

Деф.

Ще казваме, че $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ е асимптотично неотрицателна, ако $\exists n_0 \in \mathbb{N}_0 : \forall n \geq n_0$ е изпълнено $f(n) \geq 0$.

Деф.

Ще казваме, че $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ е асимптотично положителна, ако $\exists n_0 \in \mathbb{N}_0 : \forall n \geq n_0$ е изпълнено $f(n) > 0$.

Деф.

Нека g е асимптотично неотрицателна ф-я. Въвеждаме следните класове от функции:

- $O(g) = \{f \mid \exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 \text{ е изпълнено } 0 \leq f(n) \leq c * g(n)\} // \leq$
- $o(g) = \{f \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 \text{ е изпълнено } 0 \leq f(n) \leq c * g(n)\} // <$
- $\Omega(g) = \{f \mid \exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 \text{ е изпълнено } 0 \leq c * g(n) \leq f(n)\} // \geq$
- $\omega(g) = \{f \mid \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 \text{ е изпълнено } 0 \leq c * g(n) \leq f(n)\} // >$
- $\theta(g) = \{f \mid \exists c_1, c_2 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 \text{ е изпълнено } 0 \leq c_1 * g(n) \leq f(n) \leq c_2 * g(n)\} // \asymp$

Озн.

- $f \in O(g) \equiv f = O(g) \equiv f \leq g$
- $f \in o(g) \equiv f = o(g) \equiv f < g$
- $f \in \Omega(g) \equiv f = \Omega(g) \equiv f \geq g$
- $f \in \omega(g) \equiv f = \omega(g) \equiv f > g$
- $f \in \theta(g) \equiv f = \theta(g) \equiv f \asymp g$

Св-ва

$$1. f \sigma g \& g \sigma h \Rightarrow f \sigma h, \sigma \in \{ \leq, <, \asymp, >, \geq \}$$

$$2. f \sigma f, \sigma \in \{ \leq, \asymp, \geq \}$$

$$3. f \leq g \& f \geq g \Rightarrow f \asymp g$$

$$4. f \asymp g \Leftrightarrow g \asymp f$$

$$5. f \leq g \Leftrightarrow g \geq f // \text{същото и за } < \text{ и } >$$

$$6. \max \{f, g\} \asymp f + g$$

$$\frac{f(n)}{2} + \frac{g(n)}{2} \leq \max \{f(n), g(n)\} \leq f(n) + g(n)$$

$$7. \text{ Нека } f \text{ и } g \text{ са ас.пол. Тогава } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \Leftrightarrow f = o(g)$$

$$\forall \epsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq n_0 : -\epsilon < \frac{f(n)}{g(n)} < \epsilon \dots \text{ умножаваме по } g(n) \text{ и получаваме } -\epsilon * g(n) < 0 \leq f(n) \leq \epsilon * g(n)$$

$$8. \text{ Нека } f \text{ и } g \text{ са ас.пол. Тогава } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = c > 0 \Rightarrow f = \theta(g)$$

$$\forall \epsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N}_0 \forall n \geq$$

$$n_0 : c - \epsilon < \frac{f(n)}{g(n)} < c + \epsilon \dots \text{ умножаваме по } g(n) \text{ и получаваме } -0 \leq (c - \epsilon) * g(n) \leq f(n) \leq (c + \epsilon) * g(n)$$

Обратното **не** е вярно... $f(n) = (2 + \sin(n)) * n, g(n) = n$.. тук лимеса е недефиниран

9. Нека f и g са ас.пол. и $a > 1$. Тогава, ако g не е ограничена отгоре, то :

$$a) f < g \Rightarrow a^{f(n)} < a^{g(n)}$$

$$b) \log_a(f(n)) < \log_a(g(n)) \Rightarrow f(n) < g(n)$$

$$10. \forall a > 1 \forall t, \epsilon > 0 \text{ е изпълнено } \log_a^t(n) < n^\epsilon$$

Зад. 1

Нека $p(x) = a_0 x^k + \dots + a_k$ – асимптотично положителен полином. Тогава $p(n) \asymp n^k$.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p(n)}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{a_0 n^k}{n^k} + \frac{a_1 n^{k-1}}{n^k} + \dots + \frac{a_k}{n^k} \right) =$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_0 + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_1}{n} + \dots + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_k}{n^k} = a_0 > 0 \Rightarrow p(n) = \theta(n^k) \dots \text{т.е } p(n) \asymp n^k$$

Зад. 2

Нека $k \in \mathbb{N}^+$. Тогава е вярно $\binom{n}{k} \asymp n^k$.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\binom{n}{k}}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n(n-1)\dots(n-(k-1))}{n^k k!} = \frac{1}{k!} > 0 \stackrel{\text{св.8}}{\Rightarrow} \dots$$

Зад. 3

$$(n+1)^n \asymp n^n$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n+1)^n}{n^n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{n+1}{n} \right)^n = e > 0 \stackrel{\text{св.8}}{\Rightarrow} \dots$$

Зад. 4

$$g(n) = n$$

$$f(n) = \begin{cases} 1 & , n \equiv 0 \pmod{2} \\ n^2 & , n \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

Да се докаже, че 2-те ф-ии са несравними.

.. за вкъщи

Зад. 5

$$f = O(g) \neg \Rightarrow (f = o(g) \vee f = \theta(g))$$

Даваме пример:

$$g(n) = n$$

$$f(n) = \begin{cases} n & , n \equiv 0 \pmod{2} \\ 1/n & , n \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

Зад. 6

Да се сортират по $<$ следните ф – ии : n^3 , \sqrt{n} , $\log(n)$, $\log^2(n)$, $\log^{(2)}(n)$, $n!$, a^n , a , n^n , n^{-2} , n^2 , $n^{\log(n)}$

..за вкъщи.. ще довършим следващия път.