



Universidade Federal do Paraná – UFPR
Setor de Ciências Exatas / Departamento de Informática – DInf
Algoritmos e Estruturas de Dados II – CI1056 / 2º semestre de 2019
Professores: André Grégio e Marcos Castilho.

NOME: Linicius Tikhora V. Date, GRR: 20190367 Data: 06/09/2019

- O teste é individual e sem consulta, exceto o contido em sua mente;
- A interpretação das questões faz parte da avaliação;
- Esta folha de prova contém questões no verso.

1ª Prova

1. (55 pontos – 10/5/20/5/5/10) Sobre ordenação, responda as questões abaixo considerando o algoritmo mostrado a seguir e o vetor $V = [5, 4, 3, 2, 1]$.

```
ALG(vetor v; inteiro n) // o vetor eh de inteiros e n eh o numero de elementos
{
    PARA i := 1 até n-1 FAÇA
    {
        jmin := i
        PARA j := i+1 até n FAÇA
            SE v[j] < v[jmin] ENTÃO
                jmin := j
        aux := v[i]
        v[i] := v[jmin]
        v[jmin] := aux
    }
}
```

$$n-1 + n-2 + n-3 + \dots + 1$$
$$\frac{(n-1+1) \cdot n-1}{2} = \frac{(n-1)^2}{2}$$

- Qual é a função de custo de ALG?
- Qual é o nome pelo qual ALG é conhecido e citado na literatura? Selection
- Implemente o algoritmo do *insertion sort* em PSEUDO-CÓDIGO com o seguinte protótipo: InsertionSort(vetor a, inteiro n), sendo a um vetor de inteiros e n o tamanho dele.
- Para ambos, ALG e *insertion sort*: desenhe o vetor parcialmente ordenado ao final de uma rodada completa do laço mais interno (variável de controle j).
- Faça uma tabela com as funções de custo considerando o número de comparações entre os elementos do vetor para o melhor e pior caso de ambos os algoritmos ALG e *insertion sort*.
- Os métodos da bolha e da inserção têm um caso de entrada especial para o qual eles apresentam comportamento mais eficiente do que quadrático. Há alguma maneira de obter o mesmo para ALG? Que modificações poderiam ser feitas no código de ALG para se obter este objetivo? Qual seria o novo custo para este caso após as modificações? Explique.

2. (10 pontos – 5/5) Dado o algoritmo a seguir, responda as questões:

```

ALG(tad_matriz A, B, var tad_matriz C)
{
    SE A.col = B.lin ENTÃO
    {
        PARA i := 1 até A.lin FAÇA
            PARA j := 1 até B.col FAÇA
            {
                C.m[i,j] := 0
                PARA k := 1 até B.col FAÇA
                    C.m[i,j] := C.m[i,j] + A.m[i,k] * B.m[k,j]
            }
        }
    SENÃO imprimir ("erro!")
}

```

lin col?

- i Descreva sucintamente como o algoritmo funciona (isto é, o que faz com as entradas) e qual o resultado final. *Multi. Mat*
- ii Qual a função de custo desse algoritmo (em relação às multiplicações realizadas)? Detalhe como você chegou nesse valor.
3. (35 pontos – 14/6/10/5) Considere o vetor $V = [1, 2, 3, 4]$ para responder as questões a seguir.

- i Implemente em PSEUDO-CÓDIGO uma função iterativa para a busca binária que retorne o índice do vetor que contém o elemento procurado, caso ele seja encontrado, ou "0" quando o elemento não estiver no vetor. O protótipo é: `buscaBinIt(vetor v, inteiro x, onde v é o vetor de entrada, x é o elemento a ser procurado, p é o índice do primeiro elemento do vetor e u é o índice do último elemento do vetor.`
- ii Faça o teste de mesa para as seguintes chamadas e mostre o custo com relação ao número de comparações entre os elementos do vetor, para cada caso:
- `imprimir (buscaBinIt(v, 2, 1, 4))`
 - `imprimir (buscaBinIt(v, 5, 1, 4))`
 - `imprimir (buscaBinIt(v, 4, 1, 4))`
- iii Implemente em PSEUDO-CÓDIGO um algoritmo baseado na busca binária que encontre *todas* as ocorrências de x em um vetor de inteiros qualquer com menor custo possível. Você pode usar o protótipo `buscaBinIt` acima definido.
- iv Qual é o custo deste algoritmo no pior caso? Explique.

buscaBinIt(vet v, int x, int p, int u)

