

Trabalho 1 – Busca em Grafos

Instruções preliminares

As implementações devem ser feitas em Python 3. Assuma que os códigos serão executados em uma máquina com interpretador Python 3.8, com Miniconda, Pip, numba, numpy, pandas). Caso precise de instalar bibliotecas adicionais, descreva as bibliotecas adicionais no seu Readme.md

IMPORTANTE: é proibido o uso de bibliotecas que resolvam os problemas, apenas que implementem estruturas de dados (e.g. fila, pilha, etc.) e rotinas auxiliares, (e.g. leitura de arquivos).

Introdução

Nesta lista, vamos trabalhar com o 8-puzzle, para exercitar o básico de alguns algoritmos de busca em espaço de estados (capítulos 3 e 4 do livro-texto).

O 8-puzzle é composto por uma moldura 3x3 contendo um conjunto de peças numeradas de 1 a 8 e um espaço vazio. Uma peça vizinha ao espaço vazio pode ser deslizada para ele. O objetivo é alcançar um estado onde as peças numeradas estão em ordem. A Fig. 1 mostra um exemplo.

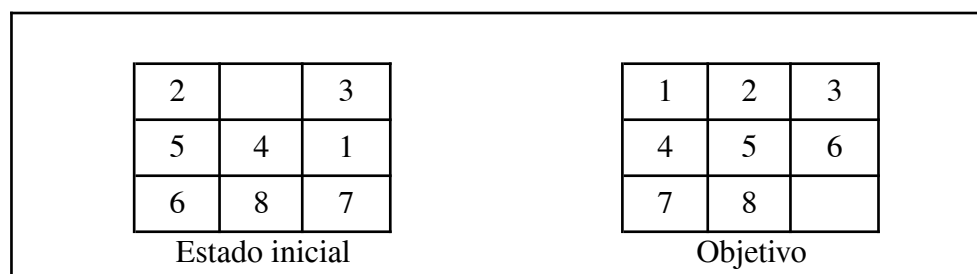


Fig. 1 – Instância do 8-puzzle

Se precisar praticar o 8-puzzle, procure um aplicativo ou pelo jogo online.

Agora é a vez do computador.

Modelagem

O estado do 8-puzzle será representado como um string contendo a sequência dos números e o espaço vazio do quebra-cabeça. Assim, o estado inicial na Fig. 1 é representado como: **"2_3541687"**. O estado objetivo possui a seguinte representação: **"12345678_"**.

Um ação no 8-puzzle corresponde a deslizar uma peça para o espaço vazio. Reciprocamente, estamos "deslizando" o espaço vazio na direção da peça. Assim, as ações representadas serão: acima, abaixo, esquerda e direita, correspondendo à direção que estamos "movendo" o espaço

vazio. No estado inicial da Fig. 1, as ações possíveis são: esquerda, abaixo e direita. Ao aplicarmos a ação “esquerda” no estado inicial (“2_3541687”), alcançamos o estado “_23541687”, representado na Fig. 2.

	2	3
5	4	1
6	8	7

Fig 2 – Estado alcançado ao executarmos a ação 'esquerda' no estado inicial da Fig. 1

Exercício 1)

A função `sucessor(estado)` recebe um estado e retorna uma lista de tuplas (ação, estado atingido) para cada ação que pode ser realizada no estado recebido como parâmetro. O par contém a ação que pode ser realizada no estado que foi recebido como parâmetro e o estado atingido ao se realizar aquela ação. Por exemplo, se sua função é chamada com entrada “2_3541687”, ela deve retornar uma lista com 3 tuplas (ação, estado):

```
[(esquerda, “_23541687”), (abaixo, “2435_1687”), (direita, “23_541687”)]
```

A ordem das tuplas não é importante. Ou seja, para a mesma entrada (“2_3541687”), a saída abaixo também está correta:

```
[(esquerda, “_23541687”), (direita, “23_541687”), (abaixo, “2435_1687”)]
```

Implemente a função `sucessor`.

