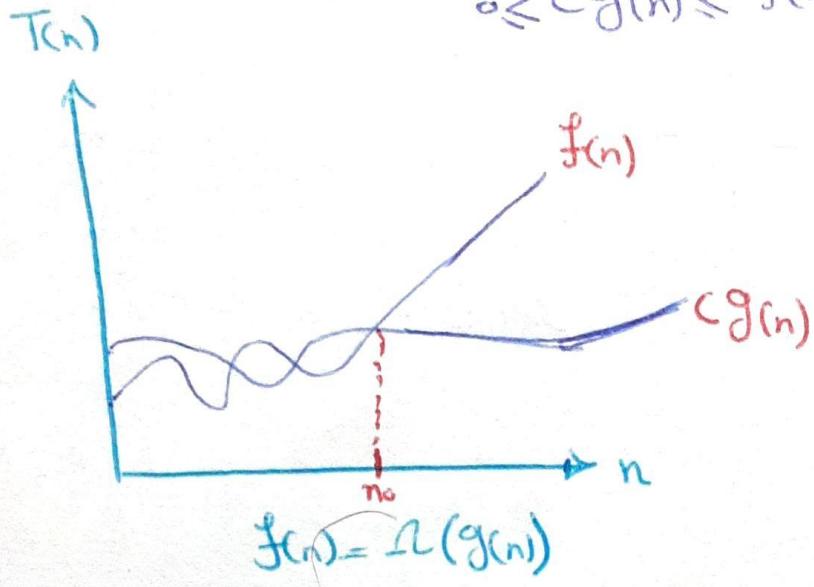


تعریف ۲:

$$\mathcal{L}(g(n)) = \left\{ f(n) : \exists n_0, C > 0 \quad \begin{array}{l} \text{s.t.} \\ \forall n \geq n_0 \end{array} \quad 0 \leq cg(n) \leq f(n) \right\}$$



$$f(n) = 10n^2$$

$$g(n) = n^2$$

مثال: شان دعید
 $f(n) = L(g(n))$
 $\bullet g(n) = L(f(n))$

نها در Θ : بینگر آن است که هم کار را باستimation و هم کار را باستimation می‌کند بر عین مرکز از اعداد

$$a=b \iff a \leq b \text{ and } b \leq a$$

بنابراین، تعریف Θ ، مرض لین $f(n)$ ، $g(n)$ دوتابع باشد، چنان‌که

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

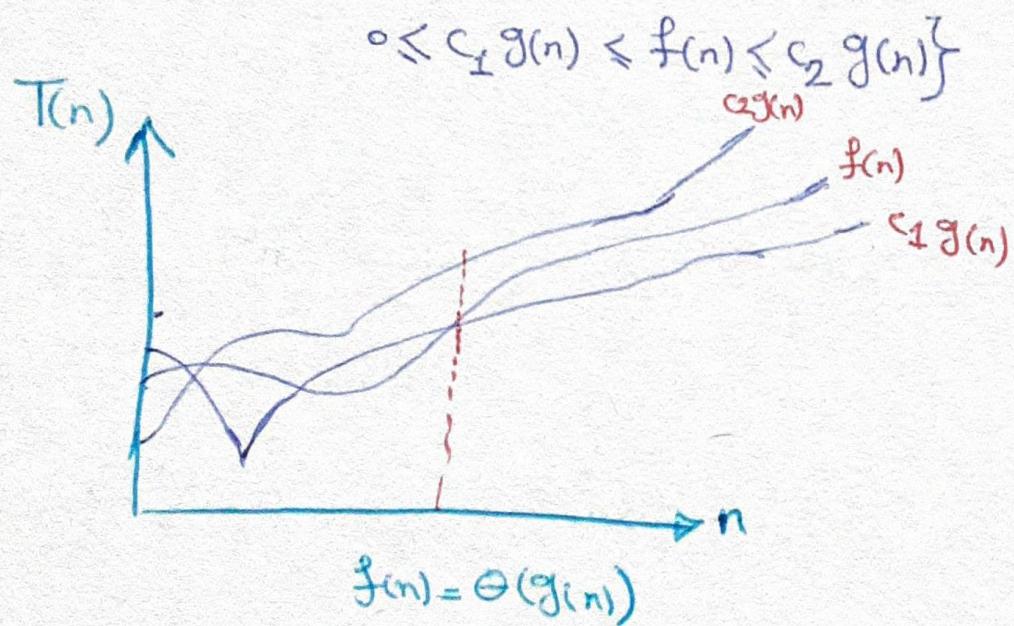
$$f(n) = O(g(n)) \text{ and } f(n) = \mathcal{L}(g(n))$$

