# Οργάνωση Υπολογιστών

Συστήματα Υπολογιστών

Παναγιώτης Παπαδημητρίου

papadimitriou@uom.edu.gr

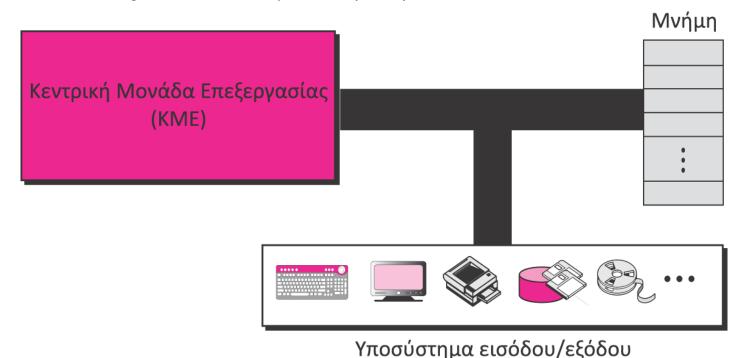
https://sites.google.com/site/panagpapadimitriou/

#### Στοιχεία Συστημάτων Υπολογιστών

- Υλικό: παρέχει τους βασικούς υπολογιστικούς πόρους (επεξεργαστής, μνήμη, συσκευές εισόδου-εξόδου)
- Λειτουργικό σύστημα: ελέγχει και συντονίζει τη χρήση του υλικού μεταξύ των διαφόρων προγραμμάτων των χρηστών
- Προγράμματα εφαρμογών: καθορίζουν τους τρόπους με τους οποίους χρησιμοποιούνται οι πόροι για τη διεκπεραίωση εργασιών των χρηστών

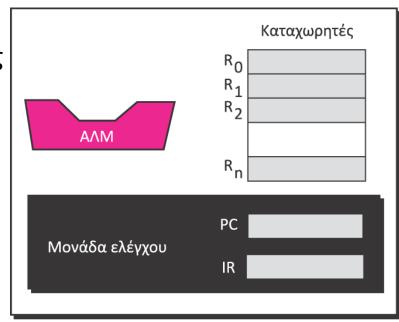
#### Υλικό Υπολογιστών

- Βασικά τμήματα του υλικού του υπολογιστή:
  - Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας (ΚΜΕ)
  - Κεντρική Μνήμη
  - Συσκευές Εισόδου/Εξόδου (Ε/Ε)



## Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας (ΚΜΕ)

- Αριθμητική και Λογική Μονάδα (ΑΛΜ)
  - Εκτελεί αριθμητικές, λογικές και πράξεις μετατόπισης (ολίσθησης)
- Καταχωρητές
  - Θέσεις προσωρινής αποθήκευσης (π.χ. για την εκτέλεση πράξεων)
- Μονάδα Ελέγχου
  - Ελέγχει τη λειτουργία του κάθε υποσυστήματος της ΚΜΕ



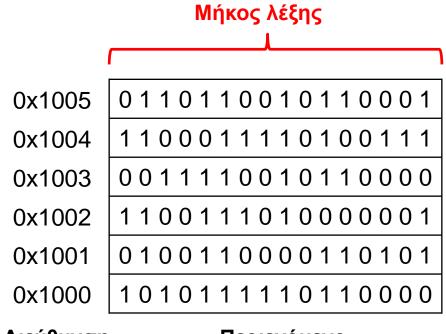
Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας (ΚΜΕ)

#### Καταχωρητές

- Καταχωρητές δεδομένων:
  - Αποθηκεύουν δεδομένα εισόδου και αποτελέσματα πράξεων
- Καταχωρητής εντολών (Instruction Register IR):
  - Αποθηκεύει την επόμενη εντολή που θα εκτελέσει η ΚΜΕ
- Μετρητής προγράμματος (Program Counter PC):
  - Δείχνει στη διεύθυνση μνήμης όπου είναι αποθηκευμένη η επόμενη εντολή

