

Ιόνιο Πανεπιστήμιο – Τμήμα Πληροφορικής
Αρχιτεκτονική Υπολογιστών
2016-17

Ψηφιακή Λογική και Σχεδίαση

(στοιχεία μνήμης και μέθοδοι χρονισμού)

<http://mixstef.github.io/courses/comparch/>

Μ.Στεφανιδάκης



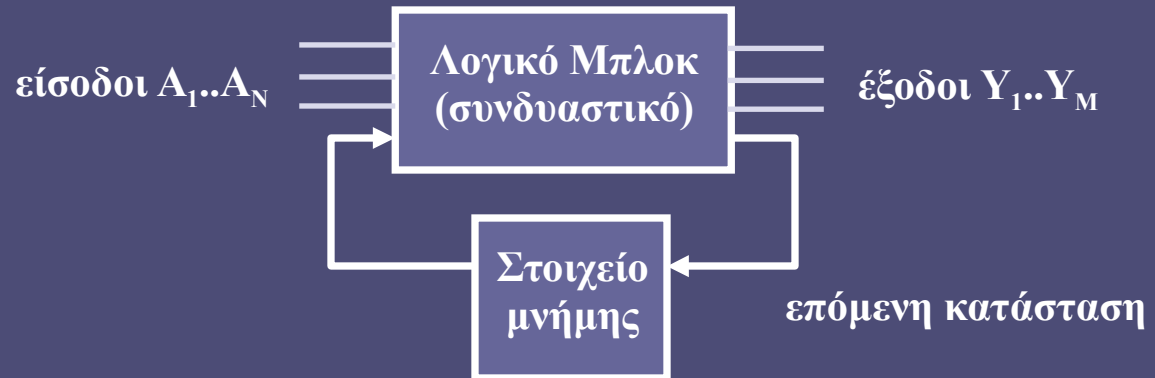
Πέρα από τη συνδυαστική λογική

- Ακολουθιακή λογική

- Βασικά ερωτήματα
 - Πώς εισάγω την έννοια της κατάστασης ενός λογικού τμήματος;
 - Που φυλάσσεται η κατάσταση;
 - Πότε ενημερώνεται;
 - Πώς συγχρονίζονται τα διάφορα τμήματα λογικής;

Ακολουθιακή λογική

- Ακολουθιακή λογική



;

Πότε τελειώνει η τρέχουσα και πότε αρχίζει η επόμενη κατάσταση;

- Η έννοια της κατάστασης: οι έξοδοι εξαρτώνται από τις εισόδους **ΚΑΙ** από την προηγούμενη κατάσταση

Χρονισμός σε ακολουθιακή λογική

- Ακολουθιακή λογική



Σήμα χρονισμού (clock)

←.....→
περίοδος T σήματος ρολογιού

- Η πλειοψηφία των ψηφιακών κυκλωμάτων χρησιμοποιεί ένα περιοδικό σήμα **συγχρονισμού** (ρολόι - clock)



Το clock καθορίζει τη χρονική στιγμή αποθήκευσης στα στοιχεία μνήμης

Χρονισμός στις ακμές του ρολογιού

- Ακολουθιακή λογική



Σήμα χρονισμού (clock)



Η είσοδος πρέπει να είναι σταθερή λίγο **πριν** (setup) και λίγο **μετά** (hold) την ακμή του ρολογιού

