

# Περιεχόμενα μαθήματος

- ▶ Εισαγωγή
- ▶ Διεργασίες & Νήματα
- ▶ Χρονοδρομολόγηση
- ▶ Συγχρονισμός
- ▶ Διαχείριση μνήμης και σύστημα εικονικής μνήμης
- ▶ Συστήματα αρχείων
- ▶ Χρονοδρομολόγηση E/E

# Λειτουργικό Σύστημα

## Ορισμός:

Το Λειτουργικό Σύστημα (ΛΣ) είναι ένα πρόγραμμα-διεπαφή ανάμεσα στο υλικό ενός υπολογιστικού συστήματος και τους χρήστες του (εφαρμογές).

## Επιτελεί ρόλους όπως:

- ▶ Ελεγχόμενη πρόσβαση στους πόρους του συστήματος (**ασφάλεια**)
- ▶ Διαμοιρασμός των πόρων του συστήματος (**επίδοση και δικαιοσύνη**)
- ▶ Υπηρεσίες για **εύκολη** πρόσβαση στο υλικό
  - ▶ Συστήματα αρχείων
  - ▶ Δικτυακά πρωτόκολλα
- ▶ Κοινή διεπαφή με υλικό για προγραμματιστές (POSIX)

# Εναλλακτικοί ορισμοί ΛΣ

## top-down

Παρέχει στα προγράμματα εύκολη και αποδοτική πρόσβαση στους πόρους του συστήματος.

## bottom-up

"Παρέχει μια συστηματοποιημένη και ελεγχόμενη κατανομή των επεξεργαστών, των μνημών και των άλλων συσκευών Ε/Ε, ανάμεσα στα διάφορα προγράμματα-πελάτες που ανταγωνίζονται μεταξύ τους για να τα χρησιμοποιήσουν" (Tanenbaum, 2001)

# Υπολογιστικά Συστήματα

- **Υλικό**

ΚΜΕ/Μνήμη/Μονάδες Ε/Ε

- **Λειτουργικό Σύστημα**

Ελέγχει και συντονίζει την κοινόχρηστη χρήση του υλικού (των πόρων του υπολογιστή) μεταξύ πολλών εφαρμογών και χρηστών.

- **Προγράμματα εφαρμογών**

Προσδιορίζουν τον τρόπο με τον οποίο οι πόροι του συστήματος χρησιμοποιούνται για την επίλυση συγκεκριμένων προβλημάτων. πχ επεξεργαστές κειμένου, compilers, web browsers, συστήματα βάσεων δεδομένων, παιχνίδια ...

- **Χρήστες**

Άνθρωποι, μηχανές, άλλοι υπολογιστές



# Απαιτήσεις ΛΣ

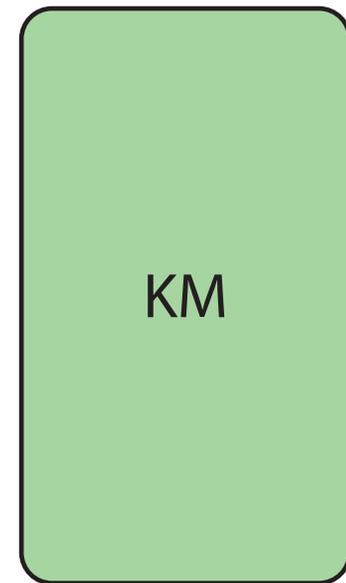
- ▶ Προσωπικοί υπολογιστές (PCs):
  - ▶ Χαμηλοί χρόνοι απόκρισης (responsiveness)
- ▶ Κεντρικά υπολογιστικά συστήματα (mainframes):
  - ▶ Υψηλή επίδοση, δίκαιη διαχείριση πόρων
- ▶ Υπολογιστές χειρός (palm PCs):
  - ▶ Ευκολία στη χρήση, οικονομία στους πόρους, χαμηλή κατανάλωση ενέργειας
- ▶ Ενσωματωμένοι υπολογιστές (embedded systems):
  - ▶ Απόκριση σε πραγματικό χρόνο (real-time)

# Λειτουργικά Συστήματα και Οργάνωση Υπολογιστών

- ▶ Σχέση Εξάρτησης μεταξύ ΛΣ και αρχιτεκτονικής
- ▶ Πολλές λειτουργίες των ΛΣ χρειάζονται υποστήριξη από το Υλικό
- ▶ Νέες δυνατότητες του Υλικού χρειάζονται υποστήριξη από το ΛΣ, ώστε να είναι διαθέσιμες στις εφαρμογές

# Οργάνωση Υπολογιστών (Von Neumann)

- Κύρια Μνήμη -- ΚΜ (MEM)
  - Γραμμικός χώρος αποθήκευσης
  - Δεδομένα & Πρόγραμμα στην ΚΜ!
- Κεντρική Μονάδα Επεξεργασίας -- ΚΜΕ (CPU)
  - Καταχωρητές
  - Εντολές (π.χ. ADD/LOAD/STORE)
- Είσοδος/Έξοδος -- Ε/Ε (I/O)
  - Διακοπές (Interrupts)



# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων

**KME**

`%a : undef`  
`%pc: START`

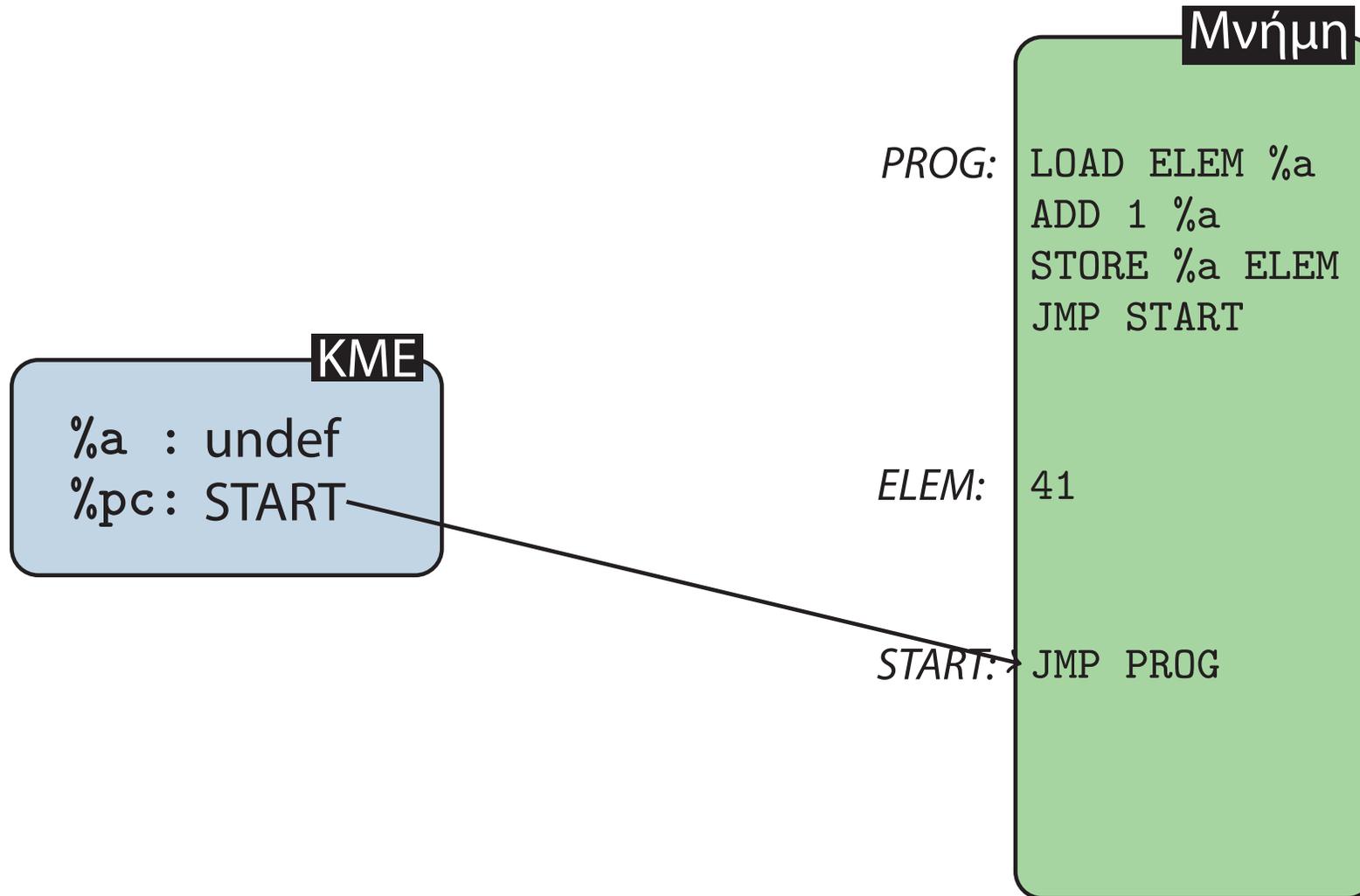
**Μνήμη**

*PROG:* LOAD ELEM %a  
ADD 1 %a  
STORE %a ELEM  
JMP START

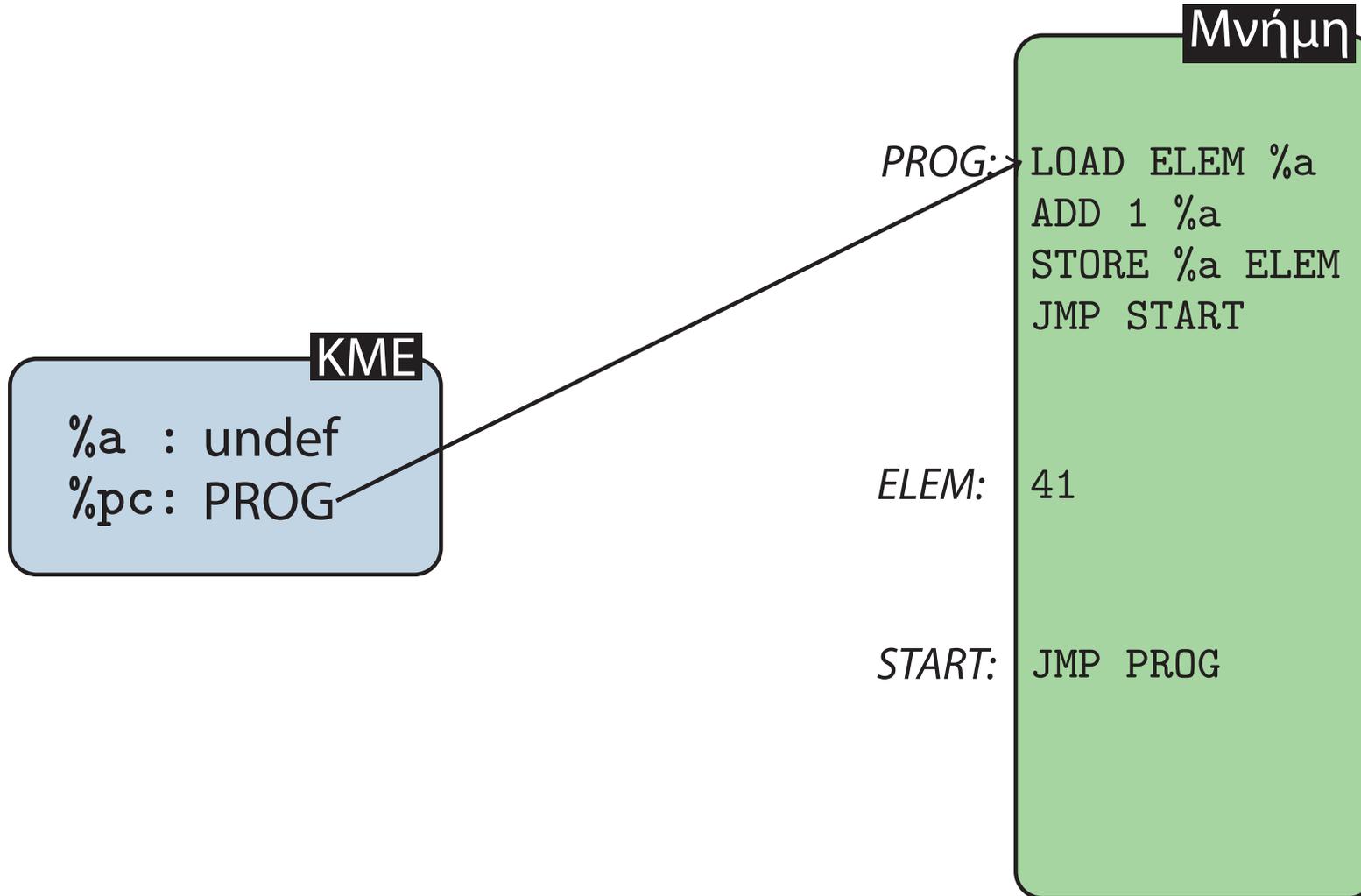
*ELEM:* 41

*START:* JMP PROG

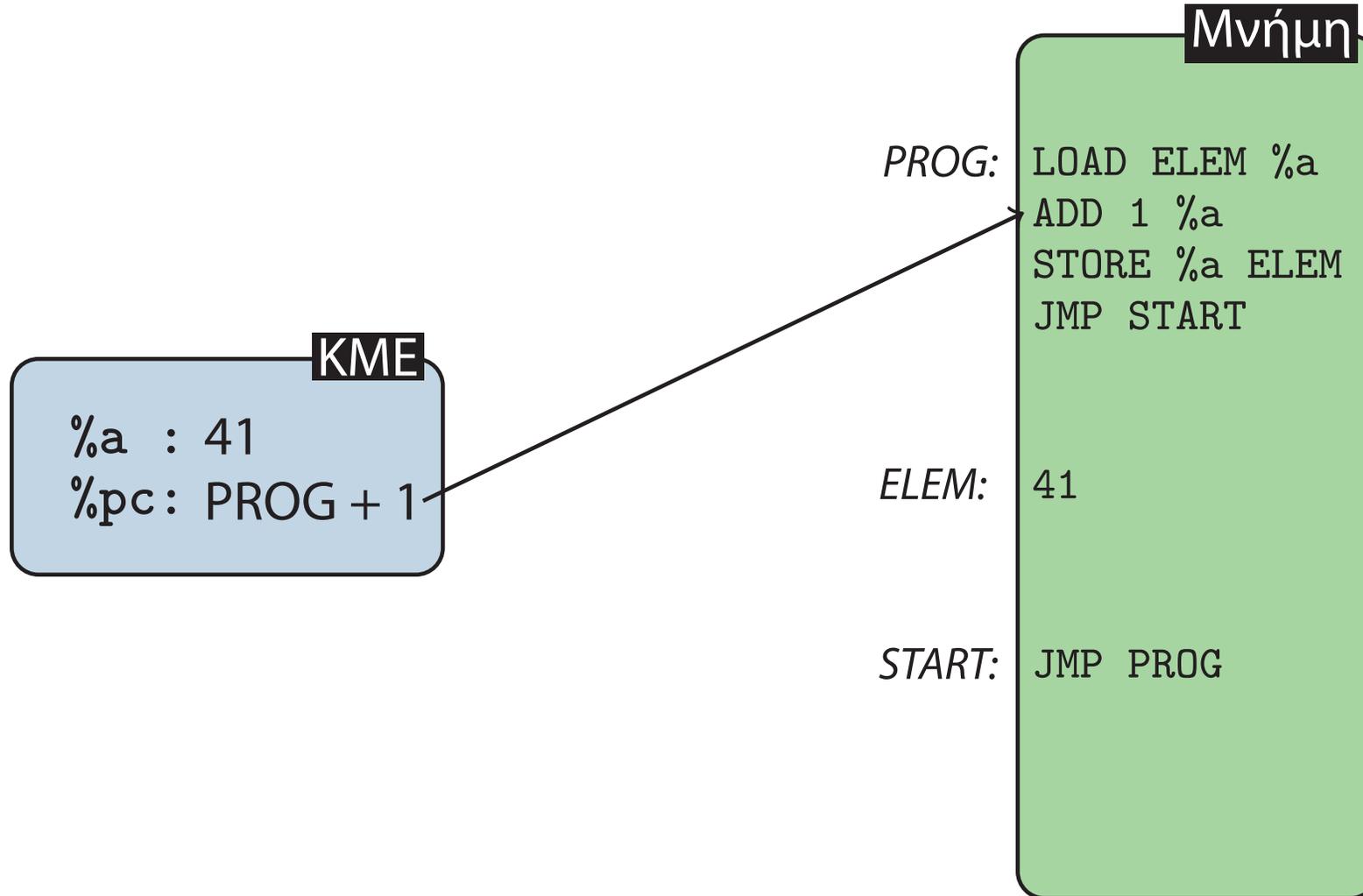
# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων



# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων



# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων



# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων

Μνήμη

*PROG:* LOAD ELEM %a  
ADD 1 %a  
STORE %a ELEM  
JMP START

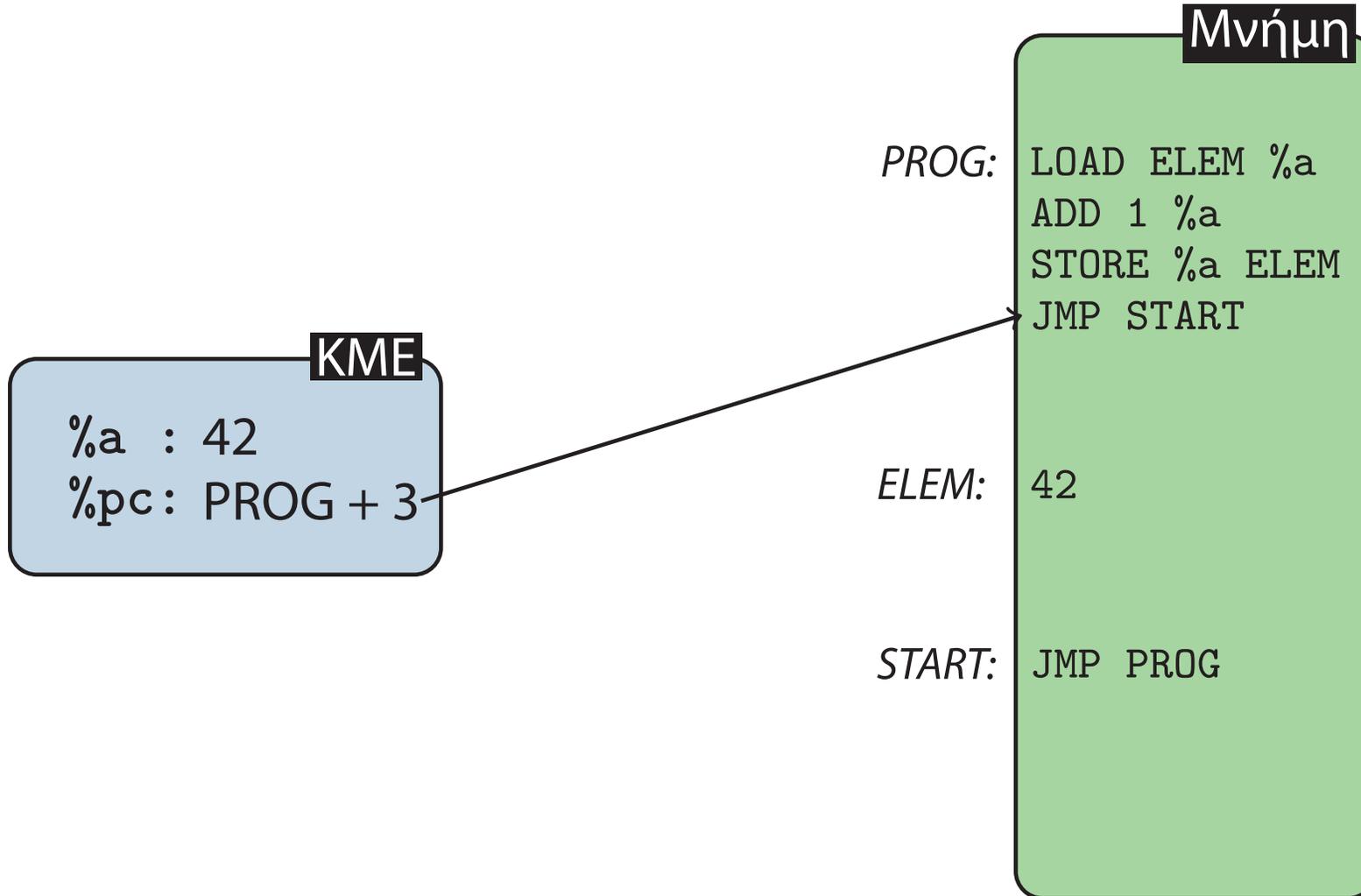
*ELEM:* 41

*START:* JMP PROG

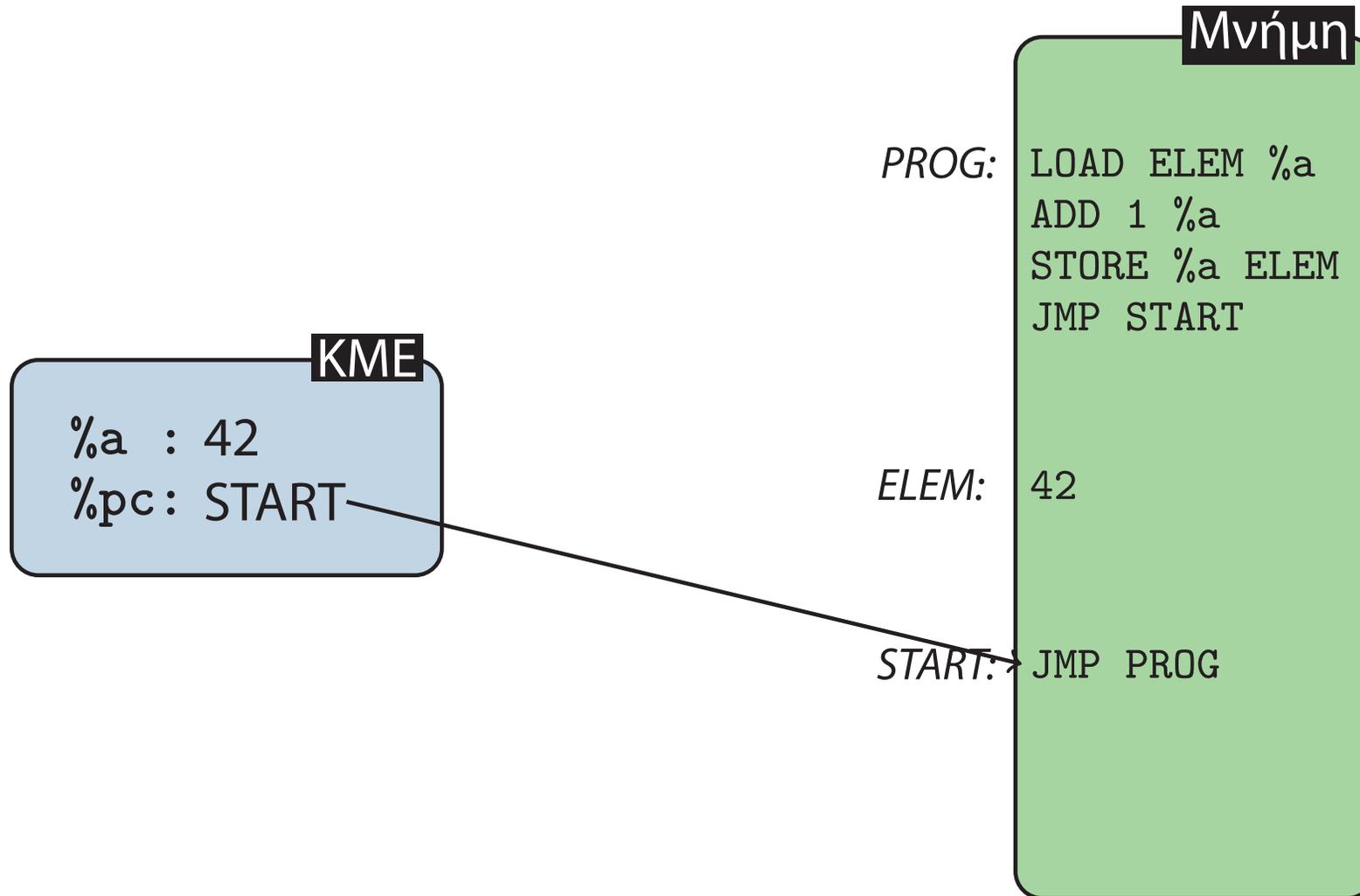
KME

%a : 42  
%pc: PROG + 2

# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων



# Μοντέλο Εκτέλεσης Προγραμμάτων



# Προβλήματα (προηγ.) Μοντέλου Εκτέλεσης

?

# Προβλήματα (προηγ.) Μοντέλου Εκτέλεσης

Εκτέλεση πολλαπλών προγραμμάτων

# Προβλήματα (προηγ.) Μοντέλου Εκτέλεσης

## Εκτέλεση πολλαπλών προγραμμάτων

### Διαμοιρασμός χρόνου

Τα πολλαπλά προγράμματα προς εκτέλεση μοιράζονται τον επεξεργαστή (ισχύει για διάφορους πόρους συστήματος).

# Προβλήματα (προηγ.) Μοντέλου Εκτέλεσης

## Εκτέλεση πολλαπλών προγραμμάτων

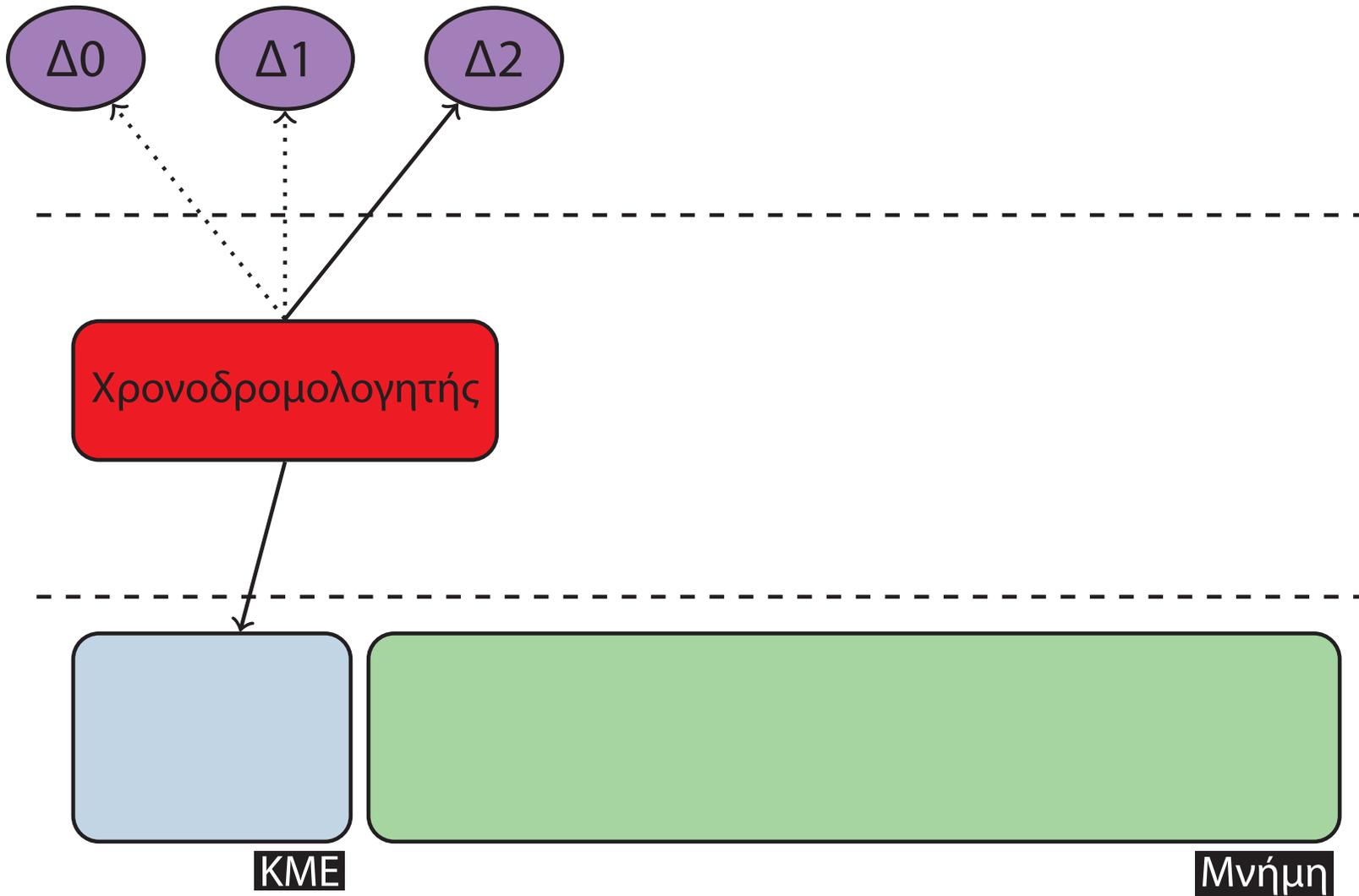
### Διαμοιρασμός χρόνου

Τα πολλαπλά προγράμματα προς εκτέλεση μοιράζονται τον επεξεργαστή (ισχύει για διάφορους πόρους συστήματος).

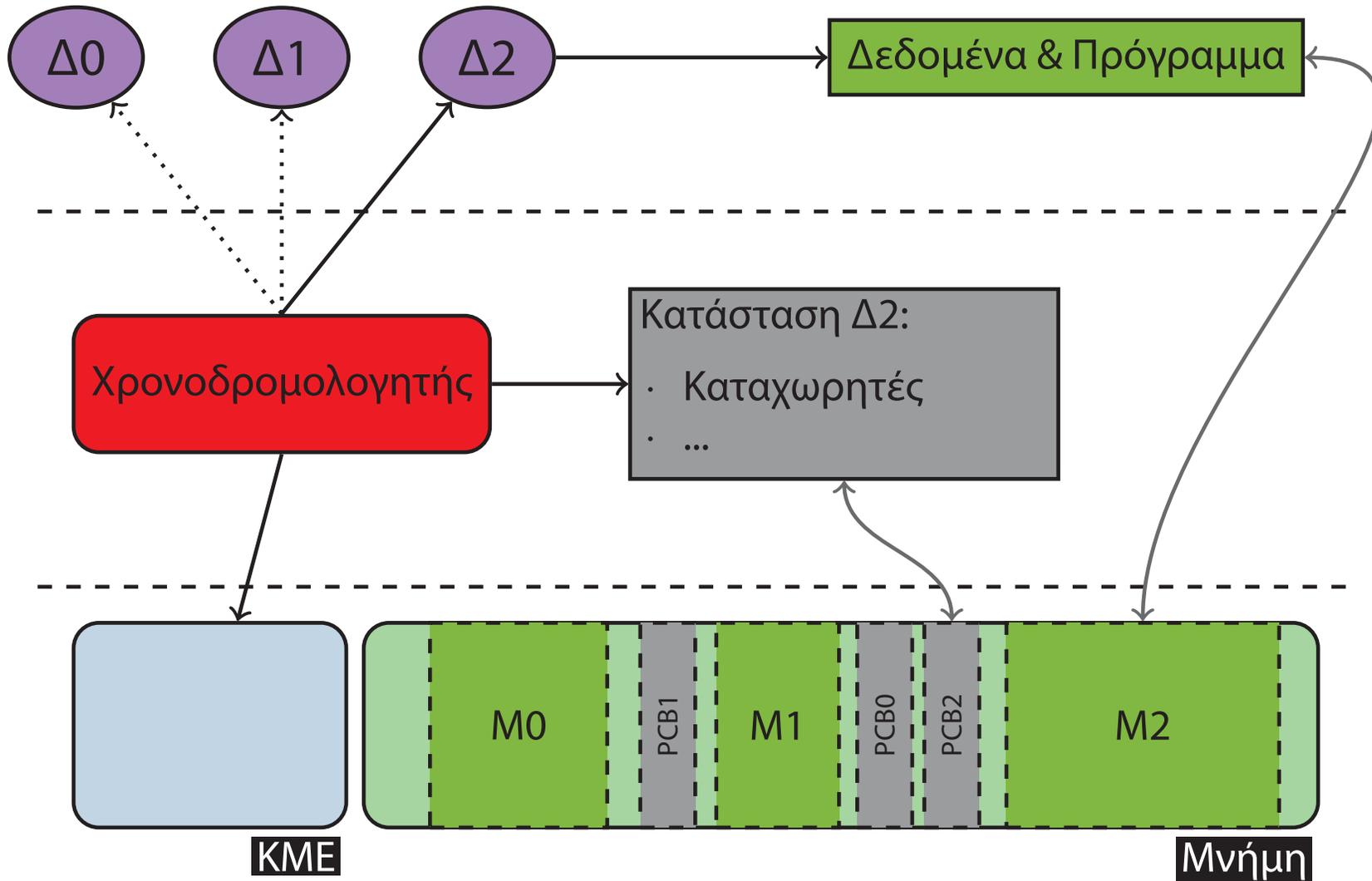
### Διεργασίες

Πρόγραμμα που εκτελείται στο Λειτουργικό Σύστημα και βρίσκεται σε συγκεκριμένη κατάσταση.