## Κεντρική Μνήμη (RAM)

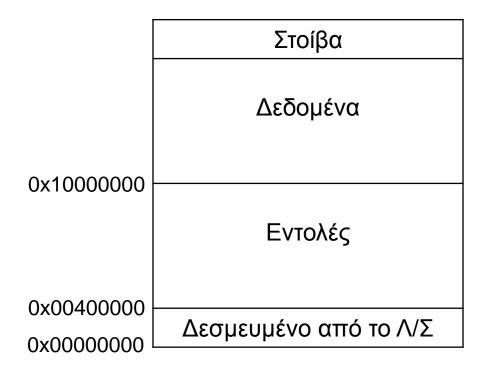
- Η κεντρική μνήμη είναι προσωρινός αποθηκευτικός χώρος για τις εντολές ενός προγράμματος και τα δεδομένα που αυτό διαχειρίζεται
  - Αποτελείται από ένα σύνολο θέσεων αποθήκευσης σε καθένα από το οποίο αντιστοιχεί μία μοναδική διεύθυνση



Διεύθυνση

Περιεχόμενο

# Οργάνωση Κεντρικής Μνήμης



Η στοίβα αποθηκεύει τη διεύθυνση επιστροφής (στο κύριο πρόγραμμα),
όταν ολοκληρωθεί η εκτέλεση μίας ρουτίνας του προγράμματος

## Κρυφή Μνήμη (Cache)

- Η κρυφή μνήμη είναι ενσωματωμένη στην ΚΜΕ και επιτρέπει την αποθήκευση και ταχύτατη πρόσβαση σε ένα μικρό όγκο δεδομένων (πολύ πιο γρήγορα από στην κύρια μνήμη)
  - Τα δεδομένα αναζητούνται πρώτα στην κρυφή μνήμη και (αν δεν βρεθούν) μετά στην κεντρική μνήμη
  - Οι σύγχρονες ΚΜΕ έχουν κρυφή μνήμη 2 ή 3 επιπέδων (L1, L2, L3)

Πυρήνας 1	Πυρήνας 2	Πυρήνας 3	Πυρήνας 4		
L1	L1 L1		L1		
L	2	L2			
L3					

Κρυφή μνήμη 3 επιπέδων σε 4-πύρηνο επεξεργαστή

# Ιεραρχία Μνήμης



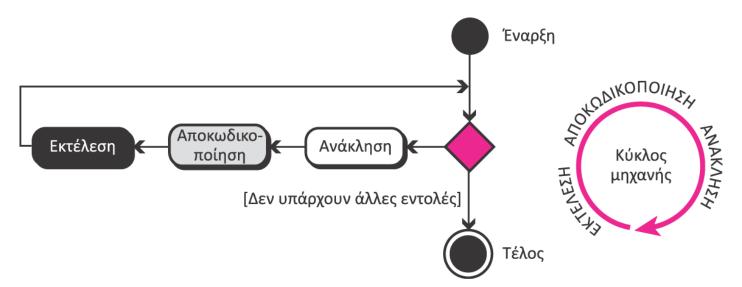
## Επικοινωνία ΚΜΕ με Μνήμη

- Δίαυλος δεδομένων:
  - Το εύρος του διαύλου καθορίζεται από το μήκος της λέξης (π.χ. 32 bits για 32-bit λέξη)
- Δίαυλος διευθύνσεων:
  - Το εύρος του διαύλου καθορίζεται από το σύνολο θέσεων της μνήμης (n bits για 2<sup>n</sup> θέσεις μνήμης)
- Δίαυλος ελέγχου:
  - Το εύρος του διαύλου καθορίζεται από το σύνολο των εντολών ελέγχου (m bits για 2<sup>m</sup> εντολές)

KME		Μνήμη
	Δίαυλος δεδομένων	
	Δίαυλος διευθύνσεων	•
	Δίαυλος ελέγχου	

## Κύκλος Μηχανής

- Ανάκληση:
  - Αντιγράφεται η επόμενη εντολή (όπου δείχνει ο μετρητής προγράμματος)στον καταχωρητή εντολών
  - Αυξάνεται ο μετρητής προγράμματος κατά 1
- Αποκωδικοποίηση:
  - Αποκωδικοποιείται η εντολή (π.χ. LOAD, ADD) και οι τελεστές της (π.χ. καταχωρητές δεδομένων, διευθύνσεις μνήμης)



