



Τμήμα Πληροφορικής  
Πανεπιστήμιο Πειραιώς

## Λογική Σχεδίαση Ψηφιακών Συστημάτων

### Άλγεβρα Boole και Λογικές Πύλες

Μιχάλης Ψαράκης

## Διαδική λογική

- Μεταβλητές (variables) με δύο μόνο τιμές:
  - 0 ή 1
  - ναι (yes) ή όχι (no)
  - αληθές (true) ή ψευδές (false)
  - ανοικτό (open) ή κλειστό (close)
- Σε αυτό το μάθημα θα μελετήσουμε σύντομα τη διαδική λογική και την άλγεβρα Boole ώστε:
  - να συνδυάσουμε γρήγορα την άλγεβρα των δυαδικών αριθμών με τα ψηφιακά κυκλώματα που την υλοποιούν στο υλικό (hardware): λογικές πύλες

## Δυαδική λογική (συν.)

- Δυαδικές μεταβλητές
  - $x, y, z, w, A, B, C, D, \dots$
  - 0 ή 1
- Λογικές πράξεις
  - Λογικό ΚΑΙ (AND) ή σύζευξη:
    - Συμβολίζεται με τελεία  $\cdot$  δηλαδή  $x \cdot y$
    - Δίνει αποτέλεσμα 1 μόνο όταν **και το x και το y είναι ίσα με 1**. Διαφορετικά το αποτέλεσμα του λογικού ΚΑΙ είναι ίσο με 0.
  - Λογικό Ή (OR) ή διάζευξη:
    - Συμβολίζεται με  $+$  δηλαδή  $x + y$
    - Δίνει αποτέλεσμα 1 όταν **τουλάχιστον ένα από τα x,y είναι ίσο με 1**. Διαφορετικά το αποτέλεσμα του λογικού Ή είναι ίσο με 0.
  - Λογικό ΟΧΙ (NOT) ή αντιστροφή:
    - Συμβολίζεται με τόνο ( $x'$ ) ή με πάνω παύλα  $\bar{x}$
    - Όταν το x είναι ίσο με 1 τότε το  $x'$  είναι ίσο με 0 και αντίστροφα

## Αριθμητικές και λογικές πράξεις

- Προσοχή
  - Αν κάνουμε αριθμητική πρόσθεση, τότε η πράξη  $1 + 1$  δίνει **αποτέλεσμα  $10_2$**  δηλαδή 2 στο δυαδικό
  - Αν όμως κάνουμε τη λογική πράξη OR που και πάλι συμβολίζεται με  $+$ , τότε η (λογική) πράξη  $1 + 1$  δίνει **αποτέλεσμα 1**
- Συχνά το λογικό AND ονομάζεται «πολλαπλασιασμός» και το λογικό OR ονομάζεται «πρόσθεση»

## Πίνακες αληθείας (truth tables)

- Πίνακας αληθείας : τρόπος αναπαράστασης και ορισμού των λογικών συναρτήσεων
- Για κάθε συνδυασμό δυαδικών τιμών των μεταβλητών ποια είναι η τιμή (0 ή 1) της λογικής συνάρτησης
- Πίνακες αληθείας των 3 συναρτήσεων AND, OR και NOT

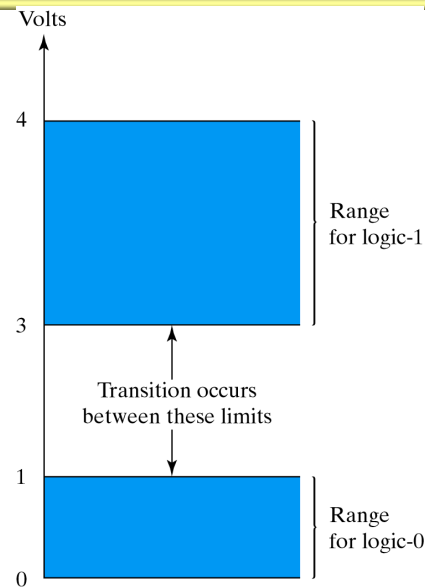
ΚΑΙ (AND)		
x	y	$x \cdot y$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Ή (OR)		
x	y	$x + y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

