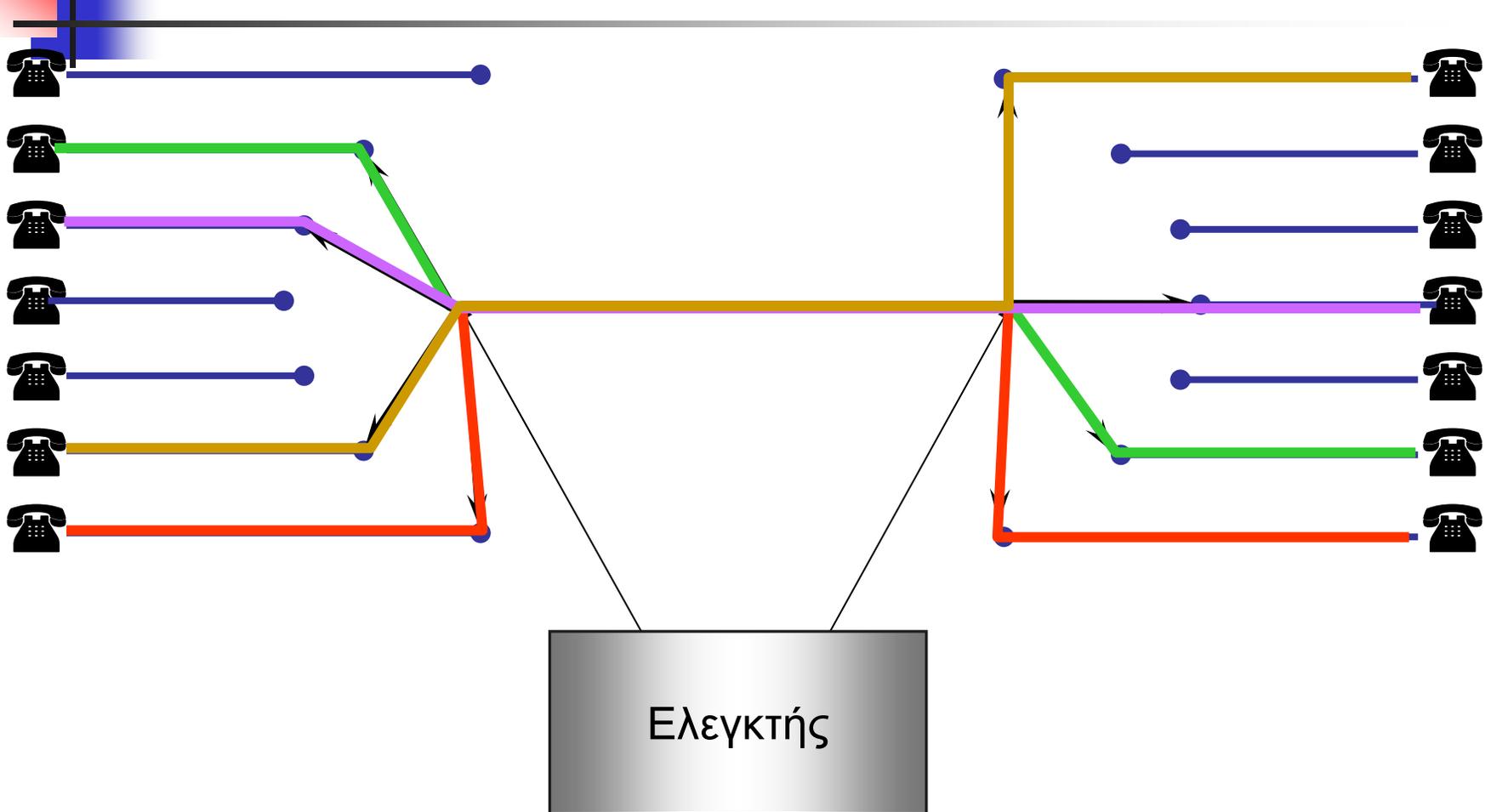
# Μέθοδοι μεταγωγής

# Μεταγωγή διαίρεσης χρόνου

- Χρονική αντιστοιχία εισόδων σε εξόδους

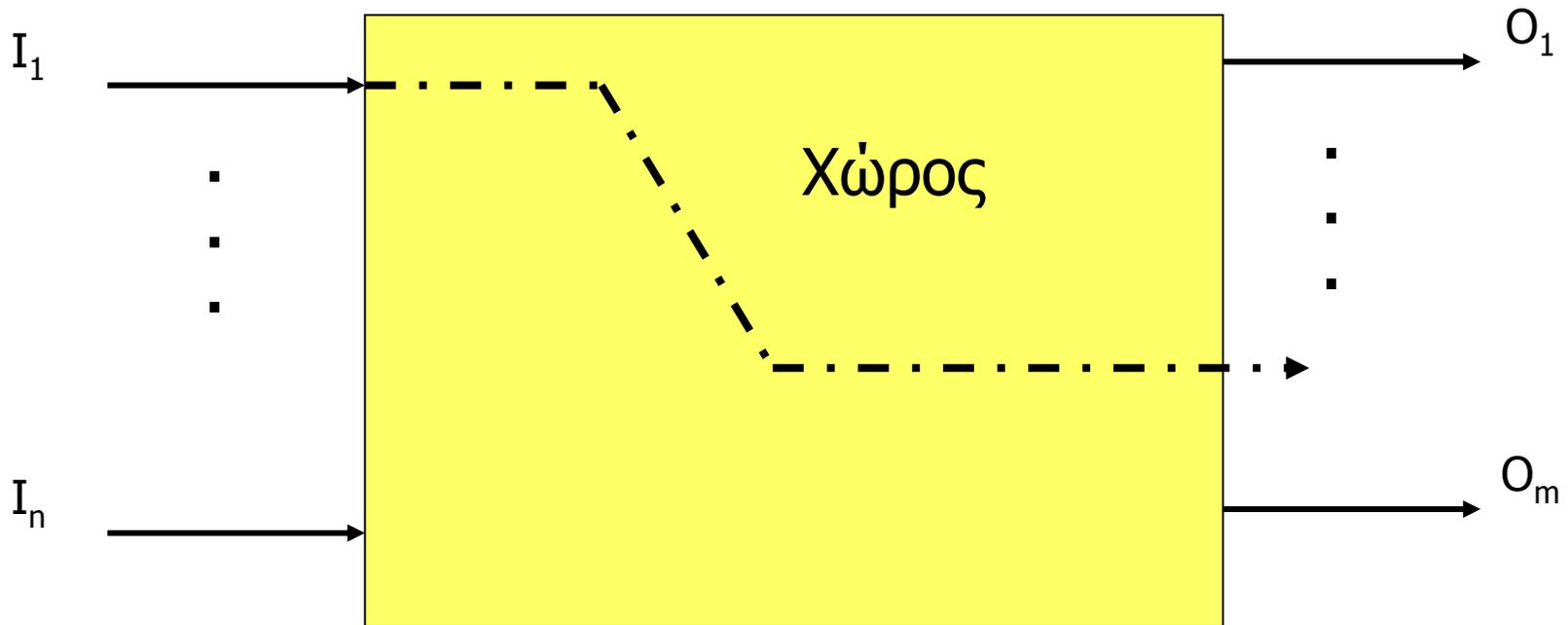


# Μεταγωγή διαίρεσης χρόνου

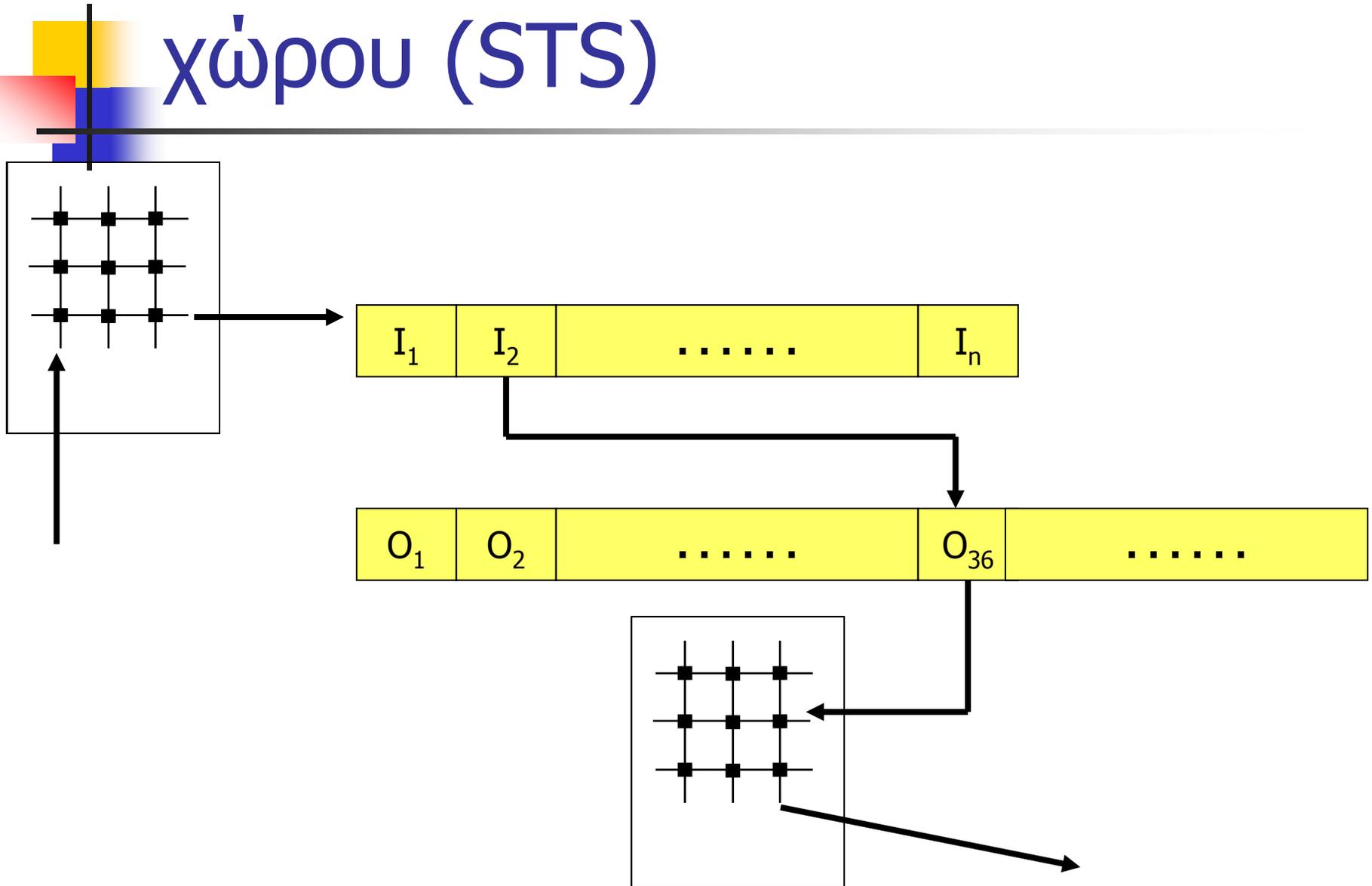


