# Ιόνιο Πανεπιστήμιο – Τμήμα Πληροφορικής Εισαγωγή στην Επιστήμη των Υπολογιστών 2018-19

#### Οργάνωση Υπολογιστών (Ι)

(η κεντρική μονάδα επεξεργασίας)

http://mixstef.github.io/courses/csintro/

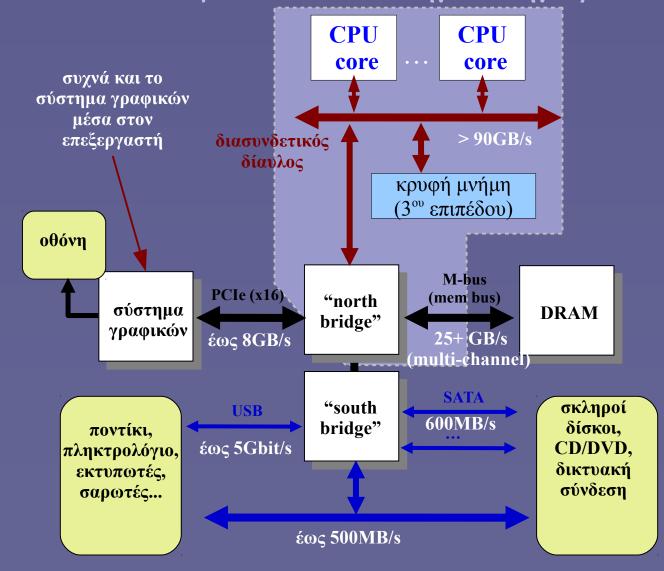


Μ. Στεφανιδάκης

#### Ένα τυπικό υπολογιστικό σύστημα σήμερα

• Εισαγωγή

Στα σημερινά συστήματα ο όρος "Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας" (ΚΜΕ) αντιστοιχεί (περίπου) σε έναν επεξεργαστικό "πυρήνα" (CPU core). Οι σύγχρονοι επεξεργαστές διαθέτουν πολλούς επεξεργαστικούς πυρήνες.



οι ρυθμοί μεταφοράς που δίνονται είναι οι θεωρητικά μέγιστοι!

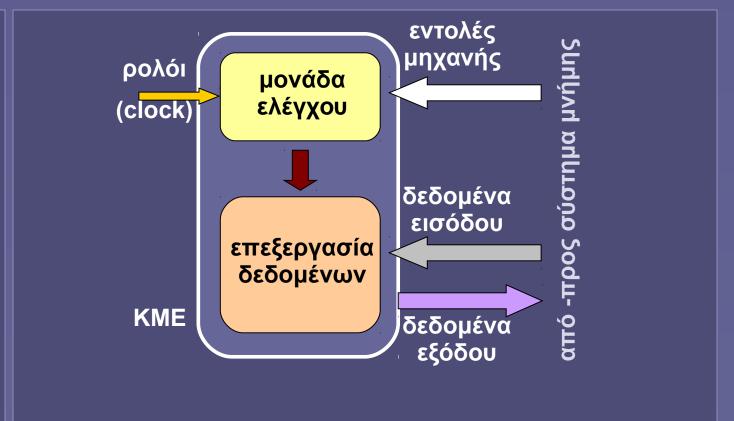
## Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας (ΚΜΕ)

- Εισαγωγή
- KME

- Central Processing Unit (CPU)
  - Ή απλά "πυρήνας" ("core")
- Εκτέλεση πράξεων στα δεδομένα
- Κύριες κατηγορίες πράξεων
  - Αριθμητικές-λογικές πράξεις
  - Μεταφορές δεδομένων από-προς τη μνήμη
  - Συγκρίσεις και διακλάδωση υπό συνθήκη
- Επιλογή επιθυμητής πράξης
  - Εντολές μηχανής (σειρές από bits)
  - Πρόγραμμα: ακολουθία εντολών μηχανής

# Τα μέρη της ΚΜΕ (CPU)

- Εισαγωγή
- KME



- Επεξεργασία δεδομένων
  - Καθοδήγηση από τη μονάδα ελέγχου
    - Βάσει του προγράμματος εκτέλεσης (εντολών)

