

Домашнее задание по алгоритмам №1

Максим Мартынов

23 февраля 2021 г.

- 1) а) $n^{\log n} = \mathcal{O}(1.1^n)$ - истина.

Докажем, что $n^{\log n} = o(1.1^n)$, то есть, что $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^{\log n}}{1.1^n} = 0$.

Если мы прологарифмируем левую часть, то получим, что:

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \ln(n^{\log n}) - \ln(1.1^n) = \lim_{n \rightarrow +\infty} \log n \ln n - n \ln 1.1 = -\infty$$

Легко видеть, что последний факт правда, так как n растет намного быстрее, чем $\log n \ln n$.

- б) $\frac{n^3}{n^2 + n \log n} = \mathcal{O}(n \log n)$ - истина.

Докажем, что $\frac{n^3}{n^2 + n \log n} = o(n \log n)$:

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^3}{(n^2 + n \log n)n \log n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{(n + \log n) \log n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{\log n + \frac{\log^2 n}{n}} = 0$$

- в) $\forall f : f(n) = \mathcal{O}(f(\frac{n}{2}))$ - ложь

Контрпример: $f(n) = 2^n$:

$$\frac{f(n)}{f(\frac{n}{2})} = \frac{2^n}{2^{n/2}} = 2^{n/2} \rightarrow +\infty \quad \text{при } n \rightarrow +\infty$$

- г) $\forall f : f(n) \pm o(f(n)) = \Theta(f(n))$ - истина

Например, можно написать такие неравенства: $\frac{1}{2}f(n) \leq f(n) \pm o(f(n)) \leq 2f(n)$.

Оно верно, потому что $\pm o(f(n)) \leq \frac{1}{2}f(n)$ и $\pm o(f(n)) \leq f(n)$ при $n \rightarrow +\infty$ по определению.

- д) $\log(n!) = \Theta(n \log n)$ - истина

Так как $\log_a n = \Theta(\log_b n)$ для любых оснований a, b , будем считать, что здесь логарифм натуральный.

Воспользуемся формулой Стирлинга: $\ln n! = n \ln n - n + \mathcal{O}(\ln n)$.

Теперь легко написать следующие неравенства: $\frac{1}{2}n \ln n \leq n \ln n - n + \mathcal{O}(\ln n) \leq n \ln n$.

Первое неравенство верно, потому что $n + \mathcal{O}(\ln n) = o(n \ln n)$.

Второе неравенство верно, потому что $\mathcal{O}(\ln n) = o(n)$.

2)

A	B	\mathcal{O}	o	Θ	ω	Ω
n	n^2	+	+	-	-	-
$\log^k n$	n^ϵ	+	+	-	-	-
n^k	c^n	+	+	-	-	-
\sqrt{n}	$n^{\sin n}$	-	-	-	-	-
2^n	$2^{n/2}$	-	-	-	+	+
$n^{\log m}$	$m^{\log n}$	+	-	+	-	+
$\log(n!)$	$\log(n^n)$	+	-	+	-	+

$$3) \quad 1 = \Theta(n^{1/\log n}) \quad n^{1/\log n} = \log(\log^* n) \quad \log^*(\log n) = \Theta(\log^* n) \quad \log^* n = 2^{\log^* n} \quad \ln(\ln n) = \sqrt{\log n} \quad \ln n = \log^2 n \\ 2^{\sqrt{2 \log n}} = 2^{\ln n} \quad n = n \log n = \Theta(\log(n!)) \quad \log(n!) = n^2 = \Theta(4^{\log n}) \quad 4^{\log n} = n^3 \quad (\log n)! = n^{\log(\log n)} = \Theta((\log n)^{\log n}) \\ (\log n)^{\log n} = (\sqrt{n})^{\log n} = (3/2)^n \quad 2^n = e^n \quad n2^n = n! \quad (n+1)! = 2^{2^n} \quad 2^{2^{n+1}}$$

$$4) \quad \text{а) } \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{2^k} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots$$

Воспользуемся формулой для суммы бесконечно убывающей геометрической прогрессии:

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{2^k} = \frac{1}{1 - 1/2} = 2$$

$$\text{б) } \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2^k} = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{4} - \frac{1}{8} + \dots = \frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{32} + \dots$$

Воспользуемся формулой для суммы бесконечно убывающей геометрической прогрессии:

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2^k} = \frac{1/2}{1 - 1/4} = \frac{2}{3}$$

$$5) \quad \text{а) } n^n = \mathcal{O}(n!) \text{ - ложь.}$$

Докажем, что $n! = o(n^n)$.

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n!}{n^n} = 0 \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow +\infty} \ln n! - \ln n^n = \lim_{n \rightarrow +\infty} n \ln n - n + \mathcal{O}(\ln n) - n \ln n = -\infty$$

$$\text{б) } n \log n - \log n! = \Theta(n) \text{ - истина.}$$

Будем считать, что логарифм натуральный.

Можно написать такие неравенства:

$$\frac{1}{2}n \leq n \ln n - \ln n! = n + \mathcal{O}(\ln n) \leq 2n$$

Они верны, потому что $\mathcal{O}(\ln n) = o(n)$.