# Introdução

O principal objetivo deste projeto visa a modelação de uma variação do jogo *Same Game* como um **problema de satisfação**. O objetivo deste jogo é remover conjuntos de bolas adjacentes da mesma cor, de maneira a chegar a um tabuleiro vazio.

A obtenção de soluções para variados tabuleiros de *Same Game* foi efetuada aplicando três algoritmos de procura diferentes: Procura em Profundidade Primeiro (DFS), Procura Gananciosa (*Greedy*) e o algoritmo A\*.

Para os algoritmos de procura informada, foi necessário estabelecer uma heurística que acelerasse a escolha de nós a expandir e a obtenção de uma solução. Foi escolhida como heurística o número de grupos em cada estado, por se tratar de uma estimativa fiável do número de ações necessárias para atingir uma solução. Em casos de empate, é usado o número total de peças restantes no tabuleiro.

# Resultados

Foram corridos vários testes para cada algoritmo (5 corridas por tabuleiro por algoritmo). Os tabuleiros testados são os 5 apresentados na secção 3 do enunciado:

**Tabuleiro 1** – 4x5, 2 cores **sem solução**

**Tabuleiro 2** – 4x5, 3 cores

**Tabuleiro 3** – 10x4, 3 cores **sem solução**

**Tabuleiro 4** – 10x4, 3 cores

**Tabuleiro 5** – 10x4, 5 cores

Os resultados apresentam-se no quadro abaixo. “#nós gerados” não inclui o nó inicial.

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **Algoritmo** | **Tabuleiro** | **#nós expandidos** | **#testes ao objetivo** | **#nós gerados** | **Tempo (seg)** |
| DFS | 1 | 1 | 1 | 0 | 0.00000 |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 0.01563 |
| 3 | 74702 | 74702 | 74701 | 24.72699 |
| 4 | 54 | 55 | 85 | 0.015629 |
| 5 | 3123308 | 3123339 | 3123363 | 961.15118 |
| *Greedy* | 1 | 1 | 2 | 0 | 0.00000 |
| 2 | 3 | 5 | 6 | 0.01563 |
| 3 | 74702 | 74703 | 74701 | 27.75843 |
| 4 | 42 | 44 | 59 | 0.03125 |
| 5 | 6293 | 6295 | 6356 | 2.39093 |
| A\* | 1 | 1 | 2 | 0 | 0.00050 |
| 2 | 3 | 5 | 6 | 0.00200 |
| 3 | 74702 | 74703 | 74701 | 32.06919 |
| 4 | 42 | 44 | 59 | 0.02752 |
| 5 | 5116 | 5118 | 5278 | 2.34681 |

# Análise dos Resultados

* Dos 3 algoritmos de procura testados, aquele que obteve melhores resultados, em geral, foi o A\*. Isto deve-se principalmente ao uso de uma heurística fiável que reduz significativamente o número de nós expandidos. Relativamente aos tabuleiros testados, isto torna-se evidente no tabuleiro nº 6, de grande dimensão e com mais cores que os restantes.

No pior caso, a complexidade temporal tanto da DFS como do A\* é de O(bd), em que *b* é o número médio de sucessores por estado e *d* é a profundidade do caminho que conduz à solução. A superioridade do A\* em relação à DFS é evidente no número de nós expandidos e gerados, que é muito maior no caso da DFS, como é visível no teste realizado ao último tabuleiro.

* A procura gananciosa produziu resultados satisfatórios, semelhantes aos produzidos pelo A\*, pois para este problema não existe solução ótima (i. e., não é possível encontrar o menor número de ações possível que conduza a uma solução). Portanto, a existência de uma heurística fiável é o necessário para encontrar uma solução eficientemente, já que a solução encontrada pela procura gananciosa pode não ser a ótima. A complexidade temporal da procura gananciosa é também idêntica à da DFS e do A\*: O(bd).
* Apesar da fiabilidade da heurística, esta não é admissível (e consequentemente, A\* não é ótimo). Como o problema do Same Game é NP-Completo, é altamente improvável encontrar uma heurística admissível.
* A complexidade da execução de cada algoritmo aumenta significativamente ao aumentar o tamanho do tabuleiro. Este aumento é exponenciado quando o número total de cores aumenta, uma vez que resulta num maior número de grupos removíveis (e, portanto, nós expandidos).
* A complexidade temporal da rotina board\_find\_groups é O(N), em que N é o tamanho do tabuleiro. Esta rotina é semelhante a uma *Depth-First Search*: percorre recursivamente todo o tabuleiro, visitando as posições adjacentes e adicionando-as aos respetivos grupos, com o cuidado de verificar se uma posição já foi visitada.
* A complexidade temporal da rotina board\_remove\_group é O(N), em que N é o tamanho do tabuleiro. Esta rotina percorre todas as posições do grupo dado, removendo a peça lá colocada e realinhando vertical e horizontalmente a disposição das restantes peças. No pior caso, um grupo corresponde a um tabuleiro inteiro.