ΌΧΙ (NOT)	
x	$x'$
0	1
1	0

## Λογικές πύλες

- Κυκλώματα που κατασκευάζονται από τρανζίστορ (transistors) που λειτουργούν ως διακόπτες
  - Ανοικτός και Κλειστός
- «Ερμηνεύουν» την ηλεκτρική τάση (voltage) στις εισόδους τους σαν λογικό-0 ή λογικό-1 ανάλογα με την τιμή της τάσης
  - Στο σχήμα δίπλα τάσεις μεταξύ 3 και 4 volts ερμηνεύονται σαν λογικό-1, και τάσεις μεταξύ 0 και 1 volts σαν λογικό-0.

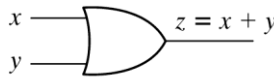


## Σύμβολα λογικών πυλών

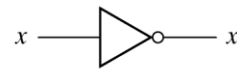
- Οι λογικές πύλες που υλοποιούν στο hardware τις τρεις βασικές λογικές πράξεις (AND, OR, NOT) συμβολίζονται με τα ακόλουθα σύμβολα



(a) Two-input AND gate



(b) Two-input OR gate

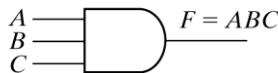


(c) NOT gate or inverter

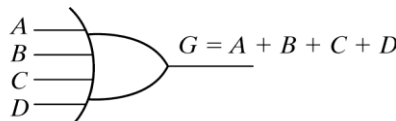
- Όταν δεχθούν στις εισόδους ηλεκτρικά σήματα με τάση στα επίπεδα του λογικού 0 και του λογικού 1, δίνουν στην έξοδο την αντίστοιχη λογική τιμή ανάλογα με τη συνάρτηση.
  - Όπως θα δούμε σε επόμενα κεφάλαια
    - Υπάρχουν και άλλοι τύποι λογικών πυλών που υλοποιούν άλλες λογικές συναρτήσεις
    - Γενικά οι λογικές πύλες μπορούν να έχουν  $k \geq 2$  εισόδους και συνεπώς να υλοποιούν λογικές συναρτήσεις με  $k \geq 2$  μεταβλητές.

## Πύλες πολλαπλών εισόδων

- Πύλες AND και OR τριών και τεσσάρων εισόδων (μεταβλητών) αντίστοιχα.



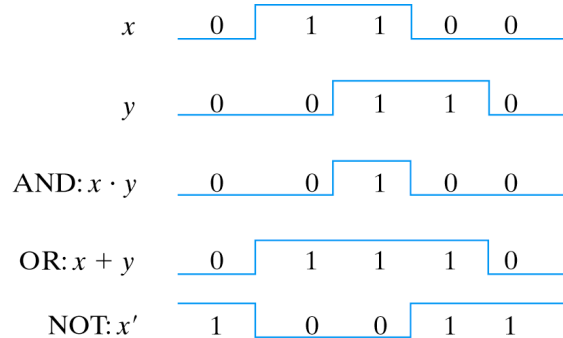
(a) Three-input AND gate



(b) Four-input OR gate

## Σήματα εισόδου/εξόδου

- Κυματομορφές εισόδου/εξόδου
  - Άλλος τρόπος αναπαράστασης/περιγραφής λογικών κυκλωμάτων
- Μια «επάνω» γραμμή δείχνει λογικό-1
- Μια «κάτω» γραμμή δείχνει λογικό-0



