

# Análise de Algoritmos

## Aula 07

Prof. Murilo V. G. da Silva

DINF/UFPR

(material da disciplina: André Guedes, Renato Carmo, Murilo da Silva)

# Notação $o(1)$

Uma função  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  é *assintoticamente nula* se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que  $f(n)$  em valor absoluto nunca ultrapassa  $c_f$  de  $n_f$  em diante, isto é,

$$|f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

# Notação $o(1)$

Uma função  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  é *assintoticamente nula* se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que  $f(n)$  em valor absoluto nunca ultrapassa  $c_f$  de  $n_f$  em diante, isto é,

$$|f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente nulas* é denotado por  $o(1)$ , isto é,

$$o(1) = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

# Notação $o(1)$

Uma função  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  é *assintoticamente nula* se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que  $f(n)$  em valor absoluto nunca ultrapassa  $c_f$  de  $n_f$  em diante, isto é,

$$|f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente nulas* é denotado por  $o(1)$ , isto é,

$$o(1) = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

O uso de  $o(1)$  em igualdades segue convenção análoga ao uso de  $\mathcal{O}(1)$  em igualdades.

# Notação $o(1)$

Uma função  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  é *assintoticamente nula* se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que  $f(n)$  em valor absoluto nunca ultrapassa  $c_f$  de  $n_f$  em diante, isto é,

$$|f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente nulas* é denotado por  $o(1)$ , isto é,

$$o(1) = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

O uso de  $o(1)$  em igualdades segue convenção análoga ao uso de  $\mathcal{O}(1)$  em igualdades.

## Teorema 29

$$f(n) = o(1) \text{ se e somente se } \lim f(n) = 0.$$

# Notação $o(1)$

Uma função  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  é *assintoticamente nula* se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que  $f(n)$  em valor absoluto nunca ultrapassa  $c_f$  de  $n_f$  em diante, isto é,

$$|f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente nulas* é denotado por  $o(1)$ , isto é,

$$o(1) = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |f(n)| \leq c, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

O uso de  $o(1)$  em igualdades segue convenção análoga ao uso de  $\mathcal{O}(1)$  em igualdades.

## Teorema 29

$$f(n) = o(1) \text{ se e somente se } \lim f(n) = 0.$$

Prova: Exercício??

# Notação $o(f(n))$

## Notação $o(f(n))$

Dizemos que  $g(n)$  é *assintoticamente muito menor que*  $f(n)$  se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que

$$|g(n)| \leq c|f(n)|, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

# Notação $o(f(n))$

Dizemos que  $g(n)$  é *assintoticamente muito menor que*  $f(n)$  se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que

$$|g(n)| \leq c|f(n)|, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente muito menores do que*  $f(n)$  é denotado por  $o(f(n))$ , isto é,

$$o(f(n)) = \{g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |g(n)| \leq c|f(n)|, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

# Notação $o(f(n))$

Dizemos que  $g(n)$  é *assintoticamente muito menor que*  $f(n)$  se para todo  $c > 0$  existe  $n_c \in \mathbb{N}$  tal que

$$|g(n)| \leq c|f(n)|, \text{ para todo } n \geq n_c.$$

## O conjunto $o(1)$

O conjunto das funções *assintoticamente muito menores do que*  $f(n)$  é denotado por  $o(f(n))$ , isto é,

$$o(f(n)) = \{g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid \forall c \exists n_c, |g(n)| \leq c|f(n)|, \text{ para todo } n \geq n_c\}$$

## Teorema 30

Se

$$\begin{aligned} g(n) &= o(f(n)), \text{ e} \\ f(n) &= 0 \implies g(n) = 0, \text{ para todo } n \in \mathbb{N}, \end{aligned}$$

então

$$g(n) = o(1)f(n).$$

## Teorema 31

Se  $g(n) = o(1)f(n)$  então  $g(n) = o(f(n))$  e, além disso,  
 $f(n) = 0 \implies g(n) = 0$ , para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Notação para “*muito menor*” e “*aproximadamente*”:

