

# Programação II

## Exercícios 3

### Busca e ordenação

Universidade de Lisboa  
Faculdade de Ciências  
Departamento de Informática  
Licenciatura em Tecnologias da Informação

2020/2021

1. Considere a seguinte lista:

`['a', 'f', 'h', 'e', 'a', 'z', 'b', 'c', 'd']`.

- (a) Usando o algoritmo de busca linear, para determinar se cada um dos seguintes elementos está presente na lista, quantas comparações são feitas:
  - i. `'z'`
  - ii. `'a'`
  - iii. `'x'`
- (b) Considerando uma qualquer lista de tamanho  $n$ , qual é a complexidade (em notação  $\mathcal{O}$ ) da busca linear no melhor caso, no pior caso, e no caso médio?
- (c) Seria possível usar um algoritmo de busca dicotómica para melhorar a eficiência da busca nesta lista em concreto? Justifique.

2. Considere a seguinte lista:

`[5, 6, 7, 10, 20, 21, 25, 28, 29, 31, 50]`

- (a) Usando o algoritmo de busca dicotómica, para determinar se cada um dos seguintes elementos está presente na lista, indique quantas comparações são feitas:
  - i. 7
  - ii. 29
  - iii. 5
  - iv. 21

- (b) É possível usar esse mesmo algoritmo de busca dicotómica se a lista estivesse com a ordem invertida? Isto é:  
`[50, 31, 29, 28, 25, 21, 20, 10, 7, 6, 5]`  
 Que modificações teria que fazer no algoritmo para tal ser possível?
- (c) Considerando uma qualquer lista ordenada de tamanho  $n$ , qual é a complexidade (em notação  $\mathcal{O}$ ) da busca dicotómica no melhor caso, no pior caso, e no caso médio?
3. Recorde a implementação recursiva da busca dicotómica. Implemente uma versão iterativa desse mesmo algoritmo e analise a sua complexidade.

```
def busca_dicotomica(l, e):
    def busca(primeiro, ultimo):
        if primeiro > ultimo:
            return False
        meio = (primeiro + ultimo) // 2
        if l[meio] == e:
            return True
        if l[meio] < e:
            return busca(meio + 1, ultimo)
        return busca(primeiro, meio - 1)
    return busca(0, len(l) - 1)
```

4. Considere o algoritmo de ordenação por inserção (*insert sort*).
- (a) Utilize este algoritmo para ordenar a lista `[4, 9, 3, 7]` por ordem crescente. Apresente os valores intermédios a cada novo estado da lista e indique o número de comparações e de trocas realizadas cumulativamente.
- (b) Repita o exercício para a lista `[9, 7, 4, 3]`.
- (c) Apresente a análise da complexidade deste algoritmo (em notação  $\mathcal{O}$ ) para o melhor caso e para o pior, relativamente a comparações e a trocas envolvidas.
5. Considere a seguinte descrição de um algoritmo de ordenação (*bubble sort*):<sup>1</sup>

```
enquanto a lista não estiver ordenada:
    para cada par de elementos adjacentes:
        se o par está fora de ordem:
            ordená-lo
```

- (a) Implemente este algoritmo de ordenação em Python.

<sup>1</sup>Barack Obama—Computer Science Question★

- (b) Utilize o algoritmo para ordenar a lista `[4, 9, 3, 7]` por ordem crescente, apresentando os valores intermédios a cada novo estado da lista e indicando o número de comparações e de trocas realizadas cumulativamente.
  - (c) Repita para a lista `[9, 7, 4, 3]`.
  - (d) Apresente a análise da complexidade deste algoritmo (em notação  $\mathcal{O}$ ) para o melhor caso e para o pior, relativamente a comparações e a trocas envolvidas.
6. Considere o algoritmo de ordenação por fusão (*merge sort*).
- (a) Utilize o algoritmo para ordenar a lista `[54, 26, 93, 17, 77, 31, 44, 55, 20]` por ordem crescente, apresentando os valores intermédios a cada novo estado da(s) lista(s) e indicando o número de comparações realizadas cumulativamente.
  - (b) Repita para a lista `[93, 77, 55, 54, 44, 31, 26, 20, 17]`.
  - (c) Apresente a análise da complexidade deste algoritmo (em notação  $\mathcal{O}$ ) para o melhor caso e para o pior, relativamente a comparações envolvidas.
7. Considere a seguinte lista cujos elementos são tuplos que representam estudantes:

```
alunos = [('pedro', 'A', 15), ('ana', 'B', 15),
          ('david', 'B', 16), ('mariana', 'C', 12),
          ('pedro', 'C', 12), ('david', 'A', 10)]
```

com o primeiro, o segundo e o terceiro argumento do tuplo a representar, respetivamente, o nome, a turma e a idade.

