

Centro Universitário Senac  
Bacharelado em Ciência da Computação  
Análise e projeto de algoritmos - ADO 01

Professor: Leonardo Takuno  
{leonardo.takuno@gmail.com}

15 de fevereiro de 2021

1. Analise a complexidade de algoritmos iterativos a seguir. Para cada item, expresse a complexidade em termos de notação  $O$ , justifique a sua resposta:

- (a) `soma = 0;`  
    `for(i = 1; i <= n; i++)`  
        `for(j = 1; j <= i; j++)`  
            `soma++;`
- (b) `soma = 0;`  
    `for(i = 1; i <= n; i++)`  
        `for(j = i; j <= n; j++)`  
            `for(k = 1; k <= 100; k++)`  
                `soma++;`
- (c) `soma = 0;`  
    `for(i = n/2; i <= n; i++)`  
        `for(j = i; j <= n/2; j++)`  
            `for(k = 1; k <= n; k *= 2)`  
                `soma++;`
- (d) `soma = 0;`  
    `for(i = n/2; i <= n; i++)`  
        `for(j = i; j <= n; j *= 2)`  
            `for(k = 1; k <= n; k *= 2)`  
                `soma++;`
- (e) `soma = 0;`  
    `for(i = n*n; i <= n*n*n; i++)`  
        `soma++;`

2. Considere o **problema de busca**:

**Entrada:** Uma sequência de  $n$  números  $\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$  e um valor  $v$ .

**Saída:** Um índice  $i$  tal que  $v = A[i]$  e  $1 \leq i \leq n$ , ou um valor  $-1$  se  $v$  não aparece em  $A$ .

Escreva o pseudocódigo para a busca linear que busca  $v$  dentro da sequência.

3. Voltando ao problema de busca, observe que se a sequência está  $A$  ordenada, nós podemos comparar o meio da sequência com  $v$  e eliminar metade da sequência da busca. O algoritmo de **busca binária** repete este procedimento, dividindo ao meio a porção restante da sequência a cada passo. Escreva um pseudocódigo, ou iterativo ou recursivo, para a busca binária. Argumente que o tempo de execução de pior caso da busca binária é  $O(\lg n)$

4. Considere a ordenação de  $n$  números armazenados em um vetor  $A$  utilizando a seguinte técnica: encontrar o menor elemento de  $A$  e trocá-lo com o primeiro elemento de  $A$ ; então, encontrar o segundo menor elemento de  $A$  e trocá-lo com o segundo elemento de  $A$ ; continuar dessa maneira até que os  $n$  elementos de  $A$  estejam ordenados. Escreva um pseudocódigo para este algoritmo, que é conhecido como **ordenação por seleção**. Forneça o tempo de execução do melhor e do pior caso da ordenação por seleção na notação  $\theta$ .
5. Considere o algoritmo **INSERTION-SORT**( $A$ ) a seguir:

**INSERTION-SORT**( $A$ )

```
1  for  $j \leftarrow 2$  to  $\text{length}[A]$ 
2      do  $\text{chave} \leftarrow A[j]$ 
3           $\triangleright$  Inserir  $A[j]$  na sequência ordenada  $A[1..j-1]$ .
4           $i \leftarrow j - 1$ 
5          while  $i > 0$  and  $A[i] > \text{chave}$ 
6              do  $A[i+1] \leftarrow A[i]$ 
7                   $i \leftarrow i - 1$ 
8           $A[i+1] \leftarrow \text{chave}$ 
```

Observe que o laço **enquanto** das linhas 5–7 do procedimento **INSERTION-SORT** utiliza uma busca linear (da direita para esquerda) no vetor  $A[1..j-1]$ . Será que, ao invés da busca linear, poderíamos utilizar uma busca binária para melhorar o tempo de execução do pior caso da ordenação por inserção para  $\theta(n \lg n)$ ?