

Exercícios da Unidade III: Fundamentos de Análise de Algoritmos

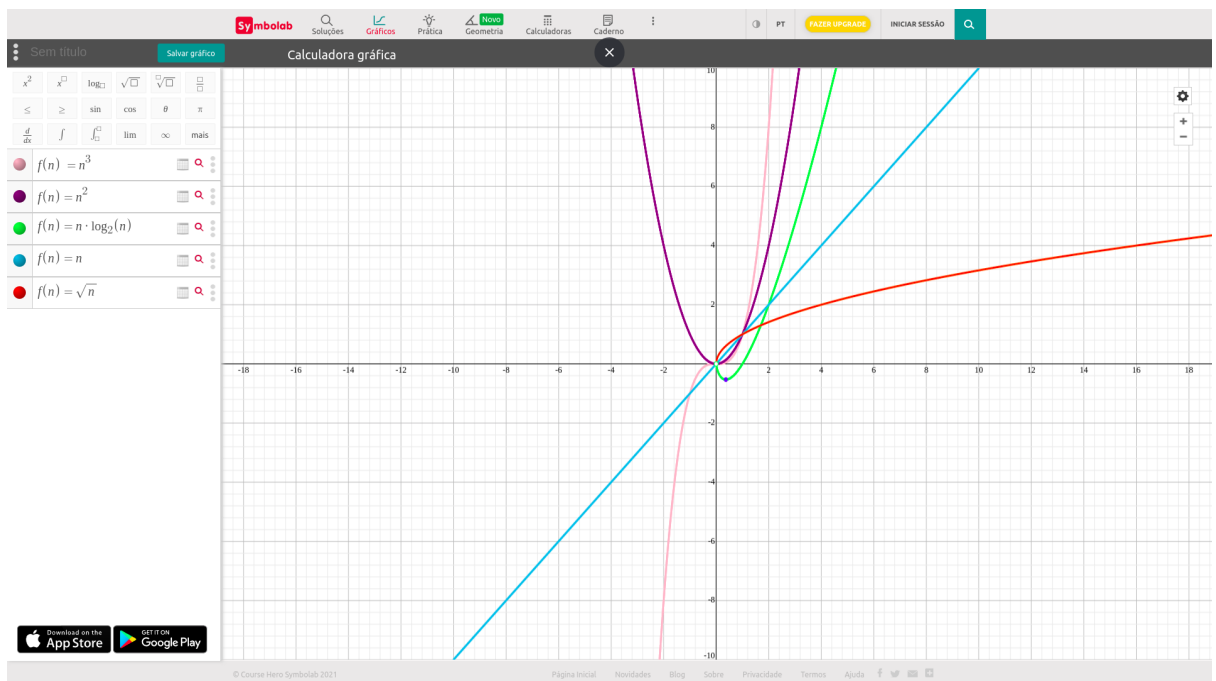
Nome: Bárbara Maria Sampaio Portes

- Exercício Resolvido (1)
 - a) $2^{10} = 1024$
 - b) $\lg(1024) = 10$
 - c) $\lg(17) = 4,08746284125034$
 - d) (teto) $\lg(17) = 5$
 - e) (piso) $\lg(17) = 4$

- Exercício Resolvido (2)

Plote um gráfico com todas as funções abaixo:

- a) $f(n) = n^3$
- b) $f(n) = n^2$
- c) $f(n) = n \cdot \lg(n)$
- d) $f(n) = n$
- e) $f(n) = \sqrt{n}$
- f) $f(n) = \lg(n)$



- Exercício Resolvido (3)

Melhor caso: $f(n) = n$, $\log n$, $O(n)$, $\Omega(n)$ e $\Theta(n)$

Pior caso: $f(n) = 2n$, $\log n$, $O(n)$, $\Omega(n)$ e $\Theta(n)$
- Exercício Resolvido (4)

$n - 3$ subtrações

$\log n$, $O(n)$, $\Omega(n)$ e $\Theta(n)$
- Exercício Resolvido (5)

Para um valor qualquer de n ,
temos $\lg(n) + 1$ multiplicações,
logo, $O(\lg n)$, $\Omega(\lg n)$ e $\Theta(\lg n)$

- Exercício Resolvido (6)

```
class Log {
public static void main (String[] args) {
int[] n = {4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,31,32,33,63,64,65};
int cont;
    for(int k = 0; k < n.length; k++){
        System.out.print("\n[n = " + n[k] + "] => ");
        cont = 0;
        for(int i = n[k]; i > 0; i /= 2){
            System.out.print(" " + i);
            cont++;
        }
        System.out.print(" (" + cont + " vezes)");
    }
    System.out.print("\n");
}
}
```

- Exercício Resolvido (7)

```
int min = array[0];
    for (int i = 1; i < n; i++){
        if (min > array[i]){
            min = array[i];
        }
    }
```

- Exercício Resolvido (8)

1º) Qual é a operação relevante?

