



## Φροντιστήριο 1 - Λύσεις σε επιλεγμένες ασκήσεις

### Άσκηση 1

Έστω  $\Pi(n)$ ,  $n \geq 7$ , η πρόταση

$$\Pi(n) \equiv 3^n < n!$$

Θα αποδείξουμε ότι η πρόταση ισχύει για κάθε  $n \geq 7$  με τη μέθοδο της επαγωγής:

Βάση της επαγωγής  $n=7$

Έχουμε  $3^7 = 2187 < 5040 = 7!$ , και η  $\Pi(7)$  έπεται.

Υπόθεση της επαγωγής Η  $\Pi(n)$  ισχύει για  $n = k$ , δηλαδή  $3^k < k!$ .

Βήμα της επαγωγής Θα αποδείξουμε ότι  $\Pi(k+1)$ .

$$3^{k+1} = 3 \cdot 3^k$$

$$< 3 \cdot k! \quad \text{Υπόθεση της επαγωγής}$$

$$< (k+1) \cdot k! \quad k > 7$$

$$= (k+1)!$$

### Άσκηση 2

Πιο κάτω παρουσιάζεται η σωστή σειρά των συναρτήσεων ξεκινώντας από τη μικρότερη τάξη προς τη μεγαλύτερη. Συναρτήσεις που ανήκουν στην ίδια τάξη βρίσκονται γραμμένες στην ίδια γραμμή.

$$\begin{array}{c} 6 \\ \lg n \\ \sqrt{n} \\ n \\ n \lg n \\ n^2, \quad n^2 + \log n \\ n^3, \quad n^2 + 5n^3 \end{array}$$

Ακολουθεί αιτιολόγηση κάποιων σχέσεων:

(i) Σύγκριση  $n^2 + 5n^3$  και  $n^3$

$$n^2 + 5n^3 \in \Omega(n^3) ??$$

Έστω ότι  $c_1 = 1$  και  $n_0 = 0$ ,

$$n^2 + 5n^3 \geq 1 \cdot n^3 \text{ για κάθε } n \geq 0 \quad (n^2 \geq 0 \text{ και } 5n^3 \geq n^3 \text{ για κάθε } n \geq 0)$$

$$n^2 + 5n^3 \in O(n^3) ??$$

Έστω ότι  $c_2 = 6$  και  $n_0 = 0$ ,

$$n^2 + 5n^3 \leq 6 \cdot n^3, \text{ για κάθε } n \geq 0 \quad (n^2 \leq n^3 \text{ και } 5n^3 \leq 5n^3 \text{ για κάθε } n \geq 0)$$



- (ii) Σύγκριση  $\lg n$  και  $n \lg n$ .  
Έστω ότι  $c_1=1$  και  $n_0 = 1$ ,

$$\lg n \leq n \lg n, \quad \text{για κάθε } n \geq 1 \quad (\lg n \leq \lg n \text{ και } 1 \leq n, \text{ για κάθε } n \geq 1)$$

Από την άλλη δεν ισχύει ότι  $n \in \Omega(n \lg n)$ .

Ας υποθέσουμε ότι  $\lg n \in \Omega(n \lg n)$ .

Τότε υπάρχουν  $c$  και κάθε  $n_0$  τέτοια ώστε

$$\lg n \geq c \cdot n \lg n \text{ για κάθε } n \geq n_0.$$

Αυτό συνεπάγεται ότι υπάρχουν  $c$  και κάθε  $n_0$  τέτοια ώστε

$$1 \geq c \cdot n \text{ για κάθε } n \geq n_0$$

$$\Leftrightarrow c \leq 1/n \text{ για κάθε } n \geq n_0$$

Καθώς το  $n$  τείνει στο άπειρο ο λόγος  $1/n$  τείνει στο 0. Επομένως δεν είναι δυνατόν να υπάρχει θετική σταθερά  $c$  που να ικανοποιεί την πιο πάνω σχέση. Συμπέρασμα:

$$n \notin \Omega(n \lg n).$$

- (iii) Σύγκριση  $\lg n$  και  $\sqrt{n}$   
Ας υποθέσουμε ότι  $\lg n \notin O(\sqrt{n})$ .

Τότε για κάθε  $c$  και κάθε  $n_0$  υπάρχει  $k > n_0$  τέτοιο ώστε  $\lg k > c\sqrt{k}$  και κατά συνέπεια  $\lg^2 k > (c\sqrt{k})^2 = c^2 \cdot k$ . Αυτό συνεπάγεται ότι  $\lg^2 n \notin O(n)$  που έρχεται σε αντίφαση με τη σχέση «ασυμπτωτικά μικρότερο» που έχουμε δει στη διαφάνεια 3.23. Επομένως  $\lg n \in O(\sqrt{n})$  και το ζητούμενο έπεται.

Μπορεί επίσης να δειχθεί ότι  $\lg n \notin \Omega(\sqrt{n})$ .