# Διεργασίες (Processes)



# Διεργασίες (Processes)



# ZeroMyMem()

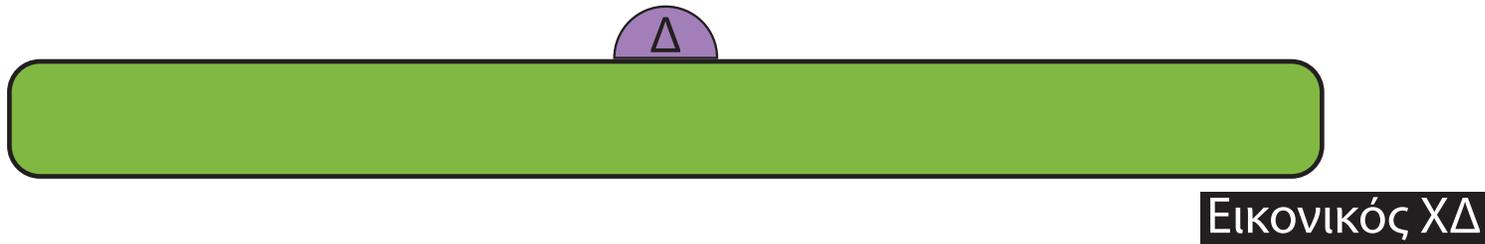
```
/* zero memory [mstart, mend] */
int ZeroMyMem(char *mstart, char *mend)
{
    unsigned long remaining;
    if (mend <= mstart)
        return -1;
    remaining = mend - mstart;
    do {
        *(mstart + remaining) = 0;
        remaining--;
    } while (remaining >= 0);
    return 0;
}
```

# ZeroMyMem()

```
/* zero memory [mstart, mende] */
int ZeroMyMem(char *mstart, char *mende)
{
    unsigned long remaining;
    if (mende <= mstart)
        return -1;
    remaining = mende - mstart;
    do {
        *(mstart + remaining) = 0;
        remaining--;
    } while (remaining >= 0);
    return 0;
}
```

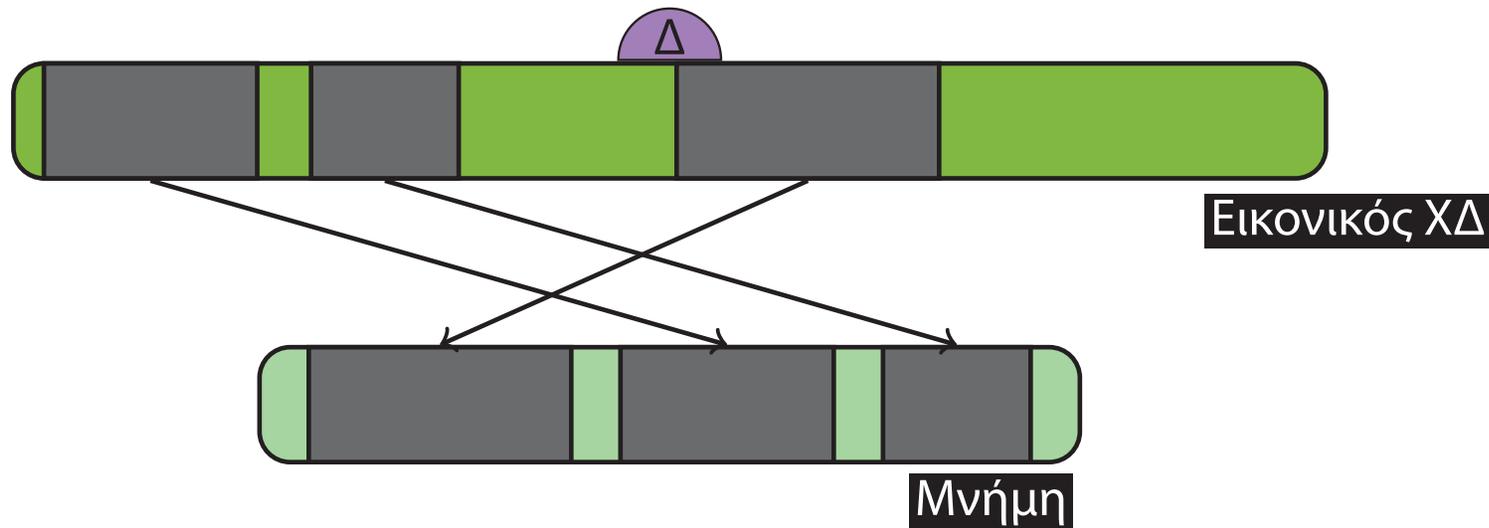
# Διαχείριση Μνήμης

- Κάθε διεργασία έχει το δικό της (εικονικό) χώρο διευθύνσεων (ΧΔ)



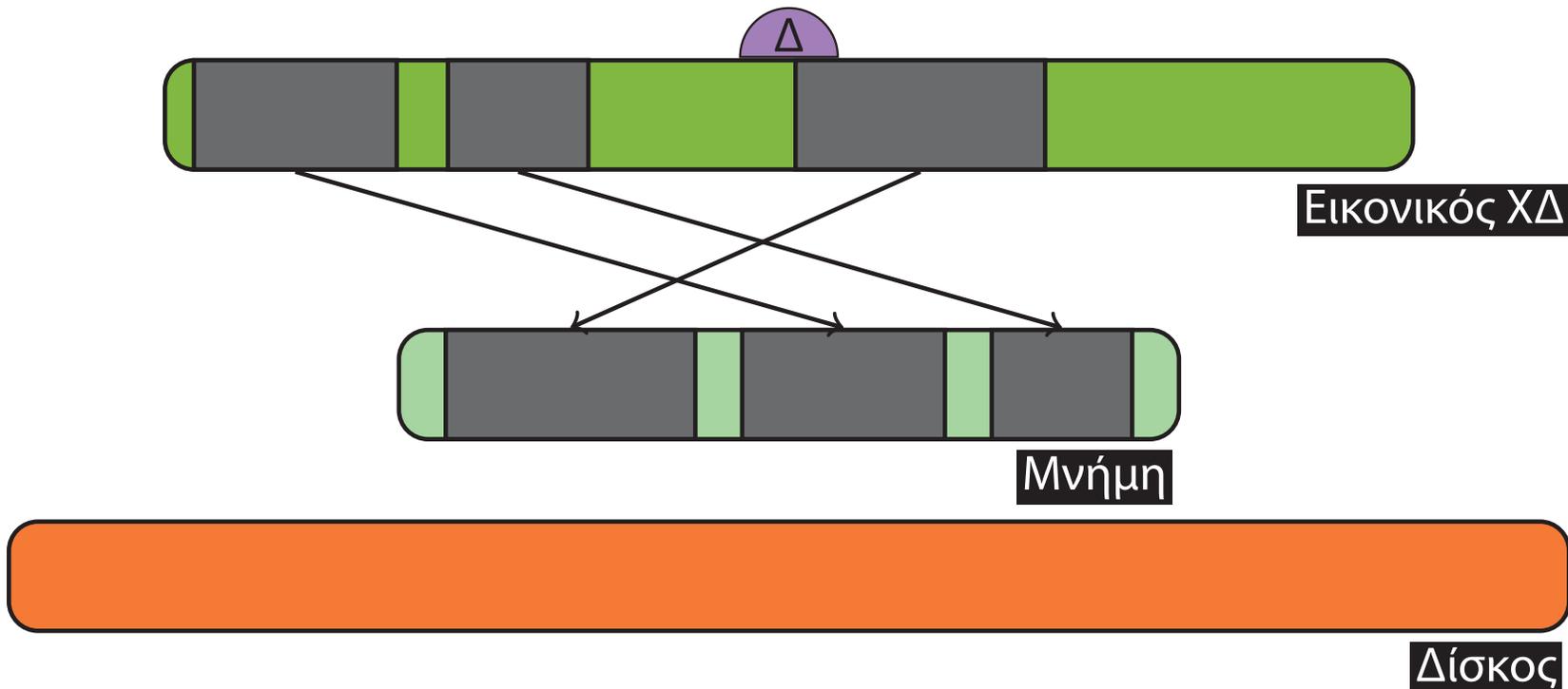
# Διαχείριση Μνήμης

- Κάθε διεργασία έχει το δικό της (εικονικό) χώρο διευθύνσεων (ΧΔ)
- Περιοχές του ΧΔ της διεργασίας:
  - Αντιστοιχίζονται σε περιοχές της φυσικής μνήμης



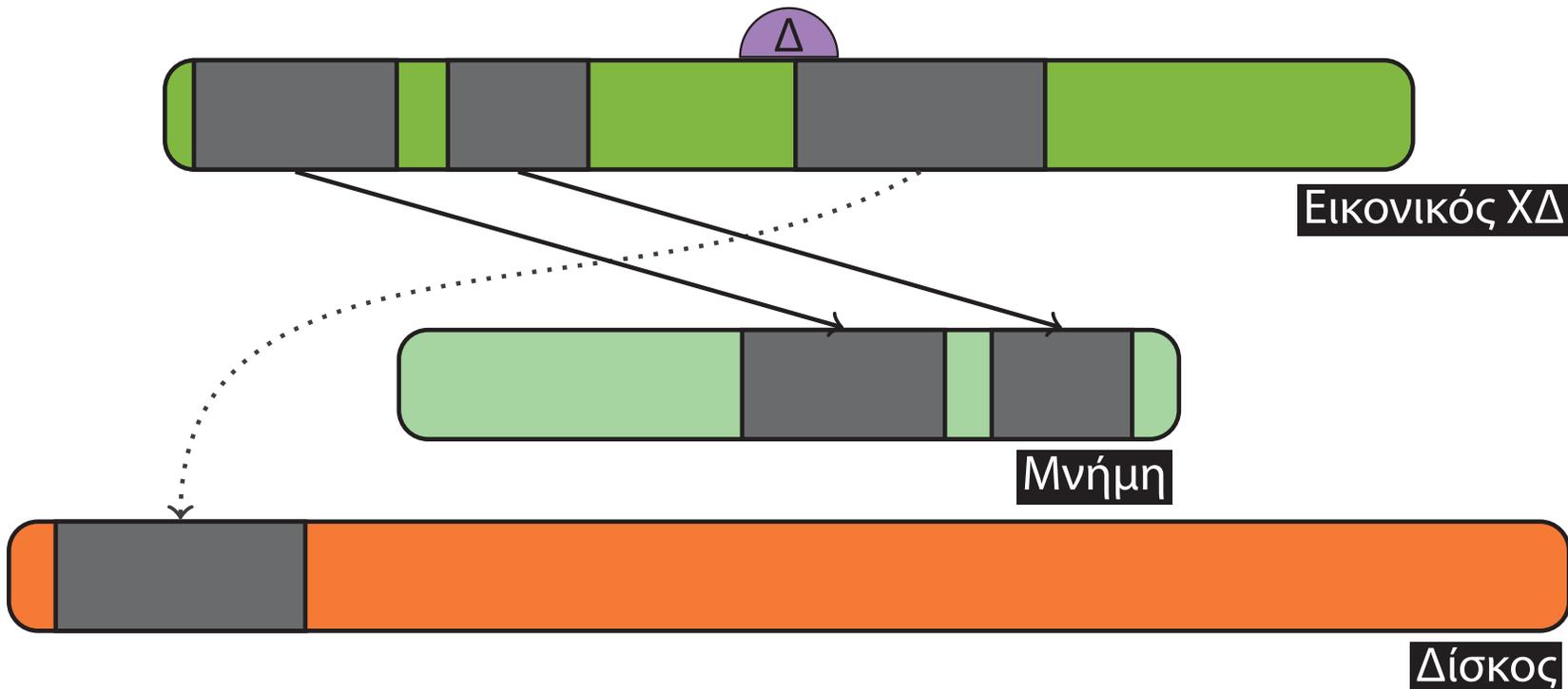
# Διαχείριση Μνήμης

- Κάθε διεργασία έχει το δικό της (εικονικό) χώρο διευθύνσεων (ΧΔ)
- Περιοχές του ΧΔ της διεργασίας:
  - Αντιστοιχίζονται σε περιοχές της φυσικής μνήμης
  - Αποθηκεύονται (προσωρινά) σε δευτ. συσκ. αποθήκευσης