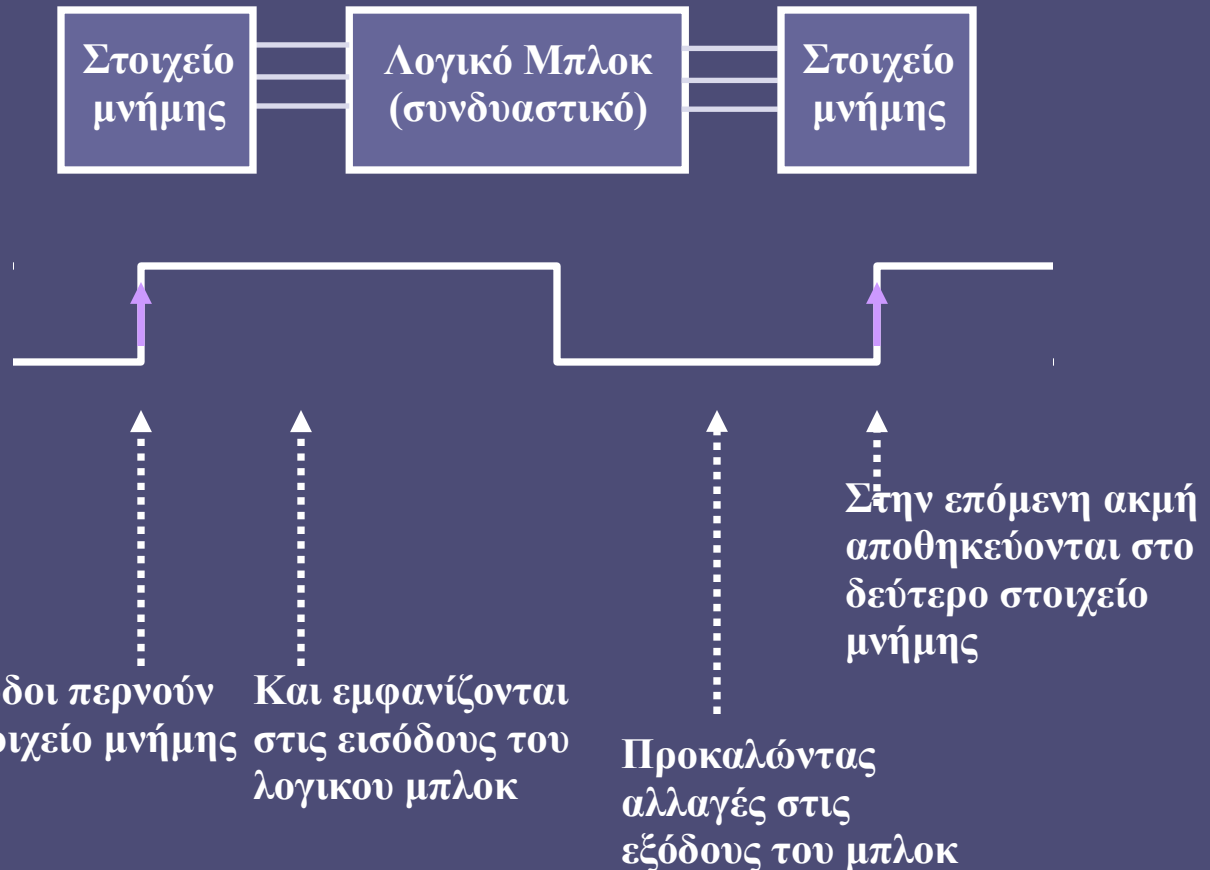
- Η απλούστερη λύση: αποθήκευση στην **ανερχόμενη** (ή κατερχόμενη) ακμή του ρολογιού
 - Τη στιγμή αυτή η **είσοδος αποθηκεύεται** στο στοιχείο μνήμης
 - Και **εμφανίζεται στην έξοδο** μετά από την **καθυστέρηση διάδοσης** του στοιχείου μνήμης.

Χρονισμός και διάδοση σημάτων

- Ακολουθιακή λογική

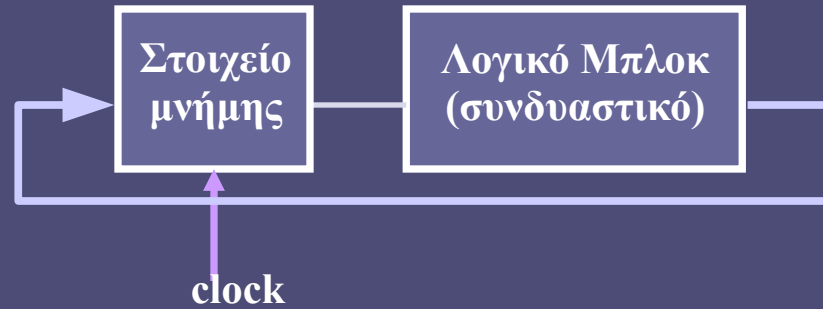
;