## Άλγεβρα Boole

- George Boole (1815-1864)
  - Άγγλος μαθηματικός και φιλόσοφος
  - Το 1854 ανέπτυξε ένα αλγεβρικό σύστημα δύο τιμών που ονομάζουμε άλγεβρα Boole
- Claude E. Shannon (1916-2001)
  - Αμερικανός μαθηματικός
  - Θεμελίωσε τη θεωρία της πληροφορίας (Information theory)
  - Το 1938 προσάρμοσε την άλγεβρα Boole ώστε να περιγράψει πλήρως τις ιδιότητες και τη λειτουργία των δισταθών ηλεκτρικών κυκλωμάτων διακοπών (switching algebra)
    - Στους ηλεκτρικούς (ή ηλεκτρονικούς) διακόπτες (που σήμερα κατασκευάζονται από τρανζίστορ) βασίζεται (και πάντα βασίζονταν) η λειτουργία των ψηφιακών υπολογιστών!
    - “I always loved this word: Boolean” – Claude E. Shannon, σε άρθρο του στο περιοδικό Spectrum, 1992.

## Άλγεβρα Boole

- Αλγεβρικό σύστημα δυο τιμών : 0, 1
- Δυαδικοί τελεστές OR “+” και AND “•”
- Μοναδιαίος τελεστής συμπληρώματος NOT “ ‘ ”
- Ορισμός τελεστών

$x$	$y$	$x \cdot y$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$x$	$y$	$x + y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

$x$	$x'$
0	1
1	0

## Άλγεβρα Boole: αξιώματα

- Βασίζεται σε έναν αριθμό αξιωμάτων (αξιώματα Huntington):
- **Κλειστότητα (closure):**
  - Κλειστότητα ως προς τον τελεστή +
  - Κλειστότητα ως προς τον τελεστή •
- **Κανόνας ουδέτερου στοιχείου (identity law):**
  - Υπάρχει **ουδέτερο στοιχείο** ως προς τον + που συμβολίζεται με 0:  $x + 0 = 0 + x = x$
  - Υπάρχει **ουδέτερο στοιχείο** ως προς τον • που συμβολίζεται με 1:  $x \cdot 1 = 1 \cdot x = x$
- **Αντιμεταθετικός κανόνας (commutative law):**
  - Η πράξη + είναι **αντιμεταθετική**  $x + y = y + x$
  - Η πράξη • είναι **αντιμεταθετική**  $x \cdot y = y \cdot x$

## Άλγεβρα Boole: αξιώματα (συν.)

- Προσεταιριστικός κανόνας (associative law):
  - Η πράξη + είναι προσεταιριστική:  
 $(x+y)+z = x+(y+z)$
  - Η πράξη  $\cdot$  είναι προσεταιριστική:  
 $(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$
- Επιμεριστικός κανόνας (distributive law):
  - Η πράξη  $\cdot$  είναι επιμεριστική ως προς την + :  
 $x \cdot (y+z) = x \cdot y + x \cdot z$
  - Η πράξη + είναι επιμεριστική ως προς την  $\cdot$  :  
 $x+(y \cdot z) = (x+y) \cdot (x+z)$
- Κανόνας συμπληρώματος (complement law):
  - Για κάθε στοιχείο x, υπάρχει x' που ονομάζεται συμπλήρωμα και ισχύει  $x + x' = 1$  και  $x \cdot x' = 0$

## Άλγεβρα Boole: θεωρήματα

- Αρχή του δυϊσμού (duality principle)
  - Αν σε μία αλγεβρική παράσταση της άλγεβρας Boole, αλλάξουμε όλα τα 0 με 1 και αντίστροφα και όλες τις πράξεις + τις αντικαταστήσουμε με  $\cdot$  και αντίστροφα, τότε λαμβάνουμε μια ισοδύναμη παράσταση.
- Θεώρημα 1:  
 $x + x = x$  και  $x \cdot x = x$
- Θεώρημα 2 :  
 $x + 1 = 1$  και  $x \cdot 0 = 0$
- Θεώρημα 3 :  
 $(x')' = x$
- Θεώρημα 4:  
 $x + xy = x$  και  $x(x + y) = x$

