

АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

1

Опр. $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ е асимптотично неотрицателна,
ако $\exists n_0 \forall n_{n \geq n_0} f(n) \geq 0$.

f е асимптотично положителна, ако
 $\exists n_0 \forall n_{n \geq n_0} f(n) > 0$.

АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

Опр. Нека $g(n)$ е ф-я.

$$O(g(n)) \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ f(n) \mid \exists c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 \right. \\ \left. 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n) \right\}$$

АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

2

$$\Omega(g(n)) \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ f(n) \mid \exists c > 0 \exists n_0 \forall n, n \geq n_0 \right. \\ \left. 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n) \right\}$$

АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

$$O(g(n)) \stackrel{\text{def}}{=} \{f(n) \mid \forall c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0$$

$$\omega(g(n)) \stackrel{\text{def}}{=} \{f(n) \mid \forall c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0$$

$$0 \leq f(n) < c \cdot g(n)\}$$

$$0 \leq c \cdot g(n) < f(n)\}$$

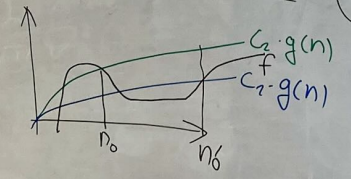
АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

$$\Theta(g(n)) \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ f(n) \mid \exists c_1, c_1 > 0 \exists c_2, c_2 > 0 \exists n_0 \forall n, n \geq n_0 \right.$$

$$\left. 0 \leq c_1 \cdot g(n) \leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n) \right\}$$

ЗАЩО?

$$O(g(n)) \cap \Omega(g(n)).$$



АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

Опр. $f(n)$ и $g(n)$ са ϕ -иц.

- $f(n) \asymp g(n) \xleftrightarrow{\text{def}} f(n) = O(g(n))$ (Вместо $f(n) \in O(g(n))$)
- $f(n) \gg g(n) \xleftrightarrow{\text{def}} f(n) = \Omega(g(n))$
- $f(n) \ll g(n) \xleftrightarrow{\text{def}} f(n) = o(g(n))$
- $f(n) \gg g(n) \xleftrightarrow{\text{def}} f(n) = \omega(g(n))$
- $f(n) \asymp g(n) \xleftrightarrow{\text{def}} f(n) = \Theta(g(n))$

АСИМПТОТИЧНИ НОТАЦИИ

2

Зад. 1 $f(n)$, $g(n)$ и $h(n)$ са ϕ -ии и $h(n) \ll g(n)$,
и $f(n) = g(n) + h(n)$. ДСД, че $f(n) \asymp g(n)$.

Реш. Трябва да док., че $f(n) \ll g(n)$ & $f(n) \gg g(n)$.

I $f(n) \ll g(n)$: $h(n) \ll g(n)$ озн. $\forall c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 0 \leq h(n) < c \cdot g(n)$
Нека $c \stackrel{\text{def}}{=} 1$ (работи заради "и") Нека n_0 е такава, че
 $\forall n \geq n_0 0 \leq h(n) < 1 \cdot g(n)$. Тогава $\forall n \geq n_0 f(n) < g(n) + g(n) = 2 \cdot g(n)$
Значи $\exists c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$.

$$f(n) = g(n) + h(n) \quad \& \quad h(n) \prec g(n) \rightarrow f(n) \asymp g(n)$$

II $f(n) \asymp g(n)$:

$f(n)$, $g(n)$ и $h(n)$ са асимпт. неотр., т.е.

$$\cdot \exists n_0^f \forall n \geq n_0^f f(n) \geq 0$$

$$\cdot \exists n_0^g \forall n \geq n_0^g g(n) \geq 0$$

$$\cdot \exists n_0^h \forall n \geq n_0^h h(n) \geq 0$$

Нека n_0^f , n_0^g и n_0^h са такива. Нека $n_0 \stackrel{\text{def}}{=} \max\{n_0^f, n_0^g, n_0^h\}$.