### Άσκηση 3

- (i)  $T_1(n) \in \Omega(f(n))$  και  $T_2(n) \in \Omega(g(n))$   
 $\Leftrightarrow$  (από τον ορισμό της τάξης  $\Omega$ )  
 υπάρχουν σταθερές  $c_1, c_2, n_1$  και  $n_2$ , τέτοιες ώστε
- $$T_1(n) \geq c_1 \cdot f(n) \text{ για κάθε } n \geq n_1 \quad (1)$$
- και
- $$T_2(n) \geq c_2 \cdot g(n) \text{ για κάθε } n \geq n_2 \quad (2)$$
- $\Leftrightarrow$  (από (1))
- $$T_1(n) \cdot T_2(n) \geq c_1 \cdot f(n) \cdot T_2(n) \text{ για κάθε } n \geq n_1$$
- $\Leftrightarrow$  (από (2))
- $$T_1(n) \cdot T_2(n) \geq c_1 \cdot f(n) \cdot c_2 \cdot g(n) \text{ για κάθε } n \geq n_1, n_2$$
- $\Leftrightarrow$
- υπάρχουν σταθερές  $c$  και  $n_0$ , τέτοιες ώστε
- $$T_1(n) \cdot T_2(n) \geq c \cdot f(n) \cdot g(n) \text{ για κάθε } n \geq n_0$$
- συγκεκριμένα οι  $c = c_1 \cdot c_2$  και  $n = \max(n_1, n_2)$
- $\Leftrightarrow$  (από τον ορισμό της τάξης  $\Omega$ )
- $$T_1(n) \cdot T_2(n) \in \Omega(f(n) \cdot g(n)).$$



(ii) Έστω  $c = |a_0| + |a_1| + |a_2| + \dots + |a_k|$  και  $n_0 = 1$ . Τότε, για κάθε  $n \geq n_0$ ,

$$\begin{aligned} a_0 + a_1 n + a_2 n^2 + \dots + a_k n^k &\leq |a_0| + |a_1| n + |a_2| n^2 + \dots + |a_k| n^k \\ &\leq |a_0| n^k + |a_1| n^k + |a_2| n^k + \dots + |a_k| n^k \\ &\leq (|a_0| + |a_1| + |a_2| + \dots + |a_k|) n^k \\ &\leq c \cdot n^k \end{aligned}$$

και το ζητούμενο έπεται.

(iii) Υποθέτουμε ότι η πρόταση αυτή ισχύει, δηλαδή αν  $f(n)$  θετική συνάρτηση του  $n$ , τότε  $f(n) \in O((f(n))^2)$

Έστω  $f(n) = 1/n, n > 0$  η θετική συνάρτηση του  $n$   
 $\Rightarrow (f(n))^2 = 1/n^2$ .

Αφού η πρόταση ισχύει  
 $\Rightarrow 1/n \in O(1/n^2)$

Εξετάζοντας το ρυθμό αύξησης, δηλαδή το όριο  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{(f(n))^2}$ , έχουμε

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n}}{\frac{1}{n^2}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n}{1} = \infty, \text{ δηλαδή } 1/n \in \Omega(1/n^2)$$

ΑΝΤΙΦΑΣΗ: Η πιο πάνω πρόταση έρχεται σε αντίφαση με την αρχική υπόθεση, άρα η αρχική υπόθεση καταρρίπτεται και η πρόταση δεν ισχύει.

(iv) Για να αποδείξουμε ότι  $\lg n^3 \in \Theta(\log_{16} n^5)$  πρέπει να δείξουμε ότι  $\lg n^3 \in \Omega(\log_{16} n^5)$  και  $\lg n^3 \in O(\log_{16} n^5)$

(α) Θα δείξουμε ότι  $\lg n^3 \in \Omega(\log_{16} n^5)$ , δηλαδή ότι υπάρχουν σταθερές  $c$  και  $n_0$  τέτοιες ώστε

$$\lg n^3 \geq c \cdot \log_{16} n^5 \quad \text{για κάθε } n \geq n_0$$

Παρατηρούμε ότι

$$\lg n^3 = 3 \lg n$$

$$\log_{16} n^5 = 5 \log_{16} n = 5 \frac{\log_2 n}{\log_2 16} = 5 \frac{\log_2 n}{\log_2 2^4} = 5 \frac{\log_2 n}{4 \log_2 2} = \frac{5}{4} \lg n$$

Προφανώς

$$3 \lg n \geq \frac{5}{4} \lg n \quad \text{για κάθε } n_0 \geq 1$$



(β) Θα δείξουμε ότι  $\lg n^3 \in O(\log_{16} n^5)$ , δηλαδή ότι υπάρχουν σταθερές  $c$  και  $n_0$  τέτοιες ώστε

$$\lg n^3 \leq c \cdot \log_{16} n^5 \quad \text{για κάθε } n \geq n_0$$

Βάση των παρατηρήσεων που έχουμε κάνει στο (α) η πιο πάνω πρόταση είναι ισοδύναμη με

$$3 \lg n \leq c \cdot \frac{5}{4} \lg n \quad \text{για κάθε } n \geq n_0$$

Έστω  $c = 4$

$$3 \lg n \leq 5 \lg n \quad \text{για κάθε } n_0 \geq 1$$

Από τα (α) και (β)  $\lg n^3 \in \Theta(\log_{16} n^5)$