

АСИМПТОТИЧЕСКИЕ СЛОЖНОСТИ.

```
def f(n):
```

```
    for i in range(n):  
        for j in range(n):  
            for k in range(n):  
                print("lalala")
```

} n^3

```
    for i in range(n):  
        for j in range(n):  
            print("lalala")
```

} n^2

} $\times 2$
 $\times 3$
 $\times 10$

$$n^3 + 2n^2$$

$$5n^3 + 10n^2$$

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_+$$

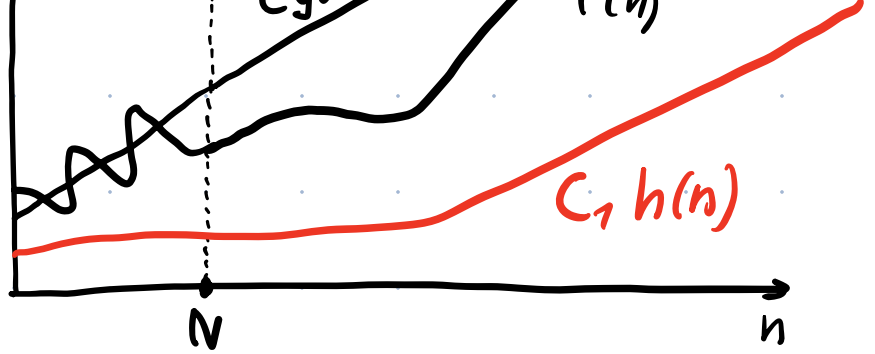
def.: $f(n) = O(g(n))$

$$\exists C > 0, \exists N \in \mathbb{N} : \forall n \geq N \hookrightarrow f(n) \leq Cg(n)$$

$f(n)$
 $g(n)$ ↑

$C \cdot g(n)$

$f(n)$



$$f(n) \stackrel{?}{=} O(f(n))$$

$$\left. \begin{array}{l} C=1 \\ N=1 \end{array} \right\} \quad \forall n \geq N \rightarrow f(n) \leq 1 \cdot f(n)$$