## Αποδείξεις θεωρημάτων

- **Θεώρημα 1:**  $x + x = x$  και  $x \cdot x = x$ 
  - $x + x = (x + x) \cdot 1 = (x + x) \cdot (x + x') = x + (x \cdot x') = x + 0 = x$
  - $x \cdot x = (x \cdot x) + 0 = (x \cdot x) + (x \cdot x') = x \cdot (x + x') = x \cdot 1 = x$
- **Θεώρημα 2:**  $x + 1 = 1$  και  $x \cdot 0 = 0$ 
  - $x + 1 = (x + 1) \cdot 1 = (x + 1) \cdot (x + x') = x + (1 \cdot x') = x + x' = 1$
  - $x \cdot 0 = (x \cdot x) + 0 = (x \cdot x) + (x \cdot x') = x \cdot (x + x') = x \cdot 1 = x$
- **Θεώρημα 4:**  $x + xy = x$  και  $x(x + y) = x$ 
  - $x + x \cdot y = x \cdot 1 + x \cdot y = x \cdot (1 + y) = x \cdot 1 = x$
  - $x \cdot (x + y) = (x + 0) \cdot (x + y) = x + 0 \cdot y = x + 0 = x$

## Θεώρημα DeMorgan

- **Θεώρημα DeMorgan 2 μεταβλητών**

$$(x+y)' = x'y'$$

$$(xy)' = x' + y'$$
- **Γενικευμένο θεώρημα DeMorgan**

$$(x_1 + x_2 + \dots + x_n)' = x_1' x_2' \dots x_n'$$

$$(x_1 x_2 \dots x_n)' = x_1' + x_2' + \dots + x_n'$$
  - Έχει πολλή σημαντική εφαρμογή στη βελτιστοποίηση των λογικών συναρτήσεων

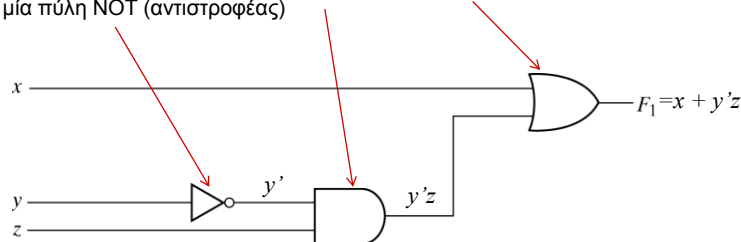


## Προτεραιότητα τελεστών

- Για τον υπολογισμό της τιμής μιας αλγεβρικής παράστασης Boole ακολουθούμε την εξής σειρά προτεραιότητας:
  - Παρενθέσεις
  - Συμπλήρωμα (πράξη NOT)
  - Πράξη AND
  - Πράξη OR
- Παράδειγμα:  $x+yz'$ 
  - Σειρά των πράξεων:
    - Συμπλήρωμα του  $z$  (δηλαδή  $z'$ )
    - Λογικό ΚΑΙ του  $y$  και του  $z'$  (δηλαδή  $yz'$ )
    - Λογικό Ή του  $x$  και του  $yz'$  (δηλαδή  $x+yz'$ )
  - Ποια είναι η τιμή της παράστασης αν  $x=0$ ,  $y=1$  και  $z=0$ ;
    - $z=0 \rightarrow z' = 1$
    - $y=1$  και  $z'=1 \rightarrow yz' = 1$
    - $x=0$  και  $yz'=1 \rightarrow x+yz'=1$

## Λογικές συναρτήσεις (συναρτήσεις Boole)

- Περιγράφονται από αλγεβρικές εκφράσεις που περιέχουν:
  - Δυαδικές μεταβλητές (που παίρνουν τιμές 0 ή 1)
  - Λογικές πράξεις AND ( $\cdot$ ), OR ( $+$ ), NOT ( $'$ )
- Υπολογισμός της τιμής μιας λογικής συνάρτησης:
  - Παράδειγμα  $F_1 = x + y'z$
  - Η  $F_1$  είναι ίση με 1 εάν το  $x$  είναι ίσο με 1 ή εάν το  $y'$  είναι ίσο με 1 και το  $z$  είναι ίσο με 1
- Από την αλγεβρική έκφραση προκύπτει μονοσήμαντα μια υλοποίηση της συνάρτησης με λογικές πύλες (που είδαμε ή θα δούμε στη συνέχεια)
  - Υλοποίηση της  $F_1$  με μία πύλη AND, μία πύλη OR και μία πύλη NOT (αντιστροφέας)



