

# MAC0338 - Entrega da lista x

## Exercício 1

Lembre-se que  $\lg n$  denota o logaritmo na base 2 de  $n$ . Prove os seguintes itens usando a definição de notação  $\mathcal{O}$  e escreva explicitamente a escolha de constantes  $c$  e  $n_0$ .

(a)  $3^n$  não é  $\mathcal{O}(2^n)$

*Proof.* Vamos provar por contradição. Portanto, assumamos que  $3^n$  seja  $\mathcal{O}(2^n)$ . Logo, há constantes inteiras positivas  $c$  e  $n_0$  tal que, para todo  $n \geq n_0$ , então  $3^n \leq c 2^n$ .

Note que, para  $n > \frac{\lg c}{\lg \frac{3}{2}}$ , temos

$$n > \frac{\lg c}{\lg \frac{3}{2}} \implies n \lg \frac{3}{2} > \lg c \implies \lg \left(\frac{3}{2}\right)^n > \lg c \implies \frac{3^n}{2^n} > c \implies 3^n > c 2^n,$$

uma contradição. Portanto,  $3^n$  não é  $\mathcal{O}(2^n)$ . □

(c)  $\lg n$  é  $\mathcal{O}(\log_{10} n)$

*Proof.* Note que

$$\lg n = \frac{\log_{10} n}{\log_{10} 2} = \frac{1}{\log_{10} 2} \log_{10} n \implies \lg n \leq \frac{1}{\log_{10} 2} \log_{10} n$$

Como temos uma igualdade, podemos adotar  $c = \frac{1}{\log_{10} 2}$  e  $n_0 = 1$ , e está provado. □

## Exercício 2

Prove os seguintes itens usando a definição de notação  $\mathcal{O}$  e escreva explicitamente a escolha de constantes  $c$  e  $n_0$ .

(a)  $n^2 + 10n + 20 = \mathcal{O}(n^2)$

*Proof.* Vamos provar que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tais que, para  $n \geq n_0$ , então  $n^2 + 10n + 20 \leq c n^2$ . Adote  $c = (1 + 10 + 20)$ . Então, temos que

$$c n^2 = (1 + 10 + 20)n^2 = n^2 + 10n^2 + 20n^2 \geq n^2 + 10n + 20$$

para todo  $n \geq 1 = n_0$ . Como explicitamos as constantes, está provado. □

(b)  $\lceil n/3 \rceil = \mathcal{O}(n)$

*Proof.* Vamos provar que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tais que, para todo  $n \geq n_0$ , então  $\lceil n/3 \rceil \leq c n$ . Note que  $\lceil n/3 \rceil \leq n/3 + 1$ . Adote  $c = (1 + 1)$  e perceba que

$$c n = (1 + 1) n = n + n \geq \frac{n}{3} + 1$$

para todo  $n \geq 1 = n_0$ . Como as constantes foram explicitadas, então está provado. □

(e)  $n/1000$  não é  $\mathcal{O}(1)$

*Proof.* Vamos supor por contradição que  $n/1000$  é  $\mathcal{O}(1)$ , ou seja, que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tais que, para todo  $n \geq n_0$ , temos  $\mathbf{n/1000} \leq \mathbf{c \cdot 1}$ . Ora, mas para qualquer  $n > 1000c$ , temos  $\mathbf{n/1000} > \mathbf{c}$ , uma contradição. Portanto,  $n/1000$  não é  $\mathcal{O}(1)$ . □

(e)  $n^2/2$  não é  $\mathcal{O}(n)$

*Proof.* Vamos supor por contradição que  $n^2/2$  seja  $\mathcal{O}(n)$ . Logo, há constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tais que, para todo  $n \geq n_0$ , então  $n^2/2 \leq cn$ . Isso implica que  $\mathbf{n/2} \leq \mathbf{c}$ . Ora, mas para todo  $n > 2c$  temos  $\mathbf{n} > \mathbf{c}$ , uma contradição. Logo,  $n^2/2$  não é  $\mathcal{O}(n)$ . □

## Exercício 3

*Proof.* □

## Exercício 4

*Proof.*

□