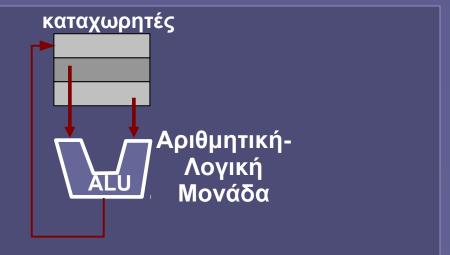
## Επεξεργασία δεδομένων

- Εισαγωγή
- KME

- Ποιος εκτελεί τις πράξεις μεταξύ δεδομένων;
  - Αριθμητικές-λογικές μονάδες (ΑΛΜ)
    - Διαφορετικές μονάδες για πράξεις ακεραίων και αριθμών κινητής υποδιαστολής
- Από πού προέρχονται τα δεδομένα εισόδου στις ΑΛΜ και πού αποθηκεύεται το αποτέλεσμα της πράξης;
  - Καταχωρητές
  - Μνήμη

## Καταχωρητές (registers)

- Εισαγωγή
- KME



- Καταχωρητές
  - Αυτόνομες θέσεις αποθήκευσης μέσα στην ΚΜΕ
    - Μία "λέξη" δεδομένων
  - Γρήγορη προσπέλαση
  - Προσωρινή αποθήκευση δεδομένων
    - Δεδομένα εισόδου και εξόδου ΑΛΜ (ALU)
  - Καταχωρητές γενικής χρήσης (general purpose)

## Έλεγχος εκτέλεσης εντολών

- Εισαγωγή
- KME

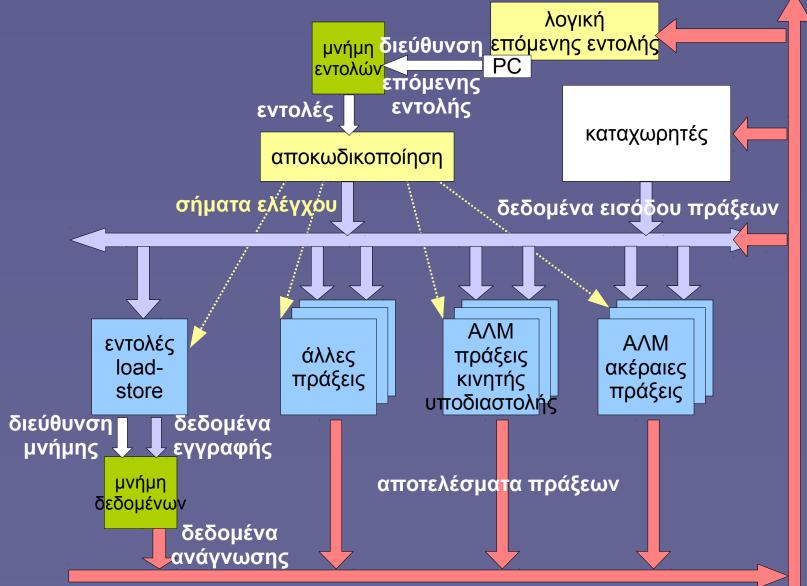
- Μονάδα ελέγχου (control unit)
  - Εκτέλεση εντολών μηχανής
- Ποια είναι η επόμενη προς εκτέλεση εντολή;
  - Μετρητής προγράμματος (Program Counter PC ή Instruction Pointer IP)
- Πώς επιλέγεται η πράξη της και τα δεδομένα εισόδου εξόδου της;
  - Αποκωδικοποίηση εντολών
    - Με βάση τα bits κάθε εντολής δημιουργούνται σήματα ελέγχου λειτουργίας όλης της ΚΜΕ

## Program Counter (PC)

- Εισαγωγή
- KME

- Καταχωρητής διεύθυνσης
  - Ονομάζεται επίσης Instruction Pointer (IP)
  - Διεύθυνση της επόμενης εντολής στη μνήμη
  - Ανάκληση εντολής από μνήμη
- Αυτόματη αύξηση
  - Δείχνει στην επόμενη θέση μνήμης (επόμενη εντολή) μετά την ανάκληση της τρέχουσας εντολής
- Ειδική περίπτωση: διακλάδωση
  - Μετά από σύγκριση
  - Φόρτωση του PC με διαφορετική τιμή
    - Μεταφορά της ροής εκτέλεσης σε άλλο σημείο
  - Υλοποίηση δομών if ... then ... else

