



ΚΣΕ

ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΙ – ΑΝΑΔΡΟΜΙΚΕΣ ΣΥΝΑΡΤΗΣΕΙΣ


Ι.Κοτίνη

ΣΤΟΧΟΙ

- Αποτίμηση της επίδοσης ενός Αλγόριθμου
- Πρόβλημα:
 - Σύγκριση δύο αλγόριθμων
 - Ανάπτυξη 'καλού' αλγόριθμου

ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ

- Η εκτέλεση ενός αλγόριθμου πρέπει να είναι τυφλή εφαρμογή κανόνων
- Η επεξεργαζόμενη πληροφορία πρέπει να είναι πεπερασμένη
- Κωδικοποίηση της πληροφορίας από πεπερασμένο αριθμό συμβόλων
- Πεπερασμένη ακολουθία πράξεων σε πεπερασμένες ακολουθίες συμβόλων



Κάθε αλγόριθμος μπορεί να
προγραμματιστεί;

■ πρόγραμμα \rightarrow αλγόριθμος

■ αλγόριθμος \rightarrow πρόγραμμα

■ Για κάθε αλγόριθμο πρέπει:

πρόγραμμα \Leftrightarrow αλγόριθμος

Αναδρομικοί Αλγόριθμοι

- Αναδρομικός αλγόριθμος (recursive algorithm)
 - Επιλύει ένα πρόβλημα λύνοντας ένα ή περισσότερα στιγμιότυπα του ίδιου προβλήματος.

Παράδειγμα: Υπολογισμός παραγοντικού

```
int factorial (int N)
{
    if (N==0) return 1;
    return N*factorial(N-1);
}
```

$$N! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots (N - 1) \cdot N = N \cdot (N - 1)!$$

Αναδρομικοί Αλγόριθμοι

Παράδειγμα: Υπολογισμός παραγοντικού

$$N! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots (N - 1) \cdot N = N \cdot (N - 1)!$$

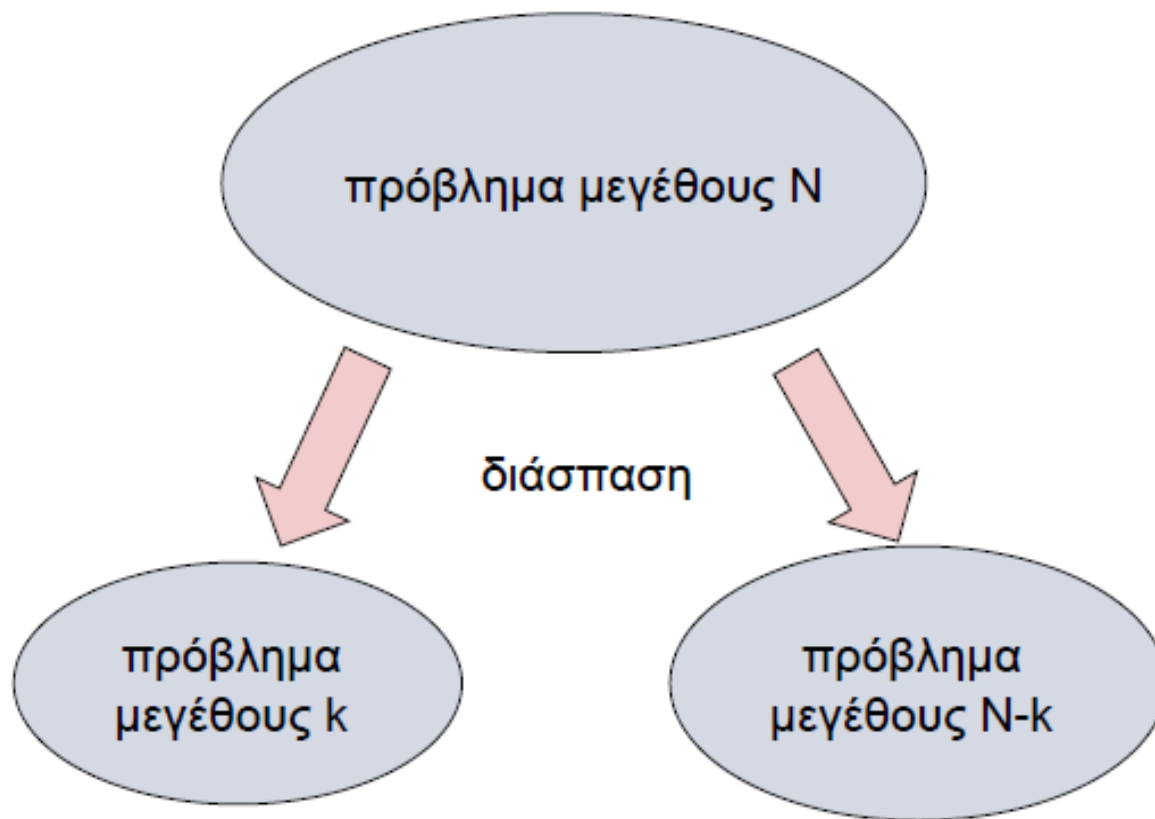
αναδρομικό πρόγραμμα

```
int factorial (int N)
{
    if (N==0) return 1;
    return N*factorial(N-1);
}
```