#### Παράδειγμα Μορφής Εντολών



Κωδ. λειτ/γίας	Δ/νση-R	Δ/νση-R Δ/νση-	R	Κωδ. λειτ/γίας	Διεύθυνσ	η μνήμης	Δ/νση-R
Κωδ. λειτ/γίας	Δ/νση-R	Δ/νση-R		Κωδ. λειτ/γίας	Δ/νση-R	Διεύθυνο	τη μνήμης
Κωδ. λειτ/γίας	Δ/νση-R			Κωδ. λειτ/γίας	Δ/νση-R	n	0 ή 1
		Κωδ. λειτ/γίας					

β. Τύποι εντολών

 Η μορφή και οι τύποι εντολών διαφέρουν μεταξύ αρχιτεκτονικών υπολογιστών (π.χ. x86, MIPS)

#### Παράδειγμα Εντολών

Εντολή —	Κωδ.	Τελεστέοι		ρι	Ευέρυσια	
	$d_1$	1/2	13	$d_4$	Ενέργεια	
HALT	0				Διακόπτει την εκτέλεση του προγράμματος	
LOAD	1	R <sub>D</sub>	Ms		$R_D \leftarrow M_S$	
STORE	2	M <sub>D</sub>	$R_S$		$M_D \leftarrow R_S$	
ADDI	3	R <sub>D</sub>	R <sub>S1</sub>	R <sub>S2</sub>	$R_D \leftarrow R_{S1} + R_{S2}$	
ADDF	4	R <sub>D</sub>	R <sub>S1</sub>	R <sub>S2</sub>	$R_D \leftarrow R_{S1} + R_{S2}$	
MOVE	5	R <sub>D</sub>	R <sub>S</sub>		$R_D \leftarrow R_S$	
NOT	6	R <sub>D</sub>	$R_S$		$R_D \leftarrow \overline{R}_S$	
AND	7	R <sub>D</sub>	R <sub>S1</sub>	R <sub>S2</sub>	$R_D \leftarrow R_{S1} AND R_{S2}$	
OR	8	R <sub>D</sub>	R <sub>S1</sub>	R <sub>S2</sub>	$R_D \leftarrow R_{S1} OR R_{S2}$	
XOR	9	R <sub>D</sub>	R <sub>S1</sub>	R <sub>S2</sub>	$R_D \leftarrow R_{S1} XOR R_{S2}$	
INC	А	R			R ← R + 1	
DEC	В	R			$R \leftarrow R-1$	
ROTATE	С	R	n	0 ή 1	$Rot_n R$	
JUMP	D	R	n		Av $R_0 \neq R$ τότε PC = $n$ , ειδάλλως συνέχισε	

Υπόμνημα: R<sub>s</sub>, R<sub>s1</sub>, R<sub>s2</sub>: Δεκαεξαδική διεύθυνση των καταχωρητών προέλευσης

R<sub>D</sub>: Δεκαεξαδική διεύθυνση του καταχωρητή προορισμού M<sub>S</sub>: Δεκαεξαδική διεύθυνση της θέσης μνήμης προέλευσης