Exercício 2)

No grafo de busca, cada nó contém informações sobre o estado a que ele se refere, além de informações que irão auxiliar a busca por uma solução.

As arestas do grafo de busca são as ações e cada nó deve ter os seguintes atributos:

- Estado: representação do estado ao qual este nó se refere (e.g.: “_23541687”)
- Pai: referência ao nó que precede este
- Ação: ação que foi aplicada ao nó pai para gerar este
- Custo do caminho (path cost): o custo do caminho a partir do estado inicial até este nó. No caso do 8-puzzle, cada ação (aresta do grafo) terá custo 1. Assim, o custo de um nó é o custo do pai + 1.
- (opcional) referências para os nós filhos.

A Fig. 3 ilustra alguns nós do 8-puzzle:

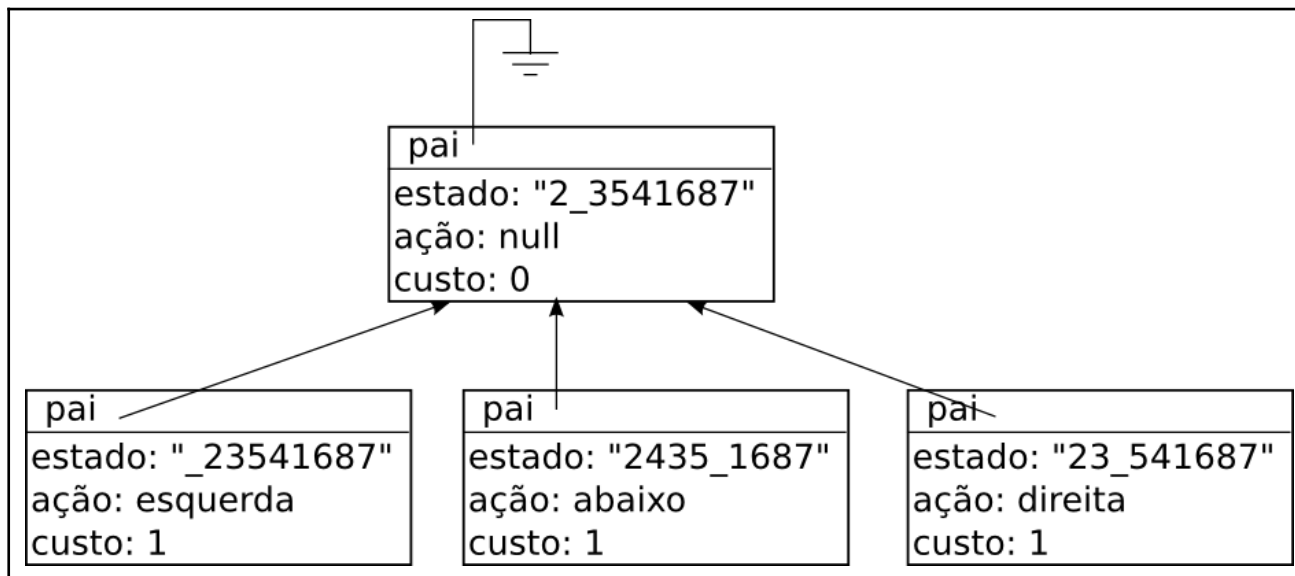


Figura 3 – Representação dos nós do 8-puzzle. Nó raiz corresponde ao estado inicial da Fig. 1.

Implemente a classe **Nodo** com os atributos **estado**, **pai**, **acao** e **custo**, cujo significado é descrito acima. Você pode implementar quantos métodos e atributos adicionais quiser, mas esses quatro atributos básicos devem ter exatamente esses nomes.

Exercício 3)

Usando a partir a função **sucessor**, e a classe **Nodo**, você será capaz de construir a função **expande** e um grafo de busca a partir de um estado inicial.