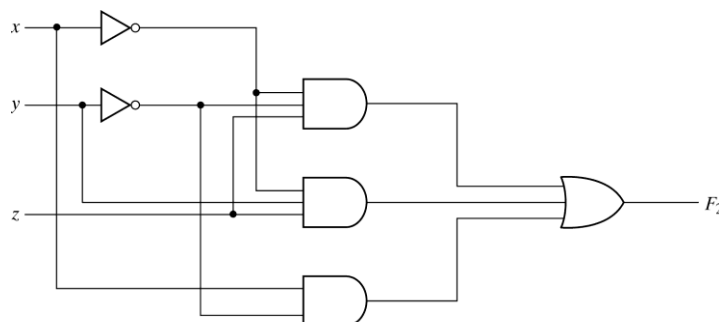
## Πίνακες αληθείας (truth tables)

- Ο πίνακας αληθείας μπορεί να εξαχθεί από την αλγεβρική έκφραση μιας συνάρτησης
  - Και αντίστροφα, από τον πίνακα αληθείας μπορεί να εξαχθεί η αλγεβρική παράσταση
- Πίνακες αληθείας για τις συναρτήσεις  $F_1$  και  $F_2$

x	y	z	$F_1$	$F_2$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	1
1	0	1	1	1
1	1	0	1	0
1	1	1	1	0

## Η συνάρτηση $F_2$

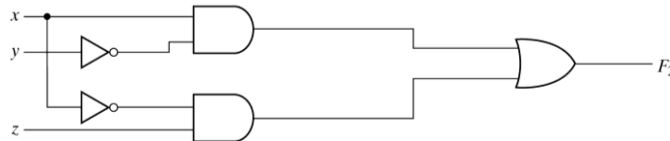
- Από τον πίνακα αληθείας της  $F_2$  παράγεται η αλγεβρική έκφραση:
  - $F_2 = x' y' z + x' y z + x y'$
- Η υλοποίησή της με λογικές πύλες είναι η ακόλουθη:

(a)  $F_2 = x' y' z + x' y z + x y'$

## Αλγεβρική απλοποίηση της $F_2$

- Η  $F_2$  μπορεί να απλοποιηθεί

- $F_2 = x' y' z + x' y z + x y' = x' z (y' + y) + x y' = x' z + x y'$
- Και η νέα υλοποίηση με λογικές πύλες είναι η ακόλουθη:



(b)  $F_2 = xy' + x'z$

- Η απλοποιημένη αλγεβρική έκφραση οδήγησε σε υλοποίηση με **λιγότερες** και **απλούστερες** πύλες (λιγότερων εισόδων)
  - Από 4 πύλες και 2 αντιστροφείς πήγαμε στις 3 πύλες και 2 αντιστροφείς
  - Από 13 εισόδους πυλών πήγαμε στις 8 εισόδους πυλών
- Η απλοποίηση λογικών κυκλωμάτων οδηγεί σε κυκλώματα:
  - **Μικρότερα**, **ταχύτερα**, **φθηνότερα** και με **χαμηλότερη κατανάλωση ενέργειας**