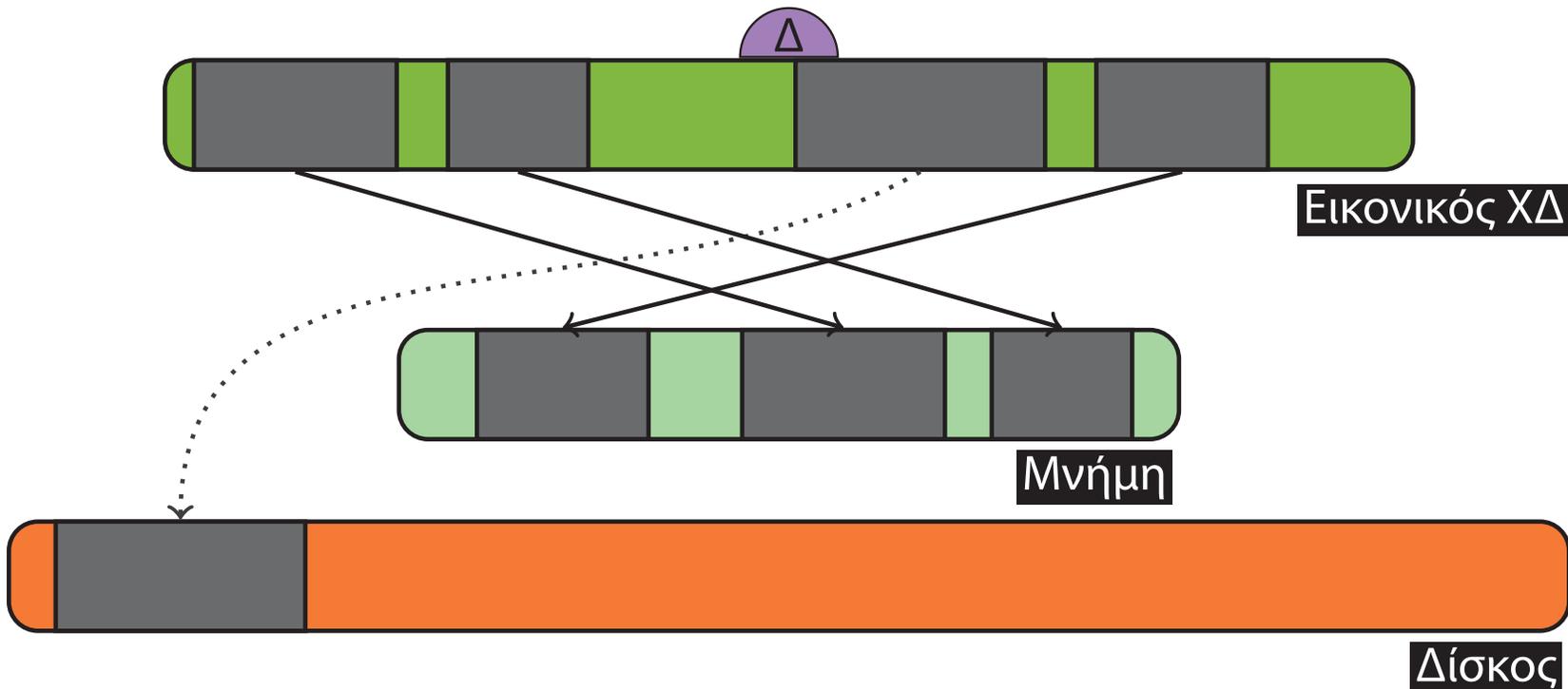
# Διαχείριση Μνήμης

- Κάθε διεργασία έχει το δικό της (εικονικό) χώρο διευθύνσεων (ΧΔ)
- Περιοχές του ΧΔ της διεργασίας:
  - Αντιστοιχίζονται σε περιοχές της φυσικής μνήμης
  - Αποθηκεύονται (προσωρινά) σε δευτ. συσκ. αποθήκευσης



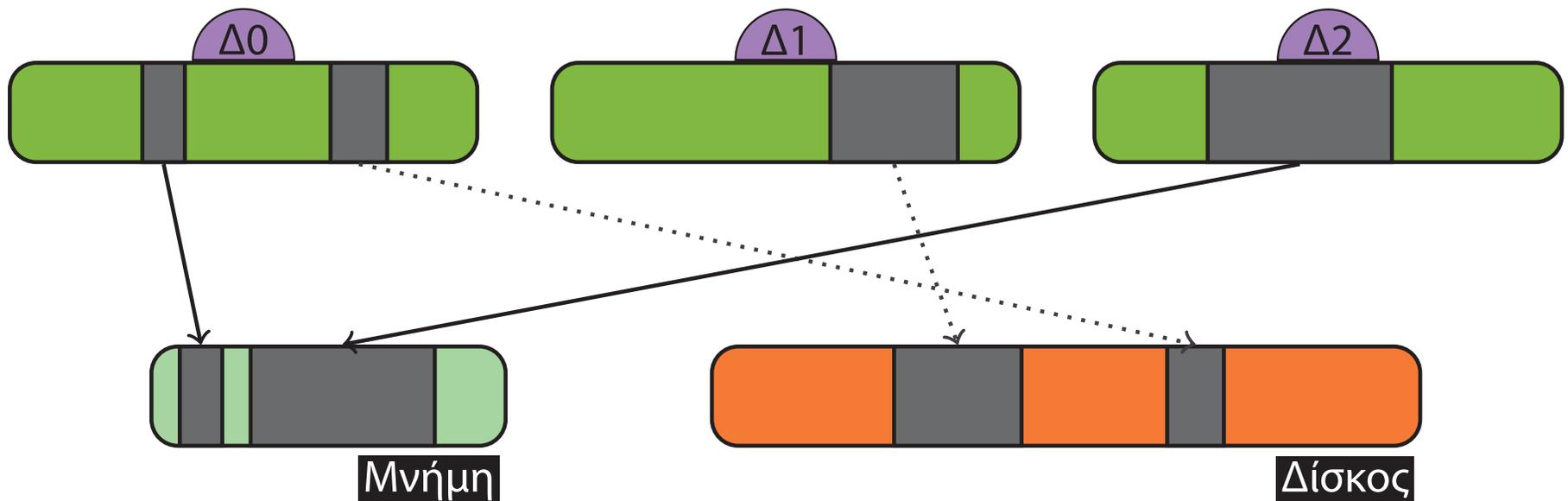
# Διαχείριση Μνήμης

- Κάθε διεργασία έχει το δικό της (εικονικό) χώρο διευθύνσεων (ΧΔ)
- Περιοχές του ΧΔ της διεργασίας:
  - Αντιστοιχίζονται σε περιοχές της φυσικής μνήμης
  - Αποθηκεύονται (προσωρινά) σε δευτ. συσκ. αποθήκευσης



# Εικονική Μνήμη

- ▶ Οι περισσότερες διεργασίες χρησιμοποιούν μόνο μικρό μέρος του Εικονικού ΧΔ τους.
- ▶ Όταν δεν επαρκεί η φυσική μνήμη χρησιμοποιείται ο δίσκος ως (προσωρινό) μέσο αποθήκευσης.
- ▶ Η χρησιμοποίηση του δίσκου δεν είναι γενικά επιθυμητή, γιατί δημιουργεί προβλήματα επίδοσης



# Υλοποίηση Συστήματος Εικονικής Μνήμης

- ▶ Υποστήριξη Υλικού για τις αντιστοιχίσεις:
  - ▶ STORE, LOAD εντολές χωρίς την παρέμβαση του ΛΣ.
  - ▶ TLB
- ▶ Διαχείριση Μνήμης
  - ▶ Σελιδοποίηση
  - ▶ Αποφυγή Κατακερματισμού
- ▶ Πολιτική Swap in/out
  - ▶ Βελτιστοποίηση χρήσης μνήμης
  - ▶ LRU