$f(n) = \Theta(g(n)) \iff f(n) = O(g(n)) \text{ and}$	$f(n) = \mathcal{L}(g(n))$	دستور رایج دو طرفه است:
---	----------------------------	-------------------------

تعريف \exists = ضيق كيد $f(n)$ و $g(n)$ دو تابع باستهجهو فوسم رسد تابع $f(n)$ مورد $g(n)$ سفر ب رسد تابع n و همچو $f(n) = \Theta(g(n))$ شالجی هم، اگر

$$\exists c_1, c_2, n_0 > 0 \quad \text{s.t.} \quad \forall n \geq n_0$$

$$0 \leq g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)$$



$$f(n) = 10^9 n^2$$

$$g(n) = n^2$$

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

مثال اے میاں صلی علی:

$$f(n) = a_k n^k + \dots + a_1 n + a_0$$

$$g(n) = n^K$$

$$|d_k| > 0$$

سے ۲ جتنے

$$f(n) = \Theta(n^k) \quad : L \geq 1$$

۲۷

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

↓

$$\frac{f(n) = O(g(n))}{\text{Part 1}} \quad \text{and} \quad \frac{f(n) = \Omega(g(n))}{\text{Part 2}}$$

* Part 1. $f(n) = O(g(n))$

$$\begin{cases} f(n) = a_k n^k + \dots + a_1 n + a_0 \\ g(n) = n^k \end{cases}$$

$$\exists c, n_0 > 0 \text{ s.t. } \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq a_k n^k + \dots + a_1 n + a_0 \leq c n^k$$

$$c = \sum_{i=0}^k |a_i|$$

$$n_0 = 1$$

* Part 2. $f(n) = \Omega(g(n))$

$$\begin{cases} f(n) = a_k n^k + \dots + a_1 n + a_0 \\ g(n) = n^k \end{cases}$$

$$\exists c, n_0 > 0 \text{ s.t. } \forall n \geq n_0 \quad 0 \leq c n^k \leq a_k n^k + \dots + a_1 n + a_0$$

~~n^k~~

حدها في المقدمة

$$0 \leq c \leq a_k + \frac{a_{k-1}}{n} + \dots + \frac{a_1}{n^{k-1}} + \frac{a_0}{n^k}$$

طبعاً $c > 0$

وهي n بحسب مطلب لذا
عبرت عن n بصفة مطلوب لذا

$$0 < c < a_k + \dots$$

• c يحسب من a_k

$$c = \frac{1}{100} a_k, \quad n_0 = \left(\sum_{i=0}^{k-1} |a_i| \right) \times 1000$$

≈

يد حسن بارس
حوار

ناد او کمتر (Little-o) : فاصله شال دعیم رسیدن تابع $f(n)$ کمتر از
نیز تابع رسانست، در واقع فاصله مسافت را زیاد نمای (O) (او بزرگ) حذف نمی‌شوند.

$$f(n) = o(g(n))$$

$$n^2 < n^3 < 2^n \quad \leftarrow \text{مثال}$$

$$\exists c, n_0 > 0 \quad \text{s.t.} \quad \forall n \geq n_0 \quad 0 < f(n) < cg(n)$$

چون $n^2 < n^3 < 2^n$
اگر زاده! انتظار مالز صفحه بول (برآورده) کند؟

$$f(n) = n^2$$

$$g(n) = 5n^2$$

مثال:

$$f(n) \stackrel{?}{=} o(g(n))$$

$$\exists c, n_0 > 0 \quad \text{s.t.} \quad \forall n \geq n_0 \quad 0 < f(n) < cg(n)$$

$$0 < n^2 < c(5n^2)$$

$$\leftarrow \text{برآورده! موفق به کسب هرخیز دنبال می‌فرمایند.} \quad \begin{cases} c=1 \\ n_0=1 \end{cases}$$

راه حل ۲: اسقاطه از مدر (limit) روش:

