

## Πολυπλοκότητα

### Ορισμός

- i)  $f = O(g) \Rightarrow \exists \alpha > 0$  τ.ω  $f \leq \alpha \cdot g \quad \forall n \geq n_0, n_0 \geq 0$   
 ii)  $f = \Omega(g) \Rightarrow \exists \beta > 0$  τ.ω  $f \geq \beta \cdot g \quad \forall n \geq n_0, n_0 \geq 0$   
 iii)  $f = \Theta(g) \Rightarrow \exists \alpha, \beta > 0$  τ.ω  $\beta \cdot g \leq f \leq \alpha \cdot g \quad \forall n \geq n_0, n_0 \geq 0$

### Μερίδια

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \begin{cases} 0 \Rightarrow f = o(g) \\ L \Rightarrow f = \Theta(g) \\ \infty \Rightarrow f = \omega(g) \end{cases}$$

## Ιδιότητες Λογαριθμικών

### Αλλαγή Βάσης

$$-\log_b a = \frac{\log_c a}{\log_c b}$$

### Ιδιότητα

$$-\log(a \cdot b) = \log a + \log b$$

$$-\log\left(\frac{a}{b}\right) = \log a - \log b$$

### Ιδιότητα

$$a^{\log c} = c^{\log a}$$

### Ιδιότητα

$$\log n^k = k \cdot \log n$$

## Σειρές

### Αριθμητική Σειρά (ημερολογίου)

$n \neq \infty$

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n \cdot (n+1)}{2}$$

### Γεωμετρική Σειρά (ημερολογίου)

$$\sum_{i=0}^k x^i = \frac{x^{k+1} - 1}{x - 1}, \quad x \neq 1$$

### (άπειρη αριθμητική σειρά)

$$\sum_{i=1}^{\infty} i = \infty$$

### (μ-ημερολογίου / άπειρη) Γ.Σ.

$$-\sum_{i=0}^{\infty} x^i = \frac{1}{1-x} \quad \underline{x < 1}, x \neq 1$$

$$-\sum_{i=0}^{\infty} x^i = \frac{1}{x-1} \quad \underline{x > 1}, x \neq 1$$

## Master Theorem

Έστω η αναδρομική συνάρτηση  $T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$ ,  $\{a, b \geq 1\}$ ,  $f(n) > 0$

- Βρίσκω το  $n^{\log_b a}$

- Συγκρίνω την  $f(n)$  με το  $n^{\log_b a}$

- Διαπίνω περίπτωσης:

i) Εάν  $f(n) \leq k \cdot n^{\log_b a - \epsilon} \Rightarrow f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ ,  $\epsilon > 0$ . Τότε,  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$

ii) Εάν  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a}) \Rightarrow f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ ,  $\epsilon > 0$ . Τότε,  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \cdot \lg n)$

iii) Εάν  $f(n) \geq \lambda \cdot n^{\log_b a + \epsilon} \Rightarrow f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ ,  $\epsilon > 0$  και  $a \cdot f\left(\frac{n}{b}\right) \leq c \cdot f(n)$ ,  $c < 1$ . Τότε,  $T(n) = \Theta(f(n))$

## Θεώρημα Akra Bazzi

Εάν έχουμε αναδρομική σχέση της μορφής:

$$T(n) = \begin{cases} \sum_{i=1}^k a_i T\left(\frac{n}{b_i}\right) + g(n) & , n > n_0 \\ 1 & , 1 \leq n \leq n_0 \end{cases}$$

Τότε, προσπαθούμε να προσδιορίσουμε το  $p$ , στην εξίσωση:

$$\sum_{i=1}^k a_i \left(\frac{1}{b_i}\right)^p = 1$$

Εφόσον βρούμε το  $p$ , προσδιορίζουμε ασυμπτωτικά την  $T(n)$ . Σύμφωνα με την εξίσωση:

$$T(n) = \Theta\left(n^p \left(1 + \int_1^n \frac{g(u)}{u^{p+1}} du\right)\right)$$