

Estruturas de Dados

lista de exercícios 03

1. O terceiro maior elemento

Imagine que nós temos duas listas U e W com tamanho n , onde os elementos são todos distintos.

Por exemplo,

U	9	19	3	26	12	7	18	23	14	10
W	11	7	8	16	21	2	4	28	15	24

A tarefa consiste em

→ Colocar os n menores elementos na lista U
e os n maiores elementos na lista W

No exemplo acima, isso nos daria

U	9	3	12	7	10	11	7	8	2	4
W	19	26	18	23	14	16	21	28	15	24

— (a ordem em que os elementos aparecem nas listas U e W não é importante)

Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa.

E depois analise o seu tempo de execução do seu algoritmo.

2. Tri-partição

Imagine que nós temos uma lista não ordenada L

L	2	21	10	5	13	18	11	1	9	26
---	---	----	----	---	----	----	----	---	---	----

A tarefa consiste em

→ Dados dois números x e y , onde $x < y$

- colocar os elementos menores do que x no início da lista
- colocar os elementos entre x e y no meio da lista
- colocar os elementos maiores do que y no fim da lista

No exemplo acima, isso nos daria

L	2	5	1	9	10	13	18	11	21	26
---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----

- Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa em tempo $O(n)$ utilizando uma lista auxiliar.
- Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa em tempo $O(n)$ sem utilizar uma lista auxiliar.

3. Inserções em bloco

Imagine que nós temos uma lista ordenada que contém m elementos e posições vazias no fim

	0						m-1					
L	3	8	12	15	20	23	31	0	0	0	0	0

E imagine que nós temos uma outra lista com k elementos

	0			k-1
B	26	19	5	9

A ideia é que k é muito menor do que m , e que k também é menor que (ou igual a) o número de posições vazias na lista L.

A tarefa consiste em

→ *Inserir todos os elementos de B na lista L*

Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa.

E depois analise o tempo de execução do seu algoritmo.

Dica: Você pode reorganizar os elementos da lista B.

E também pode utilizar uma lista auxiliar.

4. Remoções em bloco

Imagine que nós temos uma lista ordenada que contém m elementos e posições vazias no fim

	0							m-1				
L	6	8	13	17	21	25	31	34	0	0	0	0

E imagine que nós temos uma outra lista com k elementos, que estão na lista L

	0			k-1
B	31	34	8	21

A ideia é que k é muito menor do que m .

A tarefa consiste em

→ *Remover todos os elementos de B da lista L*

Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa em tempo $O(m)$, sem utilizar uma lista auxiliar.

5. Par com soma k

Imagine que nós temos uma lista não ordenada L

L	9	19	3	27	12	6	7	11	16	24
---	---	----	---	----	----	---	---	----	----	----

A tarefa consiste em

→ *Encontrar um par de elementos da lista cuja soma é igual a k*

No exemplo acima, para $k = 32$, isso nos poderia no dar

L	9	19	3	27	12	6	7	11	16	24
					↑					↑

a) Apresente um algoritmo que realiza essa tarefa.

E depois analise o tempo de execução do seu algoritmo.

b) Agora imagine que a lista está ordenada.

Você consegue escrever um algoritmo mais rápido para essa tarefa?

6. Contando inversões

Imagine que nós temos uma lista não ordenada L

L	17	5	11	23	10	1	8	15	6	19
---	----	---	----	----	----	---	---	----	---	----

Daí, como a lista está desordenada, nós sempre podemos encontrar dois elementos fora de ordem — (i.e., o elemento da esquerda é maior do que o elemento da direita)

Por exemplo,

L	17	5	11	23	10	1	8	15	6	19
		↑					↑			

Nós dizemos que um par desse tipo corresponde a uma *inversão*.

A tarefa desse problema consiste em

→ *Contar o número total de inversões na lista L*

No exemplo acima, isso nos daria

=> 23 inversões no total

Apresente um algoritmo que resolve esse problema.

E depois analise o tempo de execução do seu algoritmo.

7. A ordenação da bolha

Imagine que nós temos uma lista não ordenada L

L	25	17	19	4	31	8	18	27	14	6
-----	----	----	----	---	----	---	----	----	----	---

Daí, como a lista não está ordenada, nós sempre podemos encontrar uma inversão envolvendo dois elementos consecutivos de L — (*porque?*)

Por exemplo,

L	25	17	19	4	31	8	18	27	14	6
					↑	↑				

Agora, imagine que nós percorremos a lista L da esquerda para a direita, desfazendo todas as inversões entre elementos consecutivos que a gente encontra no caminho — (*i.e., trocando os dois elementos de lugar*)

Esse procedimento é chamado de *varredura*.

Abaixo nós temos o resultado da varredura no nosso exemplo

L	17	19	4	25	8	18	27	14	6	31
-----	----	----	---	----	---	----	----	----	---	----

Como se pode ver, a varredura não deixa a lista ordenada.

Mas, aplicando varreduras sucessivas a lista fica eventualmente ordenada — (*porque?*)

Apresente um algoritmo que ordena a lista L por meio de varreduras sucessivas.

E depois analise o tempo de execução do seu algoritmo.