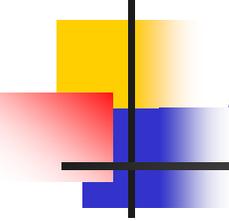
# Μεταγωγή διαίρεσης χώρου

- Χωρική αντιστοιχία εισόδων σε εξόδους



# Μεταγωγή χώρου-χρόνου- χώρου (STS)





# Διακόπτες μίας βαθμίδας

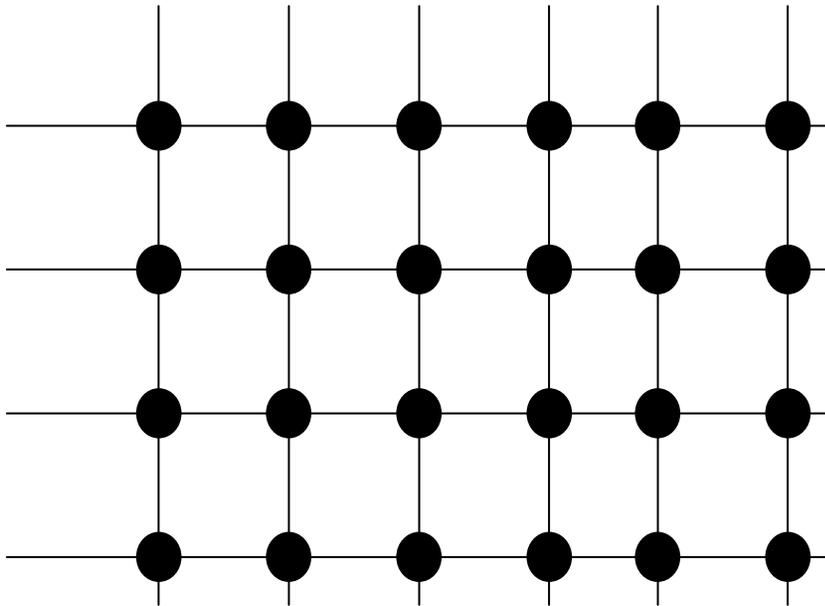
---

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