Μ<sub>D</sub>: Δεκαεξαδική διεύθυνση της θέσης μνήμης προορισμού

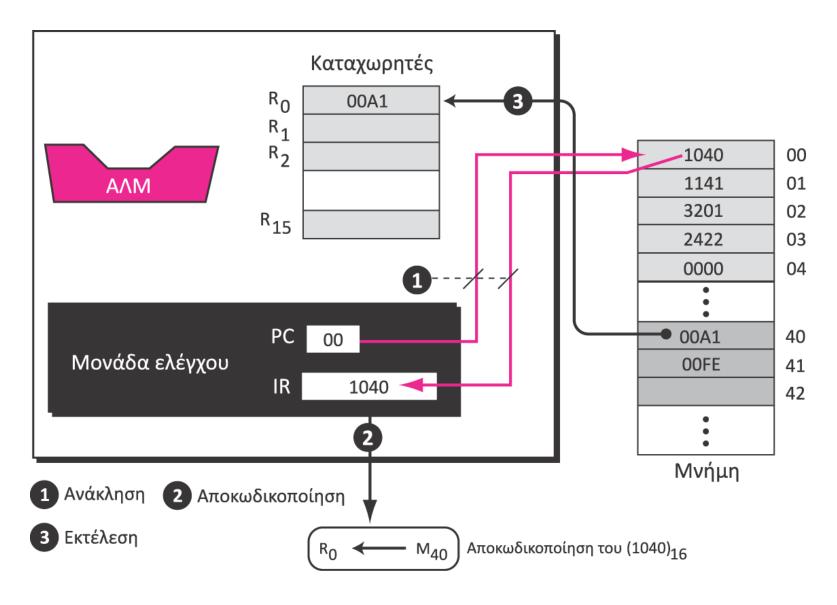
η: δεκαεξαδικός αριθμός

 $d_1$ ,  $d_2$ ,  $d_3$ ,  $d_4$ : 10, 20, 30, και 40 δεκαεξαδικό ψηφίο

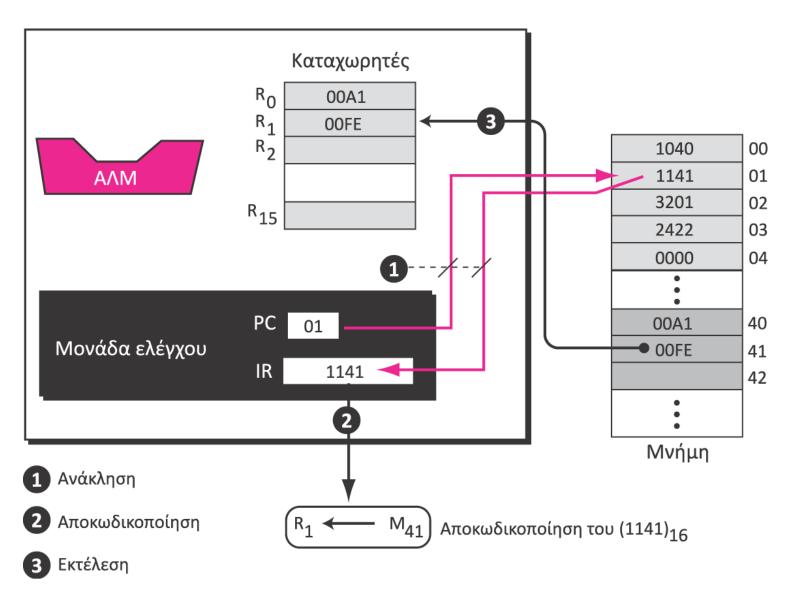
#### Εκτέλεση Προγράμματος

- Πρόσθεση δύο αριθμών σε γλώσσα μηχανής:
  - 1. Φόρτωση 1ου αριθμού από τη μνήμη σε καταχωρητή (R<sub>0</sub>)
  - 2. Φόρτωση 2ου αριθμού από τη μνήμη σε καταχωρητή (R₁)
  - 3. Πρόσθεση των τιμών των δύο καταχωρητών  $(R_0,R_1)$  και αποθήκευση του αποτελέσματος σε τρίτο καταχωρητή  $(R_2)$
  - 4. Αποθήκευση της τιμής του τρίτου καταχωρητή (R<sub>2</sub>) στη μνήμη
  - 5. Τερματισμός της εκτέλεσης

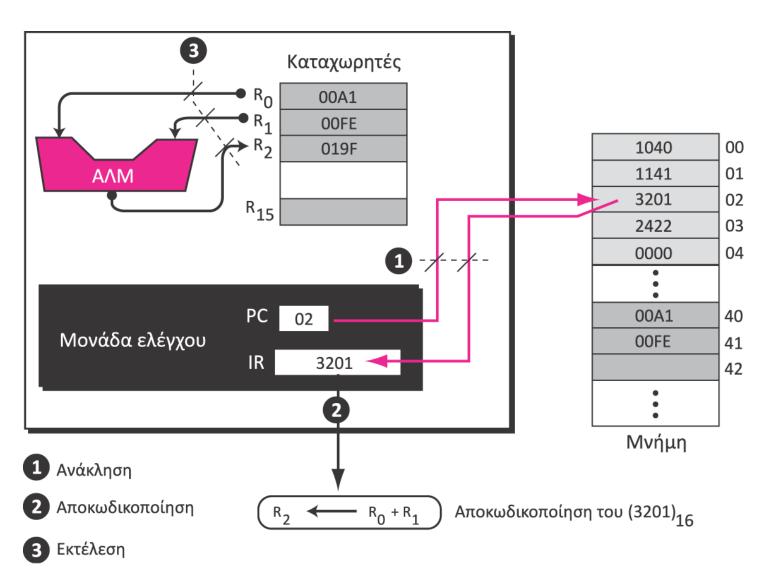
# Εκτέλεση Εντολής 1 (LOAD)