# Η σύγχρονη Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας



## Αρχιτεκτονική συνόλου εντολών

- Εισαγωγή
- KME

- Τι πρέπει να ξέρουμε για να προγραμματίσουμε έναν επεξεργαστή (instruction set architecture ISA)
  - Ποιες είναι οι διαθέσιμες εντολές
  - Τύποι και προέλευση δεδομένων
  - Ποιους καταχωρητές χρησιμοποιούμε
  - Ποιο το μοντέλο της διαθέσιμης μνήμης
    - Σήμερα: επίπεδο μοντέλο, ενιαίος χώρος μνήμης ανά πρόγραμμα, από τη διεύθυνση 0 έως τη μέγιστη δυνατή
    - Πώς σχηματίζεται μια διεύθυνση μνήμης
  - Πώς αντιδρά ο επεξεργαστής σε εξωτερικές διακοπές και καταστάσεις σφάλματος

## Αρχιτεκτονικές συνόλου εντολών

- Εισαγωγή
- KME

- Υπολογιστές σύνθετου συνόλου εντολών
  - Complex Instruction Set Computer (CISC)
  - Μεγάλο σετ εντολών (σύνθετες λειτουργίες)
  - Εύκολη συγγραφή προγραμμάτων
  - Πολύπλοκη ΚΜΕ
- Υπολογιστές περιορισμένου σετ εντολών
  - Reduced Instruction Set Computer (RISC)
  - Μικρό σύνολο απλών εντολών (απλές λειτουργίες)
  - Μεγαλύτερα προγράμματα
  - Απλούστερη ΚΜΕ
    - Μεγαλύτερη χρησιμοποίηση (παραλληλία)

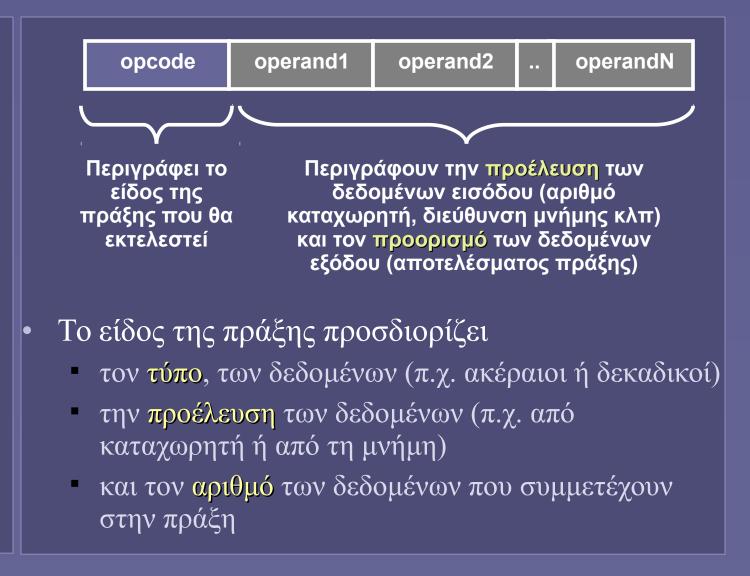
## Η γλώσσα assembly

- Εισαγωγή
- KME

- Μνημονική αναπαράσταση των εντολών μηχανής
  - Αντί να γράφουμε σειρές από 0 και 1...
  - Κάθε εντολή assembly αντιστοιχεί σε μία συγκεκριμένη εντολή μηχανής
- Συγγραφή προγραμμάτων σε χαμηλό επίπεδο
  - Π.χ. κώδικας αρχικοποίησης του υπολογιστή
- Ο κώδικας assembly είναι διαφορετικός ανά επεξεργαστή!
  - Άλλο σετ εντολών, άλλα ονόματα καταχωρητών...
  - Δεν μεταφέρεται το ίδιο πρόγραμμα assembly σε διαφορετικό επεξεργαστή (non-portable)
- Στα παραδείγματά μας: assembly x86 (στα PCs)

#### Τι περιγράφουν τα bits μιας εντολής μηχανής;

- Εισαγωγή
- KME



# Πηγές και προορισμός δεδομένων εντολών

- Εισαγωγή
- KME

```
• Από-προς καταχωρητές
```

```
mov eax, ebx ; μετακίνησε το περιεχόμενο του ; καταχωρητή ebx στον eax
```

• Από-προς θέσεις μνήμης

```
cmp eax,[intlist+edi*4] ; σύγκρινε το περιεχόμενο ;του eax με θέση μνήμης
```

- διεύθυνση = σταθερά + τιμή καταχωρητή\*σταθερά
- εκτός από το προηγούμενο παράδειγμα, η διεύθυνση μνήμης μπορεί να προκύψει και με άλλους συνδυασμούς!
- Από σταθερές μέσα στην εντολή

```
add edi,33 ; αύξησε το περιεχόμενο του ; καταχωρητή edi κατά 33
```

