

”

**E-fólio A** | Folha de resolução para E-fólio



**UNIDADE CURRICULAR:** Introdução a Inteligência Artificial

**CÓDIGO:** 21071

**DOCENTE:** Jose Pedro Fernandes da Silva Coelho

**A preencher pelo estudante**

**NOME:** Ivo Vieira Baptista

**N.º DE ESTUDANTE:** 2100927

**CURSO:** Licenciatura em Engenharia Informática

**DATA DE ENTREGA:** 17 de Abril de 2023

## TRABALHO / RESOLUÇÃO:

Para resolver o problema do EfolioA, escolhi a linguagem Python por ser a mais utilizada inteligência artificial e também por estar a vontade com ela, utilizei o método de busca em largura (Breadth-First Search - BFS) e o de busca em profundidade limitada (Depth-Limited Search - DLS) que são abordagens cegas. Para implementar a solução utilizando a BFS.

Primeiro, defini a matriz das instâncias:

```
instances = [  
  [  
    [1, 2, 3],  
    [1, 2, 2],  
    [3, 3, 1]  
  ],  
  [  
    [1, 2, 2, 2],  
    [1, 2, 1, 1]  
  ],  
  [  
    [1, 2, 2, 2],  
    [1, 3, 3, 3],  
    [1, 2, 1, 1],  
    [1, 1, 3, 2]  
  ],  
  [  
    [1, 1, 2, 1, 1],  
    [2, 2, 1, 2, 1],  
    [1, 1, 2, 1, 2],  
    [2, 1, 1, 2, 1]  
  ],  
  [  
    [1, 2, 2, 2, 2, 1, 2, 2, 2, 2],  
    [1, 3, 3, 3, 4, 1, 3, 3, 3, 4],  
    [1, 2, 1, 4, 3, 1, 2, 1, 4, 3],  
    [1, 4, 4, 4, 3, 1, 4, 4, 4, 3]  
  ],  
  [  
    [1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 1, 1],  
    [2, 2, 1, 2, 1, 2, 2, 1, 2, 1],  
    [1, 1, 2, 1, 2, 1, 1, 2, 1, 2],  
    [2, 1, 1, 2, 1, 2, 1, 1, 2, 1],  
    [1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 1, 1],  
    [2, 2, 1, 2, 1, 2, 2, 1, 2, 1],  
    [1, 1, 2, 1, 2, 1, 1, 2, 1, 2],  
    [2, 1, 1, 2, 1, 2, 1, 1, 2, 1]  
  ],  
]
```

```
[
    [1, 1, 2, 8, 8, 1, 4, 3, 1, 4],
    [2, 2, 1, 8, 3, 8, 4, 3, 2, 1],
    [1, 1, 8, 8, 3, 1, 6, 2, 1, 4],
    [2, 1, 1, 3, 1, 2, 1, 1, 4, 4],
    [1, 7, 7, 3, 1, 1, 5, 6, 4, 4],
    [2, 2, 1, 3, 1, 2, 2, 1, 6, 6],
    [1, 7, 2, 7, 5, 5, 5, 5, 1, 6],
    [2, 7, 7, 7, 1, 5, 5, 1, 6, 6]
]
```

Fiz uma função para calcular o número de fronteiras:

```
Def count_borders(matrix):
    borders = 0
    n = len(matrix)
    m = len(matrix[0])

    for i in range(n):
        for j in range(m):
            if i > 0 and matrix[i][j] != matrix[i - 1][j]:
                borders += 1
            if j > 0 and matrix[i][j] != matrix[i][j - 1]:
                borders += 1

    return borders
```