$$2n^2 \stackrel{?}{=} O(n^2)$$

$$N=1$$

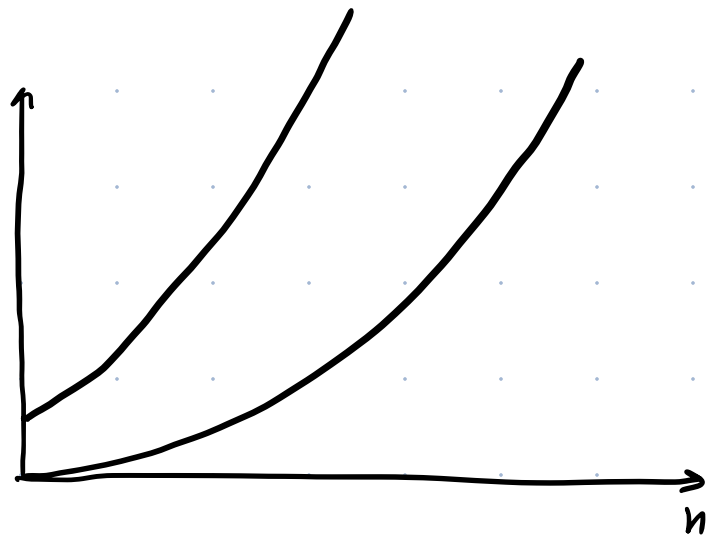
$$C=2$$

$$2n^2 \leq 2 \cdot n^2$$

$$2n^2 + 100n + 3 \stackrel{?}{=} O(n^2)$$

$$C=4$$

$$N=100$$



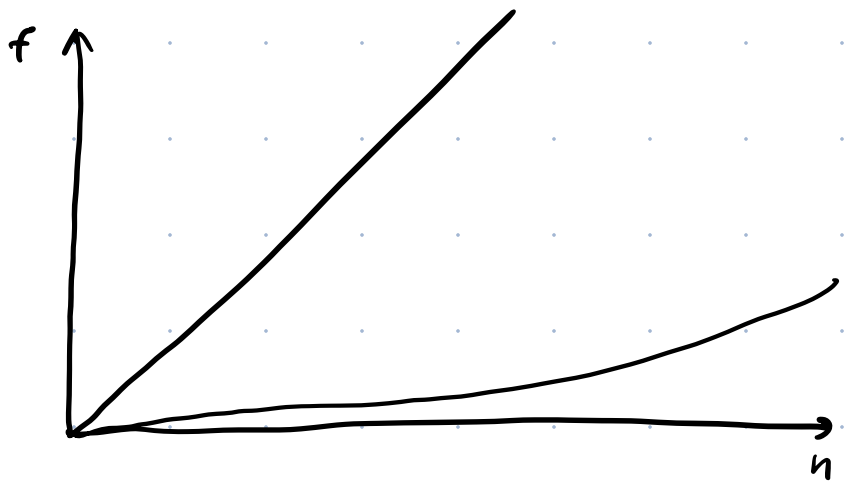
$$2n^2 + 100n + 3 \stackrel{?}{\leq} 4 \cdot n^2$$

$$100n + 3 \leq 2n^2$$

$$100 + \frac{3}{n} \leq 2n$$

$$\leq 100 + \frac{3}{100} \geq 200$$

$$0,0001 n^2 = O(n)$$



ОТРИЦАНИЕ ОПРЕДЕЛЕНИЯ:

$$\forall C > 0, \forall N : \exists n \geq N \hookrightarrow f(n) > Cg(n)$$

$$0,0001 n^2 > Cn$$

$$n > 10000C$$

$$n = 10000C + 5$$



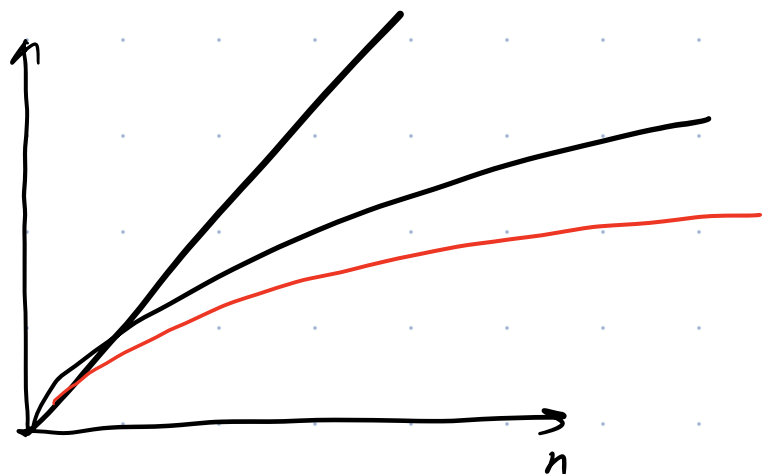
ДЛЯ ТАКОГО n ОПРЕДЕЛЕНИЕ O НЕ ВЫПОЛН.
(ВЫПОЛН. ОТРИЦ. ОПРЕД. O)

$$\varepsilon > 0$$

$$n^{1+\varepsilon} \stackrel{?}{=} O(n \log n)$$



НЕВЕРНО



$$\forall C > 0, \forall N : \exists n > N \hookrightarrow n^{1+\varepsilon} > n \log n \cdot C$$

$$n^\varepsilon > C \cdot \log n$$

$$\frac{n^\varepsilon}{\log n} > C$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^\varepsilon}{\log n} \stackrel{\text{ЛОПИТАЛЬ}}{=} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\varepsilon \cdot n^{\varepsilon-1}}{\frac{1}{n}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \varepsilon \cdot n^\varepsilon = +\infty$$

$$f(n) = O(g(n))$$

$$f(n) = \Omega(g(n)):$$

$$\exists C, N: \forall n > N \Leftrightarrow f(n) \geq Cg(n)$$

$$\Theta = O + \Omega$$

$$f(n) = \Theta(g(n)):$$

$$\exists c_1, c_2 > 0, \exists N \in \mathbb{N}: \forall n \geq N \Leftrightarrow c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)$$