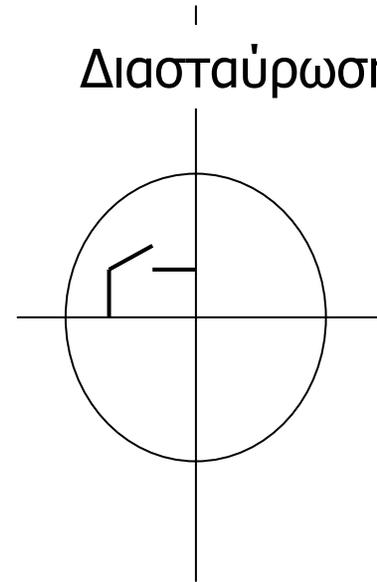
# Διακόπτες μίας βαθμίδας

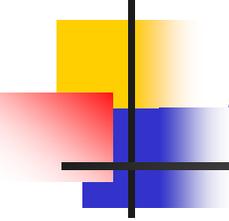
M έξοδοι

N είσοδοι



Διασταύρωση



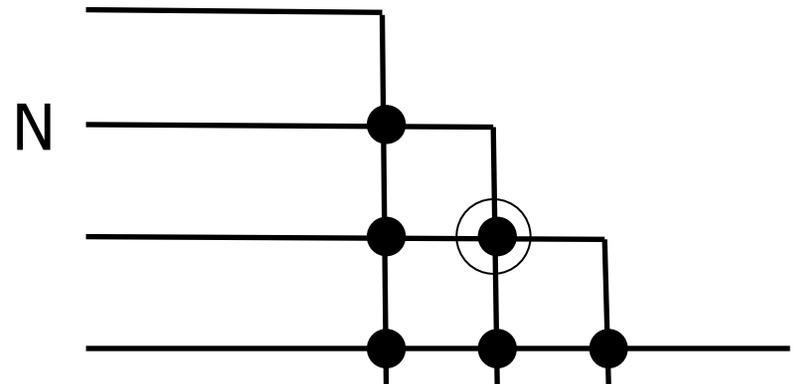
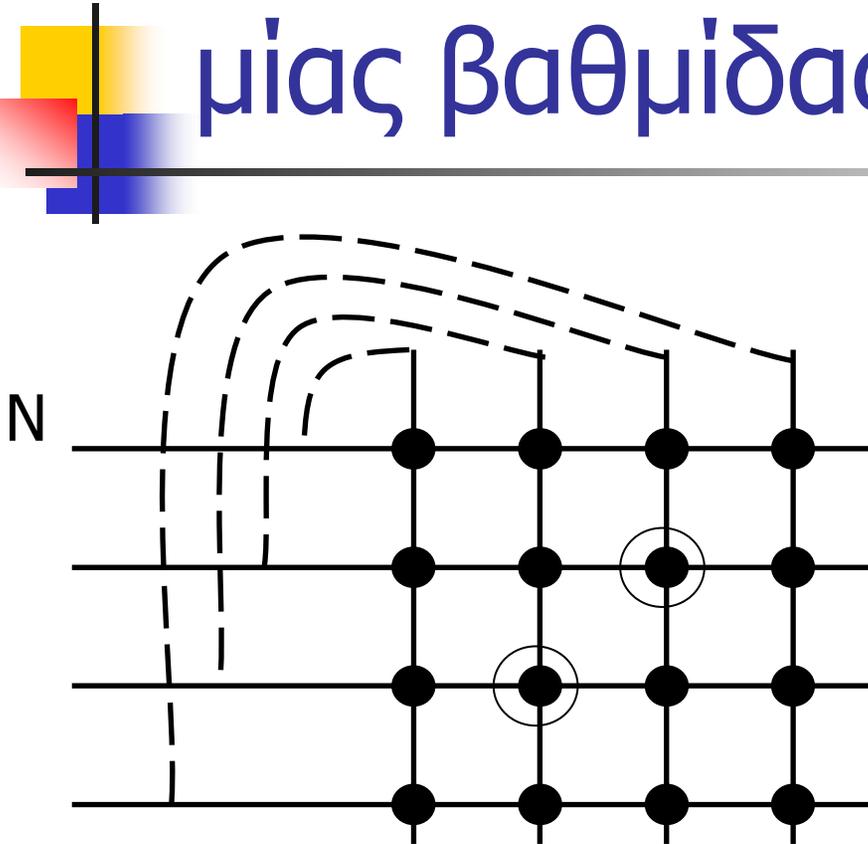