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Notação para “*muito menor*” e “*aproximadamente*”:

$$g(n) \ll f(n) \quad = \quad g(n) = o(f(n)),$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Notação para “muito menor” e “aproximadamente”:

$$\begin{aligned} g(n) \ll f(n) &= g(n) = o(f(n)), \\ g(n) \approx f(n) &= g(n) = (1 + o(1))f(n). \end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Notação para “muito menor” e “aproximadamente”:

$$\begin{aligned} g(n) \ll f(n) &= g(n) = o(f(n)), \\ g(n) \approx f(n) &= g(n) = (1 + o(1))f(n). \end{aligned}$$

## Teorema 32

Se  $f(n) = \mathcal{O}(1)$  e  $g(n) = o(1)$ , então  $f(n)g(n) = o(1)$ , isto é,

$$\mathcal{O}(1)o(1) = o(1).$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Notação para “muito menor” e “aproximadamente”:

$$\begin{aligned} g(n) \ll f(n) &= g(n) = o(f(n)), \\ g(n) \approx f(n) &= g(n) = (1 + o(1))f(n). \end{aligned}$$

## Teorema 32

Se  $f(n) = \mathcal{O}(1)$  e  $g(n) = o(1)$ , então  $f(n)g(n) = o(1)$ , isto é,

$$\mathcal{O}(1)o(1) = o(1).$$

## Prova

**Exercício 36.**

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$

$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{\text{T.10, T.17}}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$

$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{\text{T.10, T.17}}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$\begin{aligned}S^+(n) &= \Omega(n), \text{ e} \\B^+(n) &= \mathcal{O}(\log n)\end{aligned}$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{\text{T.10, T.17}}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{\text{Ex.37}}{=} \mathcal{O}(1)o(1)$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{T.10, T.17}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{Ex.37}{=} \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{T.32}{=} o(1),$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$\begin{aligned}S^+(n) &= \Omega(n), \text{ e} \\B^+(n) &= \mathcal{O}(\log n)\end{aligned}$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{T.10, T.17}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{Ex.37}{=} \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{T.32}{=} o(1),$$

Portanto,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{\text{T.10, T.17}}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{\text{Ex.37}}{=} \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{T.32}}{=} o(1),$$

Portanto,

$$B^+(n) = o(S^+(n)),$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{T.10, T.17}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{Ex.37}{=} \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{T.32}{=} o(1),$$

Portanto,

$$B^+(n) = o(S^+(n)),$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 54

Dos Exemplos 39 e 22 temos, respectivamente,

$$S^+(n) = \Omega(n), \text{ e}$$
$$B^+(n) = \mathcal{O}(\log n)$$

Consequentemente,

$$\frac{B^+(n)}{S^+(n)} = \frac{\mathcal{O}(\log n)}{\Omega(n)} \stackrel{\text{T.10, T.17}}{=} \frac{\mathcal{O}(1) \log n}{\Omega(1)n} = \frac{\mathcal{O}(1)}{\Omega(1)} \frac{\log n}{n} \stackrel{\text{Ex.37}}{=} \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{T.32}}{=} o(1),$$

Portanto,

$$B^+(n) = o(S^+(n)),$$

Ou seja,

$$B^+(n) \ll S^+(n).$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\binom{n}{2} \approx \frac{n^2}{2}.$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\binom{n}{2} \approx \frac{n^2}{2}.$$

## Exemplo 56: Stirling

Do Exemplo 3 temos

$$s(n) = \sqrt{2\pi} \left(1 + \frac{1}{12n} + \frac{1}{288n^2} - \frac{139}{51840n^3} - \frac{571}{2488320n^4} + \dots\right)$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\binom{n}{2} \approx \frac{n^2}{2}.$$