Тогава $\forall n \geq n_0 f(n) > g(n)$. Значи

$$\exists c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 0 \leq c \cdot g(n) \leq f(n)$$

CB-BO 1 $f(n) < g(n) \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$

$f(n) > g(n) \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty$

CB-BO 2 $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = c > 0 \rightarrow f(n) \sim g(n)$

Обратната посока не е вярна:

$f(n) = (2 + \sin n)n, g(n) = n$

СВ-ВОЗ $f(n), g(n)$ - ф-ии, $k \in \mathbb{R}^+$

$$f(n) \asymp g(n) \iff (f(n))^k \asymp (g(n))^k$$

СВ-ВО 4 $f(n)$ и $g(n)$ са растящи и неограничени

$a > 1$ е конст. Тогава

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

$f(n)$ е растяща:
 $\exists n_0 \forall n \forall m$
 $n_0 \leq n < m$
 $f(n) \leq f(m)$

$$\lg n = \log_2 n, \quad \log_a n = \frac{\lg n}{\lg a} = \frac{1}{\lg a} \cdot \lg n \approx \lg n$$

⚠ Св-во 4' $f(n)$ и $g(n)$ са растящи и неограничени,
а $a > 1$ е конст. Тогава

$$\lg f(n) < \lg g(n) \longrightarrow f(n) < g(n).$$

Зад. 2 $\Delta C \Delta$, че $2^{\sqrt{2 \lg n}} < n$

Реш. Нека $f_1(n) \stackrel{\text{def}}{=} 2^{\sqrt{2 \lg n}}$, а $f_2(n) \stackrel{\text{def}}{=} n$.

$f_1(n)$ и $f_2(n)$ са раст. и неотр.

$$\lg f_1(n) = \lg 2^{\sqrt{2 \lg n}} = \sqrt{2 \lg n} \lg 2 = \sqrt{2} \cdot \sqrt{\lg n} \prec \sqrt{\lg n}$$

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

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg f_1(n)}{\lg f_2(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sqrt{\lg n}}{\lg n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\sqrt{\lg n}} = 0 \rightarrow \lg f_1(n) < \lg f_2(n) \rightarrow f_1(n) < f_2(n).$$

СВ-ВО 5 $f(n)$ и $g(n)$ са раст. и неогр., а

$a > 1$ е конст. Тогава

$$a^{f(n)} \asymp a^{g(n)} \rightarrow f(n) \asymp g(n)$$



СВ-ВО 5'

— || —

$$f(n) \asymp g(n) \rightarrow \lg f(n) \asymp \lg g(n).$$

$$\square_{\text{P.}} \lg(n) \asymp \lg n^5 \asymp \lg n$$

Зад. 3 Нека $p(n) = a_0 n^k + a_1 n^{k-1} + \dots + a_{k-1} n + a_k \in$
полином от степен k с $a_0 > 0$.

ДСЛ, че $p(n) \asymp n^k$.

Реш. $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{p(n)}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(a_0 + \frac{a_1}{n} + \dots + \frac{a_{k-1}}{n^{k-1}} + \frac{a_k}{n^k} \right) = a_0 > 0$
 $\rightarrow p(n) \asymp n^k$

Зад. 4 Нека $k \in \mathbb{N}$. $\Delta \subset \Delta$, че $\binom{n}{k} \asymp n^k$.

Реш. $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\binom{n}{k}}{n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{k! (n-k)!} =$

$$\begin{aligned} & \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \cdot (n-1) \cdots (n-k+1)}{k! n^k} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^k \cdot 1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \cdots \left(1 - \frac{k-1}{n}\right)}{k! n^k} = \\ & = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \cdots \left(1 - \frac{k-1}{n}\right)}{k!} = \frac{1}{k!} > 0 \rightarrow \binom{n}{k} \asymp n^k \end{aligned}$$

Загл. 5 $\Delta C \Delta$, $\forall e \in (n+1)^n \subset n^n$

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

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