μη αναδρομικό πρόγραμμα

```
for (t=1, i=1; i<=N; i++){
    t *= i;
}
```

Αναδρομικοί Αλγόριθμοι: Διαίρει και βασίλευε



Διαίρει και Βασίλευε

- Η μέθοδος αυτή:
 - διαιρεί το πρόβλημα σε ανεξάρτητα επιμέρους προβλήματα
 - τα επιλύει
 - συνδυάζει τις λύσεις
 - υπολογίζει μια λύση για το αρχικό πρόβλημα

Πλεονεκτήματα

- οδηγεί σε αλγόριθμους που είναι εύκολο να αναλυθούν
 - διατύπωση και επίλυση της αναδρομικής εξίσωσης
 - η αναδρομική εξίσωση προκύπτει απ'ευθείας από την ιδέα στην οποία βασίζεται ο αλγόριθμος
 - υπάρχουν μαθηματικά εργαλεία για την επίλυση της αναδρομικής εξίσωσης
 - θεώρημα Κυριαρχίας
 - Μέθοδος Επανάληψης (Δένδρο αναδρομής)
 - Μέθοδος Αντικατάστασης

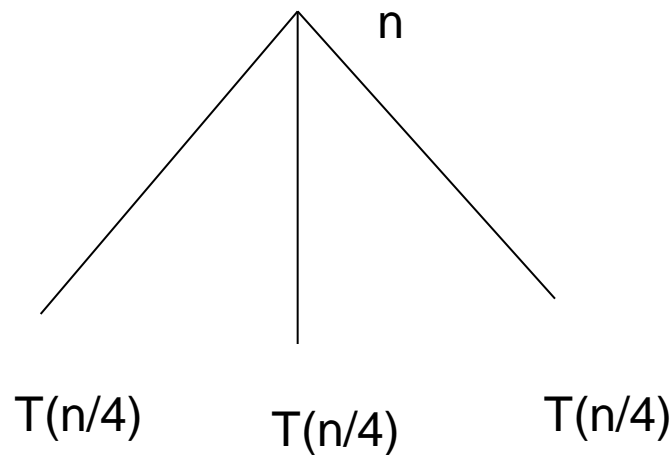
