

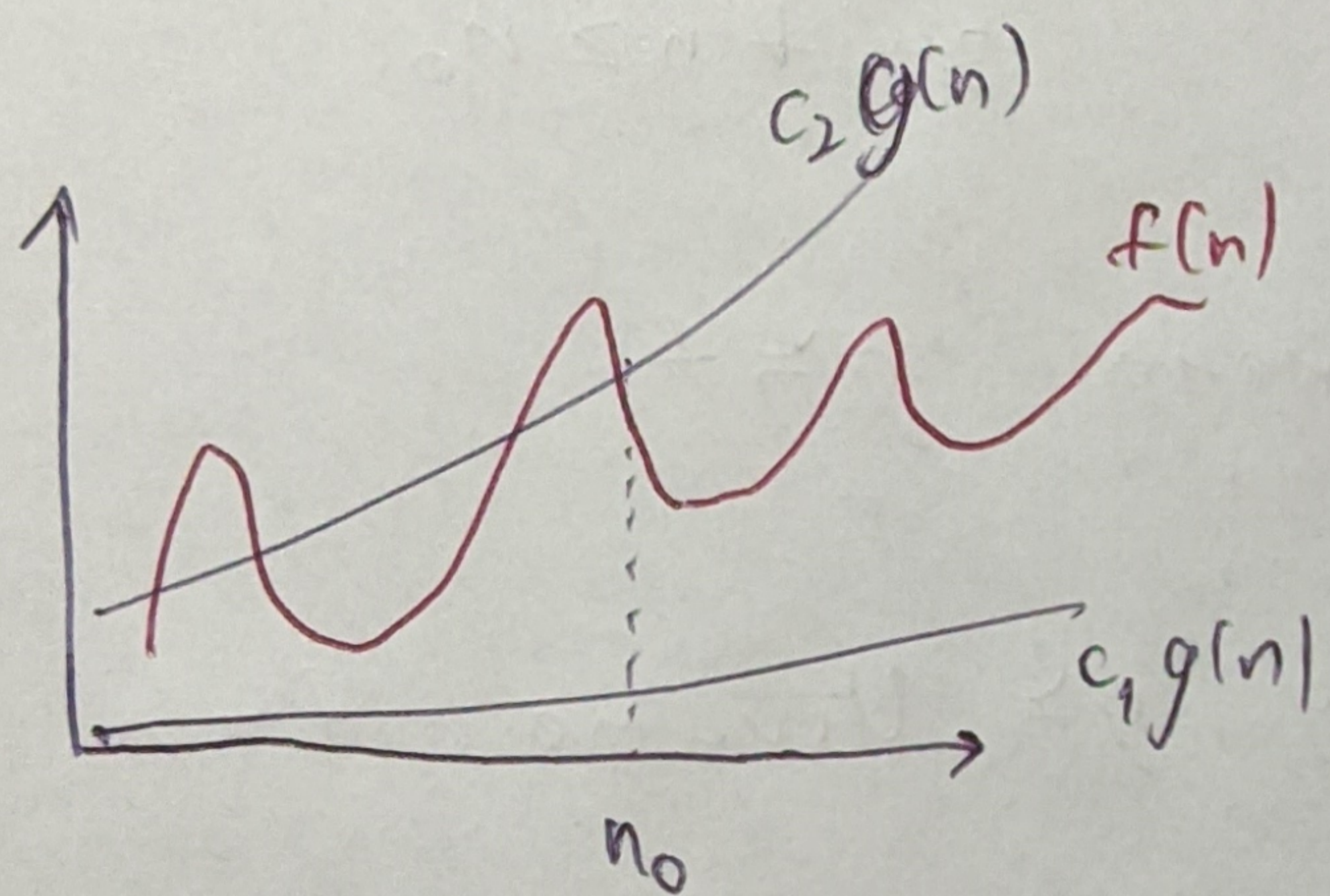
ДДА семинар 1

Уже разглеждаме само асимптотично положителни ф-ции.
 $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$
 → фрой стъпки в алгоритми

Defo $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ е асимптотично положителна, ако:

$\exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : f(n) > 0$ — от която стойност нататък функцията е строго положителна

Defo: $\Theta(g(n)) = \{ f(n) \mid \exists c_1, c_2 > 0 \exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : 0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n) \}$



Записваме: $f(n) = \Theta(g(n))$
 вместо $f(n) \in \Theta(g(n))$
 (може и $f = \Theta(g)$)

За по-кратко уже означаваме: $f \asymp g \Leftrightarrow f = \Theta(g)$
 ↑ асимптотично равенство