Μπορεί η περίοδος του ρολογιού να γίνει όσο μικρή θέλουμε;



Ανάδραση και στοιχεία μνήμης

- Ακολουθιακή λογική



- **Απολύτως επιτρεπτή** συνδεσμολογία!
- Λόγω του σήματος ρολογιού δεν δημιουργείται πρόβλημα με την ανατροφοδότηση του σήματος εξόδου στην είσοδο

Συγχρονισμός τμημάτων

- Ακολουθιακή λογική

- Σύγχρονο σύστημα
 - Κοινή πολιτική χρονισμού
 - Κοινό ρολόι
 - Σχεδίαση τήρησης χρόνων διάδοσης
- Τμήματα με διαφορετικά ρολόγια
 - (ή ασύγχρονες είσοδοι)
 - Αδυναμία τήρησης χρόνων setup – hold
 - Τα στοιχεία μνήμης μπορούν να περιέλθουν σε απροσδιόριστη κατάσταση (metastability)
 - Ειδικά κυκλώματα συγχρονισμού

Στοιχεία μνήμης

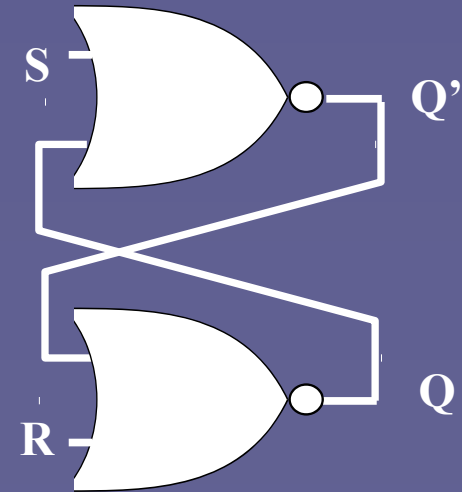
- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης

- Μαζί με λογικά κυκλώματα
 - Για αποθήκευση ενδιάμεσης κατάστασης μεταξύ συνδυαστικών συναρτήσεων
 - Μικρή χωρητικότητα
 - Παράδειγμα: οι καταχωρητές της ΚΜΕ
- Σε μεγάλες συστοιχίες μνήμης
 - Κύρια μνήμη συστήματος
 - Μεγάλη χωρητικότητα
 - Μεγαλύτερη ολοκλήρωση κυκλωμάτων

Απλά στοιχεία μνήμης χωρίς ρολόι

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης

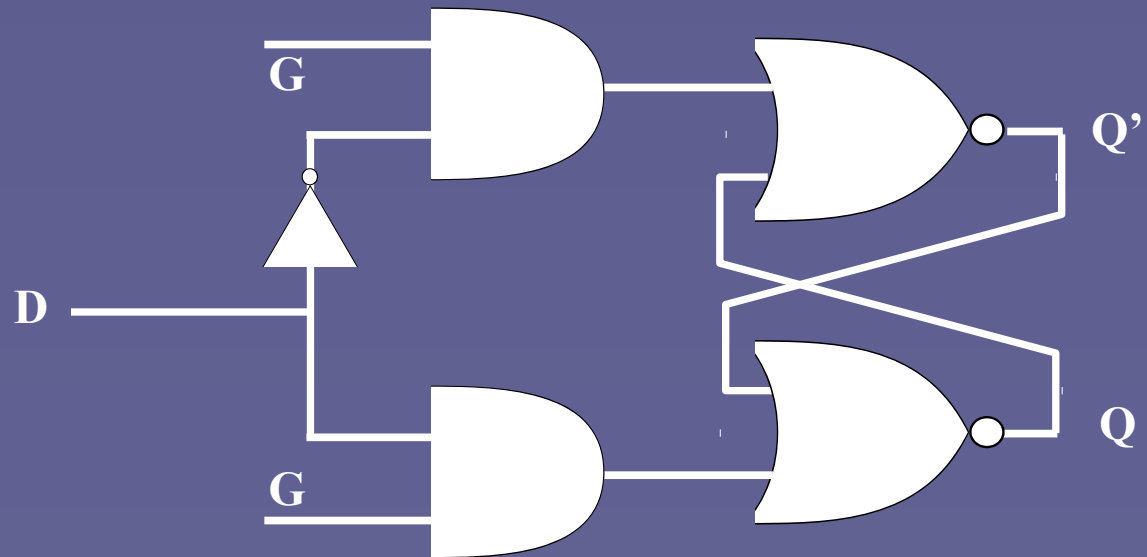
S	R	Q	Q'
0	0	Q	Q'
0	1	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0



