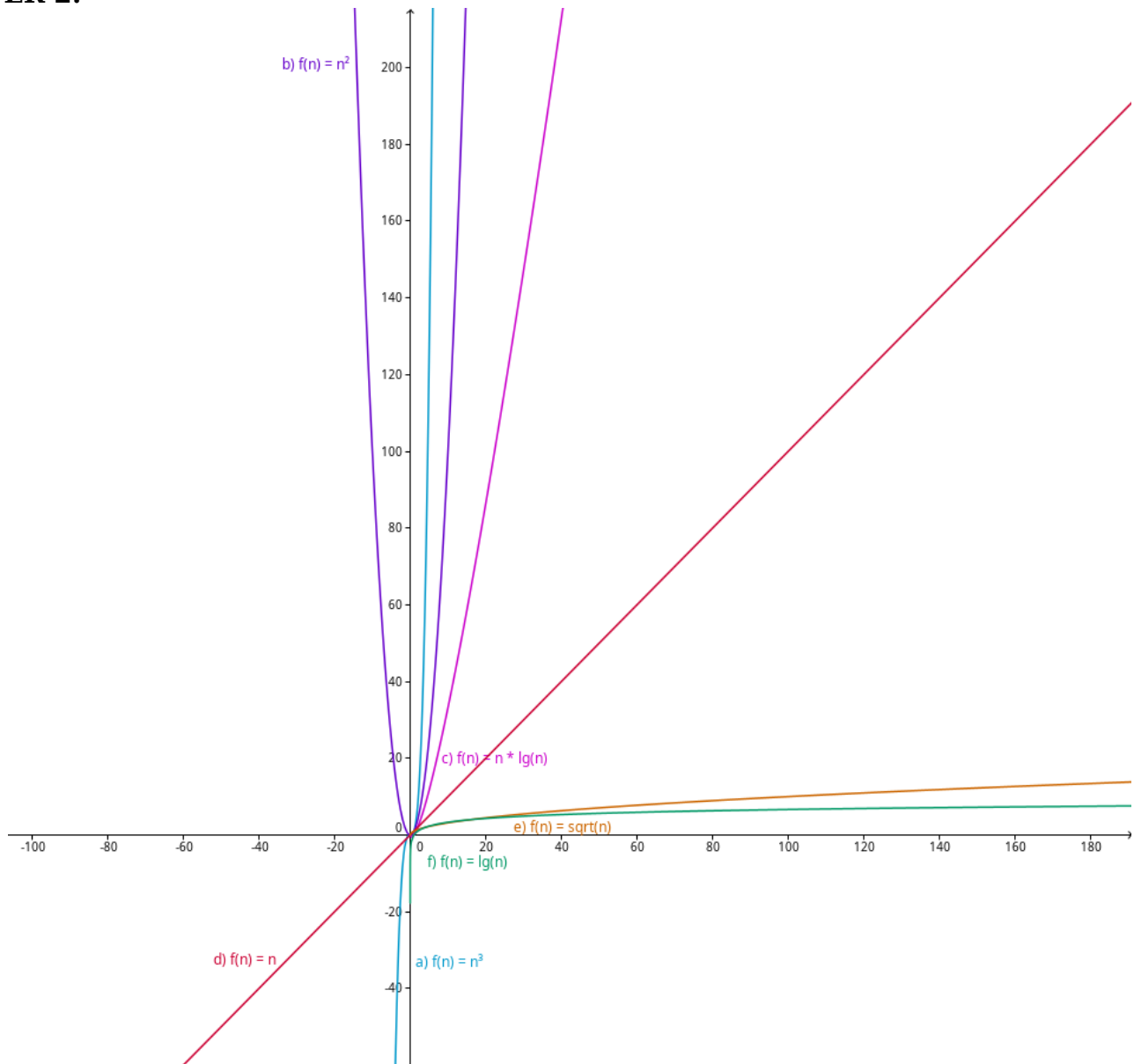


ER 1.

- a) 1024
- b) 10
- c) $\sim 4,087$
- d) 5
- e) 4

ER 2.



ER 3.

Melhor caso: n subtrações – $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$
 Pior caso: $2n$ subtrações – $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

ER 4.

$n-3$ subtrações – $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

ER 5.

$\lg(n)+1$ multiplicações – $O(\lg(n)), \Omega(\lg(n)), \Theta(\lg(n))$

ER 6.

```

File Edit View Bookmarks Settings Help
cont ==> 0

[n = 4] => 4 2 1 (3 vezes)
[n = 5] => 5 2 1 (3 vezes)
[n = 6] => 6 3 1 (3 vezes)
[n = 7] => 7 3 1 (3 vezes)
[n = 8] => 8 4 2 1 (4 vezes)
[n = 9] => 9 4 2 1 (4 vezes)
[n = 10] => 10 5 2 1 (4 vezes)
[n = 11] => 11 5 2 1 (4 vezes)
[n = 12] => 12 6 3 1 (4 vezes)
[n = 13] => 13 6 3 1 (4 vezes)
[n = 14] => 14 7 3 1 (4 vezes)
[n = 15] => 15 7 3 1 (4 vezes)
[n = 16] => 16 8 4 2 1 (5 vezes)
[n = 17] => 17 8 4 2 1 (5 vezes)
[n = 31] => 31 15 7 3 1 (5 vezes)
[n = 32] => 32 16 8 4 2 1 (6 vezes)
[n = 33] => 33 16 8 4 2 1 (6 vezes)
[n = 63] => 63 31 15 7 3 1 (6 vezes)
[n = 64] => 64 32 16 8 4 2 1 (7 vezes)
[n = 65] => 65 32 16 8 4 2 1 (7 vezes)

jshell>

```

ER 7.

