

# Relatório 1º projecto ASA 2020/2021

**Grupo:** al042

**Alunos:** João Silveira (95597) e Maria Alves (95634)

---

## Descrição da Solução

Uma vez que o grafo é um DAG, sabemos, logo à partida, que basta derrubar as sources para que todo o grafo se derrube, uma vez que esses são os únicos vértices que não podem ser derrubados por mais nenhum.

Para encontrar o tamanho da maior sequência de dominós a cair, basta encontrar uma ordenação topológica e, seguindo-a, ir propagando, sucessivamente, para os vértices adjacentes, o tamanho do maior caminho possível. Desta forma, sempre que exploramos um novo vértice temos a garantia de que já explorámos todos os vértices que o derrubam.

[https://en.wikipedia.org/wiki/Kahn%27s\\_algorithm](https://en.wikipedia.org/wiki/Kahn%27s_algorithm)

[https://en.wikipedia.org/wiki/Longest\\_path\\_problem](https://en.wikipedia.org/wiki/Longest_path_problem)

<http://www.mathcs.emory.edu/~cheung/Courses/171/Syllabus/11-Graph/Docs/longest-path-in-dag.pdf>

## Análise Teórica

Pseudo-código da solução proposta:

- Criação do grafo:
  - Leitura dos dados de entrada: percorrer o número de arestas e adicioná-las à lista de adjacências -  $\Theta(E)$
- Obter as sources (número mínimo de peças a derrubar):
  - Transpor o grafo -  $O(V+E)$
  - Encontrar os sinks do grafo transposto (sources do original) -  $O(V)$
- Encontrar o maior caminho:
  - Encontrar uma ordenação topológica -  $O(V+E)$
  - Propagar as distâncias de acordo com a ordem topológica -  $O(V + E)$

Complexidade global:  $O(V+E)$

# Relatório 1º projecto ASA 2020/2021

**Grupo:** al042

**Alunos:** João Silveira (95597) e Maria Alves (95634)

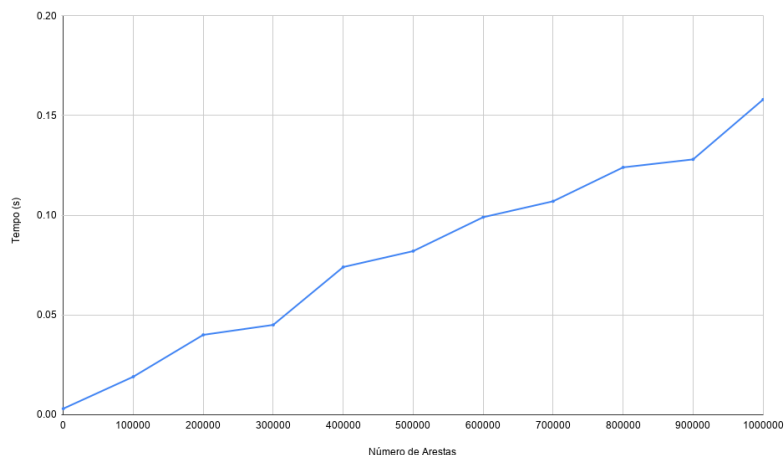
---

## Avaliação Experimental dos Resultados

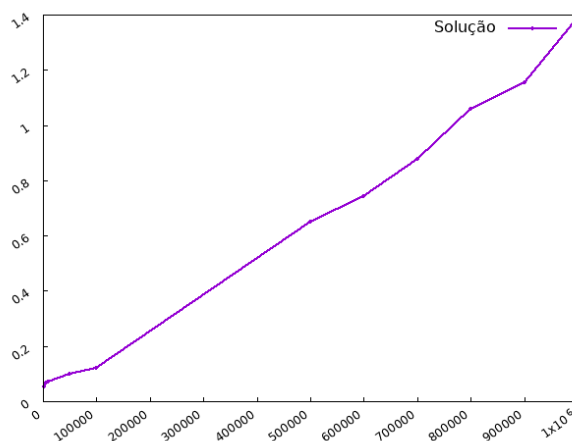
Para testar a eficiência da nossa solução, gerámos testes com número de arestas na ordem de grandeza entre  $10^5$  e  $10^6$  e construímos o gráfico de tempos de execução em função do número de arestas, pois o seu número cresce quadraticamente com o número de vértices, ditando, assim, a dificuldade de resolução do problema.

Para medir o tempo de cada input gerado, usámos o comando `time` e registámos o tempo que o processo passou em user mode, uma vez que é este o tempo gasto a fazer as computações do algoritmo proposto. Para obter resultados mais consistentes, cada teste foi executado três vezes e foi calculada a média.

Através do gráfico gerado, conseguimos verificar que a solução proposta cresce linearmente com o número de arestas, pelo que está em concordância quer com a nossa análise teórica, quer com o gráfico de referência.



1



2

---

<sup>1</sup> Gráfico da nossa solução

<sup>2</sup> Gráfico referência