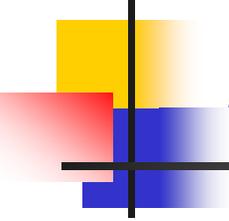
# Διακόπτες μίας βαθμίδας

---

- $N$  είσοδοι και  $M$  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 περιττή
- Αναγκαίος αριθμός διασταυρώσεων:  $\frac{1}{2}N(N-1)$

# Αναδιπλωμένος διακόπτης μίας βαθμίδας

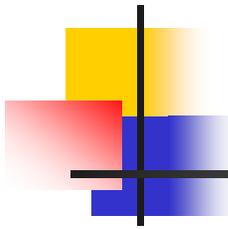




# Διακόπτες μίας βαθμίδας

---

- Ο αριθμός των διασταυρώσεων του διακόπτη μιας 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



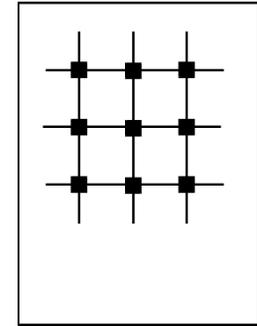
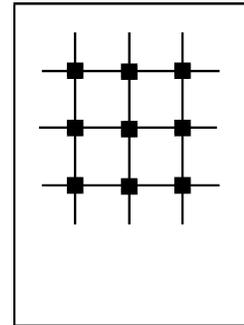
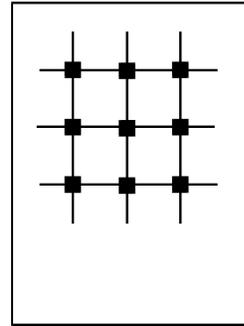
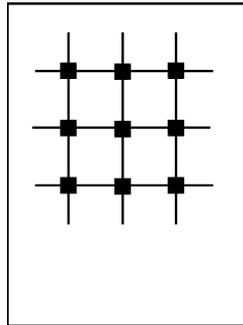
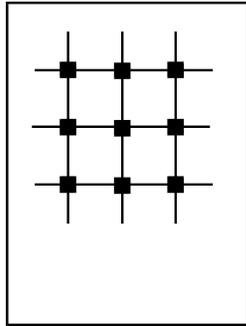
# Διακόπτες πολλών βαθμίδων

---

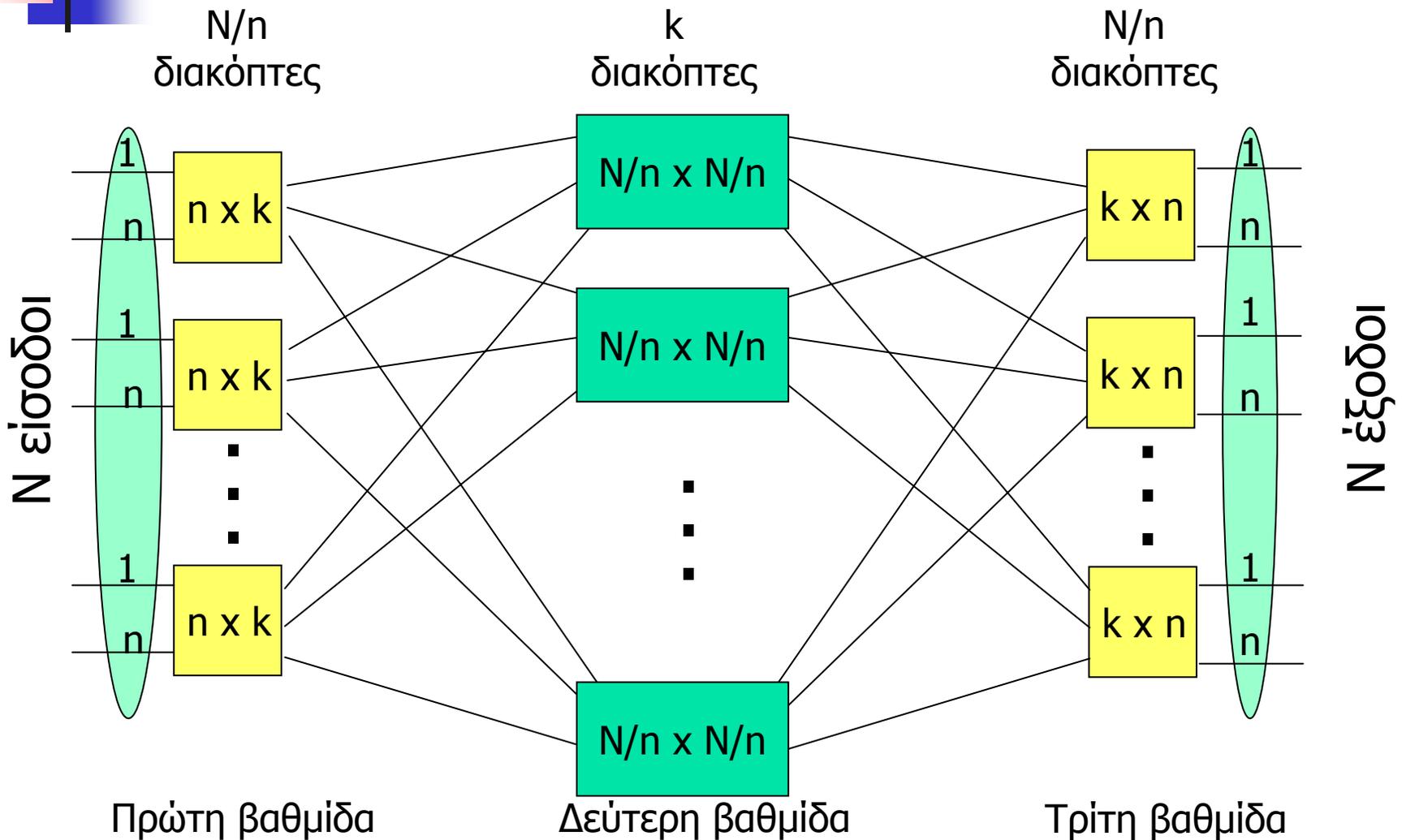
- Η είσοδος συνδέεται με την έξοδο μέσω δύο ή περισσότερων βαθμίδων (διακοπών)
- Οι διασταυρώσεις μοιράζονται μεταξύ πολλών συνδέσεων (δυσνητικά υπάρχει αποκλεισμός)
- Υπάρχει η δυνατότητα να παρέχονται πολλαπλές διαδρομές μεταξύ δύο οποιωνδήποτε θυρών

