

Πανεπιστήμιο Δυτικής Αττικής Τμήμα Μηχανικών Πληροφορικής και Ηλεκτρονικών Υπολογιστών Ψηφιακή Σχεδίαση

Εργαστηριακή Εργασία 1 - Λογικές Πύλες

Χρήστος Μαργιώλης - 19390133 Τμήμα 8 Ιούνιος 2020



Περιεχόμενα

1	Σ \cup λ	ιλογή βιβλιογραφίας	2					
2	Περ	ριγραφή υλοποίησης	2					
3	Θεω	υρητικό μέρος	2					
4	Εργαστηριακό μέρος							
	4.1	Πύλη ΑΝΟ	2					
		4.1.1 Περιγραφή	2					
		4.1.2 Εφαρμογή στο Multisim	3					
	4.2	Πύλη ΟΡ	3					
		4.2.1 Περιγραφή	3					
		4.2.2 Εφαρμογή στο Multisim	4					
	4.3	Πύλη ΝΑΝΟ	4					
		4.3.1 Περιγραφή	4					
		4.3.2 Εφαρμογή στο Multisim	5					
	4.4	Πύλη ΝΟΚ΄	5					
		4.4.1 Περιγραφή	5					
		4.4.2 Εφαρμογή στο Multisim	6					
	4.5	Πύλη ΧΟΚ΄	6					
		4.5.1 Περιγραφή	6					
		4.5.2 Εφαρμογή στο Multisim	7					
	4.6	Πύλη ΧΝΟΚ	7					
		4.6.1 Περιγραφή	7					
		4.6.2 Εφαρμογή στο Multisim	8					
	4.7	Πύλη ΝΟΤ	8					
		4.7.1 Περιγραφή	8					
		4.7.2 Εφαρμογή στο Multisim	9					
	4.8	Έλεγχος ψηφιαχών σημάτων από πύλες	9					
	4.9	Καθυστέρηση διάδοσης	12					
		V 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1						

Εισαγωγή

Το αντικείμενο της εργασίας αυτής είναι η κατανόηση των λογικών πυλών, καθυστέρησης διάδοσης, μεγίστων/ελαχίστων επιτρεπόμενων ορίων τάσεων και ρευμάτων εισόδων/εξόδων, καθώς και της ικανότητας οδήγησης.

1 Συλλογή βιβλιογραφίας

Η βιβλιογραφία που χρησιμποιήθηκε, αν και μικρή, κάλυψε τα βασικά προβλήματα της εργασίας. Από την βιβλιογραφία πήρα πληροφορίες για την συμπεριφορά των λογικών πυλών.

2 Περιγραφή υλοποίησης

Για την υλοποίηση της εργασίας και βασισμένος στην παραπάνω βιβλιογραφία που συλλέχθηκε, χρησιμποιήσα λογικές πύλες και εξισώσεις, πίνακες αλήθειας, καθώς και παλμογράφο για διάφορες μετρήσεις.

3 Θεωρητικό μέρος

Λογικές πύλες είναι ψηφιακά κυκλώματα, τα οποία δέχονται μία ή παραπάνω δυαδικές εισόδους και παράγουν μια δυαδική έξοδο. Τέτοιου είδους κυκλώματα τα περιγράφουμε με την χρήση πινάκων αλήθειας και της άλγεβρας Boole. Οι λογικές πύλες με τις οποίες θα ασχοληθούμε σε αυτή την εργασία είναι οι AND, OR, NAND, NOR, XOR, XNOR και NOT, των οποίων η λειτουργία θα αναλυθεί στα αντίστοιχα κομμάτια [1].

4 Εργαστηριακό μέρος

4.1 Πύλη AND

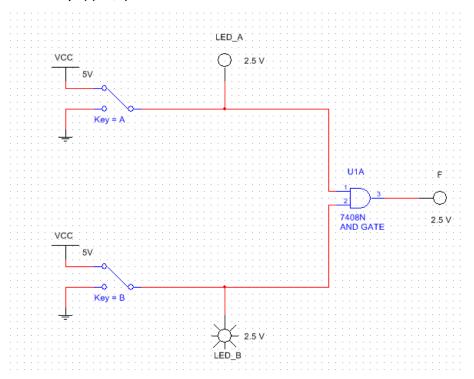
4.1.1 Περιγραφή

Η πύλη AND δέχεται ως είσοδο δύο ή παραπάνω τιμές και παράγει έξοδο 1 μόνο αν όλες οι είσοδοί της έχουν τιμή 1. Ο παρακάτω πίνακα αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης AND.