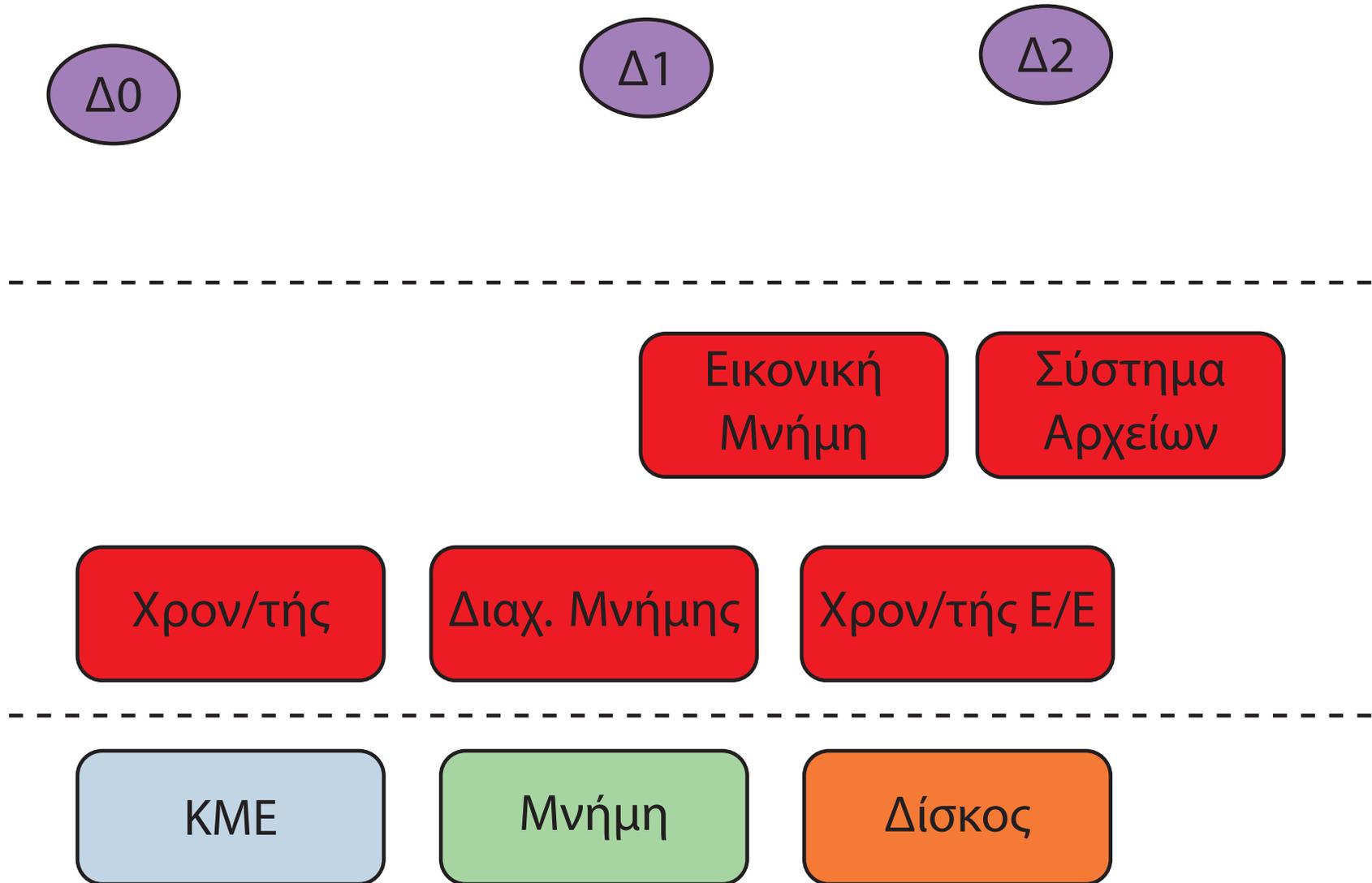
# Ανακεφαλαίωση

Το ΛΣ προσφέρει στα προγράμματα μια Εικονική Μηχανή Von Neumann

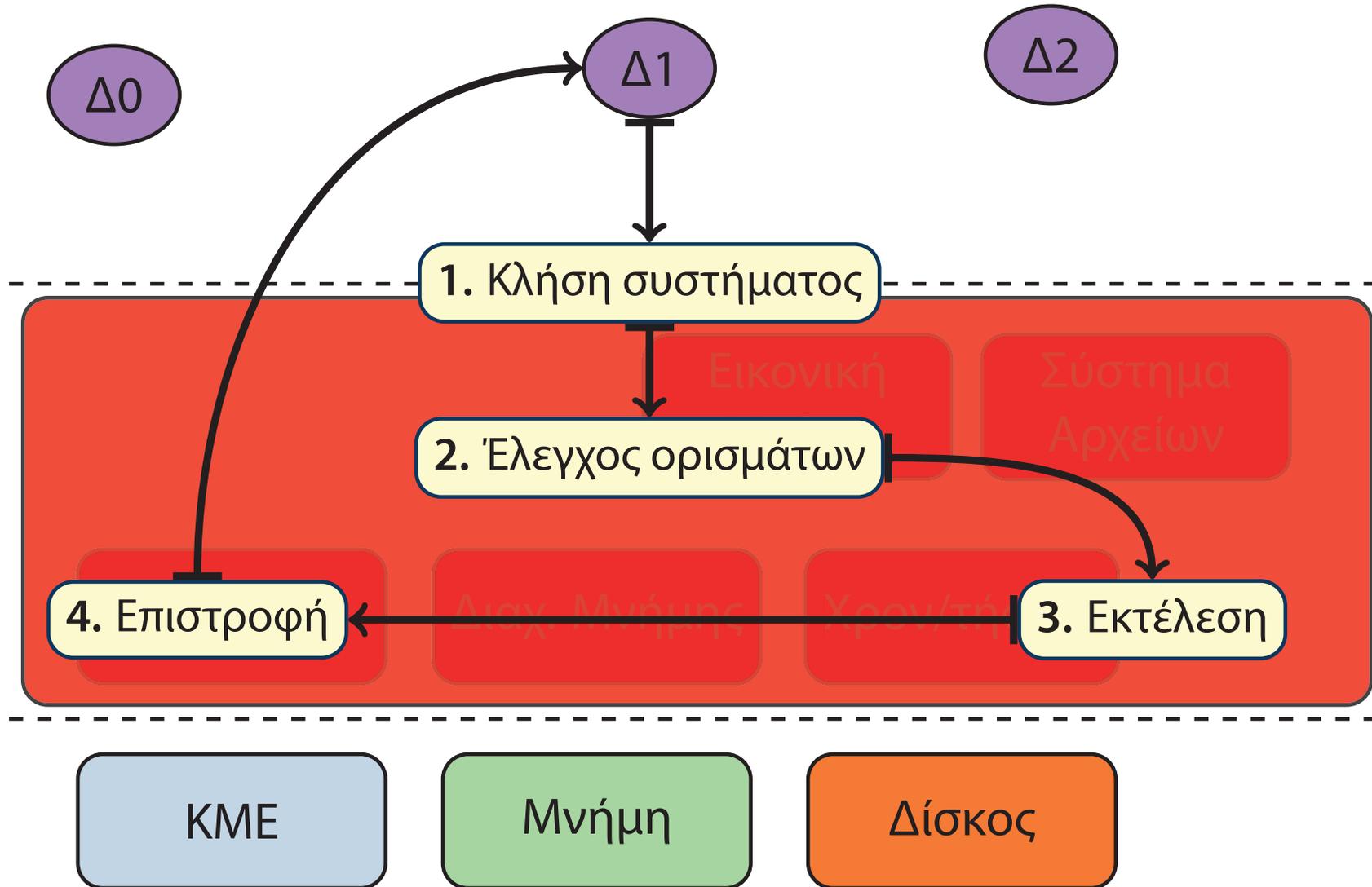
- ▶ Διαμοιρασμός χρόνου (Επεξεργαστής)
- ▶ Εικονική μνήμη (Μνήμη)

Οι διεργασίες έχουν την (ψευδ-)αίσθηση ότι χρησιμοποιούν αποκλειστικά τον επεξεργαστή και τη μνήμη του συστήματος

# Διαχωρισμός Χώρου Χρήστη/Πυρήνα



# Διαχωρισμός Χώρου Χρήστη/Πυρήνα



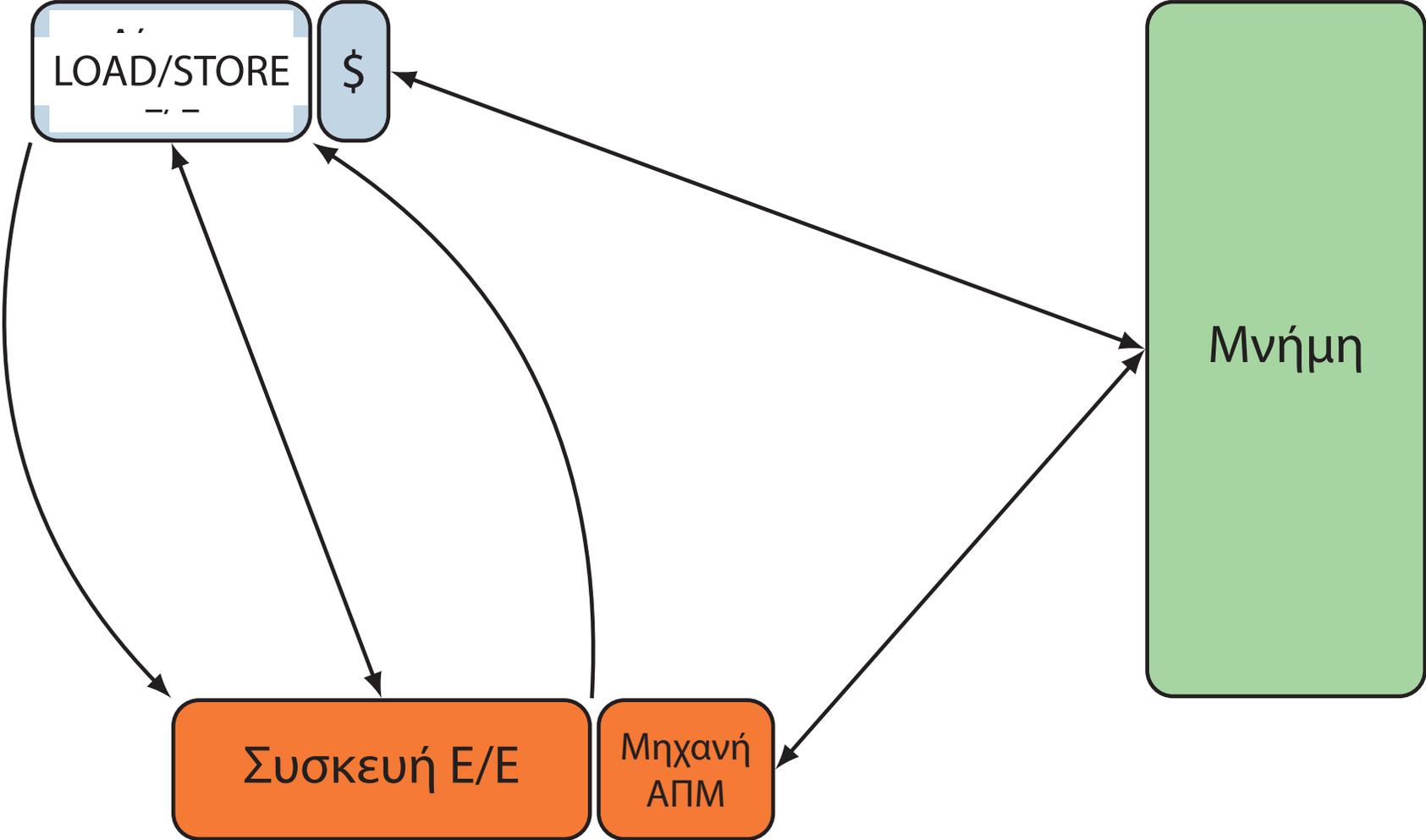
# Είσοδος/Έξοδος

## Είσοδος/Έξοδος

- ▶ Όχι απευθείας πρόσβαση των εφαρμογών στο υλικό
- ▶ Κλήσεις Συστήματος (system calls):  
Προγραμματιστική Διεπαφή για τις υπηρεσίες που προσφέρει το ΛΣ στις εφαρμογές
- ▶ Υπηρεσίες πάνω από το υλικό
  - Συσκευές Αποθήκευσης (Συστήματα Αρχείων)
  - Προσαρμογείς Δικτύου (Δικτυακά Πρωτόκολλα)
- ▶ Πληκτρολόγιο, Οθόνη, Κάμερα, . . .

# Ε/Ε Μοντέρνα Υπολογιστικά Συστήματα

(Ασύγχρονο Μοντέλο)



# Συσκευές αποθήκευσης

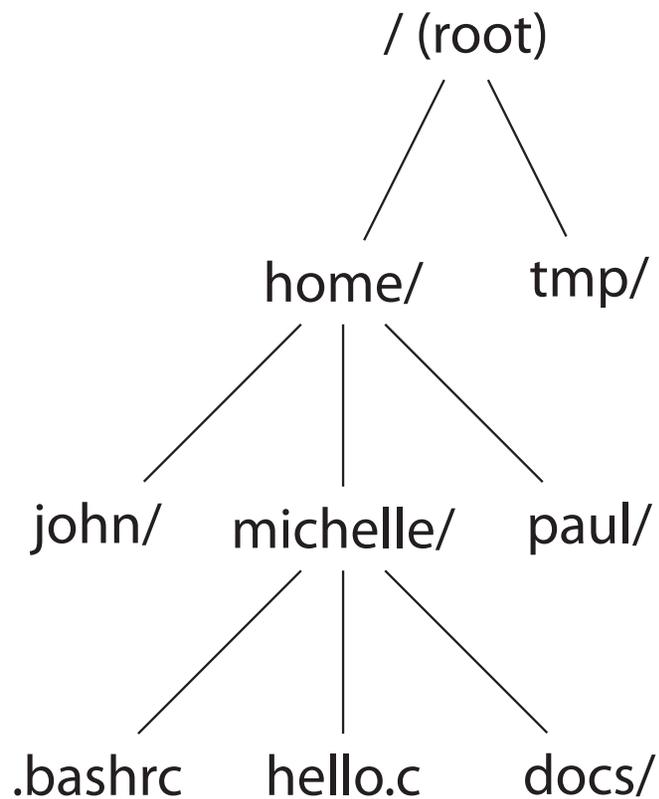
- Μόνιμα δεδομένα (persistent) (σε αντίθεση με μνήμη)
- Σκληροί Δίσκοι
  - Αργή πρόσβαση
  - Χρόνος αναζήτησης (seek time)
  - Solid State Disks (SSDs)
- Γραμμικός χώρος
  - Όχι ιδανικός για χρήστη/εφαρμογές
    - Συστήματα Αρχείων (Ιεραρχική Δομή)
    - Βάσεις Δεδομένων (SQL)

# Συστήματα αρχείων

- Κατάλογοι (Κόμβοι Ιεραρχίας)
- Αρχεία (Δεδομένα)