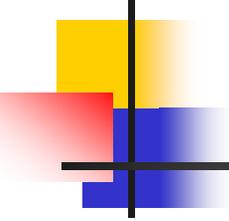
# Μείωση σημείων μεταγωγής

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



# Διακόπτες τριών βαθμίδων



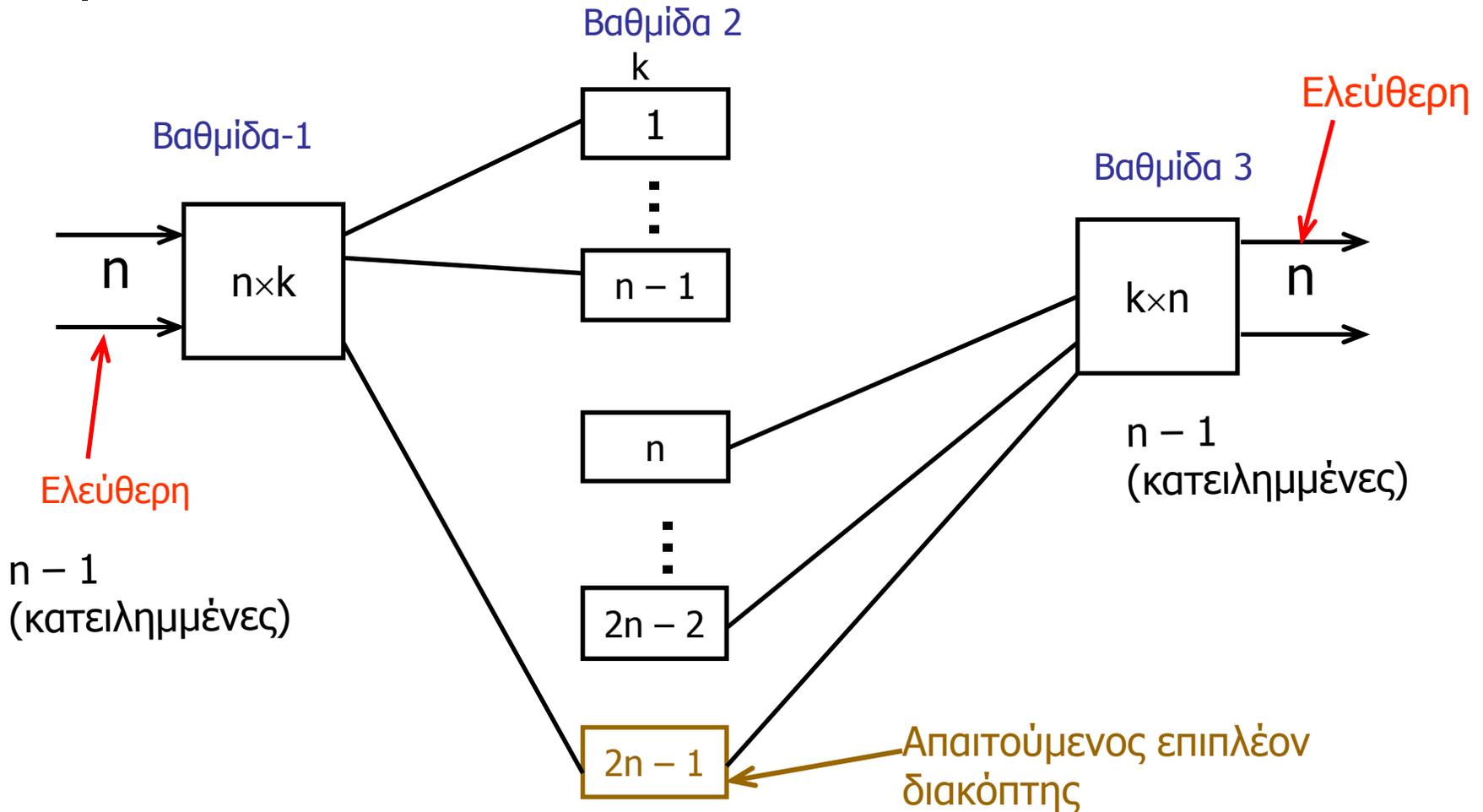


# Θεώρημα του Clos

---

- Ένας διακόπτης που δεν παρουσιάζει αποκλεισμό (strictly non-blocking) επιτρέπει τη σύνδεση:
  - ενός ζεύγους ελεύθερης εισόδου και εξόδου
  - χωρίς διατάραξη των υπάρχουσών 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