فرض کنید $f(n)$ و $g(n)$ دو تابع باشند، توصیم روش $f(n)$ کمتر از $g(n)$ است از

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

$$\text{توصیم: } f(n) = o(g(n))$$

نکته: \rightarrow بر این قبیل نکات، حد صفر نه سو

$$f(n) = 2n^2$$

$$g(n) = 3n^2 + 5n + 6$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2n^2}{3n^2 + 5n + 6} = \frac{2}{3} \neq 0$$

راه حل ۳: شرعن کسر $f(n)$, $g(n)$ دوتابع باستد کوئی مقدار $f(n) > g(n)$ است و
اگر $f(n) = O(g(n))$

$$\forall c > 0 \quad \exists n_0 \quad \text{s.t.} \quad \forall n \geq n_0 \quad 0 < f(n) < cg(n)$$

$$f(n) = 2n^2$$

مثال

$$g(n) = 3n^2 + 5n + 6$$

$$\frac{f(n) \neq O(g(n))}{\text{ستان دهدیده}} , \quad \frac{f(n) = O(g(n))}{\text{قطاً ستان رادیم}}$$

قطعاً ستان رادیم

$$\rightarrow \text{ما راه حل ۲: } f(n) \neq O(g(n))$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2n^2}{3n^2 + 5n + 6} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{2n^2}{3n^2} = \frac{2}{3} \neq 0$$

$$\rightarrow \text{ما راه حل ۳: } f(n) \neq O(g(n))$$

$$\forall c > 0 \quad \exists n_0 \quad \text{s.t.} \quad \forall n \geq n_0 \quad 0 < f(n) < cg(n)$$

و

$$2n^2 < c(3n^2 + 5n + 6)$$

$$\begin{aligned} &\rightarrow c = \frac{1}{2} \quad \text{کافی است بیکار سطح نمود} \\ &\rightarrow 2 < c \left(3 + \frac{5}{n} + \frac{6}{n^2} \right) \leftarrow n^2 \text{ (وهم فرضی)} \\ &\rightarrow 2 < 3 + 5 + 6 \leftarrow 0 \text{ (حقیقت)} \end{aligned}$$

نمایار اعماق کوچک (little o) میتواند مسابب باشد (این کوچک) قابل تعریف است.

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

تعریف نمایار کوچک

$$\forall c > 0 \exists n_0 \text{ s.t. } \forall n > n_0 \quad c g(n) < f(n)$$

تعریف نمایار کوچک

$$c \leq g(n) < f(n)$$

خواص نمایارها / تعریف سه‌گانه:

Transitivity (خواص تقارنی)

$$\textcircled{1} \quad f(n) = \Theta(g(n))$$

and $g(n) = \Theta(h(n)) \rightarrow f(n) = \Theta(h(n))$

$$\textcircled{2} \quad f(n) = O(g(n))$$

and $g(n) = O(h(n)) \rightarrow f(n) = O(h(n))$

$$\textcircled{3} \quad f(n) = \Omega(g(n))$$

and $g(n) = \Omega(h(n)) \rightarrow f(n) = \Omega(h(n))$

$$\textcircled{4} \quad f(n) = \mathcal{O}(g(n))$$

and $g(n) = \mathcal{O}(h(n)) \rightarrow f(n) = \mathcal{O}(h(n))$

$$\textcircled{5} \quad f(n) = \mathcal{\omega}(g(n))$$

and $g(n) = \mathcal{\omega}(h(n)) \rightarrow f(n) = \mathcal{\omega}(h(n))$

خواص بزرگی = Reflexivity

$$\textcircled{1} \quad f(n) = \Theta(f(n))$$

Reflexivity

$$\textcircled{2} \quad f(n) = O(f(n))$$

$$\textcircled{3} \quad f(n) = \Omega(f(n))$$

خواص تقارنی = Symmetry

$$\textcircled{1} \quad f(n) = \Theta(g(n)) \leftrightarrow g(n) = \Theta(f(n))$$

خصائص تقارن ترافق دوامرة
Transpose symmetry

$$\textcircled{1} \quad f(n) = O(g(n)) \longleftrightarrow g(n) = \mathcal{O}(f(n))$$

$$\textcircled{2} \quad f(n) = o(g(n)) \longleftrightarrow g(n) = \omega(f(n))$$