

Σημειώσεις Σχεδίασης και Ανάλυσης Αλγορίθμων Παρασκευής
24/03/2023

$$f(n) = 3n^2 - 5n + 4$$

Να δείξετε ότι $f(n) = \Theta(n^2)$

1. Ν.Δ.Ο $f(n) = O(n^2)$

Άρα υπάρχουν $a, n_0 > 0$: $f(n) \leq a * n^2, \forall n \geq n_0$

$$3n^2 - 5n + 4 \leq a * n^2, \forall n \geq n_0 \rightarrow$$

$$\rightarrow 3n^2 - 5n + 4 \leq 3n^2 + 4, \forall n \geq 0$$

$$3n^2 + 4 \leq 3n^2 + 4n^2 = 7n^2, \forall n \geq 1, a = 7, n_0 = 1$$

2. ΝΔΟ $f(n) = \Omega(n^2)$

$b, n_0 > 0$: $f(n) \geq b * n^2, \forall n \geq n_0$

$$3n^2 - 5n + 4 \geq b * n^2, \forall n \geq n_0$$

$$(3 - b)n^2 - 5n + 4 \geq 0$$

$$3 - b \geq 0 \Rightarrow 3 \geq b \quad \Delta = (-5)^2 - 4 * (3 - b) * 4 < 0 \Rightarrow b < \frac{23}{16}$$

$$b < \min\left\{3, \frac{23}{16}\right\} = \frac{23}{16}$$

$$a = 7, b = 1, n_0 < 1$$

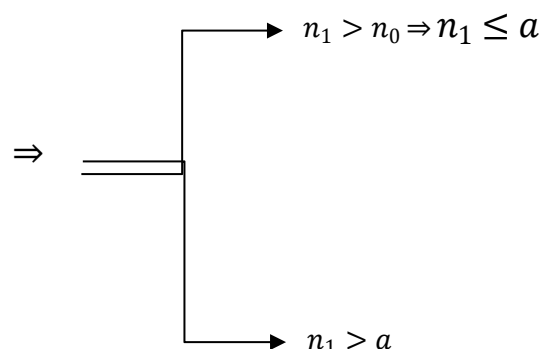
$$b * n^2 \geq f(n) \geq B(n^2), \forall n \geq 1$$

Να δείξετε ότι $n^2 \neq O(n)$

Έστω ότι $n^2 = O(n)$

$$\exists n, n_0 > 0 : \begin{array}{l} n^2 \leq a * n, \forall n \geq n_0 \\ n \leq a, \forall n \geq n_0 \end{array}$$

$$n_1 = \max\{a, n_0\} + 1 \Rightarrow$$



(Άρα έχουμε άτοπο καθώς το n_1 δεν μπορεί να είναι μεγαλύτερο ή ίσο και μικρότερο του a ταυτόχρονα)

Έστω $a > 1$. Να δείξετε ότι $f(n) = \theta(\log_n n) \Rightarrow f(n) = \theta(\lg n)$

$$\exists C_1, C_2, n_0 > 0: C_2 * \log_n n \leq f(n) \leq C_1 * \log_n n, \quad \forall n \geq n_0$$

$$\Rightarrow C_2 * \frac{\lg n}{\lg a} \leq f(n) \leq C_1 * \frac{\lg n}{\lg a} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \left(\frac{C_2}{\lg a} * \lg n \right) * \lg n \leq f(n) \leq \left(\frac{C_1}{\lg a} \right) * \lg n$$

Ισχύει ότι:

1. $f(n) = O(g(n))$ ανν (αν και μόνον αν) $g(n) = \Omega(f(n))$
2. Η κλάση Θ ορίζει στο σύνολο των συναρτήσεων μια σχέση ισοδυναμίας
3. Αν $f(n) = \theta(g(n))$ τότε οι κλάσεις $\theta(f(n)) = \theta(g(n))$ και αντίστροφα
4. Ισχύει αποκλειστικά ένα από τα παρακάτω:
 - a. $\theta(f(n)) = \theta(g(n))$
 - b. $\theta(f(n)) \cap \theta(g(n)) = \emptyset$

Για εξεταστική:

Αν ζητήσει να βρεθεί $f(n) = O(n)$ και τέτοια αλλά ζητούμενα **ΧΩΡΙΣ** τη χρήση ορίων, τότε εννοεί χωρίς το Πρόρισμα 3. Δηλαδή χωρίς το πόρισμα που λέει $p(n) = \theta(n^d)$ για ασυμπτωτικά θετικό πολυώνυμο βαθμού d . Επίσης, θεωρούνται εξεταστέα ύλη οι αποδείξεις για τις 4 προαναφερθείσες ιδιότητες κλάσεων

$$O(1) < O(\lg n) < \dots < O(n^n)$$

$$\Omega(1) > \Omega(\lg n) > \dots > \Omega(n^n)$$

Σημείωση περί notation: $\lg^k n = (\lg n)^k \neq \lg(n^k)$

$$\text{Π.χ. } f(n) = n, g(n) = n^{n \bmod 3}, n \geq 1$$

Ορισμοί

$$o(g(n)) = \{f: \forall a \in \mathbb{R}, \exists n_0 > 0, a * g(n) > f(n) \geq 0, \forall n \geq n_0\}$$

$$\omega(g(n)) = \{f: \forall b \in \mathbb{R}, \exists n_0 > 0, f(n) > b * g(n) \geq 0, \forall n \geq n_0\}$$

Π.χ.

$$f(n) = n^2$$

$$g(n) = 2n^2$$

$$f(n) = O(g(n))$$

$$\lim \frac{f(n)}{g(n)} = \frac{1}{2} < 1$$

Άσκηση: Να διατάξετε τις παρακάτω συναρτήσεις:

$$f_1(n) = 3^n$$

$$f_2(n) = \lg^2 n$$

$$f_3(n) = \lg(\lg n^2)$$

$$f_4(n) = 4 \lg n$$

$$f_5(n) = 2n^2$$

$$f_4(n) = 4^{\lg n} = (2^2)^{\lg n} = 2^{2 \lg n} = 2^{\lg n^2} = n^2 < 2n^2 = f_5(n)$$

$$f_3(n) = \lg(\lg n^2) = \lg(2 \lg n) = \lg 2 + \lg \lg n = 1 + \lg \lg n < 2 \lg \lg n = \\ = \lg^2 \lg n < \lg^2 n = f_2(n)$$

Άρα διατάσσονται έτσι: $f_3(n) < f_2(n) < f_4(n) < f_5(n) < f_1(n)$

Έστω $f(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n + a_0$

$a_i, k \in \mathbb{N} - \{0\}$ τότε $f(n) = \Theta(n^k)$

$$1. f(n) = O(n^k)$$

$$2. f(n) = \Omega(n^k) \rightarrow f(n) \geq a_k * n^k$$

1. $a, n_0 > 0$, τέτοια ώστε $a * f(n) \leq a * n^k, \forall n \geq n_0$

$$\hat{a} = \max\{a_k, a_{k-1}, \dots, a_0\}$$

$$f(n) \leq (k+1) * \hat{a} * n^k$$

$$a^k n^k \leq \hat{a} n^k \\ a_{n-1} n^{k-1} \leq \hat{a} n^k$$