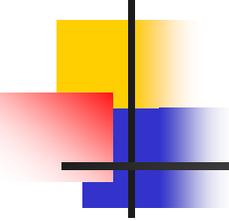


# Διακόπτης τριών βαθμίδων χωρίς αποκλεισμό

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

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

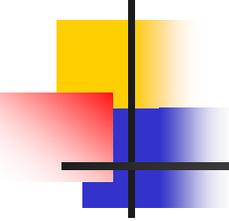
- Για μεγάλες τιμές  $n$   $n = \sqrt{\frac{N}{2}} \Rightarrow N_x = 4N(\sqrt{2N} - 1)$



# 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  $10 \times 19$  θυρών ( $n \times k$ )
  - 19 ( $k$ ) ενδιάμεσες βαθμίδες  $20 \times 20$  ( $N/n \times N/n$ )
  - 20 ( $N/n$ ) βαθμίδες εξόδου  $19 \times 10$  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



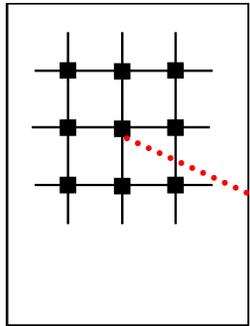
# Μείωση σημείων μεταγωγής

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

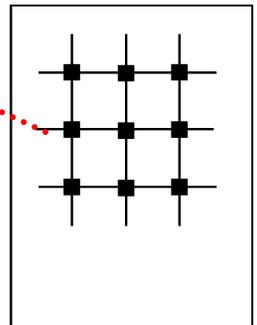
$$\frac{dN_x}{dn} = 2n^3 - nN + N = 0 \Leftrightarrow N = \frac{2n^3}{n-1}$$

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

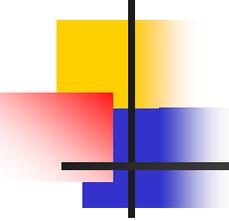
# Μείωση σημείων μεταγωγής



Γραμμές	3-Βαθμίδες	1-Βαθμίδα
128	7.680	16.256
512	63.488	261.635
2K	516.096	4,2M
8K	4,2M	67M
32K	33M	1B
128K	268M	17B



