

# Relatório 1º projecto ASA 2022/2023

**Grupo:** AL039/TP11

**Aluno(s):** Gonçalo Rua (102604) e João Gouveia (102611)

## Descrição do Problema e da Solução

A solução que encontrámos passa por utilizar uma variação do algoritmo de Kruskal. Em vez de querermos a Minimum Spanning Tree, no contexto deste problema pretendemos encontrar a Maximum Spanning Tree, i.e., a spanning tree cuja soma dos pesos é máxima. Para isto basta ordenarmos os arcos por ordem decrescente, em vez de crescente, e aplicar o algoritmo normalmente.

## Análise Teórica

A complexidade total do algoritmo é  $O(E \log V)$ , sendo  $E$  o número de arcos e  $V$  o número de vértices do grafo. Abaixo encontra-se uma análise mais pormenorizada de cada função.

- **Leitura de dados de entrada** (read\_input): Simples leitura do input, com um ciclo que depende do número de arcos do grafo,  $\Theta(E)$ .

- **Implementação do algoritmo de kruskal** (get\_maximum\_cost\_spanning\_tree): Para ordenar os arcos do grafo foi utilizada a função sort, da Standard Template Library do c++, que tem complexidade  $O(E \log E)$  <sup>1</sup>. A estrutura de dados utilizada para representar os conjuntos disjuntos foi uma árvore e fazemos uso das heurísticas “compressão de caminhos” e “união por categoria”. Atendendo a isto, sabemos que é possível assegurar que a complexidade desta implementação é  $O(E \log V)$  <sup>2</sup>.

- **Operações sobre conjuntos disjuntos** (make\_set, find\_set, link, node\_union): Tanto a função make\_set como a função link são  $O(1)$ . Quanto às funções find\_set e node\_union, a utilização das heurísticas “compressão de caminhos” e “união por categoria” garante-nos que ambas são  $O(V)$  <sup>3</sup>.

## Notas:

1. <https://en.cppreference.com/w/cpp/algorithm/sort>
2. CLRS, pág. 633
3. CLRS, pág. 572

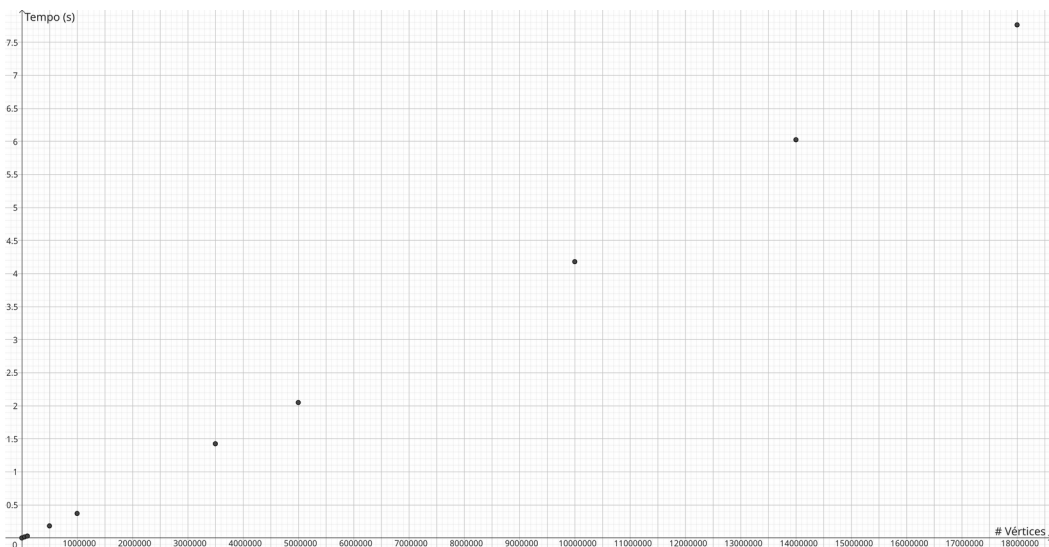
# Relatório 1º projecto ASA 2022/2023

**Grupo:** AL039/TP11

**Aluno(s):** Gonalo Rua (102604) e Joo Gouveia (102611)

## Avaliao Experimental dos Resultados

Aps gerados testes com nmero de vrtices crescente, computou-se o seguinte grfico, onde o eixo das abcissas representa o nmero vrtices e o eixo das ordenadas representa o tempo, em segundos, que demorou a ser obtido o resultado com o algoritmo final.



Este resultado indica-nos, na prtica, que a complexidade do algoritmo  linear para problemas relacionados com o objetivo do projeto, ou seja, que respeitam a triangulao de Delaunay. No entanto, a anlise terica acima realizada diz respeito  complexidade real do algoritmo e pressupe grafos aleatrios. Aps a realizao de mais testes, desta vez com grafos aleatrios e sem restries, e da elaborao de um novo grfico, verifica-se a validade do resultado obtido na anlise terica.