Depois implementei a função BFS:

```
def bfs(matrix, max_borders):
    start_time = time.time()

    n = len(matrix)
    m = len(matrix[0])

    visited = set()
    queue = deque([(matrix, [])])

    generations = 0
    expansions = 0
```

```

while queue:
    generations += 1
    current_matrix, actions = queue.popleft()
    current_borders = count_borders(current_matrix)

    if current_borders <= max_borders:
        processing_time = time.time() - start_time
        return current_matrix, actions, current_borders, generations,
expansions, processing_time

    for i in range(n):
        for j in range(m):
            for x, y in [(i - 1, j), (i + 1, j), (i, j - 1), (i, j + 1)]:
                if 0 <= x < n and 0 <= y < m:
                    expansions += 1
                    new_matrix = deepcopy(current_matrix)
                    new_matrix[i][j], new_matrix[x][y] = new_matrix[x][y],
new_matrix[i][j]

                    if tuple(map(tuple, new_matrix)) not in visited:
                        new_actions = actions + [(i, j), (x, y)]
                        queue.append((new_matrix, new_actions))
                        visited.add(tuple(map(tuple, new_matrix)))

    if time.time() - start_time > 60:
        break

processing_time = time.time() - start_time
return None, [], -1, generations, expansions, processing_time

```

No fim, chamo a função BFS para cada instância e mostro os resultados:

```

for idx, instance in enumerate(instances):
    result_matrix, actions, final_borders, generations, expansions,
processing_time = bfs(instance, W1[idx])
    print(f"Instância {idx + 1}:")
    print(f"Fronteiras iniciais: {count_borders(instance)}")
    print(f"Número de gerações: {generations}")
    print(f"Número de expansões: {expansions}")
    print(f"Tempo de processamento: {processing_time:.2f} seconds")
    print(f"\nFronteiras finais: {final_borders}")
    print("\n")

```

com esta base estive depois a fazer testes com o DFS que achei mais rápido o BFS demora muito e ocupa muita memoria, a diferença entre DFS e BFS é que

o algoritmo de busca em profundidade (DFS) explora o espaço de estados expandindo os nós filhos do nó atual e indo o mais profundo possível antes de retornar e explorar outros caminhos. Isto faz com que o DFS pode encontrar uma solução rápida muitas vezes, por sua vez o DFS não garante encontrar a solução ótima.

Ao contrário do algoritmo de busca em largura (BFS) explora o espaço de estados expandindo os nós de uma camada antes de passar para a próxima camada. Isto significa que o BFS explora todos os possíveis movimentos em uma profundidade antes de avançar para a próxima. O que quer dizer que, o BFS garante encontrar a solução ótima, mas pode levar mais tempo para o fazer.

Também criamos um código experimental com uma versão em C++, neste link:

<https://github.com/StudentUAb/EfolioA-IIA->

Respondendo a **Análise do problema** : O problema descrito no e-fólio aborda um problema de permutação de terrenos em uma matriz  $N \times M$ , com o objetivo de minimizar o número de fronteiras entre terrenos de diferentes cores. Para resolver este problema, foi necessário implementar algoritmos de busca cega, que não utilizam informações heurísticas.

Analizando do problema:

**Ramificação:** A ramificação da árvore de busca refere-se ao número médio de sucessores gerados por cada nó. Neste caso o número de sucessores foi determinado pelas possíveis permutas de terrenos vizinhos, que tem diferença dependendo do tamanho da matriz e da configuração inicial das cores.

**Profundidade máxima:** A profundidade máxima é o maior número de níveis na árvore de busca. Neste caso, a profundidade máxima pode ser igual ao número total de terrenos ( $N \times M$ ), pois em teoria, cada terreno poderia ser permutado com um vizinho em uma sequência de ações ou permutas.

**Profundidade da solução:** A profundidade da solução refere-se ao número de ações necessárias para alcançar uma solução, que é uma sequência de

permutas de terrenos que minimiza o número de fronteiras até atingir o valor  $W$  ou menos. Essa profundidade pode variar significativamente depende da configuração inicial das cores e do valor  $W$ .

Aspetos de performance:

Tempo de execução: Depende do tamanho da matriz e do número de cores, os algoritmos de busca cega podem ter um tempo de execução elevado.

Algoritmos como Busca em Largura ou Busca em Profundidade podem ser considerados neste caso, a escolha do algoritmo mais adequado dependerá do trade-off entre tempo de execução e espaço de memória.

Espaço de memória: O espaço de memória necessário para resolver o problema depende da quantidade de sucessores gerados e armazenados durante a busca. Algoritmos como Busca em Largura tendem a consumir mais memória, pois armazenam todos os nós em um determinado nível antes de avançar para o próximo. Já a Busca em Profundidade geralmente consome menos memória, pois explora uma única rota até a solução antes de voltar e explorar outras rotas.