Τα S και R δεν επιτρέπεται να είναι ταυτόχρονα '1'

Ο “μανδαλωτής” (latch)

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης

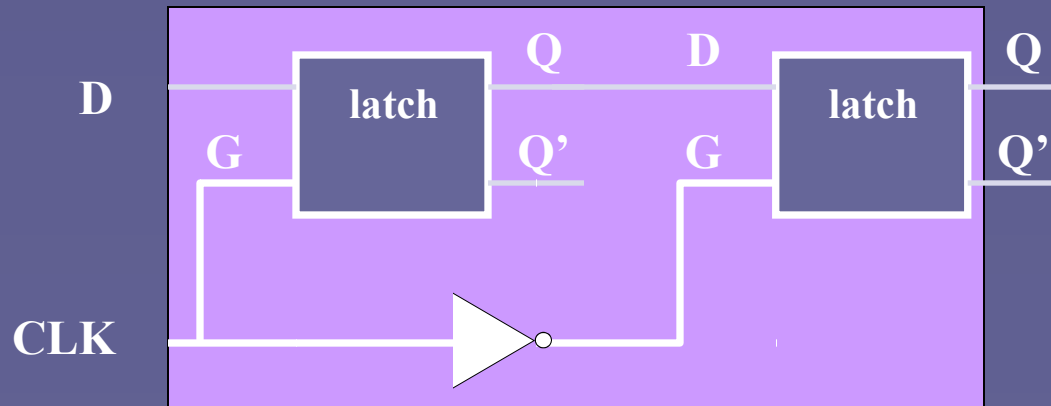


Το latch περνά την είσοδο στην έξοδο ανάλογα με τη στάθμη του G

D	G	Q	Q'
x	0	Q	Q'
0	1	0	1
1	1	1	0

D flip-flop

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης

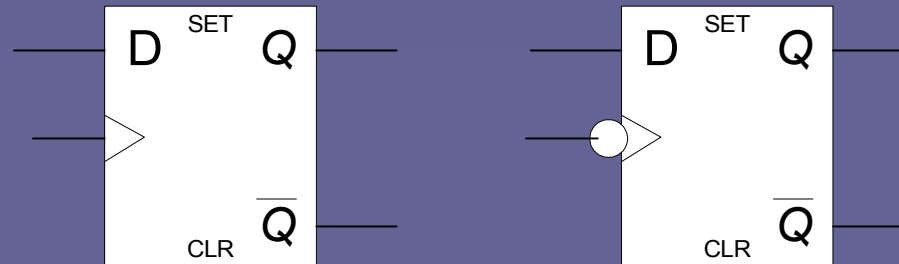


Αποθήκευση εισόδου στην ακμή του σήματος ρολογιού

;

Σε ποια ακμή του CLK αποθηκεύεται η είσοδος D;

