

## ATIVIDADE SORTING

Comparar o tempo de execução (em segundos) dos três algoritmos de ordenação, considerando uma lista com N números aleatórios.

O que deverá ser entregue:

- 1) Comparação dos valores encontrados na execução do programa ilustrando essa comparação por meio de um único gráfico contendo os dados das três simulações, como mostra a Figura 1.
- 2) A Tabela 1 com os resultados obtidos pelo seu programa (4 casas decimais).
- 3) Comentários sobre os resultados encontrados.
- 4) O programa fonte em C usado para obter os resultados.

Tabela 1

Sorting	N = tamanho da lista				
	10000	20000	50000	100000	150000
SelectionSort					
InsertionSort					
BubbleSort					

## INSTRUÇÕES

- Utilizar o programa **LABORATORIO TempoSorting.c** como base para o seu programa.
- Esse programa usa a biblioteca "**TipoListaInteiro.h**" onde se encontram as implementações dos algoritmos de ordenação. Não é necessário acrescentar outras funções à biblioteca.
- Nesse programa há duas funções implementadas (que devem ser mantidas e usadas) para a construção da lista de números aleatórios e para mostrar os valores armazenados.
- Mostrar a lista original e mostrar a lista ordenada em um teste com uma lista de 20 números, para cada um dos quatro algoritmos antes de executar o programa com os valores de N dados na tabela.
- **ATENÇÃO** – os três algoritmos devem ser executados com a mesma lista de números.
- Nome do arquivo: **<seu nome com sobrenome>\_Sorting.c**

## 1) ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

### Ordenação por Seleção Direta

SelectionSort(A)

```
n ← nA;
para j de 1 até (n-1) repita
    min ← j;
    para k de (j+1) até nA repita se (A[k] < A[min]) então min ← k;
    aux ← A[j]; A[j] ← A[min]; A[min] ← aux;
```

$$EC(n) = (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1 = n(n-1)/2 = O(n^2)$$

### Ordenação por Inserção Direta

InsertionSort(A)

```
n ← nA;
para j de 2 até n repita
    aux ← A[j]; k ← j-1;
    enquanto ((k > 0) e (A[k] > aux)) faça A[k+1] ← A[k]; k ← k-1;
    A[k+1] ← aux;
```

Complexidade

Pior caso – lista invertida

$$wEC(n) = 2 + 3 + 4 + \dots + n = (n-1)(n+2)/2 = O(n^2)$$

Melhor Caso – lista ordenada

$$bEC(n) = 1 + 1 + 1 + \dots + 1 = n-1 = O(n)$$

Caso médio - lista aleatória

$$AEC(n) = (n-1)(n+4)/4 = O(n^2)$$

### Ordenação pelo algoritmo Bolha

BubbleSort(A)

```
n ← nA; fim ← n-1;
para j de 1 até (n-1) repita
    para k de 1 até fim repita
        se (A[k] > A[k+1]) então aux ← A[k]; A[k] ← A[k+1]; A[k+1] ← aux ;
    fim ← fim - 1;
```

$$EC(n) = (n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1 = n(n-1)/2 = O(n^2)$$

## 2) IMPLEMENTAÇÕES DOS ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

O arquivo “TipoListaInteiro.h” contém as implementações dos três algoritmos de ordenação, SelectionSort, InsertionSort e BubbleSort, de mesma ordem de complexidade, cujas interfaces são relacionadas a seguir:

```
void ordenarListaCrescenteS(ListaInt *); // ordenar pelo SelectionSort
void ordenarListaCrescenteI(ListaInt *); // ordenar pelo InsertionSort
void ordenarListaCrescenteB(ListaInt *); // ordenar pelo BubbleSort
```

Efetuamos medidas de tempo de execução desses processos, com uma mesma lista aleatória, e obtivemos o seguinte gráfico que mostra uma pequena diferença entre os tempos de execução de cada um dos três processos.

Figura 1