## Exemplo 56: Stirling

Do Exemplo 3 temos

$$s(n) = \sqrt{2\pi} \left(1 + \frac{1}{12n} + \frac{1}{288n^2} - \frac{139}{51840n^3} - \frac{571}{2488320n^4} + \dots\right) = (1 + o(1))\sqrt{2\pi},$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\binom{n}{2} \approx \frac{n^2}{2}.$$

## Exemplo 56: Stirling

Do Exemplo 3 temos

$$s(n) = \sqrt{2\pi} \left(1 + \frac{1}{12n} + \frac{1}{288n^2} - \frac{139}{51840n^3} - \frac{571}{2488320n^4} + \dots\right) = (1 + o(1))\sqrt{2\pi},$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 55: Coeficiente binomial

Do Exemplo 17 temos

$$\begin{aligned}\binom{n}{2} &= \frac{n^2}{2} + \mathcal{O}(n) = \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(n)}{n^2/2}\right) \stackrel{\text{T.10}}{=} \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)n}{n^2/2}\right) \\ &= \frac{n^2}{2} \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{1/2} \frac{n}{n^2}\right) = \frac{n^2}{2} (1 + \mathcal{O}(1)o(1)) \\ &\stackrel{\text{T.32}}{=} \frac{n^2}{2} (1 + o(1)),\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\binom{n}{2} \approx \frac{n^2}{2}.$$

## Exemplo 56: Stirling

Do Exemplo 3 temos

$$s(n) = \sqrt{2\pi} \left(1 + \frac{1}{12n} + \frac{1}{288n^2} - \frac{139}{51840n^3} - \frac{571}{2488320n^4} + \dots\right) = (1 + o(1))\sqrt{2\pi},$$

Ou seja,

$$s(n) \approx \sqrt{2\pi}.$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57

Dos Exemplos 5 e 56 temos

$$n! = s(n) \left(\frac{n}{e}\right)^{n+1/2} = (1 + o(1))\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n,$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57

Dos Exemplos 5 e 56 temos

$$n! = s(n) \left(\frac{n}{e}\right)^{n+1/2} = (1 + o(1))\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n,$$

Consequentemente, para todo  $b > 1$ ,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57

Dos Exemplos 5 e 56 temos

$$n! = s(n) \left(\frac{n}{e}\right)^{n+1/2} = (1 + o(1))\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n,$$

Consequentemente, para todo  $b > 1$ ,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + \log_b(1 + o(1)) \\ &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1),\end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57

Dos Exemplos 5 e 56 temos

$$n! = s(n) \left(\frac{n}{e}\right)^{n+1/2} = (1 + o(1))\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n,$$

Consequentemente, para todo  $b > 1$ ,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + \log_b(1 + o(1)) \\ &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1),\end{aligned}$$

Equivalentemente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57

Dos Exemplos 5 e 56 temos

$$n! = s(n) \left(\frac{n}{e}\right)^{n+1/2} = (1 + o(1))\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n,$$

Consequentemente, para todo  $b > 1$ ,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + \log_b(1 + o(1)) \\ &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1),\end{aligned}$$

Equivalentemente,

$$\log_b n! - \left( n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n \right) = o(1),$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

Exemplo 57 (cont.)

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1) \\&= n \log_b n - n \log_b e + \left(1 + \frac{o(1)}{\log_b n}\right) \frac{1}{2} \log_b n \\&\stackrel{\text{Ex. ??}}{=} n \log_b n - n \log_b e + (1 + o(1)) \frac{1}{2} \log_b n,\end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1) \\&= n \log_b n - n \log_b e + \left(1 + \frac{o(1)}{\log_b n}\right) \frac{1}{2} \log_b n \\&\stackrel{\text{Ex. ??}}{=} n \log_b n - n \log_b e + (1 + o(1)) \frac{1}{2} \log_b n,\end{aligned}$$