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

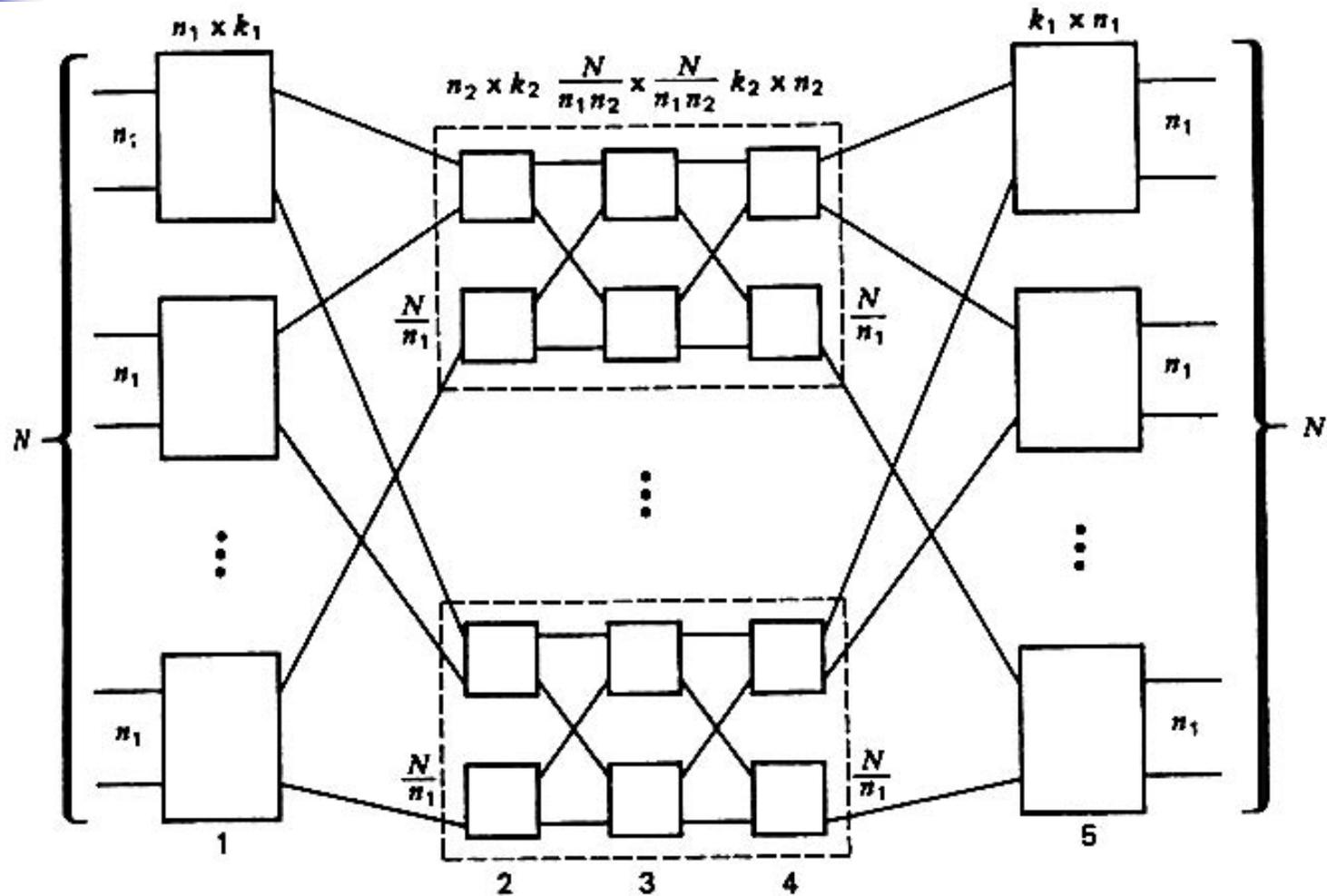


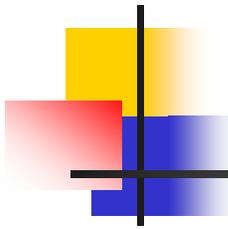
# Μείωση σημείων μεταγωγής

---

- 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

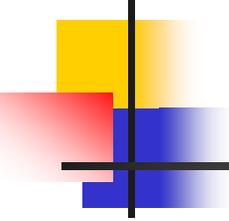




# Πιθανότητα αποκλεισμού

---

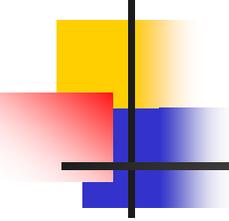
- Οι διακόπτες χωρίς αποκλεισμό (strictly non-blocking) δεν χρειάζονται σε πολλά πραγματικά συστήματα σχεδιασμένα για τηλεφωνία
  - Μια πιθανότητα αποκλεισμού της τάξης του 1% στην ώρα αιχμής θα ήταν ικανοποιητική



# Πιθανότητα αποκλεισμού

---

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



# Πιθανότητα αποκλεισμού

---

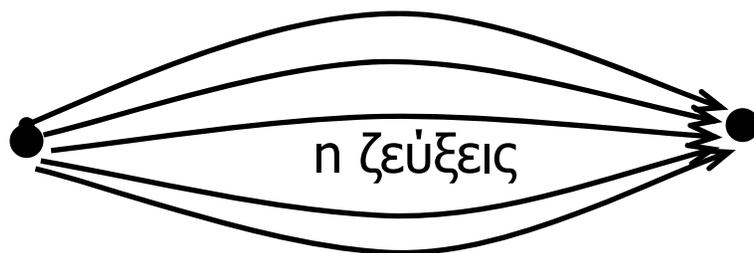
- Η συνολική πιθανότητα αποκλεισμού ενός συνόλου  $k$  **παράλληλων** ζεύξεων, όπου η πιθανότητες αποκλεισμού  $p_i$  των ζεύξεων είναι ανεξάρτητες μεταξύ των, είναι

$$p = p_1 p_2 \cdots p_k$$

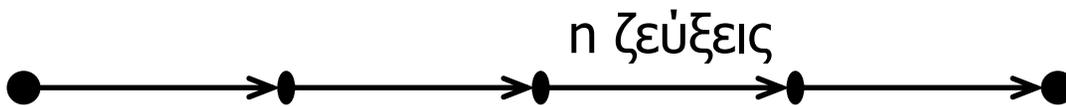
- Η συνολική πιθανότητα αποκλεισμού ενός συνόλου  $k$  ζεύξεων **εν σειρά**, όπου η πιθανότητες αποκλεισμού  $p_i$  των ζεύξεων είναι ανεξάρτητες μεταξύ των, είναι

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

# Ζεύξεις εν σειρά και παράλληλες

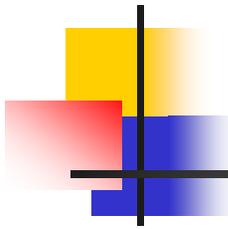


$$B = p^n$$

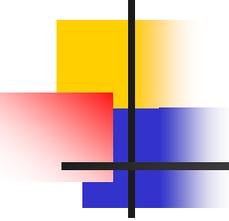


$$B = 1 - q^n$$

# 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



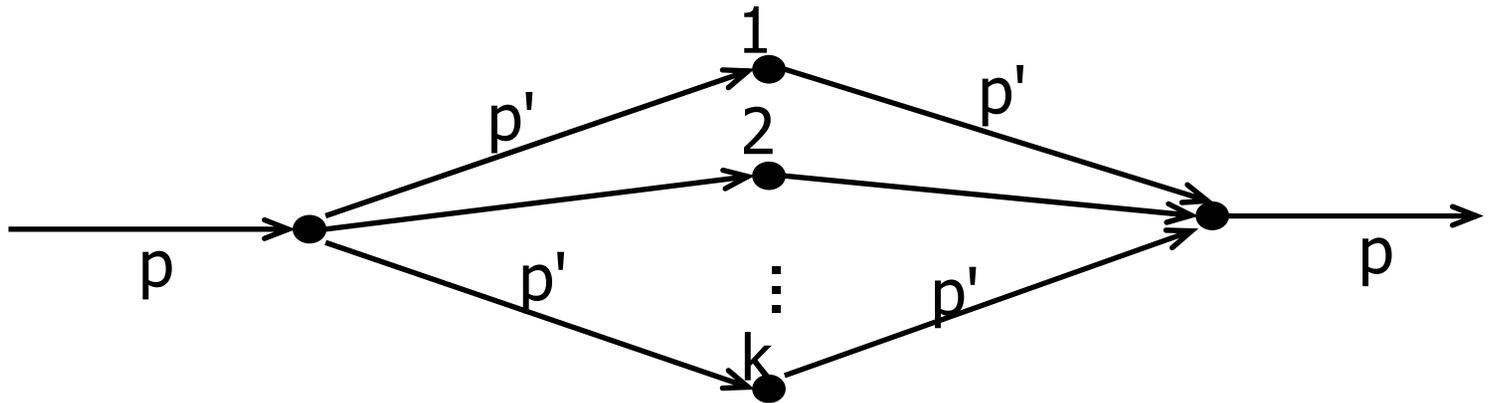
# Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπών 3-βαθμίδων