- (a) Qual seria o resultado de executar a instrução `alunos.sort(key = lambda x : x[0])` seguida de `print(alunos)`?
  - (a) `[('pedro', 'A', 15), ('ana', 'B', 15), ('david', 'B', 16), ('mariana', 'C', 12), ('pedro', 'C', 12), ('david', 'A', 10)]`
  - (b) `[('ana', 'B', 15), ('david', 'B', 16), ('david', 'A', 10), ('mariana', 'C', 12), ('pedro', 'A', 15), ('pedro', 'C', 12)]`
  - (c) `[('ana', 'B', 15), ('david', 'A', 10), ('david', 'B', 16), ('mariana', 'C', 12), ('pedro', 'A', 15), ('pedro', 'C', 12)]`

- (d) pode ser (b) ou (c) dependendo da implementação.
  - (b) Use a função `list.sort` para ordenar a lista `alunos` original por ordem crescente da idade dos estudantes.
  - (c) Use a função `sorted` para obter a partir da lista `alunos` original uma outra lista em que os elementos se encontram pela ordem crescente da idade dos estudantes e, em caso de empate, pela ordem lexicográfica crescente dos nomes.
8. Considere a seguinte string `"ahbdfre"`.
- (a) Use a função `sorted` para obter a partir desta string, uma lista com os seus caracteres por ordem lexicográfica crescente.
  - (b) Escreva uma função `ordena_string` que dada uma string, devolve uma string que é uma versão por ordem lexicográfica crescente da string dada.
9. Escreva uma função `ordena_conjunto` que recebe um conjunto e devolve a lista com os elementos do conjunto por ordem crescente (pode assumir que os elementos do conjunto são strings). Utilize a função `list.sort`.
10. Escreva uma função `ordena_dicionario` que recebe um dicionário e devolve uma lista com os pares (chave,valor) do dicionário, por ordem crescente das chaves (pode assumir que as chaves do dicionário são strings). Utilize a função `sorted`.
11. *QuickSort*, desenvolvido por Sir Tony Hoare<sup>2</sup>, 1960, apoia-se numa estratégia de *dividir para conquistar* em que uma sequência inicial  $S$  é dividida em várias sub-sequências às quais o algoritmo é aplicado recursivamente. O resultado é posteriormente concatenado obtendo-se uma sequência ordenada. Tipicamente o *QuickSort* pode ser dividido em três passos:

**Dividir** Se  $S$  tem zero ou um elementos, a sequência está ordenada. Caso contrário, seleccionar o último elemento de  $S$ , que passa a ser o *pivot*.<sup>2</sup> Retirar todos os elementos de  $S$  construindo as seguintes duas sequências:

$B$  (baixo) contendo todos os elementos *inferiores ou iguais* ao *pivot*;

$A$  (alto) contendo todos os elementos *superiores* ao *pivot*;

**Conquistar** Aplicar recursivamente o algoritmo às sequências  $B$  e  $A$ .

**Combinar** Concatenar  $B$ , *pivot*,  $A$ , por esta ordem para obter o resultado.

- (a) Implemente o algoritmo na linguagem Python.

---

<sup>2</sup>Diferentes implementações podem seleccionar o *pivot* de forma diferente.

- (b) Qual a complexidade do algoritmo quando a lista já se encontra ordenada?
- (c) Discuta a complexidade computacional do algoritmo no melhor e no pior caso.
12. O algoritmo de ordenação por baldes (*bucket sort*) apoia-se no pressuposto que os elementos a ordenar estão associados a chaves, as quais podem ser usadas como índices de uma lista de baldes (*buckets*). Eis o algoritmo:
- seja  $S$  uma lista de elementos com chaves no intervalo  $[0, N - 1]$ ;
  - seja  $B$  uma lista de  $N$  baldes inicialmente vazios.
  - para cada elemento  $e$  de  $S$ :
    - seja  $k$  a chave de  $e$ ;
    - retirar  $e$  de  $S$ ;
    - adicionar  $e$  ao balde  $B[k]$ ;
  - para cada  $k$  entre 0 e  $N - 1$ :
    - para cada elemento  $e$  de  $B[k]$ :
      - \* remover  $e$  de  $B[k]$ ;
      - \* adicionar  $e$  ao final de  $S$ ;
- (a) Implemente o algoritmo na linguagem Python. Considere que  $S$  é uma lista de pares (chave, elemento). Por exemplo, para
- ```
S = [(5, 'a'), (2, 'b'), (5, 'c'), (1, 'd')]
```
- o algoritmo deverá modificar  $S$  para
- ```
S = [(1, 'd'), (2, 'b'), (5, 'c'), (5, 'a')]
```
- (b) Discuta a complexidade computacional do algoritmo. Se chegar a uma solução sub  $\mathcal{O}(n \log n)$  explique porque é que esta não contradiz o resultado que estabelece  $\mathcal{O}(n \log n)$  como limite inferior para qualquer algoritmo de ordenação baseado em comparação.