

# Relatório 1º projeto ASA 2021/2022

**Grupo:** t20

**Alunos:** Guilherme Pascoal (99079), Pedro Lobo (99115)

## 1 Descrição do Problema e da Solução

O 1º problema apresentado tem como objetivo determinar o número de subsequências estritamente crescentes de tamanho máximo de uma sequência de inteiros e indicar qual esse tamanho máximo.

Este problema pode ser resolvido recursivamente.  $L$  corresponde à função que, para um dado índice, devolve o tamanho da maior subsequência estritamente crescente até à posição  $i$ .  $O$ , de forma semelhante, representa o número de ocorrências de subsequências de tamanho máximo até à posição  $i$ .

$$L[i] = \{1 + \max(L[j] \mid 1 \leq j < i \wedge x_j \leq x_i)\}$$

$$O[i] = \left\{ \begin{array}{ll} O[j], & \text{se } L[j] + 1 > L[i] \\ O[i] + O[j], & \text{se } L[j] + 1 = L[i] \end{array} \mid 1 \leq j < i \wedge x_j \leq x_i \right\}$$

São utilizados dois vetores, para manter a informação descrita acima. Estes são preenchidos sequencialmente. O maior tamanho será o máximo do vetor  $L$  e o número de ocorrências é dado pela soma dos valores de  $O$  onde  $L$  é máximo.

O 2º problema apresentado tem como objeto determinar o tamanho da maior subsequência estritamente crescentes comum a duas sequências de inteiros.

Este problema pode ser resolvido recursivamente e apresenta subestrutura ótima. O tamanho da maior subsequência pode ser definido como

$$L[i][j] = \left\{ \begin{array}{ll} 0, & \text{se } i = 0 \text{ ou } j = 0 \\ L[i-1][j], & \text{se } i, j > 0 \text{ e } x_1[i] \neq x_2[j] \\ 1 + \max(L[i-1][k] \mid 1 \leq k < j \wedge x_1[i] > x_2[j]), & \text{se } i, j > 0 \text{ e } x_1[i] = x_2[j] \end{array} \right\}$$

A matriz é preenchida linha a linha, coluna a coluna, sendo o resultado dado pelo valor máximo da última linha preenchida. No entanto, este problema pode ser resolvido recorrendo apenas a uma matriz  $2 \times j$ , uma vez que apenas são necessários valores da linha atual e da linha anterior. Assim, o resultado do problema corresponde ao valor máximo da última linha preenchida da matriz.

## 2 Análise Teórica

### 2.1 Problema 1

- Leitura dos dados de entrada.  $\mathcal{O}(N)$
- Aplicação do algoritmo.  $\mathcal{O}(N^2)$
- Apresentação do resultado.  $\mathcal{O}(1)$

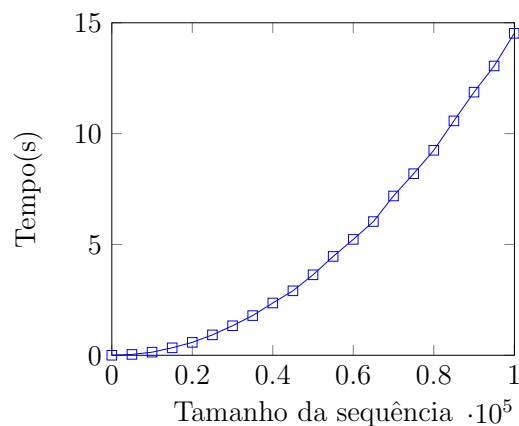
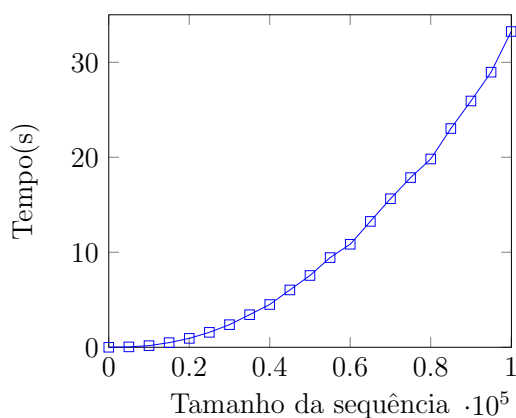
Complexidade global:  $\mathcal{O}(N^2)$

### 2.2 Problema 2

- Leitura da primeira sequência.  $\mathcal{O}(N)$
- Leitura da segunda sequência.  $\mathcal{O}(M)$
- Comparação do tamanho das sequências.  $\mathcal{O}(1)$
- Inicialização do vetor auxiliar.  $\mathcal{O}(N)$  ou  $\mathcal{O}(M)$
- Aplicação do algoritmo.  $\mathcal{O}(N^2)$
- Procura do resultado.  $\mathcal{O}(N)$  ou  $\mathcal{O}(M)$
- Apresentação do resultado.  $\mathcal{O}(1)$

Complexidade global:  $\mathcal{O}(N^2)$

## 3 Avaliação Experimental dos Resultados



Os gráficos estão de acordo com a análise teórica realizada.