Otimizações: Algumas otimizações podem ser aplicadas para melhorar a performance do algoritmo de busca, como poda de nós que não podem levar a uma solução (por exemplo, permutas que aumentam o número de fronteiras), ou eliminar caminhos redundantes e repetições de estados na árvore de busca.

Em conclusão, a escolha do algoritmo de busca cega mais apropriado e a implementação de otimizações específicas do problema são essenciais para resolver o problema de permutação de terrenos com eficiência.

Respondendo a **Identificação de algoritmos:**

Busca em Largura (Breadth-First Search - BFS): Este algoritmo explora a árvore de busca nível por nível, gerando todos os sucessores de um nó antes de avançar para o próximo nível. BFS é completo e ótimo para problemas com soluções de custo uniforme, mas pode consumir muita memória.

Busca em Profundidade (Depth-First Search - DFS): O DFS explora a árvore de busca seguindo um único caminho até a máxima profundidade antes de retornar e explorar outros caminhos. Embora seja menos exigente em termos de memória em comparação ao BFS, o DFS não é completo nem ótimo em geral.

Busca em Profundidade Limitada (Depth-Limited Search - DLS): DLS é uma variação do DFS que impõe um limite de profundidade na exploração da árvore de busca. DLS é completo e ótimo se o limite for escolhido corretamente, mas pode ser ineficiente se o limite for muito baixo ou alto.

Busca Iterativa em Profundidade (Iterative Deepening Depth-First Search - IDDFS): IDDFS combina as vantagens do BFS e DFS, realizando buscas em profundidade limitada com limites crescentes. IDDFS é completo e ótimo, e geralmente tem um bom desempenho em termos de tempo e espaço.

Os que foram implementados no código foram BFS e DFS.

Resultados foram:

Para os valores  $w1 = [6, 4, 10, 10, 30, 41, 70]$

Seleção do método (DFS ou BFS):	Seleção do método (DFS ou BFS):
BFS	DFS
Instância 1:	Instância 1:
Fronteiras iniciais: 8	Fronteiras iniciais: 8
Número de gerações: 156	Número de gerações: 5
Número de expansões: 3720	Número de expansões: 96
Tempo de processamento: 0.03 seconds	Tempo de processamento: 0.00 seconds
Fronteiras finais: 6	Fronteiras finais: 6
Instância 2:	Instância 2:
Fronteiras iniciais: 5	Fronteiras iniciais: 5
Número de gerações: 9	Número de gerações: 3
Número de expansões: 160	Número de expansões: 40
Tempo de processamento: 0.00 seconds	Tempo de processamento: 0.00 seconds
Fronteiras finais: 4	Fronteiras finais: 4
Instância 3:	Instância 3:
Fronteiras iniciais: 15	Fronteiras iniciais: 15
Número de gerações: 4227	Número de gerações: 491
Número de expansões: 202848	Número de expansões: 23520
Tempo de processamento: 2.61 seconds	Tempo de processamento: 0.28 seconds
Fronteiras finais: 10	Fronteiras finais: 10
Instância 4:	Instância 4:
Fronteiras iniciais: 24	Fronteiras iniciais: 24
Número de gerações: 21040	Número de gerações: 65
Número de expansões: 1304418	Número de expansões: 3968
Tempo de processamento: 18.13 seconds	Tempo de processamento: 0.06 seconds
Fronteiras finais: 10	Fronteiras finais: 10
Instância 5:	Instância 5:
Fronteiras iniciais: 42	Fronteiras iniciais: 42
Número de gerações: 20907	Número de gerações: 5578
Número de expansões: 2759724	Número de expansões: 736296
Tempo de processamento: 60.00 seconds	Tempo de processamento: 70.05 seconds
Sem solução	Sem solução
Instância 6:	Instância 6:
Fronteiras iniciais: 108	Fronteiras iniciais: 108
Número de gerações: 5410	Número de gerações: 2912
Número de expansões: 1536440	Número de expansões: 827008
Tempo de processamento: 60.01 seconds	Tempo de processamento: 64.96 seconds
Sem solução	Sem solução
Instância 7:	Instância 7:
Fronteiras iniciais: 102	Fronteiras iniciais: 102
Número de gerações: 5127	Número de gerações: 2903
Número de expansões: 1456068	Número de expansões: 824452
Tempo de processamento: 60.00 seconds	Tempo de processamento: 67.13 seconds
Sem solução	Sem solução