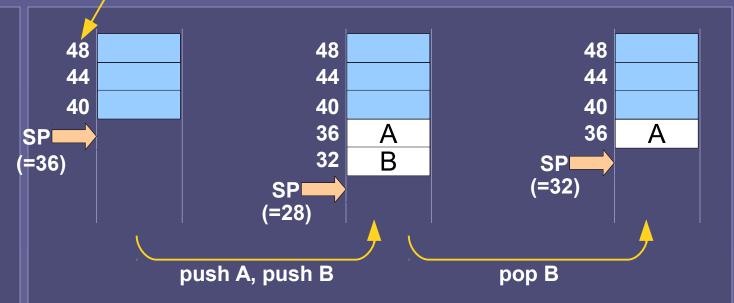
ο αριθμός 33 βρίσκεται μέσα στα bits της εντολής

## Η στοίβα (stack)

διεύθυνση μνήμης



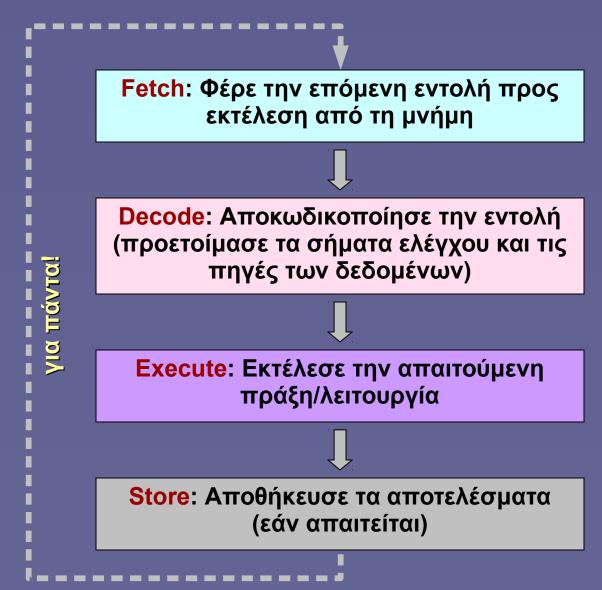
• KME



- Η ΚΜΕ παρέχει ειδικό καταχωρητή (stack pointer SP)
   και εντολές push και pop
- Η στοίβα δεν είναι ειδική μνήμη αλλά ένα εναλλακτικό μοντέλο προσπέλασης της κανονικής μνήμης
  - Αποθήκευση διεύθυνσης επιστροφής από συναρτήσεις
  - Αποθήκευση τοπικών μεταβλητών δομημένων γλωσσών

# Εκτέλεση εντολών: ο κύκλος μηχανής

- Εισαγωγή
- KME





## Διακοπές και Σφάλματα

- Εισαγωγή
- KME

- Ο κύκλος μηχανής επαναλαμβάνεται ντετερμινιστικά και συνεχώς
  - Είτε με την επόμενη εντολή είτε με την εντολή μετά από διακλάδωση
- Εκτός αν συμβεί μια διακοπή ή ένα σφάλμα
  - Διακοπή (interrupt): προκαλείται από εξωτερική συσκευή, οδηγώντας έναν ακροδέκτη εισόδου του επεξεργαστή από 0 σε 1 (ή ανάποδα).
  - Σφάλμα (exception): κατά την εκτέλεση, λόγω π.χ. διαίρεσης δια 0, προσπέλασης άκυρης διεύθυνσης μνήμης κ.ά.

# Αντίδραση σε διακοπές

- Εισαγωγή
- KME

- Διακόπτεται το εκτελούμενο πρόγραμμα
  - Αφού ολοκληρωθεί η τρέχουσα εντολή
- Αποθηκεύονται στη στοίβα οι τιμές των καταχωρητών και ο Program Counter
  - Δηλαδή, η κατάσταση του προγράμματος
- Η εκτέλεση μεταβαίνει σε προκαθορισμένη για κάθε είδους διακοπή θέση μνήμης
  - Όπου το λειτουργικό σύστημα έχει τοποθετήσει μια διακλάδωση στη ρουτίνα εξυπηρέτησης της διακοπής (interrupt service routine ISR)
- Με την ολοκλήρωση της ρουτίνας εξυπηρέτησης, η εκτέλεση επιστρέφει στο πρόγραμμα που διακόπηκε
  - Αφού αποκατασταθούν οι καταχωρητές