A	В	F
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Η λογική εξίσωση της AND είναι F=AB

4.1.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω χύχλωμα παρατηρούμε οτι τα LED που είναι συνδεδεμένα στις εισόδους και στην έξοδο ανάβουν μόνο όταν ο διαχόπτης είναι ανοιχτός, το οποίο μπορεί να μεταφραστεί σε είσοδο 1. Στην συγχεχριμένη ειχόνα ο μόνος διαχόπτης ο οποίος είναι ανοιχτός είναι αυτός της χάτω εισόδου, οπότε χαι το μοναδιχό LED που θα ανάψει είναι το LED_B. Με βάση τον πίναχα αλήθειας της AND, αυτή είναι η περίπτωση που μόνο μία είσοδος είναι 1, το οποίο σημαίνει οτι ο διαχόπτης της εξόδου δεν μπορεί να ανάψει, εφόσον δεν είναι και οι δύο είσοδοι 1.

4.2 Πύλη ΟΒ

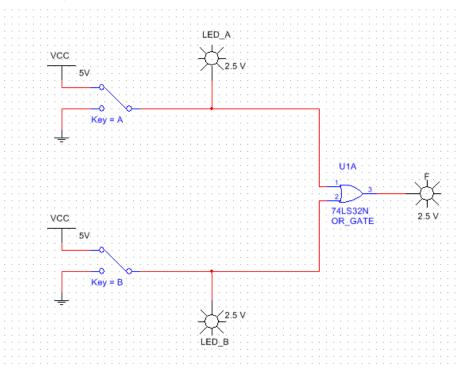
4.2.1 Περιγραφή

Η πύλη OR δέχεται ως είσοδο δύο ή παραπάνω τιμές και παράγει έξοδο 1 όταν τουλάχιστον μία από τις εισόδους είναι 1. Ο παρακάτω πίνακα αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης OR.

A	В	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Η λογική εξίσωση της OR είναι F=A+B

4.2.2 Εφαρμογή στο Multisim



Όπως παρατηρούμε στο παραπάνω κύκλωμα, η πύλη OR δίνει έξοδο 1, και έτσι, το LED που είναι συνδεδεμένο στην έξοδο ανάβει. Αυτό συμβαίνει γιατί στην προκειμένη περίπτωση και οι δύο είσοδοι είναι 1. Η μοναδική περίπτωση για να μην ανάψει το LED θα ήταν να είναι και οι δύο είσοδοι 0.

4.3 Πύλη ΝΑΝΟ

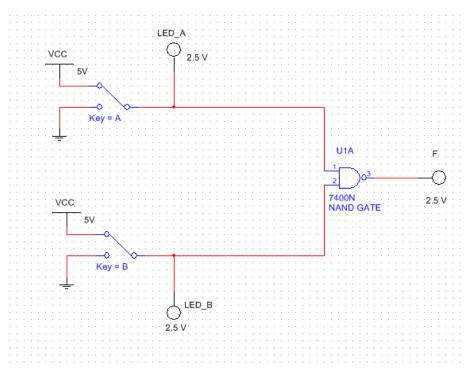
4.3.1 Περιγραφή

Η πύλη NAND δέχεται δύο ή παραπάνω εισόδους και παράγει έξοδο 1 μόνο όταν και οι δύο είσοδοι είναι 1. Η NAND, λόγω του ότι έχει συνδεδεμένη μία πύλη NOT στην έξοδό της, αντιστρέφει οποιαδήποτε έξοδο θα παρήγαγε η AND. Ο παρακάτω πίνακα αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης NAND.

A	В	F
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Η λογική εξίσωση της NAND είναι $F = \overline{AB}$

4.3.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω σχήμα παρατηρούμε ότι και οι δύο είσοδοι είναι 1, το οποίο με βάση τον πίνακα αλήθειας της NAND είναι η μοναδική περίπτωση στην οποία η έξοδος είναι 0. Έτσι, το LED σε αυτή την περίπτωση δεν ανάβει.