Ou, menos precisamente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + \frac{1}{2} \log_b n + o(1) \\&= n \log_b n - n \log_b e + \left(1 + \frac{o(1)}{\log_b n}\right) \frac{1}{2} \log_b n \\&\stackrel{\text{Ex. ??}}{=} n \log_b n - n \log_b e + (1 + o(1)) \frac{1}{2} \log_b n,\end{aligned}$$

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - n \log_b e + (1 + o(1)) \frac{1}{2} \log_b n \\&= n \log_b n - n \log_b e \left(1 + \frac{1 + o(1)}{\frac{1}{2} \log_b n}\right) \\&\stackrel{\text{Ex. ??}}{=} n \log_b n - (1 + o(1)) n \log_b e,\end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - (1 + o(1))n \log_b e \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1))n \log_b e}{n \log_b n} \right) \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1)) \log_b e}{\log_b n} \right) \\&= (1 + o(1))n \log_b n,\end{aligned}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - (1 + o(1))n \log_b e \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1))n \log_b e}{n \log_b n} \right) \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1)) \log_b e}{\log_b n} \right) \\&= (1 + o(1))n \log_b n,\end{aligned}$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 57 (cont.)

Ou, menos precisamente,

$$\begin{aligned}\log_b n! &= n \log_b n - (1 + o(1))n \log_b e \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1))n \log_b e}{n \log_b n} \right) \\&= n \log_b n \left( 1 - \frac{(1 + o(1)) \log_b e}{\log_b n} \right) \\&= (1 + o(1))n \log_b n,\end{aligned}$$

Ou seja,

$$\log_b n! \approx n \log_b n, \text{ para todo } b > 1.$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 58: Soma Harmônica

Do Exemplo 7 temos

$$H(n) = \ln n + \mathcal{O}(1)$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 58: Soma Harmônica

Do Exemplo 7 temos

$$H(n) = \ln n + \mathcal{O}(1) = \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{\ln n}\right) \ln n$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 58: Soma Harmônica

Do Exemplo 7 temos

$$H(n) = \ln n + \mathcal{O}(1) = \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{\ln n}\right) \ln n \stackrel{\text{Ex.??}}{=} (1 + o(1)) \ln n,$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 58: Soma Harmônica

Do Exemplo 7 temos

$$H(n) = \ln n + \mathcal{O}(1) = \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{\ln n}\right) \ln n \stackrel{\text{Ex.??}}{=} (1 + o(1)) \ln n,$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 58: Soma Harmônica

Do Exemplo 7 temos

$$H(n) = \ln n + \mathcal{O}(1) = \left(1 + \frac{\mathcal{O}(1)}{\ln n}\right) \ln n \stackrel{\text{Ex.??}}{=} (1 + o(1)) \ln n,$$

Ou seja,

$$H(n) \approx \ln n.$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1)$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{Ex.??}}{=} \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + o(1),$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{Ex.??}}{=} \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + o(1),$$

Ou seja,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{Ex.??}}{=} \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + o(1),$$

Ou seja,

$$e^x - \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} = o(1), \text{ para todo } x \in \mathbb{R},$$

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{Ex.??}}{=} \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + o(1),$$

Ou seja,

$$e^x - \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} = o(1), \text{ para todo } x \in \mathbb{R},$$

Ou, menos precisamente,

# Notação $o(1)$ e $o(f(n))$

## Exemplo 59: Série de Taylor

Do Exemplo 8 temos, para todo  $x \in \mathbb{R}$  e todo  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$e^x = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1) \frac{x^{n+1}}{(n+1)!} = \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + \mathcal{O}(1)o(1) \stackrel{\text{Ex.??}}{=} \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} + o(1),$$

Ou seja,

$$e^x - \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} = o(1), \text{ para todo } x \in \mathbb{R},$$

Ou, menos precisamente,

$$e^x \approx \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!}, \text{ para todo } x \in \mathbb{R},$$