- 1) Comparação entre elementos.
- 2) $f(n)=n-1$.
- 3) Todos os casos (pior, melhor, médio).

ER 8.

- 1) Comparação entre elementos ($\min > \text{array}[i]$).
- 2) $f(n)=n-1$.
- 3) Todos os casos (pior, melhor, médio).
- 4) Sim, pois é necessário comparar todos os elementos para encontrar o valor mínimo.

ER 9.

- 1) Comparação entre elementos ($\text{array}[i] == x$).
- 2) Pior caso: $f(n)=n$; Melhor caso: $f(n)=1$; Caso médio: $f(n)=\frac{n+1}{2}$
- 3) Sim, pois é necessário comparar todos os elementos para verificar se o valor procurado está no arranjo.

E 1.

```

int max = array[0];
int min = array[0];

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

```

2 comparações realizadas $n - 1$ vezes $\rightarrow f(n)=2(n-1)$ (pior caso, melhor caso e caso médio) $\rightarrow \Theta(n)$

E 2.

OK

ER 10.1. Custo da pesquisa sequencial: $\Theta(n)$ 2. Custo da ordenação: $\Theta(n \cdot \lg(n))$ + custo da pesquisa binária: $\Theta(\lg(n))$

Logo, o aluno deve escolher a opção 1, por ter um custo menor.

ER 11.

a) F; b) V; c) V; d) V; e) V; f) F; g) F; h) V; i) F.

E 3.

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

E 4.

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

E 5.

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

E 6.

a) $O(n^8)$ b) $O(n^8)$ c) $O(n^3 \cdot \lg(n))$ d) $O(n^8)$ e) $O(n^4 \cdot \lg^3(n))$ f) $O(n^2)$

E 7.

a) $c=4$ e $m=6$

b) $c=1$ e $m=5$

c) Para $c < \infty$, não há nenhum valor c possível para que $c \cdot n \geq 3n^2 + 5n + 1$ ocorra sempre a partir de um valor m para infinitos n .

E 8.

a) $c=2$ e $m=1$

b) $c=1$ e $m=1$

c) Não existe nenhuma constante positiva c para que $c \cdot n^3 \leq 3n^2 + 5n + 1$ ocorra sempre a partir de um valor m para infinitos n .

E 9.

a) $c_1=2$ e $c_2=4$

b) Para $c_2 < \infty$, não há nenhum valor c_2 possível para que $c_2 \cdot n \geq 3n^2 + 5n + 1$ ocorra sempre a partir de um valor m para infinitos n .

c) Não existe nenhuma constante positiva c_1 para que $c_1 \cdot n^3 \leq 3n^2 + 5n + 1$ ocorra sempre a partir de um valor m para infinitos n .

E 10.

OK

ER 12.

Comparações

Pior caso: $f(n) = 1 + 2 \cdot (n - 2)$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Melhor caso: $f(n) = 1 + (n - 2)$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Movimentações

Pior caso: $f(n) = 2 + (n - 2)$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Melhor caso: $f(n) = 2$; $O(1), \Omega(1), \Theta(1)$

ER 13.

Pior caso: $f(n)=n+2$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Melhor caso: $f(n)=n+1$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

ER 14.

Pior caso = melhor caso: $f(n)=2n^2+n$; $O(n^2), \Omega(n^2), \Theta(n^2)$

ER 15.

Pior caso = melhor caso: $f(n)=n \cdot \lg(n)+n$; $O(n \cdot \lg(n)), \Omega(n \cdot \lg(n)), \Theta(n \cdot \lg(n))$

E 11.Alarme

Pior caso: $f(n)=n-1$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Melhor caso: $f(n)=1$; $O(1), \Omega(1), \Theta(1)$

Outros

Pior caso: $f(n)=2n-2$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

Melhor caso: $f(n)=n-1$; $O(n), \Omega(n), \Theta(n)$

E 12.

```
int max = v[0] , min = v[0];
```

```
for (int i = 1; i < n ; i++) {
    if (v[i] > max) max = v[i];
    else if (v[i] < min) min = v[i];
}
```

Pior caso: $2(n-1) = O(n)$

Melhor caso: $n-1 = O(n)$

ER 16.

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

ER 17.

$$f_6 < f_2 < f_1 < f_5 < f_4 < f_3$$

ER 18.

$$f_6 < f_3 < f_2 < f_9 < f_1 < f_5 < f_4 < f_7 < f_8$$

ER 19.

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

E 13.

Neste caso, a segunda solução é mais eficiente.

Referências

ZIVIANI, Nivio. **Projeto de Algoritmos com implementações em Java e C++**. Cengage Learning, 2006.