НАЙДЕМ Ф-Ю С РАЗНЫМИ O и Ω

$$f(n) = \begin{matrix} ??? \\ n^3 & n \end{matrix}$$

$$f(n) = O(n^3)$$

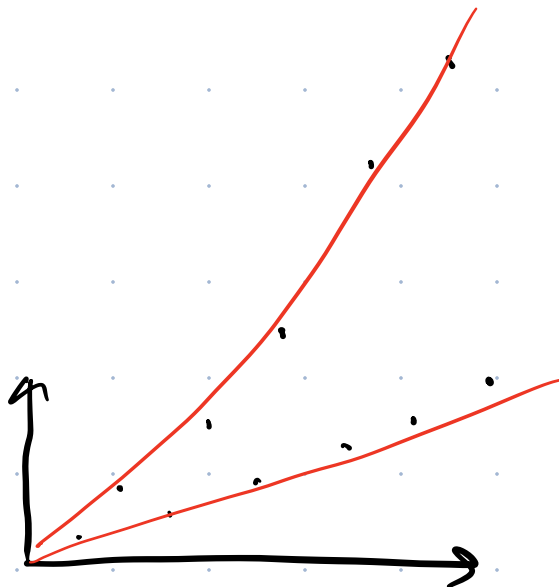
$$f(n) = \Omega(n)$$

$$f(n) \neq O(n^{k_1}); k_1 < 3$$

$$f(n) \neq \Omega(n^{k_2}); k_2 > 1$$

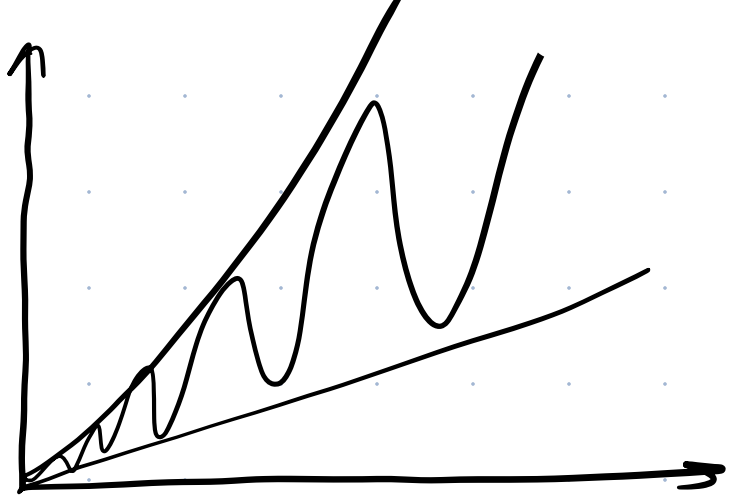
пример:

$$f(n) = \begin{cases} n^3; & n \geq 2 \\ n; & n \leq 2 \end{cases}$$



ПРИМЕР:

$$f(n) = n^{2 + \sin n}$$



ОЦЕНКИМ $f(n) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} \quad \textcircled{=}$

$$\frac{1}{i(i+1)} = \frac{1}{i} - \frac{1}{i+1} = \frac{i+1-i}{i(i+1)}$$

$$\textcircled{=} \sum_{i=1}^n \frac{1}{i} - \frac{1}{i+1} = \frac{1}{1} - \cancel{\frac{1}{2}} + \cancel{\frac{1}{2}} - \cancel{\frac{1}{3}} + \dots - \frac{1}{n+1} =$$

$$= 1 - \frac{1}{n+1} \leq 1 \quad O(1)$$

$$\geq \frac{1}{2} \quad \Omega(1)$$

$$f(n) = \Theta(1)$$

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{i(i+1)} < \sum_{i=1}^n \frac{1}{i^2} < \sum_{i=1}^{\infty} \frac{1}{i^2} = \frac{\pi^2}{6} = \text{const}$$

$$a_i > 0$$

$$P(n) = a_1 n^{b_1} + a_2 n^{b_2} + \dots + a_k \cdot n^0$$

$$b_1 > b_2 > \dots > 0$$

$$P(n) = O(n^{b_1})$$

$$f(n) = 5 + \sin n$$

$$f(n) = \Theta(1)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{1} \neq \text{const}$$

