

## ΠΛΗ30 – ΤΕΣΤ8

### Άσκηση 1

(Α) Ιεραρχήστε τις παρακάτω συναρτήσεις σε αύξουσα σειρά ασυμπτωτικής πολυπλοκότητας:

$$f_1(n) = 10^n + 5n^2$$

$$f_2(n) = n^{1/3} + n^{3/10}$$

$$f_3(n) = n^n + \log n^n$$

$$f_4(n) = \log \log n^n + \log(\log n)^n$$

$$f_5(n) = 2^{\sqrt{\log^3 n}}$$

(B) Να λύσετε τις αναδρομές:

$$(1) \quad T(n) = T\left(\frac{3n}{11}\right) + T\left(\frac{2n}{5}\right) + n^2$$

$$(2) \quad T(n) = 7T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2$$

$$(3) \quad T(n) = 7T\left(\frac{n}{2}\right) + n^3$$

$$(4) \quad T(n) = T(n-1) + 3n + 4$$

Στη συνέχεια, να διαταχθούν οι λύσεις τους κατά αύξουσα τάξη μεγέθους.

**Θεώρημα Κυριαρχίας:** Έστω η αναδρομική εξίσωση  $T(n) = aT(n/b) + f(n)$ , όπου  $a \geq 1$ ,  $b > 1$  είναι σταθερές, και  $f(n)$  είναι μια ασυμπτωτικά θετική συνάρτηση. Τότε διακρίνονται οι ακόλουθες τρεις περιπτώσεις:

(1) αν  $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ , για κάποια σταθερά  $\epsilon > 0$ , τότε  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$

(2) αν  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ , τότε  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$

(3) αν  $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ , για κάποια σταθερά  $\epsilon > 0$ , και αν υπάρχει σταθερά  $n_0$ , τέτοια

ώστε, για κάθε  $n \geq n_0$ ,  $af\left(\frac{n}{b}\right) \leq cf(n)$  για κάποια σταθερά  $c < 1$ , τότε  $T(n) = \Theta(f(n))$ .

## Ασκηση 2

Ξεκινώντας από έναν αριθμό  $n$ , μπορούμε να καταλήξουμε στον αριθμό 1 εκτελώντας μία ακολουθία από τις παρακάτω πράξεις: αφαίρεση του 1, διαίρεση με το 2, διαίρεση με το 3, διαίρεση με το 5, διαίρεση με το 7. Μία διαίρεση μπορεί να γίνει μόνο αν είναι τέλεια.

**A)** Σχεδιάστε & αναλύστε αλγόριθμο *Δυναμικού Προγραμματισμού* ο οποίος με είσοδο έναν αριθμό  $n$  θα υπολογίζει το μήκος της ελάχιστης ακολουθίας επιτρεπτών πράξεων που απαιτούνται για να μετατραπεί σε 1 με τη διαδικασία που περιγράφεται παραπάνω.

**B)** Τρέξτε τον αλγόριθμο για  $n = 8$ .