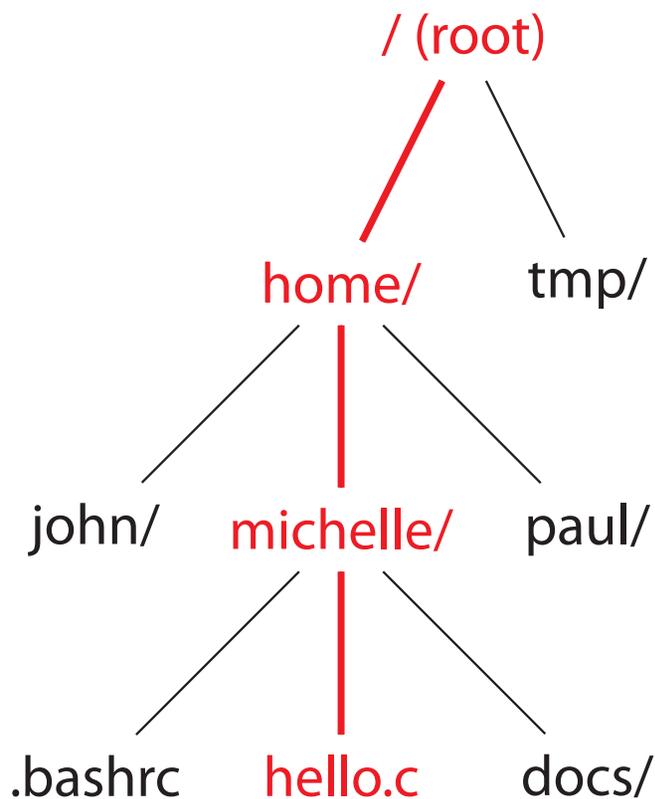
# Συστήματα αρχείων

- Κατάλογοι (Κόμβοι Ιεραρχίας)
- Αρχεία (Δεδομένα)



# Συστήματα αρχείων

- Κατάλογοι (Κόμβοι Ιεραρχίας)
- Αρχεία (Δεδομένα)



