

**Упражнение 1.** Известно, что  $f(n), g(n) > 0$ , используя определение, докажите следующее свойство  $\max(f(n), g(n)) = \Theta(f(n) + g(n))$ .

*Решение.* Разобьем доказательство на две части.

1. Заметим, что  $\max(f(n), g(n))$  можно оценить сферху, как  $f(n) + g(n)$ , т.к.  $f(n), g(n) > 0$ , следовательно  $\max(f(n), g(n)) = O(f(n) + g(n))$ .
2. В свою очередь  $f(n) + g(n)$  можно оценить сферху, как  $2 \cdot \max(f(n), g(n))$ , т.к.  $f(n), g(n) > 0$ , следовательно  $f(n) + g(n) = O(\max(f(n), g(n)))$ .

Из этого по определению вытекает то, что и нужно доказать.

**Упражнение 2.** Покажите, что  $\ln n! = \Theta(n \ln n)$ .

*Решение.* Наиболее популярный вид записи формулы Стирлинга выглядит следующим образом

$$\ln(n!) = n \ln n - n + O(\ln n),$$

из чего вытекает уже нужная оценка  $\ln n! = \Theta(n \ln n)$ . Упражнение рассчитано на то, чтобы вы покапались в теории и узнали про этот факт, если вам еще не прочитали его в курсе математического анализа.

**Упражнение 3.** Пусть  $f(n) = [\ln n]!$ . Существует ли полином  $p(n)$ , что  $f(n) = O(p(n))$ ?

*Решение.* Исходя из формулы стирлинга справедлива следующая оценка  $n! > \left(\frac{n}{e}\right)^n$ . В свою очередь  $[\ln n] > \ln \frac{n}{e}$ . Тогда

$$[\ln n]! > \left(\frac{\ln \frac{n}{e}}{e}\right)^{\ln \frac{n}{e}}.$$

Рассмотрим следующий предел

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{n}{e} \cdot n^k}{\left(\ln \frac{n}{e}\right)^{\ln \frac{n}{e}}} = \lim_{n \rightarrow \infty} e^p, \text{ где } p = (k+1) \cdot n - 1 - \ln\left(\ln\left(\frac{n}{e}\right)\right)(\ln n - 1)$$

Заметим, что

$$p > (k+1) \cdot \ln n - 1 - \ln\left(\ln\left(\frac{n}{e}\right)\right)\left(\ln n - \frac{1}{k+1}\right) = \\ (k+1)\left(\ln n - \frac{1}{k+1}\right)\left(1 - \ln\left(\ln\left(\frac{n}{e}\right)\right)\right).$$

Очевидно, что  $p \rightarrow -\infty$  при  $n \rightarrow \infty$ . А значит такого многочлена не существует, так как предел стремится к 0 при любом  $k$ .

**Упражнение 4.** Верно ли для всех произвольных  $f(n), g(n) > 0$ , что, если  $f(n) = O(g(n))$ , то и  $\ln(f(n)) = O(\ln(g(n)))$ .

*Решение.* Утверждение неверно, очевидно, что  $e^{-n^2} = O(e^{-n})$ , однако,  $n^2 \neq O(n)$ .

**Упражнение 5.** Докажите, что  $(\ln n)^k = O(n^\varepsilon)$ , где  $\varepsilon > 0$ , а  $k \in \mathbb{N}^+$ .

*Решение.* Рассмотрим следующий предел  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(\ln n)^k}{n^\varepsilon}$ . Для его вычисления воспользуемся правилом Лопиталя. Применим его один раз

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(\ln n)^k}{n^\varepsilon} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{n}(\ln n)^{k-1}}{n^{\varepsilon-1}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(\ln n)^{k-1}}{n^\varepsilon}.$$

Мы уменьшили степень логарифма, но при этом знаменатель не изменился. Таким образом, применив правило  $k$  раз, получим следующий предел  $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^\varepsilon}$ . А из этого уже следует необходимый нам факт.