ОЦЕНКА ЕСТЬ
ПРЕДЕЛА НЕТ

$$\downarrow a_{\max} = \max(a_1, \dots, a_k)$$

// Let

$$P(n) \leq a_{\max} n^{b_1} + \dots + a_{\max} n^0 = a_{\max} (n^{b_1} + \dots + n^0) \leq \underbrace{a_{\max} \cdot k}_{C} \cdot n^{b_1}$$

$$A, B > 0$$

Для $g(n)$ РАСТУЩЕЙ НЕ МЕДЛ. КОНСТ.:

$$f(n) = A g(n) + B$$

$$\Rightarrow f(n) = \Theta(g(n))$$

АДДИТИВНАЯ

МУЛЬТИПЛИКАТИВНАЯ
КОНСТАНТА

$$f(n) = O(\log_a n)$$

$$= O\left(\frac{\log_e n}{\log_e a}\right)$$

$$\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_5$$

$$\{0, 1, 2, 3, 4\}$$

$$a + b \stackrel{\text{def}}{=} \text{ост. от дел. } a+b \text{ на } 5$$

$$0 + 2 \equiv 2 \pmod{5}$$

↑
сравнимо

$$3 + 4 \equiv 2 \pmod{5}$$

$$-1 \equiv 4 \pmod{5}$$

$$0: 0, 5, -5, 10, \dots$$

$$1: 1, 6, 11, -6, \dots$$

$$2: \dots$$

$$3: \dots$$

$$4: \dots$$

$\mathbb{O}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}$ - деление на классы эквивалентности

$$f(n) = O(g(n)) \quad // \quad \underset{\substack{\uparrow \\ \text{ф-я}}}{f(n)} \in O(\underset{\substack{\uparrow \\ \text{мн-во}}}{g(n)})$$

~~НЕВЕРНО:~~

~~$$O(g(n)) = f(n)$$~~

~~$$f(n) = O(g(n)) = O(h(n))$$~~

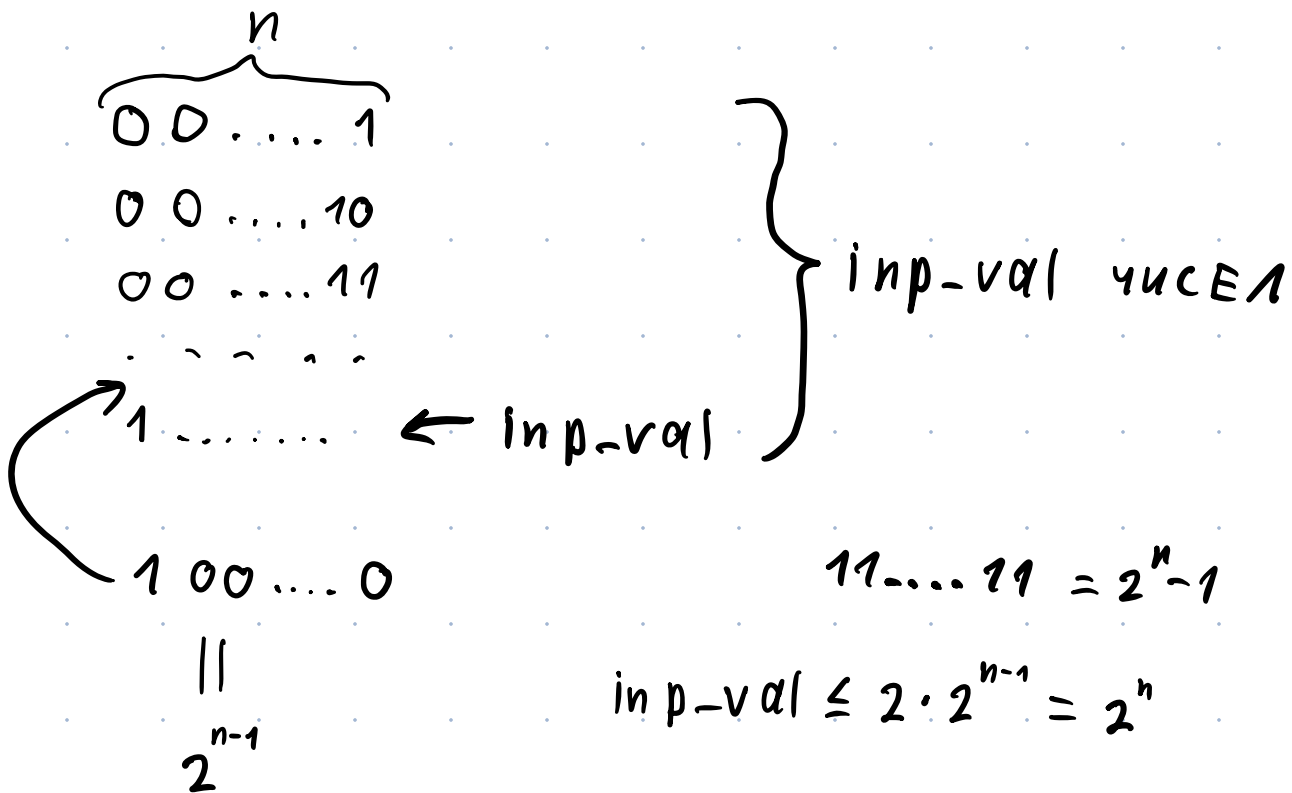
КАК "РАБОТАЕТ" ДЛИНА ВХОДА?