συμβολα flip-flop

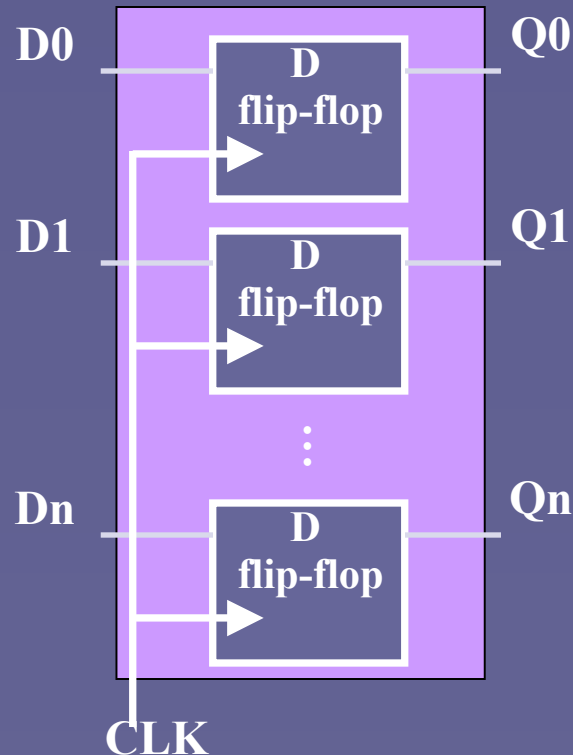


Καταχωρητές (registers)

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης

;

Ποιο το μήκος της λέξης που αποθηκεύεται σε έναν καταχωρητή;



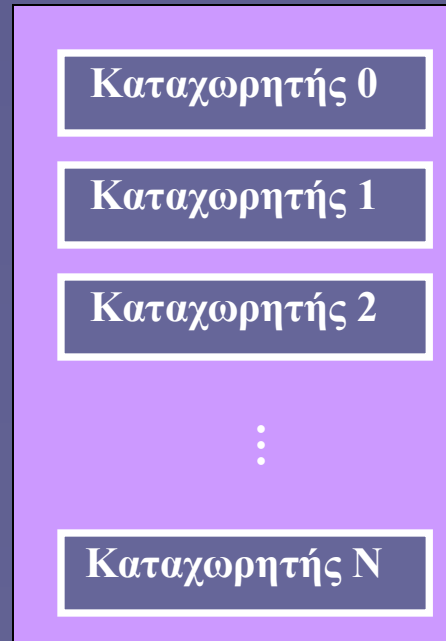
- Ομάδα στοιχείων flip-flop με κοινό σήμα ρολογιού**
- αποθήκευση “λέξης” n bits ($n = 8, 16, 32, 64...$)

Register file

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης
- Register File



Οι σύγχρονες ΚΜΕ διαθέτουν τουλάχιστον 32 καταχωρητές γενικού σκοπού



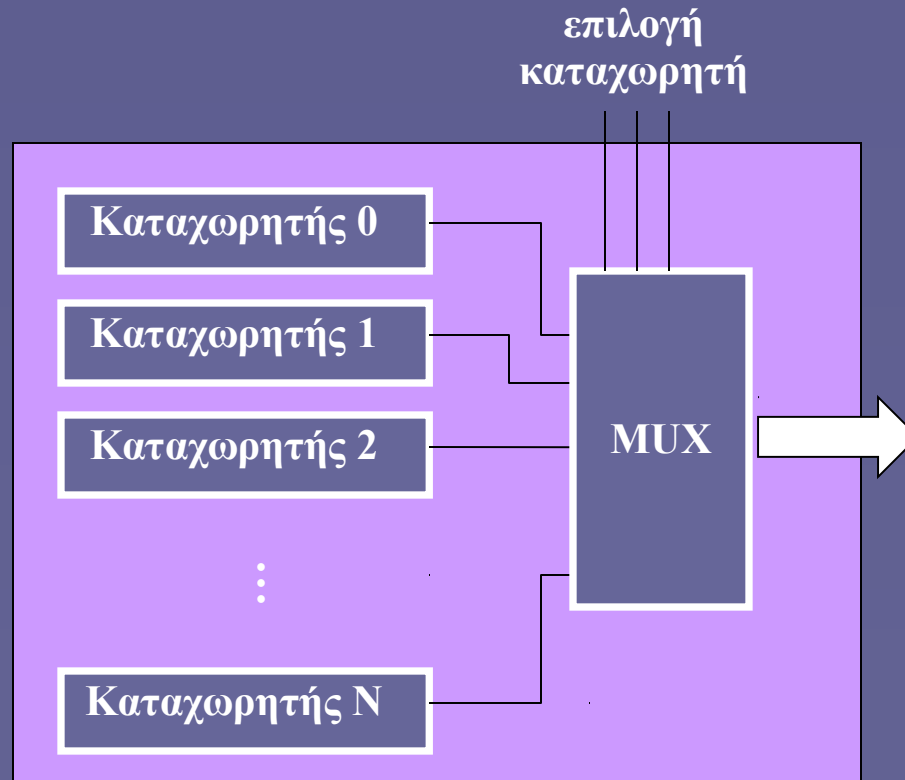
- Ομάδα καταχωρητών, βασικό στοιχείο μιας ΚΜΕ
- Ανάγνωση και εγγραφή
- Δυνατότητα ταυτόχρονης λειτουργίας σε περισσότερους από έναν καταχωρητές

