

Questão 1. Considere o algoritmo X abaixo que recebe como entrada um número natural n .

Algoritmo 1: $X(n)$

```
1  $p \leftarrow 1$ 
2 para  $i \leftarrow 1..n$  faz
3    $p \leftarrow ip$ 
4 Retorna  $p$ 
```

- (a) Simule a execução do Algoritmo X , descreva a sua funcionalidade (o que o algoritmo retorna?) e determine a sua complexidade.
(b) Escreva a versão recursiva do Algoritmo X e prove a sua corretude.

Questão 2. Considere o algoritmo abaixo que recebe um vetor $A[1..n]$ de números inteiros.

Algoritmo 2: $Y(A, p, r)$

```
1  $m \leftarrow \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 
2 se  $p = r$  então
3   Retorna  $p$ 
4  $u \leftarrow Y(A, p, m)$ 
5  $v \leftarrow Y(A, m + 1, r)$ 
6 se  $A[u] < A[v]$  então
7   Retorna  $u$ 
8 senão
9   Retorna  $v$ 
```

- (a) Simule a execução do Algoritmo Y no vetor de 6 posições correspondente ao seu número de matrícula. Neste caso, os valores iniciais de p e r são 1 e 6, respectivamente.
(b) Descreva sucintamente a funcionalidade do Algoritmo Y .
(c) Prove a corretude do Algoritmo Y .

Questão 3. Considere o algoritmo abaixo que recebe um vetor $A[1..n]$ de números inteiros.

- (a) Simule a execução do Algoritmo X no vetor $< 15, 42, 21, 50, 33, 65, 40, 43, 20 >$, com os valores iniciais de $i = 1$ e $j = 9$.
(b) Descreva sucintamente a funcionalidade do Algoritmo X .
(c) Prove a corretude de X .

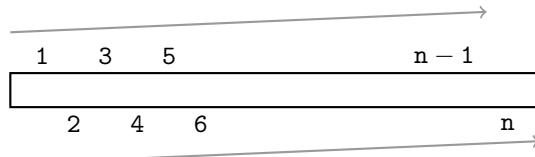
Algoritmo 3: X(A, i, j)

```
1 se  $A[i] > A[j]$  então
2   └ Troca  $A[i] \leftrightarrow A[j]$ 
3 se  $i + 1 \geq j$  então
4   └ Retorna
5  $k \leftarrow \lfloor (j - i + 1)/3 \rfloor$ 
6 X( $A, i, j - k$ )
7 X( $A, i + k, j$ )
8 X( $A, i, j - k$ )
```

Questão 4. Escreva um algoritmo para realizar a busca linear recursiva em um vetor e mostre a sua corretude.

Questão 5. A *ordenação par-impar* consiste em

- ordenar os elementos das posições pares (em separado)
- ordenar os elementos das posições ímpares (em separado)



- a) Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa.
- b) Analise o tempo de execução do seu algoritmo.

Questão 6. Elabore um algoritmo em $\mathcal{O}(n)$ de decomposição de um vetor S em três subvetores. Esse algoritmo recebe como entrada, além do vetor S , um valor piv pertencente a S , e os índices p e r , $1 \leq p \leq r$. O algoritmo deve rearrumar os elementos em $S[p \dots r]$ e retornar dois índices q_1 e q_2 satisfazendo as seguintes propriedades:

- (a) se $p \leq k \leq q_1$, então $S[k] < piv$;
- (b) se $q_1 < k \leq q_2$, então $S[k] = piv$;
- (c) se $q_2 < k \leq r$, então $S[k] > piv$.

Questão 7. Considere uma sequência ordenada armazenada no vetor $A[1..n]$, e suponha que queremos encontrar a posição do elemento de valor x . O processo de busca binária resolve este problema de maneira eficiente. A sua análise mostra que o vetor original pode ser dividido em duas metades no máximo $\log_2 n$ vezes. Para cada divisão, é necessário realizar uma comparação para decidir em que metade o elemento x . Portanto, o processo requer $\log_2 n$ comparações.

Considere agora o processo de busca quaternária, que a cada passo divide a lista em quatro partes. Faça um algoritmo que implemente o procedimento de busca quaternária. Apresente uma estimativa do número de comparações requeridas para realizar este processo (no pior caso).

Questão 8. Projete um algoritmo em $\mathcal{O}(\log n)$ que recebe um vetor $A[1..n]$ de números em ordem não decrescente e um número x , e retorna a localização da primeira ocorrência de x em $A[1..n]$, ou o local em que x poderia ser inserido sem violar a ordenação se x não ocorrer no vetor.