R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?

R: Se tivermos n elementos: $T(n) = n - 1$

3º) O nosso $T(n) = n - 1$ é para qual dos três casos?

R: Para os três casos

4º) O nosso algoritmo é ótimo? Por que?

R: Sim porque temos que testar
todos os elementos para garantir
nossa resposta

- Exercício Resolvido (9)

```
boolean resp = false;
for (int i = 0; i < n; i++){
    if (array[i] == x){
        resp = true;
        i = n;
    }
}
```

- Exercício (1)

```
// funcao para encontrar o menor valor de um array
// retorna o menor valor
public static int minimo(int array[]) {
    int n = array.length;
    int min = array[0];
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (min > array[i]) {
            min = array[i];
        }
    }
    return min;
}

// funcao para encontrar o maior valor de um array
// retorna o maior valor
public static int maximo(int array[]) {
    int n = array.length;
    int max = array[0];
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (max < array[i]) {
            max = array[i];
        }
    }
    return max;
}
```

- Exercício (2)

Feito.

- Exercício Resolvido (10)

O aluno deve escolher a primeira opção, pois a pesquisa sequencial tem custo $\Theta(n)$. A segunda opção tem custo $\Theta(n * \lg n)$ para ordenar mais $\Theta(\lg n)$ para a pesquisa binária

- Exercício Resolvido (11)
 - a) $3n^2 + 5n + 1$ é $O(n)$: falsa
 - b) $3n^2 + 5n + 1$ é $O(n^2)$: verdadeira
 - c) $3n^2 + 5n + 1$ é $O(n^3)$: verdadeira
 - d) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Omega(n)$: verdadeira
 - e) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Omega(n^2)$: verdadeira
 - f) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Omega(n^3)$: falsa
 - g) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Theta(n)$: falsa
 - h) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Theta(n^2)$: verdadeira
 - i) $3n^2 + 5n + 1$ é $\Theta(n^3)$: falsa
- Exercício (3)

	$O(1)$	$O(\lg n)$	$O(n)$	$O(n \cdot \lg(n))$	$O(n^2)$	$O(n^3)$	$O(n^5)$	$O(n^{20})$
$f(n) = \lg(n)$	F	V	V	V	V	V	V	V
$f(n) = n \cdot \lg(n)$	F	F	F	V	V	V	V	V
$f(n) = 5n + 1$	F	F	V	V	V	V	V	V
$f(n) = 7n^5 - 3n^2$	F	F	F	F	F	F	V	V
$f(n) = 99n^3 - 1000n^2$	F	F	F	F	F	V	V	V
$f(n) = n^5 - 99999n^4$	F	F	F	F	F	F	V	V

- Exercício (4)

	$\Omega(1)$	$\Omega(\lg n)$	$\Omega(n)$	$\Omega(n \cdot \lg(n))$	$\Omega(n^2)$	$\Omega(n^3)$	$\Omega(n^5)$	$\Omega(n^{20})$
$f(n) = \lg(n)$	F	V	F	F	F	F	F	F
$f(n) = n \cdot \lg(n)$	F	F	F	V	F	F	F	F
$f(n) = 5n + 1$	F	F	V	F	F	F	F	F
$f(n) = 7n^5 - 3n^2$	F	F	F	F	F	F	V	F
$f(n) = 99n^3 - 1000n^2$	F	F	F	F	F	V	F	F
$f(n) = n^5 - 99999n^4$	F	F	F	F	F	F	V	F

- Exercício (5)

	$\Theta(1)$	$\Theta(\lg n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n.\lg(n))$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^3)$	$\Theta(n^5)$	$\Theta(n^{20})$
$f(n) = \lg(n)$	V	V	F	F	F	F	F	F
$f(n) = n \cdot \lg(n)$	V	V	V	V	F	F	F	F
$f(n) = 5n + 1$	V	V	V	F	F	F	F	F
$f(n) = 7n^5 - 3n^2$	V	V	V	V	V	V	V	F
$f(n) = 99n^3 - 1000n^2$	V	V	V	V	V	V	F	F
$f(n) = n^5 - 99999n^4$	V	V	V	V	V	V	V	F