Para os valores  $w_2 = [5, 2, 9, 9, 25, 35, 62]$

Selecione o método (DFS ou BFS):  
BFS  
Instância 1:  
Fronteiras iniciais: 8  
Número de gerações: 1681  
Número de expansões: 40344  
Tempo de processamento: 0.36 seconds

Sem solução

Instância 2:  
Fronteiras iniciais: 5  
Número de gerações: 64  
Número de expansões: 1260  
Tempo de processamento: 0.01 seconds

Fronteiras finais: 2

Instância 3:  
Fronteiras iniciais: 15  
Número de gerações: 18156  
Número de expansões: 371440  
Tempo de processamento: 10.59 seconds

Fronteiras finais: 9

Instância 4:  
Fronteiras iniciais: 24  
Número de gerações: 50040  
Número de expansões: 3102418  
Tempo de processamento: 42.69 seconds

Fronteiras finais: 9

Instância 5:  
Fronteiras iniciais: 42  
Número de gerações: 20129  
Número de expansões: 2657028  
Tempo de processamento: 60.00 seconds

Sem solução

Instância 6:  
Fronteiras iniciais: 108  
Número de gerações: 4126  
Número de expansões: 1171784  
Tempo de processamento: 60.01 seconds

Sem solução

Instância 7:  
Fronteiras iniciais: 102  
Número de gerações: 4485  
Número de expansões: 1273740  
Tempo de processamento: 60.00 seconds

Sem solução

Selecione o método (DFS ou BFS):  
DFS  
Instância 1:  
Fronteiras iniciais: 8  
Número de gerações: 1681  
Número de expansões: 40344  
Tempo de processamento: 0.40 seconds

Sem solução

Instância 2:  
Fronteiras iniciais: 5  
Número de gerações: 26  
Número de expansões: 500  
Tempo de processamento: 0.00 seconds

Fronteiras finais: 2

Instância 3:  
Fronteiras iniciais: 15  
Número de gerações: 10207  
Número de expansões: 489936  
Tempo de processamento: 75.50 seconds

Sem solução

Instância 4:  
Fronteiras iniciais: 24  
Número de gerações: 67  
Número de expansões: 4092  
Tempo de processamento: 0.07 seconds

Fronteiras finais: 9

Instância 5:  
Fronteiras iniciais: 42  
Número de gerações: 4076  
Número de expansões: 538032  
Tempo de processamento: 60.00 seconds

Sem solução

Instância 6:  
Fronteiras iniciais: 108  
Número de gerações: 2415  
Número de expansões: 685860  
Tempo de processamento: 70.34 seconds

Sem solução

Instância 7:  
Fronteiras iniciais: 102  
Número de gerações: 2171  
Número de expansões: 616564  
Tempo de processamento: 60.01 seconds