10 110 10111
10 БИТ

СЛОЖНОСТЬ ИЗМЕРЯЕТСЯ ОТ ДЛИНЫ
ВХОДА В БИТАХ

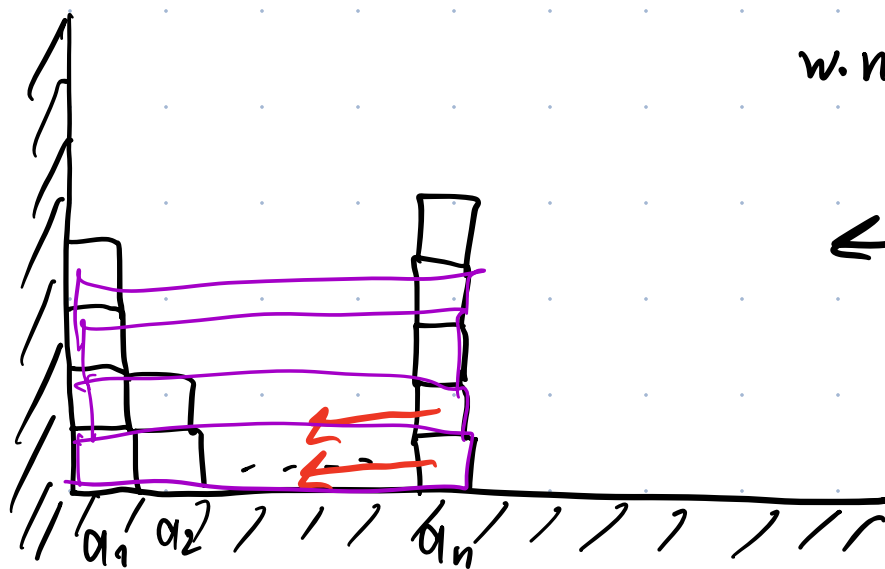
ДЛИНА БИТ. ЗАПИСИ n

```
def print_all(inp_val):  
    for i in range(inp_val):  
        print(i)
```



ЧИСЛО ПЕЧАТЕЙ = $\Theta(2^n)$

$[a_1, a_2, \dots, a_n]$



$$w \cdot n = S = \frac{g t^2}{2}$$

$$T(n) = O(\sqrt{n})$$