A função **expande** recebe um nó (objeto da classe **Nodo**) e retorna um conjunto de nós que são sucessores do nó recebido, usando a função **sucessor**. Por exemplo, ao passar o nó raiz da Fig. 3, os três nós inferiores são retornados.

Implemente a função **expande(nodo)**, a qual recebe um nodo (objeto da classe **node**) e retorna um conjunto (ou lista, ou qualquer **iterable**) de nodos. Por exemplo, se a função for chamada com um node cujo estado é **2_3541687** e o custo é zero, ela deve retornar um **iterable** contendo nodos com os seguintes atributos (novamente, a ordem não é importante):

- **Nodo 1**
 - **acao:** esquerda
 - **estado:** _23541687
 - **pai:** (referencia para o node recebido na funcao expande)
 - **custo:** 1
- **Nodo 2**
 - **acao:** abaixo
 - **estado:** 2435_1687
 - **pai:** (referencia para o node recebido na funcao expande)
 - **custo:** 1
- **Nodo 3**
 - **acao:** direita
 - **estado:** 23_541687
 - **pai:** (referencia para o node recebido na funcao expande)
 - **custo:** 1

Exercício 4)

Com a função **expande**, será possível implementar a busca em grafos. Neste procedimento, os nós expandidos pertencerão ao conjunto **explorados** (ou fechado/expandido) e os candidatos pertencerão à **fronteira** (ou aberto). A maneira como a **fronteira** é implementada dará origem aos diferentes algoritmos de busca (BFS, DFS, A*, etc.). Observe o pseudocódigo genérico de busca em grafos (adaptado dos slides), onde **s** é o estado inicial, **X** é o conjunto de explorados e **F** é a fronteira:

```
busca_grafo(s):  
    X ← {}  
    F ← {new Node(s)}  
loop:  
    se F = ∅: FALHA  
    v ← retira(F)  
    se v é o objetivo: retornar caminho s-v  
    se v ∉ X:  
        Insere v em X  
        Cria Node pra cada vizinho de v e insere em F
```

O caminho s-v é a sequência de ações e estados que levam do estado inicial (s) até o objetivo encontrado (v).

O que você deve fazer:

- Implemente a busca em largura (BFS). Para isto, implemente a função **bfs(estado)** que recebe o estado inicial (string) e instancia o pseudocódigo genérico usando uma **fila** como **fronteira**.
- Implemente a busca em profundidade (DFS). Para isto, implemente a função **dfs(estado)** que recebe o estado inicial (string) e instancia o pseudocódigo genérico usando uma **pilha** como **fronteira**.
- Implemente duas versões do algoritmo A*. Ambas vão instanciar o pseudocódigo genérico usando uma fila de prioridades como **fronteira**. Ou seja, a função de retirar da fila irá retornar o nó **v** com menor custo $f(v) = g(v) + h(v)$. Nessa função de custo, **g(v)** é o custo do caminho do estado inicial até **v** e **h(v)** é a distância heurística (estimativa) de **v** até o objetivo. Cada versão do A* usará uma heurística:
 - Implemente a função **astar_hamming(estado)**, que recebe o estado inicial (string) e executa o A* com **h(v)** sendo o número de peças fora do lugar (também chamada de distância de Hamming);
 - Implemente a função **astar_manhattan(estado)**, que recebe o estado inicial (string) e executa o A* com **h(v)** sendo a soma da distância Manhattan de cada a peça para seus respectivo lugar correto.

IMPORTANTE: todas as funções deste exercício recebem o estado inicial e retornam uma lista (ou

outro `iterable`, mas a ordem é importante!) com as ações que levam do estado inicial recebido para a solução. Caso o estado recebido já seja a solução, as funções devem retornar uma lista vazia. Caso não haja solução a partir do estado inicial recebido, as funções devem retornar `None`.

IMPORTANTE: todas as funções devem retornar a resposta para qualquer entrada dentro do tempo-limite de 1 minuto.