## Αλγεβρικοί μετασχηματισμοί

- Με **αλγεβρικούς μετασχηματισμούς** μπορούμε να απλοποιήσουμε μια συνάρτηση
  - Αλλά όταν οι συναρτήσεις έχουν πολλές μεταβλητές μπορεί να οδηγηθούμε σε λάθη
  - Πρέπει να χρησιμοποιήσουμε **συστηματικούς τρόπους ελαχιστοποίησης** λογικών συναρτήσεων
    - Που να μπορούν να προγραμματιστούν σε εργαλεία λογισμικού που να τις εκτελούν αυτόματα
  - Ένας συστηματικός τρόπος είναι η μέθοδος **Χάρτη Karnaugh**
    - Θα τη μελετήσουμε αργότερα

## Συμπλήρωμα συνάρτησης

- Μια λογική συνάρτηση  $F$  έχει μια συμπληρωματική συνάρτηση  $F'$  ή **συμπλήρωμα της  $F$**  η οποία δίνει τιμή 0 εκεί που η  $F$  δίνει 1 και αντίστροφα
- Αλγεβρικά το συμπλήρωμα παράγεται από την  $F$  με χρήση του θεωρήματος του DeMorgan
- Γενίκευση θεωρήματος DeMorgan
  - $(A + B + C + D + \dots + F)' = A' B' C' D' \dots F'$
  - $(A B C D \dots F)' = A' + B' + C' + D' + \dots + F'$
- Παράδειγμα: Βρείτε το συμπλήρωμα της  $F_1 = x'yz' + x'y'z$ 
  - $F_1' = (x'yz' + x'y'z)' = (x'yz')'(x'y'z)' = (x+y+z)(x+y+z')$

## Ελαχιστόροι

- Για μία συνάρτηση με  $n$  μεταβλητές κάθε γινόμενο (πράξη AND) που περιέχει όλες τις  $n$  μεταβλητές είτε στην κανονική είτε στην συμπληρωμένη μορφή τους, ονομάζεται **πρότυπο γινόμενο** ή **ελαχιστόρος (minterm)**
  - Συνολικά υπάρχουν  $2^n$  ελαχιστόροι
- Παραδείγματα:
  - Για  $n=2$  μεταβλητές  $x$  και  $y$ , οι ελαχιστόροι είναι  $x'y'$ ,  $x'y$ ,  $xy'$  και  $xy$
  - Για  $n=3$  μεταβλητές  $x$ ,  $y$  και  $z$ , οι ελαχιστόροι είναι  $x'y'z'$ ,  $x'y'z$ ,  $x'yz'$ ,  $x'yz$ ,  $xy'z'$ ,  $xy'z$ ,  $xyz'$ , και  $xyz$
  - Οι ελαχιστόροι συμβολίζονται με  $m_j$  όπου το  $j$  προκύπτει από τις μεταβλητές βάζοντας 0 όταν έχει τόνο η μεταβλητή και 1 όταν δεν έχει

## Ελαχιστόροι 3 μεταβλητών

x	y	z	Ελαχιστόροι	
			Όρος	Ονομασία
0	0	0	$x'y'z'$	$m_0$
0	0	1	$x'y'z$	$m_1$
0	1	0	$x'yz'$	$m_2$
0	1	1	$x'yz$	$m_3$
1	0	0	$xy'z'$	$m_4$
1	0	1	$xy'z$	$m_5$
1	1	0	$xyz'$	$m_6$
1	1	1	$xyz$	$m_7$

## Κανονικές μορφές

- Δίνονται οι συναρτήσεις  $f_1$  και  $f_2$

x	y	z	$f_1$	$f_2$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

- Κάθε συνάρτηση εκφράζεται σαν **άθροισμα ελαχιστόρων**

- Κανονικές Μορφές (Canonical Forms)

- $f_1 = x'y'z + xy'z' + xyz = m_1 + m_4 + m_7$
- $f_2 = x'yz + xy'z + xyz' + xyz = m_3 + m_5 + m_6 + m_7$