4.4 Πύλη NOR

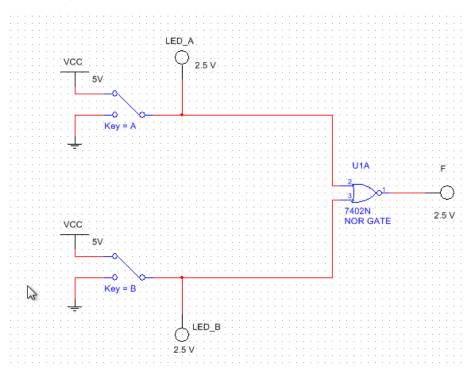
4.4.1 Περιγραφή

Η πύλη NOR δέχεται δύο ή παραπάνω εισόδους και παράγει έξοδο 1 μόνο όταν και οι δύο είσοδοί της είναι 0. Η NOR παράγει την ακριβώς αντίθετη έξοδο από αυτή της OR λόγω της πύλης NOT που είναι συνδεδεμένη στην έξοδό της. Ο παρακάτω πίνακα αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης NOR.

A	В	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Η λογική εξίσωση της NOR είναι $F = \overline{A+B}$

4.4.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω κύκλωμα παρατηρούμε ότι και οι δύο είσοδοι είναι 1, το οποίο με βάση τον πίνακα αλήθειας της NOR σημαίνει ότι πρόκειται για την μοναδική περίπτωση που η NOR θα παράξει έξοδο 0. Για αυτό τον λόγο το LED δεν ανάβει.

4.5 Πύλη XOR

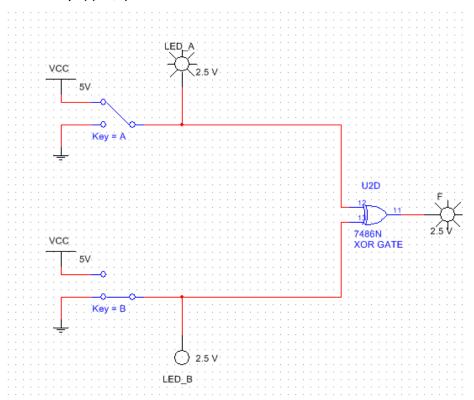
4.5.1 Περιγραφή

Η πύλη XOR δέχεται δύο ή παραπάνω εισόδους και παράγει έξοδο 1 μόνο όταν μία από τις εισόδους της έχει τιμή 1. Ο παρακάτω πίνακας αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης XOR.

Α	В	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Η λογική εξίσωση της XOR είναι $F=A\oplus B=\overline{A}B+A\overline{B}$

4.5.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω κύκλωμα παρατηρούμε ότι μόνο η μία από τις δύο εισόδους είναι 1, το οποίο σημαίνει οτι πρόκειται για την περίπτωση που η XOR παράγει έξοδο 1. Για αυτό τον λόγο ανάβει το LED που βρίσκεται στην έξοδο της XOR.

4.6 Πύλη XNOR

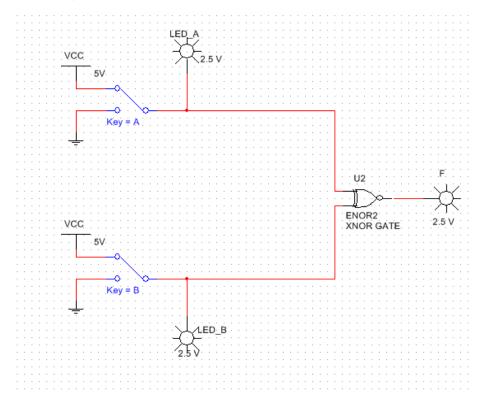
4.6.1 Περιγραφή

Η πύλη ΧΝΟR δέχεται δύο ή παραπάνω εισόδους και παράγει έξοδο 1 μόνο όταν οι είσοδοι έχουν την ίδια τιμή. Η ΧΝΟR παράγει τις ακριβώς αντίθετες τιμές από αυτές που θα παρήγαγε η ΧΟR λόγω της πύλης ΝΟΤ που είναι συνδεδεμένη στην έξοδό της. Ο παρακάτω πίνακας αληθείας περιγράφει όλες τις πιθανές καταστάσεις της πύλης ΧΝΟR.

A	В	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Η λογική εξίσωση της XNOR είναι $F = \overline{A \oplus B} = AB + \overline{AB}$

4.6.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω σχήμα παρατηρούμε ότι και οι δύο είσοδοι είναι ίδιας τιμής, στην προκειμένη περίπτωση 1, το οποίο σημαίνει οτι η έξοδος της XNOR ϑ α είναι επίσης 1. Για τον λόγο αυτό ανάβει το LED στην έξοδο της XNOR.