---

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

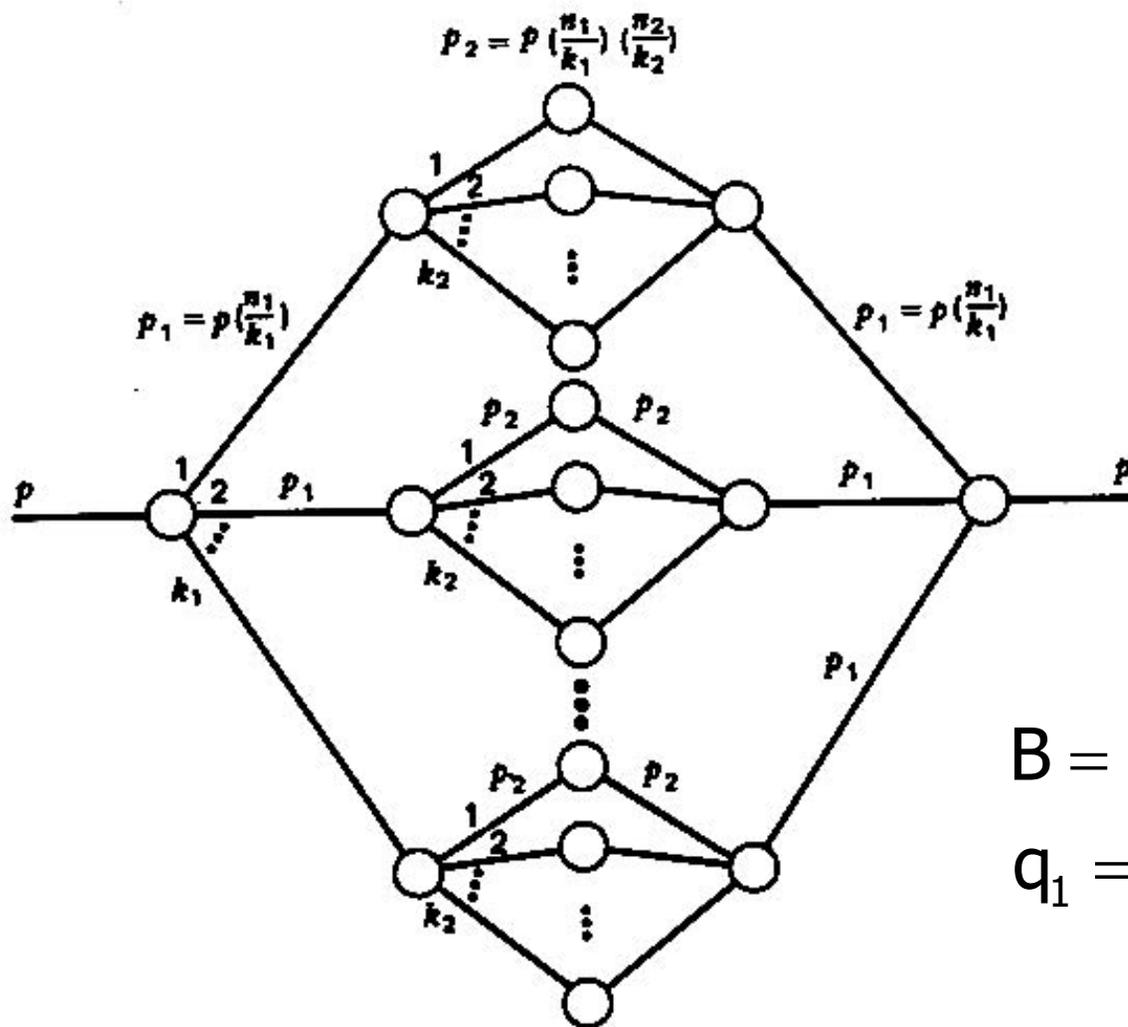
# Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπτών 3-βαθμίδων

πιθανότητα όλες οι διαδρομές κατειλημμένες  
(πιθανότητα μια διαδρομή κατειλημμένη)<sup>k</sup>  
(πιθανότητα τουλάχιστον μια ζεύξη κατειλημμένη)<sup>k</sup>



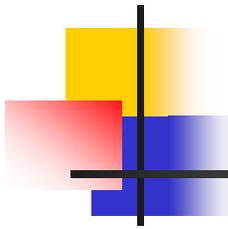
$$B = (1 - q'^2)^k = (1 - (1 - pn/k)^2)^k$$

# Πιθανότητα αποκλεισμού διακοπών 5-βαθμίδων



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

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



# Παράδειγμα

---

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

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

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

# Διακόπτες 3 βαθμίδων με αποκλεισμό

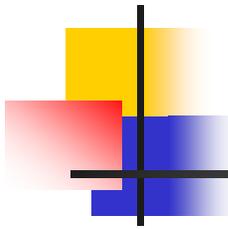
$$p = 0,1 \quad B < 0,2\%$$

N	n	k	$\beta$ (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	$\beta$ (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)

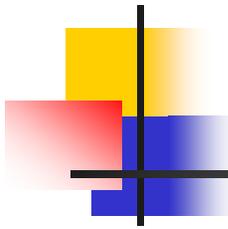


# Ανάλυση Jacobaeus

---

- 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

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

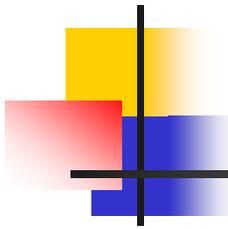


# Σύγκριση Lee - Jacobaeus

$p = 0,7$   $N = 512$   $n=16$

k	$\beta$ (k/n)	Lee	Jacobaeus
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	<b>8,77E-08</b>	<b>1,09E-12</b>

**k=31 non-blocking**



# Σύγκριση Lee - Jacobaeus

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

k	$\beta$ (k/n)	Lee	Jacobaeus
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