## Άθροισμα ελαχιστόρων

- Να εκφραστεί η συνάρτηση  $F = A + B'C$  σαν άθροισμα ελαχιστόρων

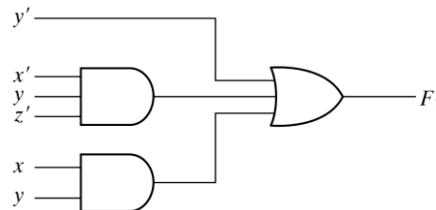
$$\begin{aligned}
 A + B'C &= AB + AB' + B'C \\
 &= ABC' + ABC + AB'C' + AB'C + B'C \\
 &= ABC' + ABC + AB'C' + AB'C + A'B'C + AB'C = \\
 &= m_6 + m_7 + m_4 + m_5 + m_1 \\
 &= m_1 + m_4 + m_5 + m_6 + m_7
 \end{aligned}$$

- Συχνά (για συντομία), εκφράζουμε μια συνάρτηση σαν άθροισμα ελαχιστόρων ως:

$$F(A,B,C) = \Sigma(1,4,5,6,7)$$

## Πρότυπες μορφές (standard forms)

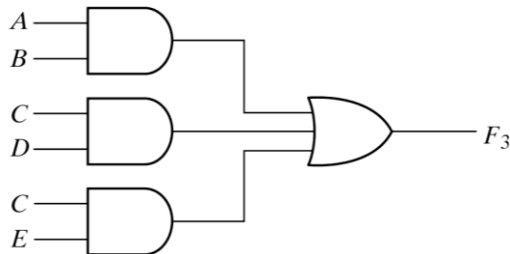
- **Άθροισμα γινομένων – sum of products** (όχι κατ' ανάγκη ελαχιστόρων) ή



- Ονομάζονται και **διεπίπεδες υλοποιήσεις (two-level implementations)**

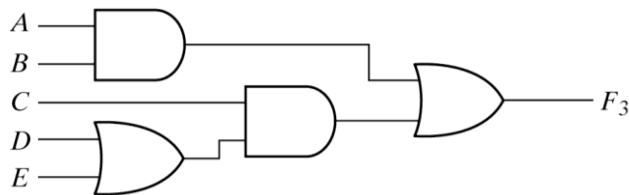
## Υλοποίηση με διαφορετικά επίπεδα

- Υλοποίηση συνάρτησης:  $AB + CD + CE$



Με **δύο** επίπεδα:  
 $AB + CD + CE$

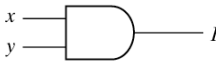
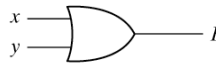
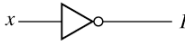

Με **τρία** επίπεδα:  
 $AB + C(D + E)$



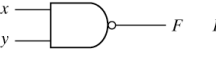
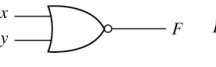
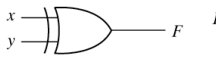
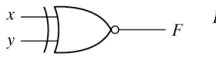
## Άλλες λογικές πράξεις

- Πόσες λογικές συναρτήσεις των 2 μεταβλητών υπάρχουν;
  - Γενικά, για  $n$  μεταβλητές υπάρχουν  $2^{2^n}$  λογικές συναρτήσεις
- Κάποιες λογικές συναρτήσεις αντιστοιχούν σε καινούργιες λογικές πύλες:
  - $xy' + x'y = x \oplus y$  -- Αποκλειστικό Ή (XOR)
  - $(x+y)' = x \downarrow y$  -- ΟΥΤΕ = ΟΧΙ Ή (NOR)
  - $(xy)' = x \uparrow y$  -- ΟΧΙ ΚΑΙ (NAND)

## Ψηφιακές λογικές πύλες (1)

Name	Graphic symbol	Algebraic function	Truth table															
AND		$F = xy$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
x	y	F																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OR		$F = x + y$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
x	y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
Inverter		$F = x'$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	x	F	0	1	1	0									
x	F																	
0	1																	
1	0																	
Buffer		$F = x$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	x	F	0	0	1	1									
x	F																	
0	0																	
1	1																	