Διαίρει και Βασίλευε

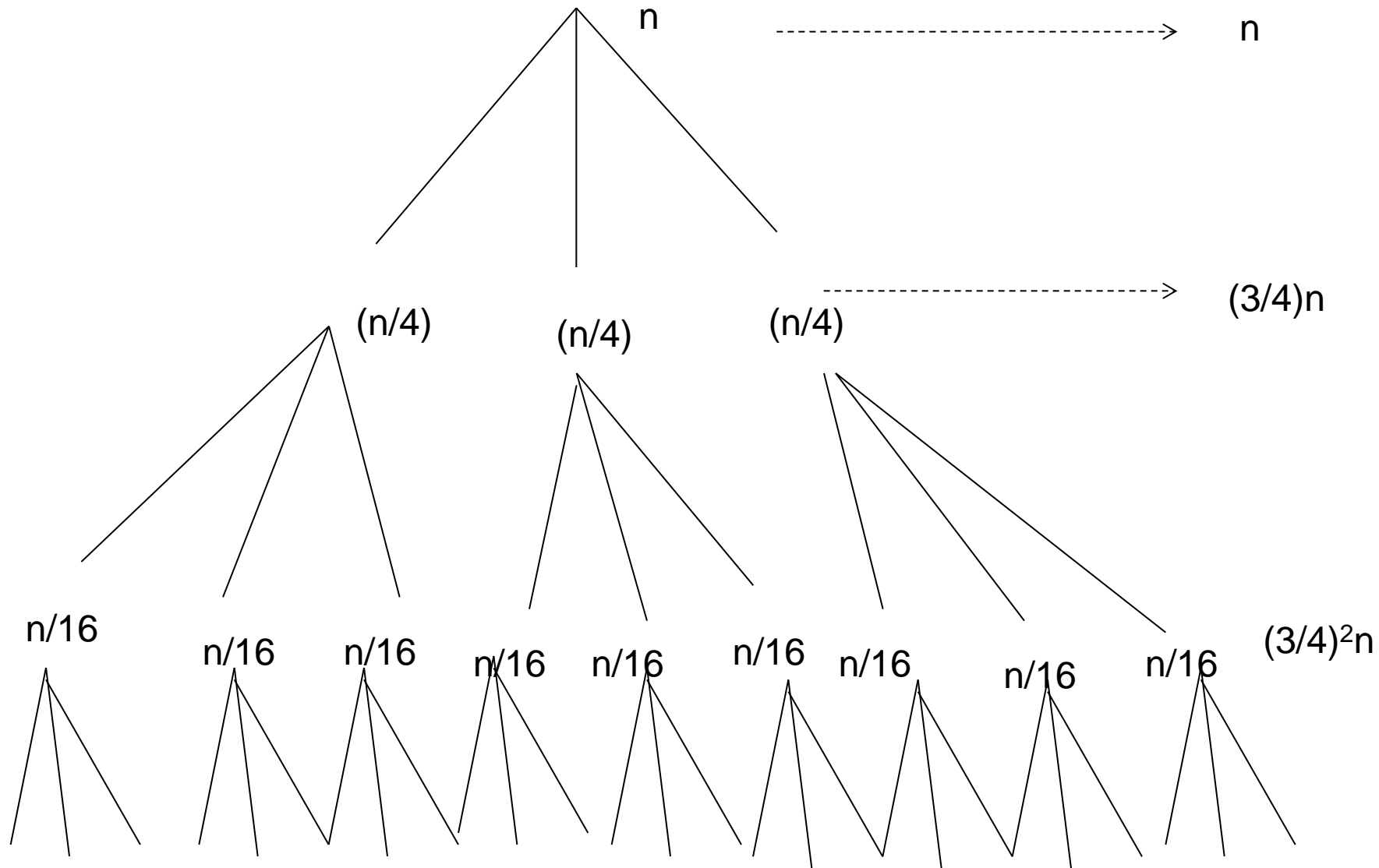
- Μειονεκτήματα
- Στην περίπτωση όπου τα επιμέρους προβλήματα περιέχουν κοινά επιμέρους υποπροβλήματα:
 - επιλύει πολλές φορές το ίδιο επιμέρους πρόβλημα

Δένδρα Αναδρομής

- Έστω ότι θέλουμε να επιλύσουμε την αναδρομή

$$T(n) = 3T(n/4) + n$$





Αναδρομή;

- Η αναδρομή χρησιμοποιείται σε αλγορίθμους διαίρει και βασίλευε γιατί:
 - Ένα πρόβλημα εκφράζεται σε υποπροβλήματα που είναι σημαντικά μικρότερα του αρχικού προβλήματος.

Παραδείγματα Αναδρομικών συναρτήσεων με αλγόριθμους Διαίρει και Βασίλευε

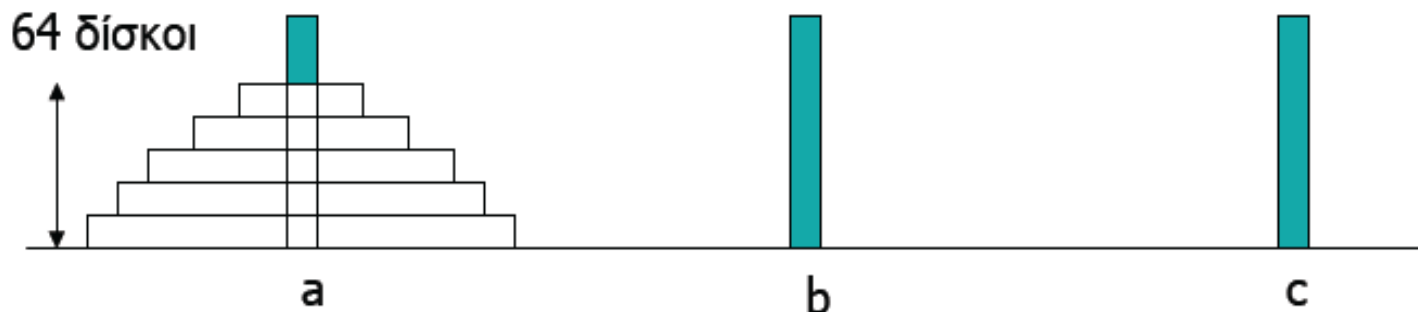
- Αλγόριθμος εύρεσης του μέγιστου και του ελάχιστου στοιχείου ενός πίνακα
- Πύργοι του Hanoi