Defo 1) $O(g(n)) = \{ f(n) \mid \exists c > 0 \exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) \leq c g(n) \}$
 $f \preceq g$

2) $\Omega(g(n)) = \{ f(n) \mid \exists c > 0 \exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : 0 \leq c g(n) \leq f(n) \}$
 $f \succeq g$

3) $o(g(n)) = \{ f(n) \mid \forall c > 0 \exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : 0 \leq f(n) < c g(n) \}$
 $f \prec g$

4) $\omega(g(n)) = \{ f(n) \mid \forall c > 0 \exists n_0 > 0 : \forall n \geq n_0 : 0 \leq c g(n) < f(n) \}$
 $f \succ g$

Св 1) \approx е релация на еквивалентност

2) $<, \leq, \geq, >$ са транзитивни

3) $f \approx g \Leftrightarrow f \geq g$ и $f \leq g$

Доц: 1) Трябва да покажем, че \approx е рефлексивна, симетрична и транзитивна. Първото е очевидно изпълнено.

Симетричност: Дадено $f \approx g$. Ще покажем $g \approx f$.

Знаем, че $\exists c_1, c_2 > 0 \exists n_0 \geq 0 : \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq c_1 g(n) \stackrel{(1)}{\leq} f(n) \stackrel{(2)}{\leq} c_2 g(n)$

От (1): $g(n) \leq \frac{1}{c_1} f(n)$

От (2): $\frac{1}{c_2} f(n) \leq g(n) \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow g(n) \geq \frac{1}{c_2} f(n)$

$\Rightarrow 0 \leq \frac{1}{c_2} f(n) \leq g(n) \leq \frac{1}{c_1} f(n)$
за $\forall n \geq n_0$

Тоест за $\frac{1}{c_2}, \frac{1}{c_1}$ и n_0 е изпълнено $g \approx f$

Транзитивност: Дадено е $f \approx g, g \approx h$. Искаме $f \approx h$.

$\exists c_1, c_2 > 0 \exists n_0 \geq 0 : \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)$ и

$\exists c_3, c_4 > 0 \exists n_1 \geq 0 : \forall n \geq n_1 \quad 0 \leq c_3 h(n) \leq g(n) \leq c_4 h(n)$

Ако разгледаме $n \geq \max\{n_0, n_1\}$ ще са изпълнени горните.

Тогава: $\forall n \geq \max\{n_0, n_1\} \quad c_3 h(n) \leq g(n) \Leftrightarrow c_3 c_1 h(n) \leq c_1 g(n)$
 $g(n) \leq c_4 h(n) \Leftrightarrow c_2 g(n) \leq c_4 c_2 h(n)$

$\Leftrightarrow \forall n \geq \max\{n_0, n_1\} \quad 0 \leq \underline{c_1 c_3} h(n) \leq c_1 g(n) \leq \underline{f(n)} \leq c_2 g(n) \leq \underline{c_2 c_4} h(n)$

Тоест за $c' = c_1 c_3, c'' = c_2 c_4$ и $n' = \max\{n_0, n_1\}$ е вярно $f \approx h$

$\Rightarrow \approx \in PE$.

2) Ще разгледаме \ll - за остатъците е аналогично

Дадено: $f \ll g, g \ll h$. Укажем: $f \ll h$.

$$\forall c > 0 \exists n_0 \geq 0: \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq f(n) \leq cg(n)$$

$$\forall c > 0 \exists n_1 \geq 0: \forall n \geq n_1 \quad 0 \leq g(n) \leq ch(n)$$

$$\text{Укажем: } \forall c > 0 \exists n_2 \geq 0: \forall n \geq n_2 \quad 0 \leq f(n) \leq ch(n)$$

Нека $c > 0$ е произволно и n_0, n_1 са съответни за него.

Нека $n_2 = \max\{n_0, n_1\}$. Тогава за $\forall n \geq n_2$ е вярно:

$$0 \leq f(n) \leq cg(n)$$

$$0 \leq g(n) \leq ch(n) \Leftrightarrow 0 \leq cg(n) \leq c^2h(n) \quad \left. \vphantom{0 \leq g(n) \leq ch(n)} \right\} 0 \leq f(n) \leq c^2h(n)$$