Entrega

Você deve entregar um arquivo `.zip` contendo:

- O arquivo `solucao.py` com as funções preenchidas para os exercícios deste trabalho
- Todos os arquivos auxiliares do seu código-fonte.
- Um arquivo `Readme.md` de texto sem formatação (ou formatado em Markdown) contendo os nomes, cartões de matrícula e turma dos integrantes do grupo. Descreva também as bibliotecas que precisem ser instaladas para executar sua implementação. Ao final, descreva também, para cada algoritmo:
 - Quantos nós são expandidos, o tempo decorrido e qual o custo da solução encontrada para o estado inicial `"2_3541687"`.
- (opcional) Um script `prepara.sh`, que instale as bibliotecas adicionais que você porventura use.

ATENÇÃO: o `solucao.py`, o `Readme.md` e o `prepara.sh` devem se localizar na raiz do seu arquivo `.zip`! Isto é, o conteúdo do seu arquivo `.zip` deverá ser o seguinte:

```
solucao.py
Readme.md
prepara.sh [opcional]
[demais arquivos de código fonte] << pode criar subdiretórios se necessário
```

Conteúdo do arquivo `.zip` a ser enviado.

Observações

- Você pode adotar outra representação para o estado do 8-puzzle, desde que seu programa aceite como entrada e escreva na saída a representação convencionada neste enunciado.
- Tenha em mente que em alguns casos (não nesse trabalho), é necessário modificar o código da busca, porque um nó recém-expandido pode ter custo $f(n)$ menor que um nó já avaliado anteriormente. Pense (não precisa responder): porque não é necessário mudar o código neste trabalho?
- A estrutura de dados da fronteira tem impacto direto no tempo de execução do A*. Uma implementação com uma lista linear pode demorar muito mais tempo que a busca em largura e/ou em profundidade, mesmo que o A* expanda menos nós. Portanto, é aconselhável usar uma estrutura de dados mais inteligente.

Política de Plágio

Trios poderão apenas discutir questões de alto nível relativas a resolução do problema em questão. Poderão discutir, por exemplo, questões sobre as estruturas de dados na implementação da fronteira, as heurísticas do A*, vantagens e desvantagens, etc. Não é permitido que os trios utilizem quaisquer códigos fonte provido por outros trios, ou encontrados na internet.

Pode-se fazer consultas na internet ou em livros apenas para estudar o modo de funcionamento das técnicas de IA, e para analisar o pseudo-código que as implementa. Não é permitida a análise ou cópia de implementações concretas (em quaisquer linguagens de programação) da técnica escolhida. O objetivo deste trabalho é justamente implementar as técnicas do zero e descobrir as dificuldades envolvidas na sua utilização para resolução do problema em questão. Toda e qualquer fonte consultada pelo trio (tanto para estudar os métodos a serem utilizadas, quanto para verificar a estruturação da técnica em termos de pseudo-código) precisa obrigatoriamente ser citada no `Readme.md`.

Usamos rotineiramente um sistema anti-plágio que compara o código-fonte desenvolvido pelos trios com soluções enviadas em edições passadas da disciplina, e também com implementações disponíveis online.

Qualquer nível de plágio (ou seja, utilização de implementações que não tenham sido 100% desenvolvidas pelo trio) poderá resultar em nota zero no trabalho. Caso a cópia tenha sido feita de outro trio da disciplina, todos os envolvidos (não apenas os que copiaram) serão penalizados. Esta política de avaliação não é aberta ao debate. Se você tiver quaisquer dúvidas se uma determinada prática pode ou não, ser considerada plágio, não assuma nada: pergunte ao professor e aos monitores.

Note que, considerando-se os pesos das avaliações desta disciplina (especificados e descritos no Plano de Ensino) nota zero em qualquer um dos trabalhos de implementação abaixa muito a média final dos projetos práticos, e se ela for menor que 6, não é permitida prova de recuperação. Ou seja: caso seja detectado plágio, há o risco direto de reprovação. Os trios deverão desenvolver o trabalho sozinhos.