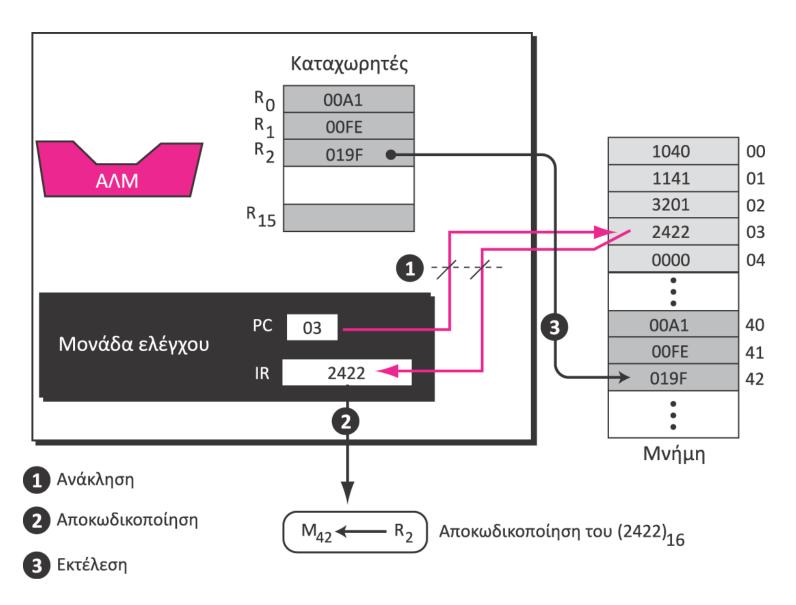
# Εκτέλεση Εντολής 2 (LOAD)



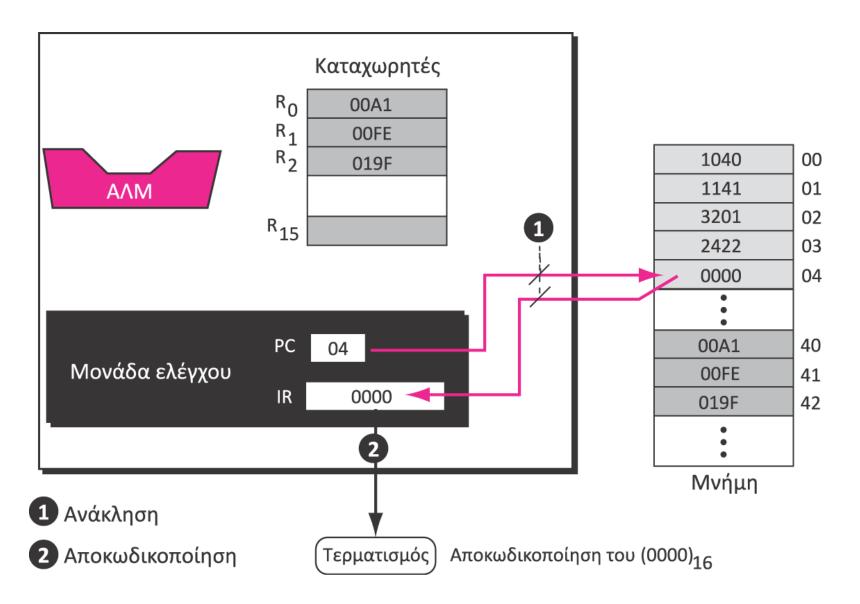
## Εκτέλεση Εντολής 3 (ADD)



# Εκτέλεση Εντολής 4 (STORE)



#### Εκτέλεση Εντολής 5 (HALT)



Ερωτήσεις