

# MAC0338 - Entrega da lista 1

Gabriel Haruo Hanai Takeuchi - NUSP: 13671636

## Exercício 1(b)

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  $n_0$ .

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

*Proof.* Vamos provar que existem constantes positivas  $n_0$  e  $c$  tal que, para todo  $n \geq n_0$ ,  $\log_{10} n \leq c \lg n$ . Note que

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

Como  $\log_{10} n = \frac{1}{\lg 10} \lg n$  é uma igualdade, podemos fixar  $c = \frac{1}{\lg 10}$  e  $n_0 = 1$ , por exemplo, e está provado.

□

## Exercício 2(d)

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

(d)  $n = \mathcal{O}(2^n)$

*Proof.* Vamos provar que  $n = \mathcal{O}(2^n)$ , ou seja, que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tais que, para todo  $n \geq n_0$ ,  $n \leq c \cdot 2^n$ . Note que para qualquer  $c \geq 1$  e  $n_0 \geq 0$ , é verdade que  $n \leq 1 \cdot 2^n$ . Vamos provar rapidamente por indução em  $n$ , fixando  $c = 1$ .

Base: Para  $n = 0$ ,  $0 \leq 1 \cdot 2^0 = 1$ .

Passo: Fixe  $n \geq 1$  e suponha verdade para  $n - 1$ . Então

$$n - 1 \leq 1 \cdot 2^{n-1} \implies 2n - 2 \leq 2^n \implies n \leq \frac{2^n + 2}{2} \leq 2^n.$$

Portanto, para  $c = 1$  e  $n_0 = 0$ , está provado.

□

### Exercício 3(b)

Prove ou dê um contra-exemplo para as afirmações abaixo:

(b) Se  $f(n) = \Theta(g(n))$  e  $g(n) = \Theta(h(n))$ , então  $f(n) = \Theta(h(n))$ .

*Proof.* Note que temos  $f(n) = \Theta(g(n))$ , ou seja, existem constantes positivas  $c_1, c_2$  e  $n_0$  tais que, para todo  $n \geq n_0$ ,  $c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)$ . Note também que  $g(m) = \Theta(h(m))$ , ou seja, existem constantes positivas  $k_1, k_2$  e  $m_0$  tais que, para todo  $m \geq m_0$ ,  $k_1 h(m) \leq g(m) \leq k_2 h(m)$ . Combinando as afirmações acima, temos que

$$c_1(k_1 h(m)) \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n) \leq c_2(k_2 h(m)).$$

Logo, adotando as constantes  $t_1 = c_1 k_1$ ,  $t_2 = c_2 k_2$  e  $v_0 = n_0 + m_0$  (isto pois  $v_0$  deve ser pelo menos maior que  $n_0$  e maior que  $m_0$ ), então temos que, para todo  $v \geq v_0$ ,

$$t_1 h(v) \leq f(v) \leq t_2 h(v)$$

o que implica que  $f(v) = \Theta(h(v))$ , como queríamos.

□

## Exercício 4(a)

Prove os seguintes itens. Para o item (a) escreva explicitamente a escolha de constantes  $c$  e  $n_0$ .

(a)  $\sum_{i=1}^n i^{10}$  é  $\Theta(n^{11})$

Vamos separar a prova em duas partes:

Parte I:  $\sum_{i=1}^n i^{10}$  é  $\mathcal{O}(n^{11})$ .

Vamos provar que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tal que, para todo  $n \geq n_0$ ,  $\sum_{i=1}^n i^{10} \leq c n^{11}$ . Note que

$$\sum_{i=1}^n i^{10} = 1 + 2^{10} + \cdots + n^{10} \leq \underbrace{n^{10} + n^{10} + \cdots + n^{10}}_{n \text{ termos}} = n \cdot n^{10} = n^{11}.$$

Logo, temos as constantes  $n_0 = 1$  e  $c = 1$ , como queríamos.

Parte II:  $\sum_{i=1}^n i^{10}$  é  $\Omega(n^{11})$ .

Vamos provar que existem constantes positivas  $c$  e  $n_0$  tal que, para todo  $n \geq n_0$ ,  $\sum_{i=1}^n i^{10} \geq c n^{11}$ . Note que