4.7 Πύλη ΝΟΤ

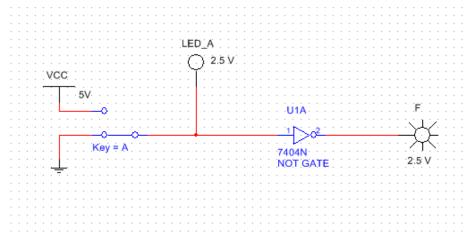
4.7.1 Περιγραφή

Η πύλη NOT δέχεται μία είσοδο και αντιστρέφει την τιμή της. Ο παρακάτω πίνακας δείχνει τις δύο πιθανές καταστάσεις που μπορούν να υπάρξουν.

A	F
0	1
1	0

Η λογική εξίσωση της ΝΟΤ είναι $F=\overline{A}$

4.7.2 Εφαρμογή στο Multisim



Στο παραπάνω κύκλωμα παρατηρούμε ότι η είσοδος είναι 0 και έτσι η NOT θα την αντιστρέψει σε 1, και έτσι το LED θα ανάψει στην έξοδο της NOT.

4.8 Έλεγχος ψηφιακών σημάτων από πύλες

• Πύλη ΑΝΟ

$$A = 0 \Rightarrow F = 0$$

$$A = 1 \Rightarrow F = B$$

Me βάση τον πίνακα αλήθειας της AND, αν η είσοδος A είναι 0, τότε η έξοδος F θα είναι πάντα 0, ασχέτως της τιμής του B. Στην περίπτωση που το A είναι 1, τότε η έξοδος είναι πάντα η ίδια με την τιμή του B.

Χρησιμοποιώντας την λογική εξίσωση της ΑΝD βλέπουμε ότι οι παραπάνω παραστάσεις επαληθεύονται αν θέσουμε τιμές στο Α.

 Γ ια A=0:

$$F = AB \Rightarrow F = 0 \cdot B \Rightarrow F = 0$$

 Γ ια A=1:

$$F = AB \Rightarrow F = 1 \cdot B \Rightarrow F = B$$

• Πύλη ΟR

$$A = 0 \Rightarrow F = B$$

$$A=1 \Rightarrow F=1$$

Από την λογική εξίσωση της ΟR έχουμε ότι

$$\Gamma$$
ια $A=0$:

$$F = A + B \Rightarrow F = 0 + B \Rightarrow F = B$$

 Γ ια A=1:

$$F = A + B \Rightarrow F = 1 + B \Rightarrow F = 1$$

• Πύλη ΝΑΝΟ

$$A = 0 \Rightarrow F = 1$$

 $A = 1 \Rightarrow F = \overline{B}$

Από την λογική εξίσωση της ΝΑΝΟ έχουμε ότι

 Γ ia A=0:

$$F = \overline{AB} \Rightarrow F = \overline{0 \cdot B} \Rightarrow F = 1 \cdot B \Rightarrow F = 1$$

 Γ ια A=1:

$$F = \overline{AB} \Rightarrow F = \overline{1 \cdot B} \Rightarrow F = 0 \cdot B \Rightarrow F = \overline{B}$$

• Πύλη ΝΟΚ

$$A = 0 \Rightarrow F = \overline{B}$$

 $A = 1 \Rightarrow F = 0$

Από την λογική εξίσωση της ΝΟΒ έχουμε ότι

 Γ ια A=0:

$$F = \overline{A + B} \Rightarrow$$

Θεώρημα DeMorgan

$$F = \overline{A} \cdot \overline{B} \Rightarrow F = \overline{0} \cdot \overline{B} \Rightarrow F = 1 \cdot \overline{B} \Rightarrow F = \overline{B}$$

 Γ ια A=1:

$$F = \overline{A + B} \Rightarrow$$

Θεώρημα DeMorgan

$$F = \overline{A} \cdot \overline{B} \Rightarrow F = \overline{1} \cdot \overline{B} \Rightarrow F = 0 \cdot \overline{B} \Rightarrow F = 0$$