- Exercício Resolvido (12)
Neste caso, executamos o Seleção n vezes: $n \times \Theta(n^2) = \Theta(n^3)$
- Exercício Resolvido (13)
Neste caso, temos duas etapas e o custo total será a soma das mesmas, logo: $\Theta(n.\lg n) + \Theta(\lg n) = \Theta(n.\lg n)$
- Exercício Resolvido (14)
 - a) $h(n) + g(n) - f(n) \Rightarrow [99n^8] + [n.\lg(n)] - [3n^2 - 5n - 9] \Rightarrow O(n^8), \Omega(n^8)$ e $\Theta(n^8)$
 - b) $\Theta(h(n)) + \Theta(g(n)) - \Theta(f(n)) \Rightarrow \Theta(n^8) + \Theta(n.\lg(n)) - \Theta(n^2) \Rightarrow O(n^8), \Omega(n^8)$ e $\Theta(n^8)$
 - c) $f(n) \times g(n) \Rightarrow \Theta(n^2) \times \Theta(n.\lg(n)) \Rightarrow O(n^3.\lg(n)), \Omega(n^3.\lg(n))$ e $\Theta(n^3.\lg(n))$
 - d) $g(n) \times l(n) + h(n) \Rightarrow \Theta(n.\lg(n)) \times \Theta(n.\lg^2(n)) + \Theta(n^8) \Rightarrow O(n^8), \Omega(n^8)$ e $\Theta(n^8)$
 - e) $f(n) \times g(n) \times l(n) \Rightarrow \Theta(n^2) \times \Theta(n.\lg(n)) \times \Theta(n.\lg^2(n)) \Rightarrow O(n^4.\lg^3(n)), \Omega(n^4.\lg^3(n))$ e $\Theta(n^4.\lg^3(n))$
 - f) $\Theta(\Theta(\Theta(\Theta(f(n))))) \Rightarrow O(n^2), \Omega(n^2)$ e $\Theta(n^2)$
- Exercício Resolvido (15)
- Exercício (6)
- Exercício (7)
- Exercício (8)
Em anexo.

- Exercício Resolvido (16)

função de complexidade

	MOV	CMP
PIOR	$f(n) = 2 + (n - 2)$	$f(n) = 1 + 2(n - 2)$
MELHOR	$f(n) = 2 + (n - 2) \times \theta$	$f(n) = 1 + (n - 2)$

complexidade

	MOV	CMP
PIOR	$O(n), \Omega(n)$ e $\Theta(n)$	$O(n), \Omega(n)$ e $\Theta(n)$
MELHOR	$O(1), \Omega(1)$ e $\Theta(1)$	$O(n), \Omega(n)$ e $\Theta(n)$

- Exercício Resolvido (17)

PIOR - $f(n) = n + 2$ / $O(n), \Omega(n)$ e $\Theta(n)$

MELHOR - $f(n) = n + 1$ / $O(n), \Omega(n)$ e $\Theta(n)$

- Exercício Resolvido (18)

$f(n) = (2n + 1)n$ - $O(n^2), \Omega(n^2)$ e $\Theta(n^2)$

- Exercício Resolvido (19)

$f(n) = (\lg(n) + 1) * n = n * \lg(n) + n$ / $O(n \times \lg(n)), \Omega(n \times \lg(n))$ e $\Theta(n \times \lg(n))$

- Exercício (9)

- Exercício (10)

- Exercício Resolvido (20)

	Constante	Linear	Polinomial	Exponencial
$3n$		✓		
1	✓			
$(3/2)n$		✓		
$2n^3$			✓	
2^n				✓
$3n^2$			✓	
1000	✓			
$(3/2)^n$				✓

- Exercício Resolvido (21)

$$f_6(n) = 1$$

$$f_2(n) = n$$

$$f_1(n) = n^2$$

$$f_5(n) = n^3$$

$$f_4(n) = (3/2)^n$$

$$f_3(n) = 2^n$$

- Exercício Resolvido (22)

$$f_6(n) = 64$$

$$f_3(n) = \log_8(n)$$

$$f_2(n) = \lg(n)$$

$$f_9(n) = 4n$$

$$f_1(n) = n \cdot \log_6(n)$$

$$f_5(n) = n \cdot \lg(n)$$

$$f_4(n) = 8n^2$$

$$f_7(n) = 6n^3$$

$$f_8(n) = 8^{2n}$$

- Exercício Resolvido (23)

$f(n)$	$g(n)$
$n + 30$	n^4
$n^2 + 2n - 10$	$3n - 1$
$n^3 \cdot 3n$	$\lg(2n)$
$\lg(n)$	$n^2 + 3n$

- Exercício (11)