

Eficiência de Algoritmos

- ↳ Tempo: *como medir?*
- ↳ Memória

Notação assintótica

(para análise do tempo
de execução de algoritmos)

Análise assintótica de
funções (domínio nos naturais)

- ↳ Ideia:
 - Valores suficientemente grandes
 - Ordem de crescimento
 - Melhor forma de comparar algoritmos

Notação O

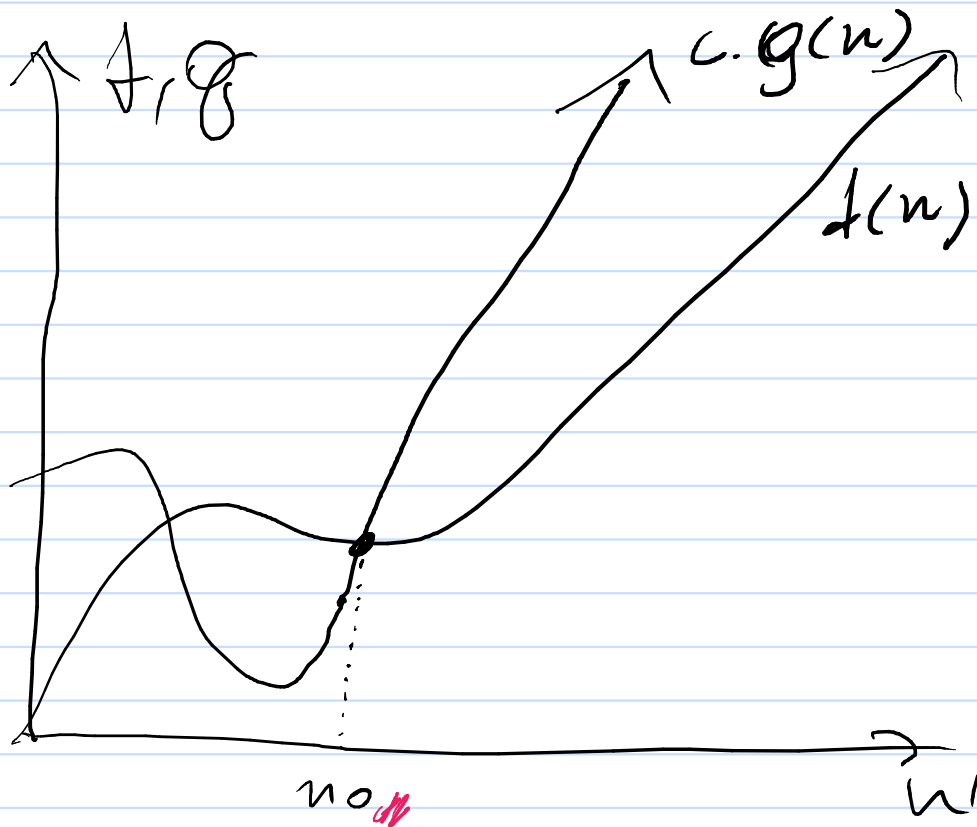
↳ limite superior

$$O(g(n)) = \{f(n) :$$

\exists constantes positivas

c e n_0 tal que

$$0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n), \forall n \geq n_0\}$$



$$\text{Ex: } f(n) = 2n^2 + 3n + 4 \\ g(n) = n^2$$

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

Sol.: Provamos c e n_0

$$\text{Ex: } f(n) = n^3 \\ g(n) = 200n^2$$

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

$$\frac{En}{2}: n = O(n^2) \quad ?$$

OBS: Um algoritmo é
dito ter tempo $O(g(n))$
se TODAS as suas
ms principais se executam
em tempo $O(g(n))$.

Notação Ω

↳ limite inferior

Notação Θ

↳ limite assintótico
apertado (Ω e O
mesmo tempo)

Notação O

$O(g(n)) = \{ f(n) : \}$
para qualquer constante
 $c > 0$, existe $n_0 > 0$ t.q.
 $0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n) \quad \forall n \geq n_0$

Exercises :

$$1) f(n) = 3 + \frac{2}{n}$$

$$g(n) = n^0 = 1$$

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

$$2) f(n) = n^3$$

$$g(n) = 200 n^2$$

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

$$3) f(n) = \frac{n^3}{100} - 25n^2 + 100n - 7$$

$$g(n) = n^3$$

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

$$4) f(n) = \frac{1}{2} n^2 - 3n$$

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

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

$$5) f(n) = 6n^3$$

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

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

$$6) f(n) = 2n^2$$

$$g(n) = n^3$$

$$f(n) = \underline{O(n^3)}?$$

$$7) f(n) = \frac{1}{2} n^2$$

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

$$f(n) = \underline{\omega(g(n))}?$$

limited
strings