• Πύλη ΧΟΒ

$$A = 0 \Rightarrow F = B$$

 $A = 1 \Rightarrow F = \overline{B}$

Από την λογική εξίσωση της ΧΟΡ έχουμε ότι

 Γ ια A=0:

$$F = A \oplus B = \overline{A}B + A\overline{B} \Rightarrow F = \overline{0} \cdot B + 0 \cdot \overline{B} \Rightarrow$$
$$F = 1 \cdot B + 0 \cdot \overline{B} \Rightarrow F = B + 0 \Rightarrow F = B$$

 Γ ια A=1:

$$F = A \oplus B = \overline{A}B + A\overline{B} \Rightarrow F = \overline{1} \cdot B + 1 \cdot \overline{B} \Rightarrow$$
$$F = 0 \cdot B + 1 \cdot \overline{B} \Rightarrow F = 0 + \overline{B} \Rightarrow F = \overline{B}$$

• Πύλη ΧΝΟR

$$A = 0 \Rightarrow F = \overline{B}$$

 $A = 1 \Rightarrow F = B$

$$A \neq 0 \Rightarrow F = 0$$

 $A = 1 \Rightarrow F = 1$

Από την λογική εξίσωση της ΧΝΟΚ έχουμε ότι

 Γ ια A=0:

$$F = \overline{A \oplus B} = AB + \overline{AB} \Rightarrow$$

Θεώρημα DeMorgan

$$F = AB + \overline{A} + \overline{B} \Rightarrow F = 0 \cdot B + \overline{0} + \overline{B} \Rightarrow$$

$$F = 0 + 1 + \overline{B} \Rightarrow F = (0 + 1) + \overline{B} \Rightarrow$$

$$F = 1 + \overline{B} \Rightarrow F = \overline{B}$$

 Γ ia A=1:

$$F = \overline{A \oplus B} = AB + \overline{AB} \Rightarrow$$

Θεώρημα DeMorgan

$$F = AB + \overline{A} + \overline{B} \Rightarrow F = 1 \cdot B + \overline{1} + \overline{B} \Rightarrow$$

$$F = B + 0 + \overline{B} \Rightarrow F = (B + 0) + \overline{B} \Rightarrow$$

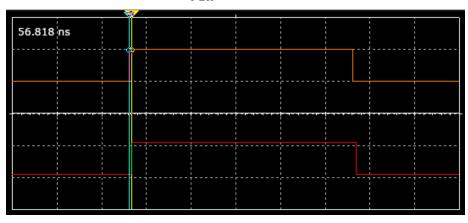
$$F = B + \overline{B} \Rightarrow F = B$$

Πράγματι, τα παραπάνω αποτελέσματα επαληθεύονται και πειραματικά στο Multisim για τα αντίστοιχα κυκλώματα, αλλά για λόγους χωρητικτότητας δεν μπορύν να υπάρχουν εικόνες από το κάθε κύκλωμα.

4.9 Καθυστέρηση διάδοσης

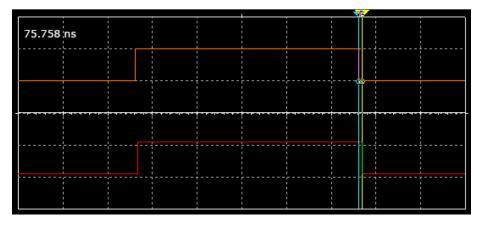
Βάσει των μετρήσεων έχουμε ότι

$$t'_{PLH}=56,818\mathrm{ns}$$



και

$$t'_{PHL} = 75,758 \text{ns}$$



 Γ ια κάθε πύλη ANDοι χρόνοι καθυστέρησης είναι

$$t_{PLH} = \frac{t'_{PLH}}{4} = \frac{56,818 \mathrm{ns}}{4} = 14,205 \mathrm{ns}$$

$$t_{PHL} = \frac{t'_{PHL}}{4} = \frac{75,288 \text{ns}}{4} = 18,822 \text{ns}$$

Ο μέσος χρόνος καθυστέρησης είναι

$$t_{PAV} = \frac{t_{PHL} + t_{PLH}}{2} = \frac{18,822 + 14,205}{2}$$
ns = 16,513ns

Οπότε, ο πίναχας είναι

t'_{PLH}	56,818 ns
t'_{PHL}	75,758 ns
t_{PLH}	14,205 ns
t_{PHL}	18,822ns
t_{PAV}	16,513 ns

Πηγές

[1] Κώστας Ευσταθίου. Ψηφιακή Σχεδίαση. NewTech Pub, 2015. ISBN: 9789606759819.