

Функцията  $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$  е асимптотично положителна ако  $\exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0$  е избрано  $f(n) > 0$

Видове функции спрямо асимптотиката  $g$ -асимпт. пол.  $\phi$ -а.

- $h = O(g) := \{ f \mid \exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \text{ е изп. } 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n) \} \quad h \leq g$
- $h = o(g) := \{ f \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \text{ е изп. } 0 \leq f(n) < c \cdot g(n) \} \quad h \prec g$
- $h = \Omega(g) := \{ f \mid \exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \text{ е изп. } 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n) \} \quad h \geq g$
- $h = \omega(g) := \{ f \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \text{ е изп. } 0 \leq c \cdot g(n) < f(n) \} \quad h \succ g$
- $h = \Theta(g) := \{ f \mid \exists c_1 > 0 \exists c_2 > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \text{ е изп. } 0 \leq c_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n) \} \quad h \asymp g$

свойства:

- 1) транзитивност  $f, g, h \quad f \leq g \text{ и } g \leq h, \text{ то } f \leq h \quad \Theta \in \{ \leq, \prec, \geq, \succ, \asymp \}$
- 2) рефлексивност  $f \leq f \quad \Theta \in \{ \leq, \prec, \geq, \succ \}$
- 3) Ако  $f \leq g$  и  $g \leq f$ , то  $f \asymp g$
- 4) симетричност  $f \asymp g \leftrightarrow g \asymp f$
- 5)  $f \leq g \leftrightarrow g \geq f$  транспонирана симетрия
- 6)  $f + g \asymp \max\{f, g\}$

7)  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$ , то  $f \leq g \quad \forall \varepsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0: -\varepsilon \leq \frac{f(n)}{g(n)} \leq \varepsilon \quad |. \cdot g(n) \quad -\varepsilon \cdot g(n) \leq 0 \leq f(n) \leq \varepsilon \cdot g(n)$

8)  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = c$ ,  $c > 0 \quad f \asymp g \quad (c-\varepsilon) \leq \frac{f(n)}{g(n)} \leq (c+\varepsilon) \quad |. \cdot g(n) \quad 0 \leq (c-\varepsilon) \cdot g(n) \leq f(n) \leq (c+\varepsilon) \cdot g(n)$

9)  $f, g$ -асимпт. пол.,  $a > 1$ . Тогава ако  $f \leq g$ , то  $a^{f(n)} \leq g^{f(n)}$

ако  $\log_a f(n) \leq \log_a g(n)$ , то  $f(n) \leq g(n)$  за строгите случаи.

10)  $\forall a > 0 \forall t > 0 \forall \varepsilon > 0$  е изп.  $\log_a^t(n) \leq n^\varepsilon \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^\varepsilon}{\log_a^t(n)} \stackrel{b \leftarrow \frac{\varepsilon}{t}}{=} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n^\varepsilon)^t}{\log_a^n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{n^\varepsilon}{\log_a n} \right)^t = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^\varepsilon}{\log_a n}$

Обща табела:  $\Theta(1), \lg, n, n \lg n, n^2, a^n, n!, n^n \quad \stackrel{1}{=} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{b \cdot b^{n-1}}{1} = \lim_{n \rightarrow \infty} \underbrace{b \cdot b}_{\text{const.}} \cdot n^B = \infty$

Ако  $f \asymp g$ , то  $\exists \lim \frac{f(n)}{g(n)} = c, c > 0$ ?

$$\begin{aligned} f(n) &= (a + \sin(n)) \cdot n^2 & \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(a + \sin(n)) \cdot n^2}{n^2} &= \lim_{n \rightarrow \infty} a + \sin(n) \\ g(n) &= n^2 & & \end{aligned}$$

загара 1:  $P(x) = a_0 x^k + a_1 x^{k-1} + \dots + a_k$   $a_0 > 0$

$$P(n) \asymp n^k \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{P(n)}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_0 n^k + \dots + a_k}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^k \left( a_0 + \frac{a_1}{n} + \frac{a_2}{n^2} + \dots + \frac{a_k}{n^k} \right)}{n^k} = a_0 > 0 \Rightarrow P(n) \asymp n^k$$

загара 2:  $\binom{n}{k} \asymp n^k$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\binom{n}{k}}{n^k} = \frac{n(n-1)\dots(n-k+1)}{k! n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^k \cdot 1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \cdot \left(1 - \frac{2}{n}\right) \dots \left(1 - \frac{k}{n} + \frac{1}{n}\right)}{n^k \cdot k!} = \frac{1}{k!}$$

загара 3:  $(n+1)^n \asymp n^n$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n+1)^n}{n^n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{n}{n} + \frac{1}{n} \right)^n = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( 1 + \frac{1}{n} \right)^n = e > 0$$

загара 4: Нека  $f(n) = \begin{cases} 1, & n \text{ е четно} \\ n^2, & \text{иначе} \end{cases}$   $g(n) = n$  несправедливи

1) Докажане, че  $f \leq g$ . Тогава  $\exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$

$$\text{Ако } n \text{ е четно} \quad 0 \leq n^2 \leq c \cdot n$$

2) Докажане, че  $g \leq f$ . Тогава  $\exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq g(n) \leq c \cdot f(n)$

$$\text{Ако } n \text{ е четно} \quad 0 \leq n \leq c$$

загара 5: Върху ли е, че ако  $f \leq g$ , то е изпълнено  $f \asymp g$  или  $f \asymp g$  не

Нека  $f(n) = \begin{cases} n, & \text{ако } n \text{ е четно} \\ \frac{1}{n}, & \text{ако } n \text{ е нечетно} \end{cases}$   $g(n) = n$ . Напа момент, в който  $f$  е константно асимптотично по-малка или равна на  $g$ .

Апроксимация на Sterling:  $n! = \sqrt{2\pi n} \cdot \left(\frac{n}{e}\right)^n \left(1 + \Theta\left(\frac{1}{n}\right)\right)$

загара 6: Да се докаже, че  $\lg(n!) \asymp n \lg n$

От апрокс. на Sterling  $\lg(n!) \approx \lg(\sqrt{2\pi n} \cdot \left(\frac{n}{e}\right)^n) = \lg \sqrt{2\pi n} + n \lg n - n \lg e$

Слагане от апрокс. на Sterling  $\lg(n!) \asymp n \lg n$