

# Асимптотический анализ. Нотации $\mathcal{O}$ , $\Omega$ , $\Theta$ , $o$ , $\omega$ и связи между ними

Лесников Юрий, seagest

## 1 $\mathcal{O}$ -большое

**Определение 1.1.** Рассмотрим множество функций, которое задается так:

$$f(n) \in \mathcal{O}(g(n)) \iff \exists N_0 > 0, \exists C > 0 : \forall n \geq N_0 \quad \hookrightarrow \quad 0 \leq f(n) \leq Cg(n)$$

Говорят, что:

- $f$  асимптотически не больше, чем  $g$
- $f$  не больше  $g$  с точностью до константы
- $f$  это  $\mathcal{O}$ -большое от  $g$

## 2 $\Omega$

**Определение 2.1.** Рассмотрим множество функций, которое задается так:

$$f(n) \in \Omega(g(n)) \iff \exists N_0 > 0, \exists C > 0 : \forall n \geq N_0 \quad \hookrightarrow \quad 0 \leq Cg(n) \leq f(n)$$

Говорят, что:

- $f$  не меньше, чем  $g$
- $g$  – нижняя оценка для  $f$
- $f$  это  $\Omega$  от  $g$

## 3 $\Theta$

**Определение 3.1.** Рассмотрим множество функций, которое задается так:

$$f(n) \in \Theta(g(n)) \iff \exists N_0 > 0, \exists C_1 > 0, \exists C_2 > 0 : \forall n \geq N_0 \quad \hookrightarrow \quad C_1g(n) \leq f(n) \leq C_2g(n)$$

Говорят, что:

- $g$  – асимптотически точная оценка  $f$
- $f$  это  $\Theta$  от  $g$

## 4 $o$ -малое

**Определение 4.1.** Рассмотрим множество функций, которое задается так:

$$f(n) \in o(g(n)) \iff \forall C > 0 \quad \exists N_0 > 0 : \forall n \geq N_0 \quad \hookrightarrow \quad 0 \leq f(n) \leq Cg(n)$$

Говорят, что:

- $f$  асимптотически меньше, чем  $g$
- $f$  для сколь угодно малой константы не больше  $g$
- $f$  это  $o$ -малое от  $g$

**Определение 4.2** (альтернативное определение  $o$ -малого).

$$f(n) \in o(g(n)) \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$$

## 5 $\omega$ -малое

**Определение 5.1.** Рассмотрим множество функций, которое задается так:

$$f(n) \in \omega(g(n)) \iff \forall C > 0 \quad \exists N_0 > 0 : \forall n \geq N_0 \quad \hookrightarrow \quad 0 \leq Cg(n) \leq f(n)$$

Говорят, что:

- $f$  асимптотически больше, чем  $g$
- $f$  для сколь угодно большой константы больше  $g$
- $f$  это  $\omega$ -малое от  $g$

**Определение 5.2** (альтернативное определение  $\omega$ -малого).

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

## 6 Эквивалентность

**Определение 6.1.** Эквивалентность:

$$f(n) \sim g(n) \iff \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1$$

### Отношение эквивалентности

Нетрудно убедиться, что это действительно отношение эквивалентности.

- Рефлексивность:  $\forall f(n) \quad \hookrightarrow \quad f(n) \sim f(n)$
- Симметричность:  $\forall f(n), g(n) \quad \hookrightarrow \quad f(n) \sim g(n) \implies g(n) \sim f(n)$
- Транзитивность:  $\forall f(n), g(n), h(n) \quad \hookrightarrow \quad f(n) \sim g(n) \wedge g(n) \sim h(n) \implies f(n) \sim h(n)$

## 7 Обозначения

Следует помнить, что  $\mathcal{O}, \Omega, \Theta, \omega$  и  $o$  – множества. Но для удобства далее будем заменять знак принадлежности на знак равенства (естественно, что равенство в прямом смысле не подразумевается).

## 8 Свойства

- Транзитивность:  $\forall \beta \in \{\mathcal{O}, \Omega, \Theta, \omega, o\} \quad \forall f, g, h \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \beta(g(n)) \quad \wedge \quad g(n) = \beta(h(n)) \implies f(n) = \beta(h(n))$
- Рефлексивность:  $\forall \beta \in \{\mathcal{O}, \Omega, \Theta\} \quad \forall f \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \beta(f(n))$
- Симметрия:  $\forall f, g \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \Theta(g(n)) \iff g(n) = \Theta(f(n))$
- Асимметрия:

$$\forall f, g \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \mathcal{O}(g(n)) \iff g(n) = \Omega(f(n))$$

$$\forall f, g \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \Omega(g(n)) \iff g(n) = \mathcal{O}(f(n))$$

$$\forall f, g \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \omega(g(n)) \iff g(n) = o(f(n))$$

**Теорема 8.1.**  $\forall f, g \quad \hookrightarrow \quad f(n) = \Theta(g(n)) \iff f(n) = \mathcal{O}(g(n)) \quad \wedge \quad f(n) = \Omega(g(n))$

*Доказательство.* Очевидно из определения. □

**Теорема 8.2.**  $g(n) = o(f(n)) \implies f(n) \pm g(n) = \Theta(f(n))$

*Доказательство.*  $g(n) = o(f(n)) \iff \exists N : \forall n \geq N \quad \hookrightarrow \quad g(n) \leq \frac{1}{2}f(n)$ . Тогда  $\frac{1}{2}f(n) \leq f(n) \pm g(n) \leq \frac{3}{2}f(n)$  □

**Теорема 8.3.**  $n^k = o(n^{k+1}), k \in \mathbb{N}$

*Доказательство.*  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^k}{n^{k+1}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} = 0$  □