`/home/michelle/hello.c`

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char **argv)
{
    printf("Hello World!\n");
    return 0;
}
```

# Διεπαφή Αρχείων

## Ανάγνωση:

- Άνοιγμα (open)
- Ανάγνωση σε μνήμη (read)
- Κλείσιμο (close)

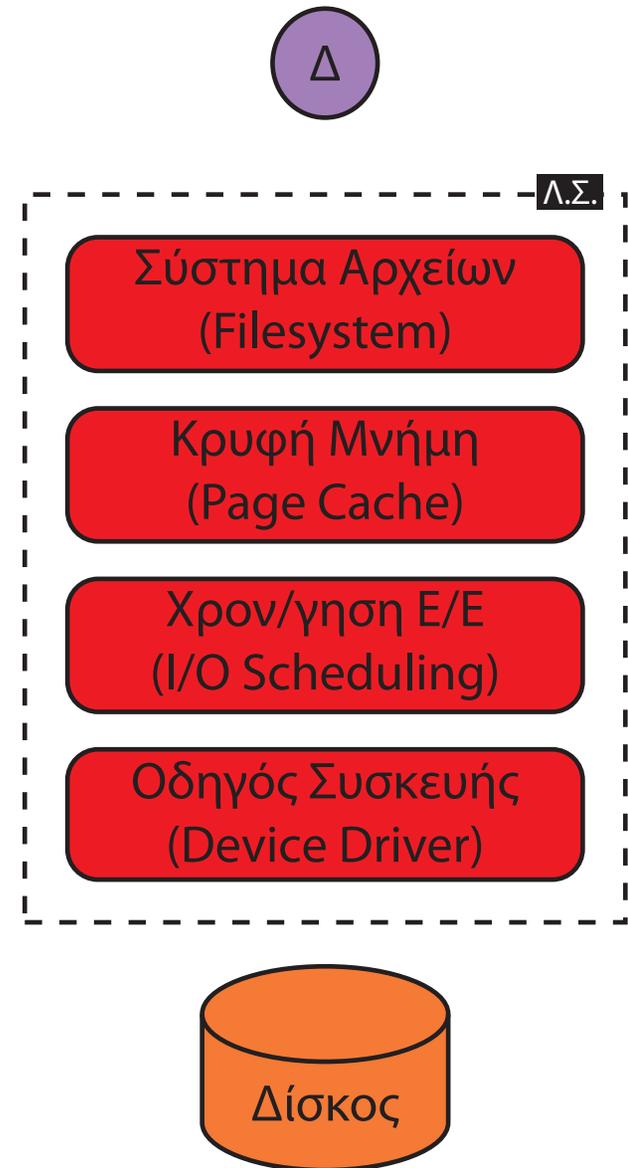
## Εγγραφή:

- Άνοιγμα (open)
- Εγγραφή από μνήμη (write)
- Κλείσιμο (close)

**Από (εγγραφή) και Προς (ανάγνωση) τη μνήμη**  
υπάρχουν εξαιρέσεις (πχ `sendfile()`)

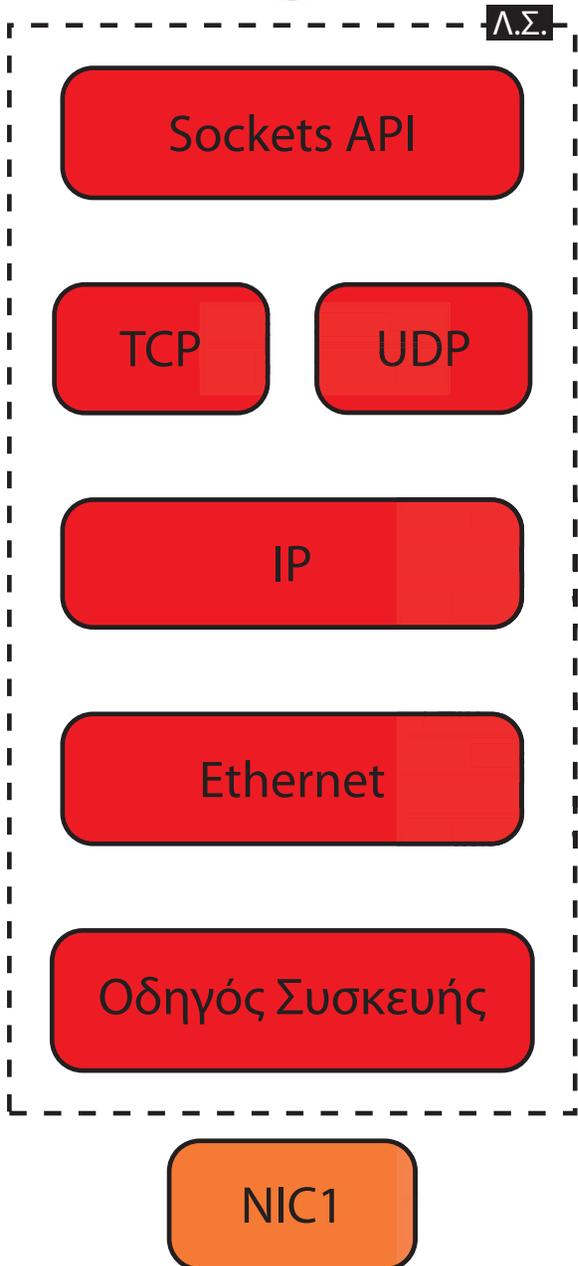
# ΛΣ και Συσκευές Αποθήκευσης

- Συστήματα Αρχείων
  - Ιεραρχική δομή πάνω από γραμμικό χώρο (συσκευή)
- Κρυφή Μνήμη
  - Η πρόσβαση στο δίσκο είναι αργή
  - Περιοχές αρχείων στη μνήμη
- Χρονοδρομολόγηση E/E
  - Μεγάλος χρόνος αναζήτησης (seek)
  - Βελτιστοποίηση E/E αιτήσεων

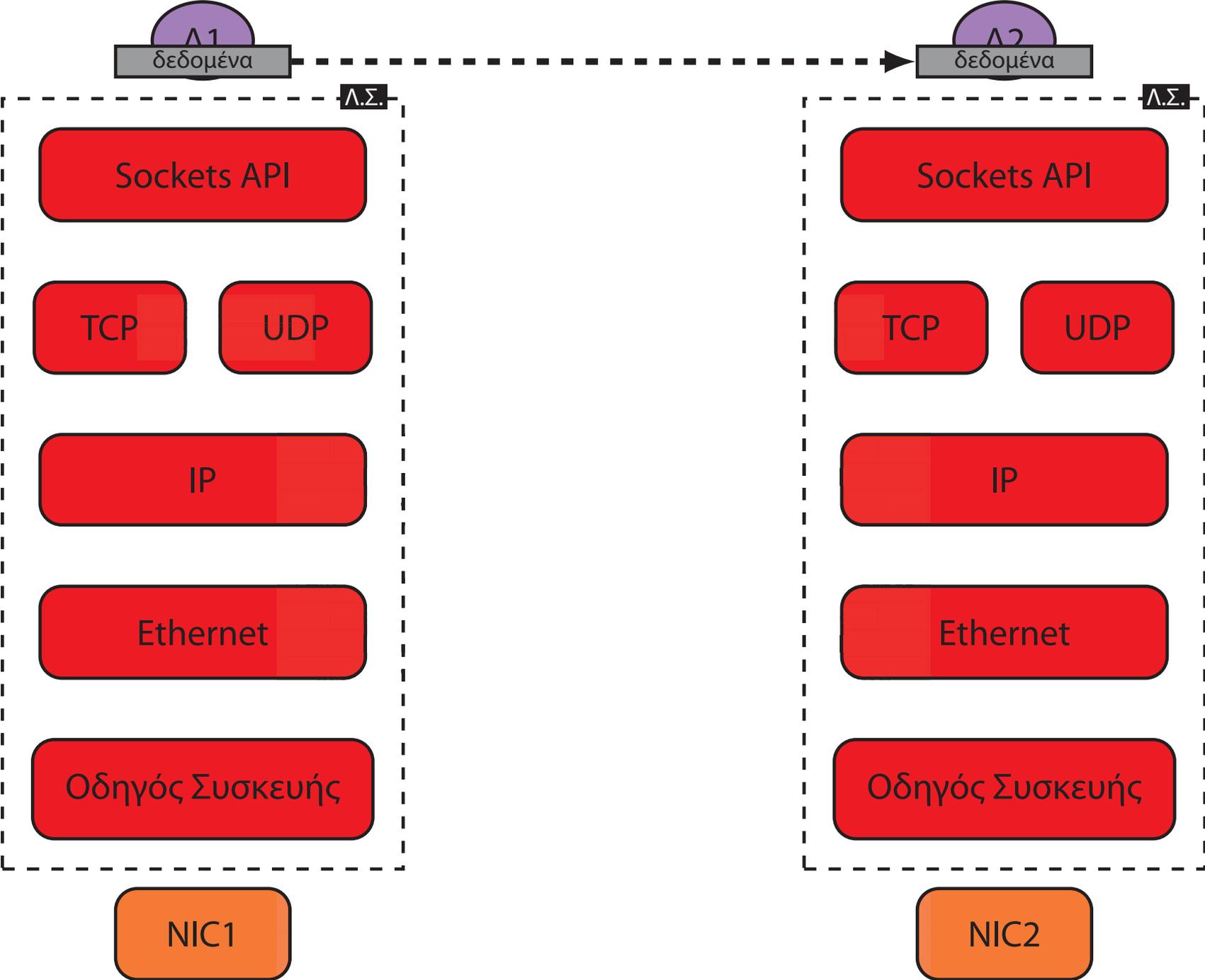


# ΛΣ και Συσκευές δικτύου

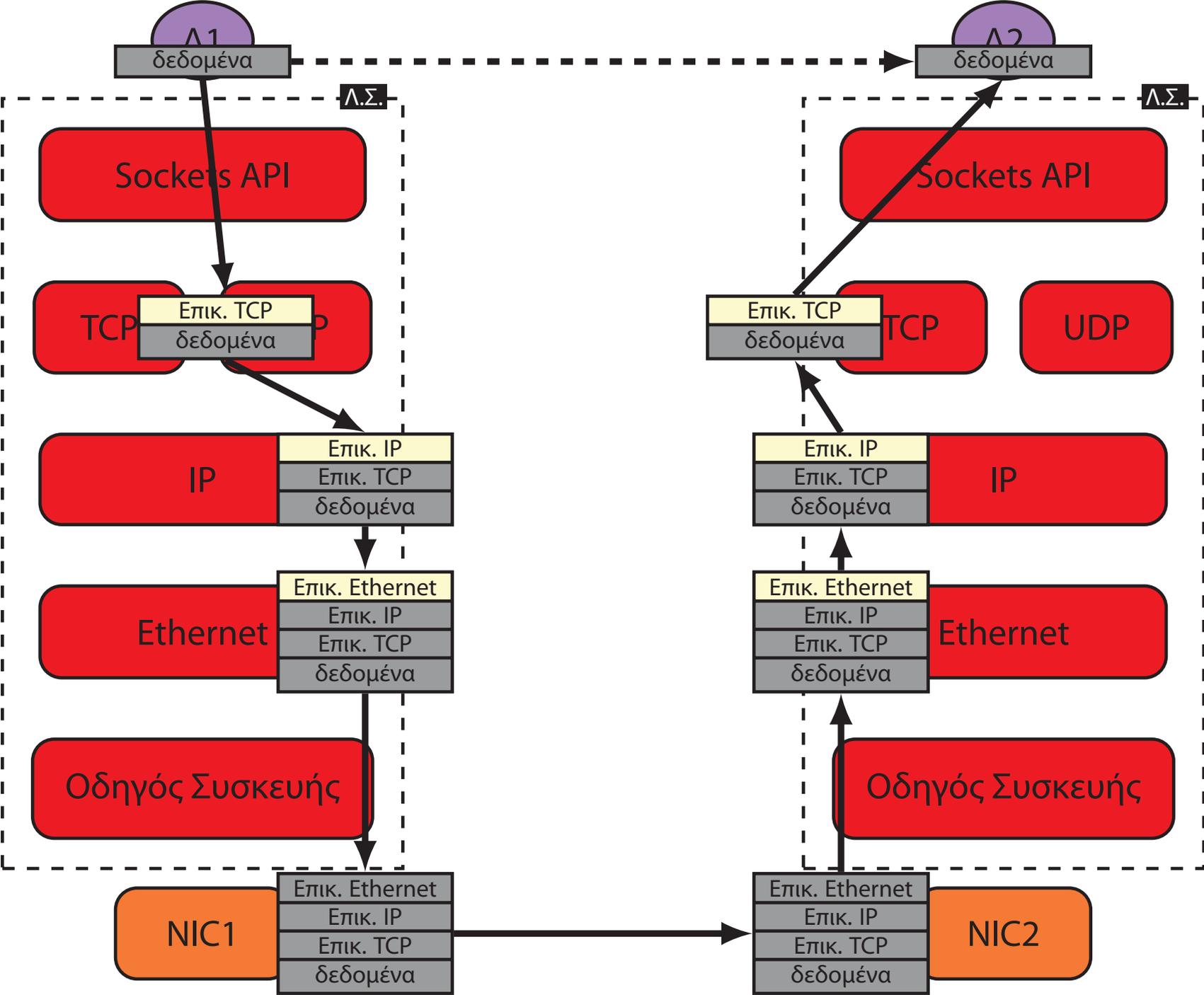
Δ1



# ΛΣ και Συσκευές δικτύου



# ΛΣ και Συσκευές δικτύου



# Ανακεφαλαίωση

## Διεπαφή πρόσβασης του υλικού για τις εφαρμογές

- Πολλαπλές Διεργασίες (*multitasking*) / Χρήστες (*multiuser*)
  - Προστασία μνήμης / Εικονική μνήμη
  - Διαμοιρασμός επεξεργαστή (*time sharing*)
  - Περιορισμός εφαρμογών χρήστη (*protected mode*)
- Συστήματα αρχείων για αποθήκευση δεδομένων
  - Συσκευές Αποθήκευσης (Δίσκοι)
  - Ιεραρχική δομή με καταλόγους και αρχεία
- Επικοινωνία με άλλα υπολογιστικά συστήματα
  - Συσκευές δικτύου (NICs)
  - Στοίβα πρωτοκόλλων επικοινωνίας ({TCP,UDP}/IP)

# Εξέλιξη/Διαφοροποίηση

- ▶ Τα προηγ. αφορούν κυρίως συστήματα τύπου Desktop/Server
- ▶ Τα ΛΣ διαφοροποιούνται ανάλογα με το Υλικό/Ανάγκες
  - ▶ Μοναδικός χρήστης / εφαρμογή  
(Πρώτα PCs, Consoles)
  - ▶ Batch Systems / Spooling
- ▶ Εξαρτώνται από τη χρήση του συστήματος και το υλικό
  - ▶ Ενσωματωμένα συστήματα
  - ▶ iPhone: ένα πρόγραμμα τη φορά, ένας χρήστης

# Εικονικές Μηχανές

## Virtual Machines

Υλοποίηση σε λογισμικό ενός υπολογιστικού συστήματος, που εκτελεί προγράμματα σαν να είναι φυσική μηχανή

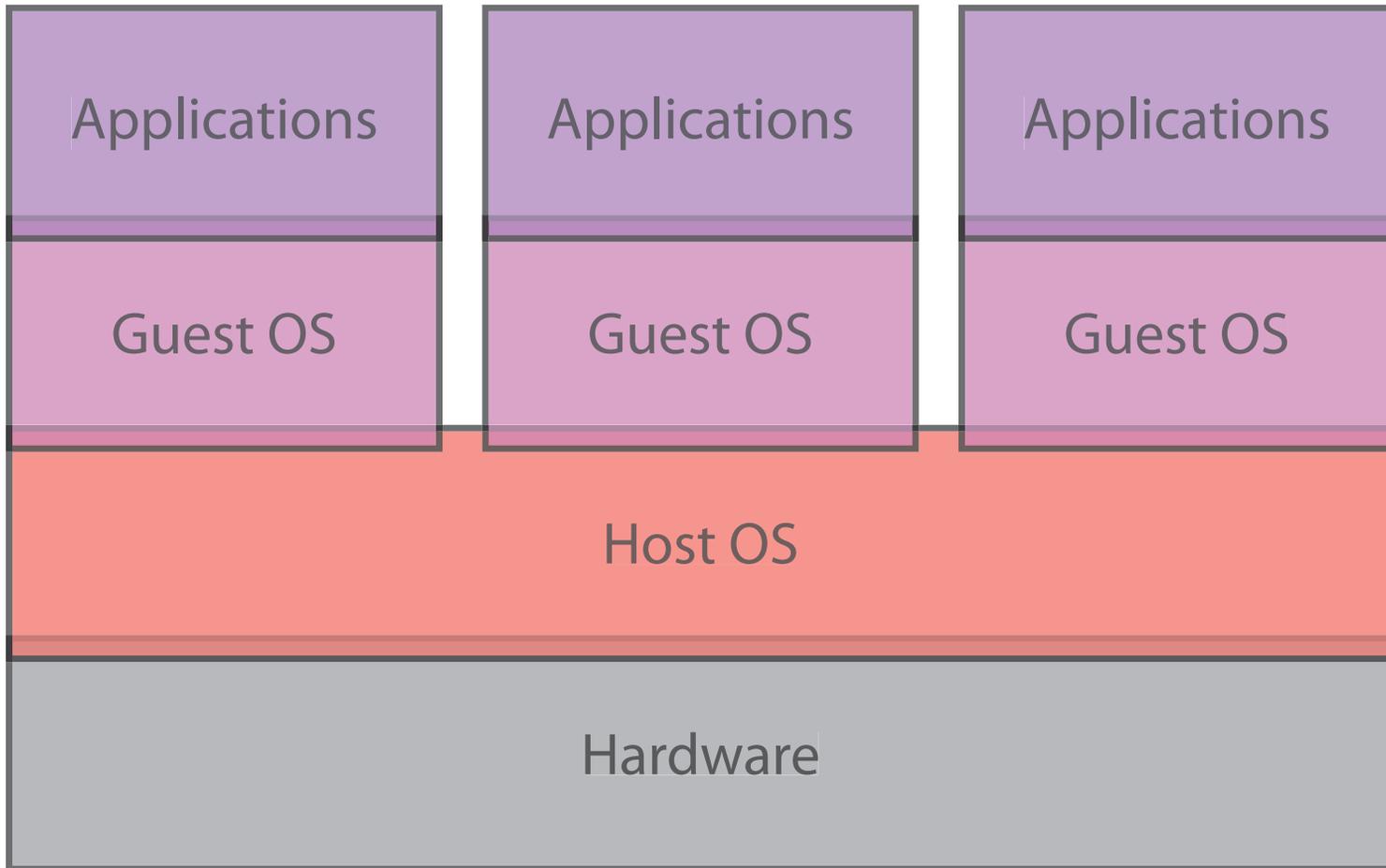
- ▶ Εικονικές Μηχανές Συστημάτων (Xen, Virtual Box, VMware)
- ▶ Εικονικές Μηχανές Διεργασιών (Java VM, .NET CLR)

## Εικονικές Μηχανές Συστημάτων

- ▶ Το ΛΣ που τρέχει στο πραγματικό υλικό και παρέχει την λειτουργικότητα των Εικονικών Μηχανών ονομάζεται *host OS*
- ▶ Το ΛΣ που εκτελείται μέσα στις Εικονικές Μηχανές ονομάζεται *guest OS*

Οι πόροι του συστήματος μοιράζονται στις Εικονικές Μηχανές (συνήθως με στατικό τρόπο), από το host OS. Οι πόροι κάθε Εικονικής Μηχανής είναι υπό τη διαχείριση του guest OS.

# Παράδειγμα Εικονικής Μηχανής Συστήματος



# Βιβλιογραφία (1/3)

- ▶ Operating System Concepts,  
Abraham Silberschatz, Peter Baer Galvin, Greg Gagne,  
Wiley 8th edition, 2008.
- ▶ Operating Systems: Internals and Design Principles  
William Stallings,  
Prentice Hall, 6th edition, 2008.
- ▶ Modern Operating Systems,  
Andrew S Tannenbaum, Prentice Hall,  
3rd edition, 2007.
- ▶ Operating Systems Design and Implementation,  
A. S. Tannenbaum, A. S. Woodhull,  
Prentice Hall, 3rd edition, 2007.
- ▶ The Design of the Unix Operating System,  
M. Bach,  
Prentice Hall, 1986.

## Βιβλιογραφία (2/3)

- ▶ The Design and Implementation of the 4.4 BSD Operating System, Marshall Kirk McKusick, Keith Bostic, Michael J. Karels, John S. Quarterman, Addison-Wesley Professional, 2nd edition, 1996.
- ▶ The Design and Implementation of the FreeBSD Operating System, Marshall Kirk McKusick, George V. Neville-Neil, Addison-Wesley Professional, 1st edition, 2004.
- ▶ The Magic Garden Explained: The Internals of Unix System V Release 4: An Open Systems Design, Berny Goodheart, James Cox, Prentice Hall, 1995.
- ▶ UNIX Internals: The New Frontiers, Uresh Vahalia, Prentice Hall, 1995.

## Βιβλιογραφία (3/3)

- ▶ Understanding the Linux Kernel,  
Daniel Bovet, Marco Cesati,  
O' Reilly Media, 3rd edition, 2005.
- ▶ Linux Device Drivers,  
Jonathan Corbet, Alessandro Rubini, Greg Kroah-Hartman,  
O'Reilly Media, 3rd Edition, 2005.
- ▶ Understanding Linux Network Internals  
Christian Benvenuti, Marco Cesati,  
O'Reilly Media, 2005.