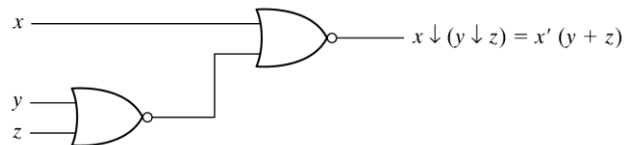
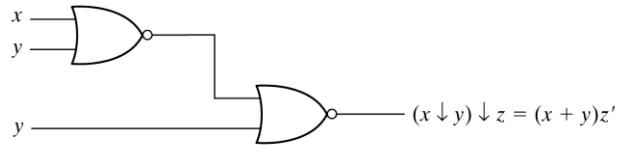
## Ψηφιακές λογικές πύλες (2)

Name	Graphic symbol	Algebraic function	Truth table															
NAND		$F = (xy)'$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
x	y	F																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOR		$F = (x + y)'$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
x	y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
Exclusive-OR (XOR)		$F = xy' + x'y$ $= x \oplus y$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
x	y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
Exclusive-NOR or equivalence		$F = xy + x'y'$ $= (x \oplus y)'$	<table border="1"> <thead> <tr> <th>x</th> <th>y</th> <th>F</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	x	y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
x	y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																



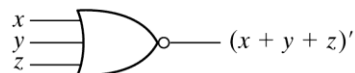
## Πύλες πολλαπλών εισόδων

- Η πράξη NOR δεν είναι προσεταιριστική



## Πύλες ΟΥΤΕ (NOR) και ΟΧΙ-ΚΑΙ (NAND)

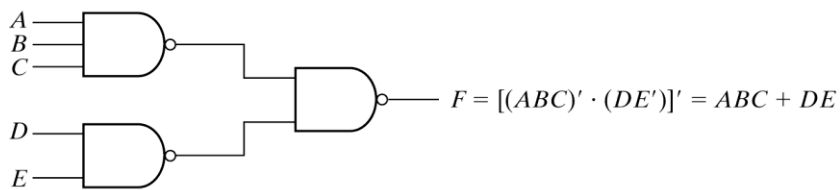
- Δύο και τριών εισόδων



(a) 3-input NOR gate



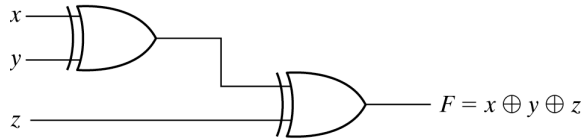
(b) 3-input NAND gate



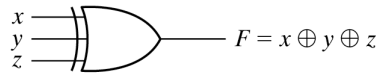
(c) Cascaded NAND gates

## Αποκλειστικό Ή (Exclusive OR – XOR)

- Δύο και τριών εισόδων
- Γενικά για  $n$  εισόδους: δίνει έξοδο 1 αν περιττό πλήθος εισόδων είναι ίσες με 1, αλλιώς δίνει 0.



(a) Using 2-input gates



(b) 3-input gate

$x$	$y$	$z$	$F$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

(c) Truth table

## Θετική και αρνητική λογική

- Είναι ισοδύναμες
  - Είναι θέμα μετάφρασης (αντιστοίχισης) του επιπέδου τάσης (υψηλό και χαμηλό) σε λογικά σήματα 0 και 1.



(a) Positive logic

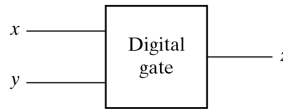


(b) Negative logic

## Εξήγηση θετικής και αρνητικής λογικής

$x$	$y$	$F$
$L$	$L$	$L$
$L$	$H$	$L$
$H$	$L$	$L$
$H$	$H$	$H$

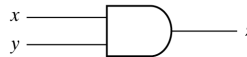
(a) Truth table with  $H$  and  $L$



(b) Gate block diagram

$x$	$y$	$z$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

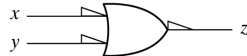
(c) Truth table for positive logic



(d) Positive logic AND gate

$x$	$y$	$z$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

(e) Truth table for negative logic



(f) Negative logic OR gate