# Σημαίες κατάστασης (flags)

- Εισαγωγή
- KME

- Μια ομάδα bits που αναφέρουν την κατάσταση της ΚΜΕ μετά την εκτέλεση μιας εντολής
  - Κάθε εντολή επηρεάζει ορισμένα μόνο flags
- Τα πιο κοινά flags:
  - (Z)ero flag = μηδενικό αποτέλεσμα (της προηγούμενης πράξης)
  - (S)ign flag = αρνητικό αποτέλεσμα
  - (C) arry flag = ύπαρξη τελικού κρατουμένου
  - o(V)erflow flag = ένδειξη υπερχείλισης
- Άλλα flags τίθενται από το πρόγραμμα για να ειδοποιήσουν την ΚΜΕ για μια επιλογή
  - Π.χ. το (I)nterrupt flag δηλώνει αν επιτρέπουμε διακοπές ή όχι

# Διακλάδωση υπό συνθήκη και flags

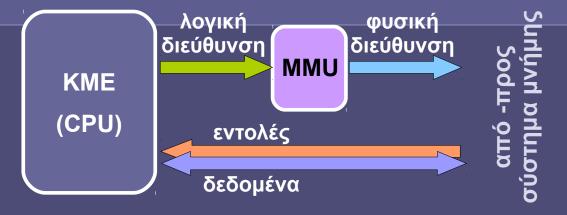
- Εισαγωγή
- KME

- Κάθε εντολή διακλάδωσης υπό συνθήκη εξετάζει ορισμένα flags για να αποφασίσει αν θα εκτελεστεί η διακλάδωση ή όχι
- Τα flags έχουν τεθεί από την αμέσως προηγούμενη εντολή
- Παράδειγμα:

```
cmp edi,10 ; σύγκριση του περιεχομένου του ; καταχωρητή edi με το 10 ; η εντολή cmp θέτει ανάλογα τα Z, C, S και V flags jne again ; διακλάδωση εάν Z flag = 0
```

# Εικονική μνήμη

- Εισαγωγή
- KME



- Ένα πρόγραμμα "βλέπει" <mark>λογικές</mark> διευθύνσεις
  - Εικονική Μνήμη (virtual memory)
  - Μετάφραση σε φυσικές διευθύνσεις μνήμης
  - Από το σύστημα διαχείρισης μνήμης (memory management unit MMU) που βρίσκεται επίσης μέσα στον επεξεργαστή
    - Ευκολία στη μεταγλώττιση εκτέλεση
    - Προστασία δεδομένων διεργασιών
    - Εικονική μνήμη μεγαλύτερη από τη φυσική

## Παράδειγμα εντολών: εύρεση μεγίστου

```
intlist+0
          +4
                       +12
                              +16
                                    +20
                                           +24
                                                 +28
                                                        +32
                                                               +36
                 +8
          FD
                        23
                              BD
                                     E4
                                            07
                                                  FD
                                                         2B
                                                                FF
                 1B
    0A
          FF
                                                                FF
                        00
                              FF
                                     FF
                                                  FF
                                                         00
                 00
                                            00
   00 00
          FF
                                                                FF
                 00
                        00
                              FF
                                     FF
                                            00
                                                  FF
                                                         00
    00
           FF
                                                                FF
                        00
                              FF
                                     FF
                                                  FF
                 00
                                            00
                                                         00
   (10)
                             (-67)
                                    (-28)
                                                               (-1)
          (-3)
                (27)
                       (35)
                                           (7)
                                                  (-3)
                                                        (43)
 start:
                                      ; maxint = intlist[0]
          mov eax, [intlist]
                                      ; i = 1 (2nd item of list)
          mov edi, 1
again:
                                      ; compare maxint with intlist[i]
          cmp eax,[intlist+edi*4]
          jge skip
                                      ; if maxint>=intlist[i] continue
          mov eax,[intlist+edi*4]
                                      ; else, maxint = intlist[i]
                                      : i += 1
skip:
          add edi.1
          cmp edi,10
                                      ; compare i with length(intlist)
                                      ; if i!=length(intlist), loop again
          jne again
```

# Επεξηγήσεις

- Εισαγωγή
- KME

- Στην προηγούμενη διαφάνεια:
  - Λίστα 10 ακεραίων (32 bits)
  - Κάθε στοιχείο απέχει 4 bytes από το προηγούμενο
  - Η γλώσσα assembly ανήκει στην αρχιτεκτονική x86 (των PCs μας)
  - eax και edi είναι ονόματα καταχωρητών 32-bit
  - Οι αγκύλες [..] υποδηλώνουν προσπέλαση μνήμης
  - Το πρόγραμμα μπορεί να γραφεί και με πιο αποδοτικό τρόπο