Questão 9. É dado um vetor infinito $A[\cdot]$ no qual as primeiras n células contêm inteiros em ordem crescente e o restante das células é preenchido com ∞ . Não é dado o valor de n . Descreva um algoritmo que toma um inteiro x como entrada e encontre uma posição no vetor contendo x , se tal posição existir, em tempo $O(\log n)$.

Questão 10. Sejam $X[1 \dots n]$ e $Y[1 \dots n]$ dois vetores ordenados. Escreva um algoritmo em $\Theta(\log n)$ para encontrar a mediana de todos os $2n$ elementos dos vetores X e Y . Explique como seu algoritmo obtém tal complexidade.

Questão 11. Imagine que nós temos uma coleção de intervalos $I_j = [x_j, y_j]$.

E imagine que os intervalos estão armazenados como uma lista de pares

I	(x ₁ , y ₁)	(x ₂ , y ₂)	(x ₃ , y ₃)	(x ₄ , y ₄)	(x ₅ , y ₅)	(x ₆ , y ₆)
---	------------------------------------	------------------------------------	------------------------------------	------------------------------------	------------------------------------	------------------------------------

Nós dizemos que dois intervalos I_j e I_k estão invertidos se

- $j < k$ e $y_k < x_j$



— (i.e., o intervalo que aparece antes na lista está à direita do outro, sem interseção)

A tarefa consiste em

→ Contar o número total de pares de intervalos invertidos

Você consegue encontrar um algoritmo que resolve esse problema em tempo menor que $O(n^2)$?

Você consegue encontrar um algoritmo que resolve esse problema em tempo $O(n \log n)$?

Questão 12. Elabore um algoritmo em $\Theta(n \log n)$ para resolver o seguinte problema: dado um vetor com n números inteiros positivos e um outro número inteiro positivo x , determinar se existem ou não dois elementos cuja soma é igual a x .

Questão 13. Seja M uma matriz qualquer com n linhas e n colunas (os elementos dessa matriz não são necessariamente inteiros ou caracteres; podem ser objetos quaisquer, como frutas ou arquivos executáveis). Suponha que você possui apenas um operador “=” que permite comparar se um objeto é igual a outro. Dizemos que a matriz M tem um elemento super-majoritário x se mais de três quartos ($3/4$) de seus elementos são iguais a x . Escreva um algoritmo de tempo $\Theta(n^2 \log n)$ que diz se a matriz M possui ou não um elemento super-majoritário. Caso sim, devolva o seu valor. Explique a análise do tempo.

Questão 14. Você está prestando consultoria para uma pequena empresa de investimentos e eles têm o seguinte tipo de problema que eles querem resolver repetidamente. Um exemplo típico do problema é o seguinte. Eles estão fazendo uma simulação em que eles olham para n dias consecutivos de uma determinada ação, em algum momento do passado. Vamos numerar os dias $i = 1, 2, \dots, n$; para cada dia i , eles têm um preço $p(i)$ por ação da ação naquele dia. (Vamos supor por simplicidade que o preço foi fixado durante cada dia.) Suponha que durante este período de tempo, eles queria comprar 1.000 ações

em algum dia e vender todas essas ações em algum dia (mais tarde). Eles querem saber: Quando eles deveriam ter comprado e quando eles deveriam ter vendido para ganhar o máximo de dinheiro possível? (Se não havia como ganhar dinheiro durante os n dias, você deve relatar isso). Por exemplo, suponha que $n = 3$, $p(1) = 9$, $p(2) = 1$, $p(3) = 5$. Então você deve retornar “compre no dia 2, venda no dia 3” (comprar no dia 2 e vender no dia 3 significa que eles teriam feito R\$ 4 por ação, o máximo possível para esse período). Claramente, existe um algoritmo simples que leva tempo $O(n^2)$: tente todos os possíveis pares de dias de compra/venda e veja qual lhes dá mais dinheiro. Seus amigos investidores esperavam algo um pouco melhor. Mostre como encontrar os números corretos i e j no tempo $O(n \log n)$. (Dica: utilize divisão e conquista).

Questão 15. Elabore um algoritmo em $\Theta(n \log n)$ que, dado um vetor S com $n > 0$ elementos, retorna um vetor V de tamanho n com a seguinte propriedade: $V[i]$ é o número de ocorrências de $S[i]$ em S . Prove esta complexidade.