Sem solução

Tambem fizemos com as alterações dos terrenos:

```
Instância 1:
Fronteiras iniciais: 8
Número de gerações: 156
Número de expansões: 3720
Tempo de processamento: 0.03 seconds
Estado Inicial:
1 2 3
1 2 2
3 3 1

Alteração 1: ((0, 2), (1, 2))
1 2 2
1 2 3
3 3 1

Alteração 2: ((1, 2), (2, 2))
1 2 2
1 2 1
3 3 3

Alteração 3: ((1, 1), (1, 2))
1 2 2
1 1 2
3 3 3

Fronteiras finais: 6
1 2 2
1 1 2
3 3 3

Instância 2:
Fronteiras iniciais: 5
Número de gerações: 9
Número de expansões: 160
Tempo de processamento: 0.00 seconds
Estado Inicial:
1 2 2 2
1 2 1 1

Alteração 1: ((0, 0), (0, 1))
2 1 2 2
1 2 1 1

Alteração 2: ((0, 1), (1, 1))
2 2 2 2
1 1 1 1

Fronteiras finais: 4
2 2 2 2
1 1 1 1
```

```
Instância 3:
Fronteiras iniciais: 15
Número de gerações: 4227
Número de expansões: 202848
Tempo de processamento: 2.56 seconds
Estado Inicial:
1 2 2 2
1 3 3 3
1 2 1 1
1 1 3 2

Alteração 1: ((1, 1), (2, 1))
1 2 2 2
1 2 3 3
1 3 1 1
1 1 3 2

Alteração 2: ((2, 1), (2, 2))
1 2 2 2
1 2 3 3
1 1 3 1
1 1 3 2

Alteração 3: ((2, 2), (2, 3))
1 2 2 2
1 2 3 3
1 1 1 3
1 1 3 2

Alteração 4: ((2, 2), (3, 2))
1 2 2 2
1 2 3 3
1 1 3 3
1 1 1 2

Fronteiras finais: 10
1 2 2 2
1 2 3 3
1 1 3 3
1 1 1 2

Instância 4:
Fronteiras iniciais: 24
Número de gerações: 21040
Número de expansões: 1304418
Tempo de processamento: 18.58 seconds
Estado Inicial:
1 1 2 1 1
2 2 1 2 1
1 1 2 1 2
2 1 1 2 1

Alteração 1: ((0, 0), (1, 0))
2 1 2 1 1
1 2 1 2 1
1 1 2 1 2
2 1 1 2 1

Alteração 2: ((0, 0), (0, 1))
1 2 2 1 1
1 2 1 2 1
1 1 2 1 2
2 1 1 2 1

Alteração 3: ((1, 1), (1, 2))
1 2 2 1 1
1 1 2 2 1
1 1 2 1 2
2 1 1 2 1

Alteração 4: ((2, 3), (2, 4))
1 2 2 1 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1
2 1 1 2 1

Alteração 5: ((3, 0), (3, 1))
1 2 2 1 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1
1 2 1 2 1

Alteração 6: ((3, 1), (3, 2))
1 2 2 1 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1

Fronteiras finais: 10
1 2 2 1 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1
1 1 2 2 1
```

```
Instância 5:
Fronteiras iniciais: 42
Número de gerações: 18803
Número de expansões: 2481996
Tempo de processamento: 60.00 seconds
Estado Inicial:
1 2 2 2 2 1 2 2 2 2
1 3 3 3 4 1 3 3 3 4
1 2 1 4 3 1 2 1 4 3
1 4 4 4 3 1 4 4 4 3

Fronteiras finais: -1
Não foi possível encontrar uma solução.

Instância 6:
Fronteiras iniciais: 108
Número de gerações: 4751
Número de expansões: 1349284
Tempo de processamento: 60.01 seconds
Estado Inicial:
1 1 2 1 1 1 1 2 1 1
2 2 1 2 1 2 2 2 1 1
1 1 2 1 2 1 1 2 1 2
2 1 1 2 1 2 1 1 2 1
1 1 2 1 1 1 1 2 1 1
2 2 1 2 1 2 2 1 2 1
1 1 2 1 2 1 1 2 1 2
2 1 1 2 1 2 1 1 2 1

Fronteiras finais: -1
Não foi possível encontrar uma solução.
```

```
Instância 7:  
Fronteiras iniciais: 102  
Número de gerações: 5011  
Número de expansões: 1423124  
Tempo de processamento: 60.00 seconds  
Estado Inicial:  
1 1 2 8 8 1 4 3 1 4  
2 2 1 8 3 8 4 3 2 1  
1 1 8 8 3 1 6 2 1 4  
2 1 1 3 1 2 1 1 4 4  
1 7 7 3 1 1 5 6 4 4  
2 2 1 3 1 2 2 1 6 6  
1 7 2 7 5 5 5 5 1 6  
2 7 7 7 1 5 5 1 6 6  
  
Fronteiras finais: -1  
Não foi possível encontrar uma solução.
```