# Relatório 1º projeto ASA 2020/2021

Alunos: João Vasco (95611), Maria Almeida (95628)

## Descrição do Problema e da Solução

O problema apresentado tem por objetivo analisar o número mínimo de intervenções necessárias para garantir que todos os dominós caem e o tamanho da maior sequência de dominós a cair. Para o resolver, utilizámos linguagem C.

Para determinar o número mínimo de intervenções necessárias para garantir que todos os dominós caem, somámos todos os vértices que são sources (sem arestas apontar para eles).

Para determinar o tamanho da maior sequência de dominós a cair, realizámos uma ordenação topológica dos vértices, onde também fomos atribuindo pesos aos vértices, conforme fosse o tamanho máximo percorrido até eles. Seguidamente, fomos procurar o maior peso na lista de pesos, e, assim, obtemos o resultado desejado.

O algoritmo onde nos baseámos, é o seguinte:

https://www.geeksforgeeks.org/topological-sorting-indegree-based-solution/

#### Análise Teórica

- Leitura dos dados de entrada: <u>scanf(pai,filho)</u> para todas as edges
  O(E)- percorre todas as edges, dadas como input
- Processamento do grafo para fazer alguma coisa:

Foi tudo guardado numa estrutura de vértices, onde cada vértice guardava, o seu índice, numero de filhos, uma lista de filhos, bool (se tinha pais), bool(se estava visitado).

Para percorrer a lista dos filhos de cada vértice a complexidade será O(V+E), pois é necessário encontrar o vértice O(V) e posteriormente o seu filho adjacente O(E).

Aplicação do algoritmo X para fazer algo: Order[] = TopologicalSort(){}

O(V+E)- Algoritmo Topological Sort com complexidade V+E, dado que percorre todos os vértices uma vez, e tem em conta todas as edges adjacentes a cada um.

Transformação dos dados com uma dada finalidade:

For vertice in Order

For filho in vertice.filhos{

if(distancias[vertice]>= ditancias[filho])

distancias[filho]=distancias[vertice]+1

### O(V+E)- Percorrer filhos de vértices

For peso in distancias{

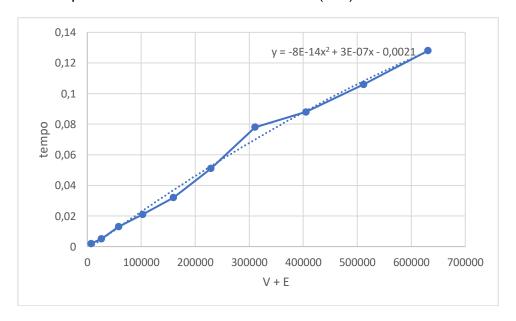
if (peso > melhor\_dist) { melhor\_dist = peso }

# O(V)- Pois são percorridos todos os vértices observando qual é o que obtém o maior caminho

- Apresentação dos dados: print(melhor\_dist)
  O(1)
- Complexidade total = max(complexidades) = O(V+E)

#### Avaliação Experimental dos Resultados

Para podermos testar a nossa análise teórica, selecionámos 10 grafos e determinámos o tempo necessário para percorrer cada um. Estes grafos foram corridos num processador I7-7700 3.6GHZ com (2x8)Gb Ram 2400MHz.



Como o algoritmo que foi usado em maior parte do processamento foi a ordenação topológica, que tem complexidade linear O(V+E), o gráfico obtido também aparenta ter complexidade linear (ordem 10<sup>-14</sup>), apesar do pequeno desvio no meio. Concluímos, assim, que o gráfico está em concordância com a análise teórica anteriormente prevista.