Register file: ανάγνωση

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης
- Register File

;

Πώς μπορούμε να διαβάσουμε ταυτόχρονα 2 καταχωρητές (σε διαφορετικές εξόδους);

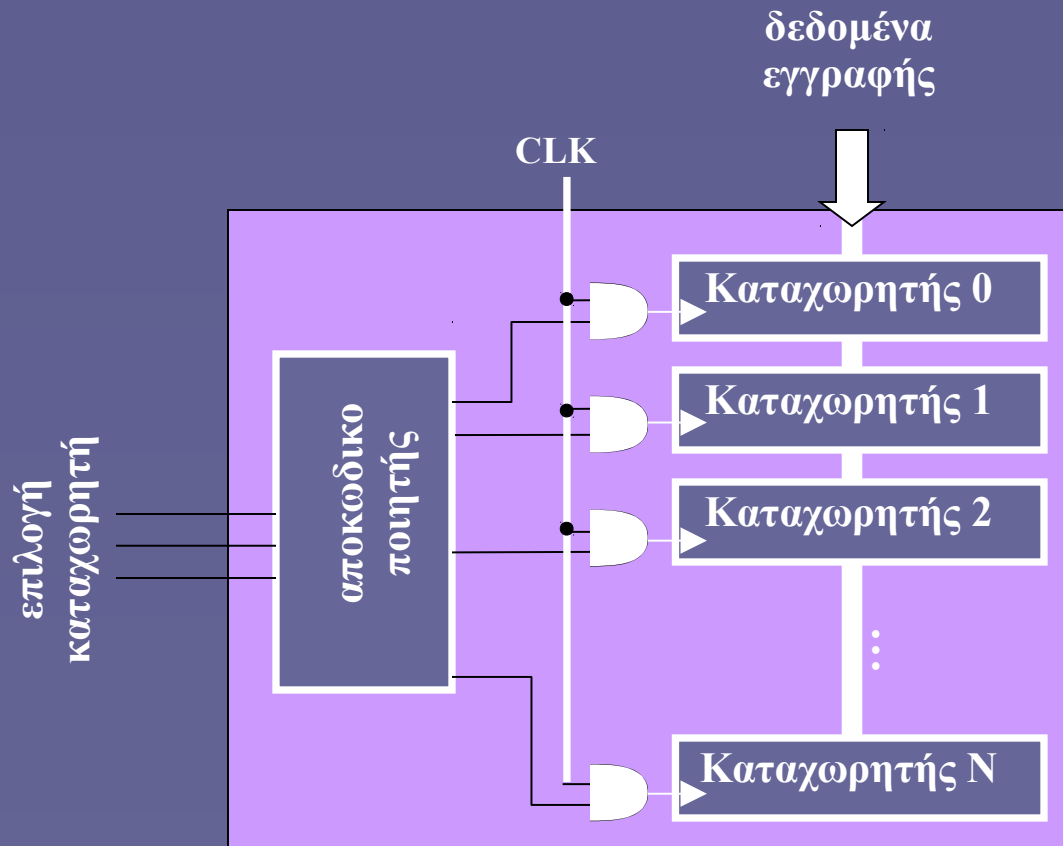


Register file: εγγραφή

- Ακολουθιακή λογική
- Στοιχεία μνήμης
- Register File



Τα δεδομένα προς εγγραφή θα πρέπει να είναι σταθερά κατά τους χρόνους setup και hold!



- Προσοχή: “ακαδημαϊκή” σχεδίαση!
- Το “clock gating” δεν συνιστάται σε πραγματικές εφαρμογές