Αλγόριθμος εύρεσης του μέγιστου και του ελάχιστου στοιχείου ενός πίνακα

- MinMax (A, i, j, min, max)
- 1. if $i \geq j - 1$ then
- 2. if $a_i < a_j$ then
- 3. $max = a_j$
- 4. $min = a_i$
- 5. else
- 6. $max = a_i$
- 7. $min = a_j$
- 8. end if
- 9. else
- 10. $m = \lfloor (i + j)/2 \rfloor$
- 11. MinMax(A, i, m, min1, max1)
- 12. MinMax(A, m, j, min2, max2)
- 13. $min = f \min(min1, min2)$
- 14. $max = f \max(max1, max2)$
- 15. end if

Παράδειγμα: οι πύργοι του Hanoi

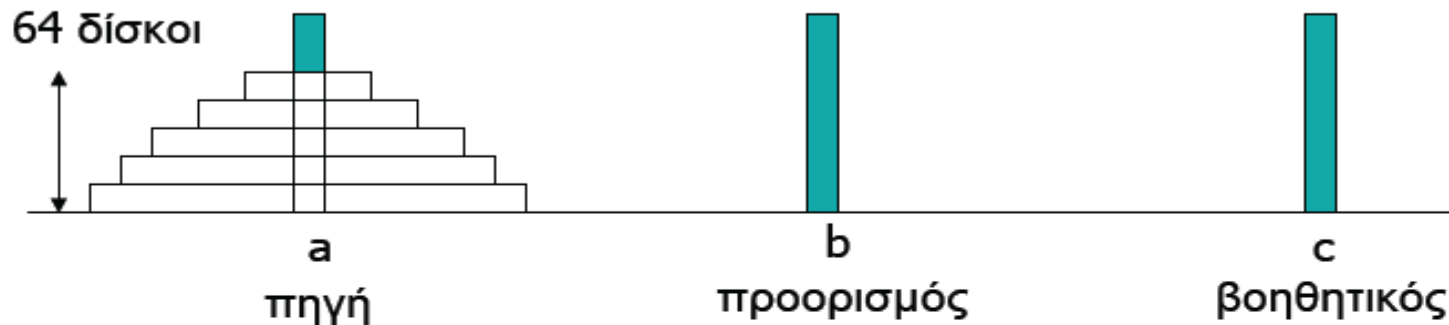
Πρόβλημα: να μεταφέρουμε όλους τους δίσκους σε έναν άλλο πάσσαλο κουνώντας ένα δίσκο τη φορά, χωρίς ποτέ ένας δίσκος να τοποθετηθεί πάνω από μικρότερους δίσκους.



Ψάχνουμε για αναδρομική σχέση:

Πρόβλημα A: μετάφερε 64 δίσκους από το a στο b (χωρίς να παραβείς τους περιορισμούς)

Παράδειγμα: οι πύργοι του Hanoi (2)



μεταφορά_πύργου (N , πηγή, προορισμός, βοηθητικός)

module *μεταφορά_πύργου* (N , a , b , c)

if $N=1$

then μετακίνησε 1 δίσκο από a σε b

else { *μεταφορά_πύργου* ($N-1$, a , c , b);

μετακίνησε 1 δίσκο από a σε b ;

μεταφορά_πύργου ($N-1$, c , b , a) }

Παράδειγμα: οι πύργοι του Ηανοί (3)

```

module μεταφορά_πύργου (N, a, b, c)
if N=1
  then μετακίνησε τον δίσκο από πηγή σε προορισμό
  else { μεταφορά_πύργου (N-1, a, c, b);
           μετακίνησε 1 δίσκο από πηγή σε προορισμό;
           μεταφορά_πύργου (N-1, c, b, a) }
  
```

