Nome: Victor Hugo Gonçalves

Instituição de Ensino: FATEC São Caetano do Sul

Curso: AMS

Matéria: Estrutura de Dados

Objetivo: Cálculo de tempo da execução Insertion Sort (A)

Data: 02/06/2025

### Etapa 1: Identificação correta do tempo t de cada instrução

Vamos analisar linha por linha do pseudocódigo do *INSERTION-SORT(A)* e atribuir um tempo de execução com base nas instruções primitivas:

```
for j \leftarrow 2 to length[A]
                                                      → t1 (n - 1) vezes
                                                      → t2 (n - 1) vezes
       do key \leftarrow A[j]
       → ignorado
      i ← j - 1
                                                      → t4 (n - 1) vezes
4

    → t5 ∑(número de comparações)
    → t6 ∑(número de movimentações)

       while i > 0 and A[i] > key
6
          do A[i + 1] \leftarrow A[i]
                                                      \rightarrow t7 \sum (número de decrementos)
           i \leftarrow i - 1
7
       A[i + 1] \leftarrow key
                                                      → t8 (n - 1) vezes
```

- As linhas 1, 2, 4 e 8 executam exatamente n-1 vezes.
- As linhas 5, 6 e 7 dependem do número de comparações e trocas (varia conforme o caso: melhor, médio ou pior caso).

#### Etapa 2: Construção algébrica da função de tempo

Vamos considerar os seguintes casos:

#### Melhor caso (vetor já ordenado)

No melhor caso, a condição **A[i] > key** sempre é falsa. Então o **while** (linhas 5, 6, 7) não executa:

```
• Linha 1: t1(n-1)
```

- Linha 2: t2(n-1)
- Linha 4: t4(n−1)
- Linha 5: t5(n-1)
- Linha 8: t8(n−1)

#### Função de tempo no melhor caso:

```
T(n)=(t1+t2+t4+t5+t8)(n-1)\rightarrow\Theta(n)
```

#### Pior caso (vetor em ordem decrescente)

Aqui, o **while** executa o máximo possível: para cada posição **j**, o elemento **key** será comparado com todos os anteriores.

Comparações no total:

$$\sum_{j=2}^{n} (j-1) = \frac{n(n-1)}{2}$$

Atribuições e decrementos idem.

## Função de tempo no pior caso:

$$T(n) = c_1(n-1) + c_2(n-1) + c_3(n-1) + c_4(n-1) + c_5\left(rac{n(n-1)}{2}
ight) + c_6\left(rac{n(n-1)}{2}
ight) + c_7\left(rac{n(n-1)}{2}
ight)$$

Juntando tudo:

$$T(n) = an + bn^2 \quad o \quad \Theta(n^2)$$

# Etapa 3: Solução algébrica final

Resumo final da análise de tempo:

Caso	Função de Tempo	Complexidade
Melhor caso	T(n)=Θ(n)	Linear
Pior caso	T(n)=Θ(n²)	Quadrática
Caso médio	T(n)=Θ(n²)	Quadrática