Нека $c > 0$ е произв. и $c_1 = \sqrt{c} > 0$. Тогава за c_1 поглед. аналогично

$$\exists c_1 \quad 0 \leq f(n) \leq c_1^2 h(n) = ch(n)$$

\Rightarrow за това c и това n_2 е изникнало $f \ll h$

3) За домашно

6b: 1) $f \geq g \Leftrightarrow g \leq f$ и $f > g \Leftrightarrow g < f$

2) $f < g \Rightarrow f \neq g, f \not\leq g, f \not\geq g$

3) $f < g \Rightarrow f \leq g, f > g \Rightarrow f \geq g$

6b: 1) Ако $f = f_1 + f_2 + \dots + f_k$ за k -константа

$$f_1 \geq f_2, f_1 \geq f_3, \dots, f_1 \geq f_k \Rightarrow f \geq f_1$$

2) Ако $f = f_1 \cdot f_2 \cdot \dots \cdot f_k$, k -конст и $f_1, \dots, f_m \geq \text{const}$, $m \leq k$

$$\text{то } f \geq f_{m+1} \cdot \dots \cdot f_k$$

Заг! Нека $a, b \in \mathbb{R}$, $b > 0$. Тогава $(n+a)^b \sim n^b$ - за се докаже.

Дока: Укажем $c_1, c_2 > 0$: $0 \leq c_1 n^b \leq (n+a)^b \leq c_2 n^b$.

Разделяме $n+a$: $n+a \leq n+|a| \leq 2n$, ако $n \geq |a|$
 $n+a \geq n-|a| \geq \frac{1}{2}n$, ако $n \geq 2|a|$

Тогава за $\forall n \geq 2|a|$: $\frac{1}{2}n \leq n+a \leq 2n$ / b

$$\left(\frac{1}{2}\right)^b n^b \leq (n+a)^b \leq 2^b n^b$$

Покажем, че $(n+a)^b \approx n^b$ за $n_0 = 2|a|$, $c_1 = \left(\frac{1}{2}\right)^b$, $c_2 = 2^b$

Заг? Докажете или опровергнете, че $f+g \approx \max\{f(n); g(n)\}$

Решение: Укаже да намерим n_0, c_1, c_2 , т.е.:

$$0 \leq c_1(f(n) + g(n)) \leq \max\{f(n), g(n)\} \leq c_2(f(n) + g(n))$$

Почетно разл. асимптотично положителни функции,

$$\exists n_1 \geq 0: \forall n \geq n_1, f(n) > 0 \quad \text{и} \quad \exists n_2 \geq 0: \forall n \geq n_2, g(n) > 0$$

Тогава за $n_0 = \max\{n_1, n_2\}$ е вярно $f(n) > 0$ и $g(n) > 0$
за $\forall n \geq n_0$.

$$\text{Оттук, за } \forall n \geq n_0: 0 \leq f(n) + g(n) / c_1 > 0$$

$$0 \leq c_1(f(n) + g(n)) \quad (1)$$

$$\text{За } \forall n \geq n_0 \text{ е вярно и: } \frac{1}{2}(f(n) + g(n)) \leq \max\{f(n), g(n)\} \quad (2)$$

$$\max\{f(n), g(n)\} \leq f(n) + g(n) \quad (3)$$

$$\text{От (1), (2) и (3): } 0 \leq \underbrace{\frac{1}{2}(f(n) + g(n))}_{c_1} \leq \max\{f(n), g(n)\} \leq \underbrace{1 \cdot (f(n) + g(n))}_{c_2}$$

Заг 3. Вярно ли е, че $1000n^2 \geq \frac{1}{1000}n^3$

Реш: Доп. че е вярно: $\exists c > 0 \exists n_0 \geq 0: \forall n \geq n_0$

$$0 \leq c \frac{1}{1000} \cdot n^3 \leq 1000n^2$$

$$\Leftrightarrow n \leq \frac{1}{c} \cdot 10^6 \quad \downarrow$$

5
Цв. $f \asymp g \Rightarrow f^k \asymp g^k$ за $k > 0$ — константа

Цв. 1) $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \Leftrightarrow f \ll g$

2) $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty \Leftrightarrow f \gg g$

3) $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \text{const} \Rightarrow f \asymp g$ Обратното не е вярно!

(Да съществува уакижа е по-силно от асимптотично равенство)

Втори начин за задача 2:

$$0 \leq c_1 \max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq c_2 \max(f(n), g(n))$$

Аналогично за $n_0 = \max(n_1, n_2)$:

$$0 \leq c \max(f(n), g(n)) \text{ за } c > 0$$

Преобразуваме (2) от I начин: $f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$

Използваме и (3):

$$0 \leq \underset{\substack{\parallel \\ c_1}}{1} \max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n) \leq \underset{\substack{\parallel \\ c_2}}{2} \max(f(n), g(n))$$