

Instituto Tecnológico de Aeronáutica - ITA
Inteligência Artificial para Robótica Móvel - CT-213
Aluno:

Relatório do Laboratório 2 - Busca Informada

1. Breve Explicação em Alto Nível da Implementação

1.1. Algoritmo Dijkstra

O algoritmo de dijkstra é um algoritmo de busca que consegue achar o menor caminho num grafo. Nele, primeiramente, cria-se um fila de prioridade implementada por heap, a qual armazena os vértices do grafo bem como seus custos, para que possamos passar de forma ordenada por menor custo de aresta por todos os vértices e atualizar sempre os custo. Os custos de cada vértice são inicializados como infinito, tendo apenas o nó inicial adicionado na fila custo nulo. Assim, enquanto a fila não estiver vazia retiram-se elementos da fila até que se ache um nó não visitado. Após esse elemento não visitado ser achado, o marcamos como closed. Caso esse nó já seja o nó alvo, já retorna-se o caminho até esse nó, bem como o custo desse menor caminho. Caso não, analisa-se os sucessores do nó e caso o sucessor tenha custo maior que o custo do nó atual + custo da aresta, atualiza-se o custo para o custo do nó atual + custo da aresta, além de declarar o nó atual como parent ou pai do sucessor, para depois do processo se possa determinar o caminho mínimo percorrido pela função `construct_path`.

1.2. Algoritmo Greedy Search

A greedy search, também chamada de busca gulosa, é um algoritmo de busca baseado somente na heurística do problema, que nesse caso é a distância euclidiana, possuindo alta velocidade para achar um caminho, que não é ótimo, até o alvo. No nosso código, porém, foi necessário calcular o custo de seu caminho para mostrar que tal custo é maior. Primeiramente, cria-se uma priority queue com as operações feitas por heap, iniciando o custo inicial como a própria heurística do ponto até o objetivo e adicionando o nó inicial na fila de prioridade. Assim, enquanto a fila não estiver vazia retiram-se elementos da fila até que se ache um nó não visitado. Após esse elemento não visitado ser achado, o marcamos como closed, para que no próximo ciclo não seja visitado novamente. Assim, para cada sucessor do nó não visitado, verifica-se se o sucessor já é o vértice alvo, e, caso seja, retorna-se o caminho executado bem como seu custo, que deve ser calculado assim como no algoritmo de dijkstra. Também declara-se o nó atual como pai do sucessor. Caso o sucessor não seja o objetivo, atualiza-se a heurística do sucessor e adiciona-o na heap, a fim de que posteriormente sejam analisados também seus sucessores.

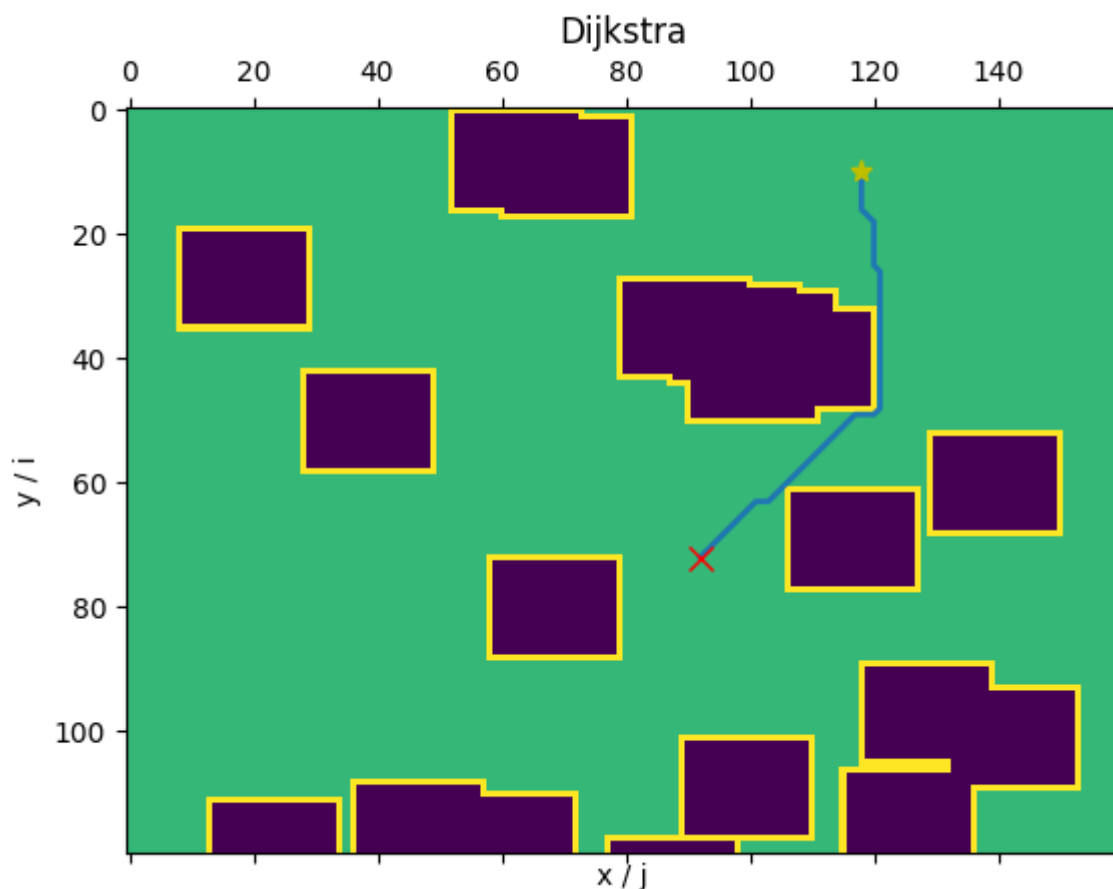
1.3. Algoritmo A*

O algoritmo A* é um algoritmo de Dijkstra melhorado por uma heurística, que é uma informação do domínio do problema que é capaz de estimar o melhor caminho e diminuir o tempo para achar esse caminho. Nesse caso, como o tabuleiro da busca era 8-conectado, a heurística utilizada foi a distância euclidiana do vértice atual até o vértice alvo. Assim, primeiramente cria-se uma fila de prioridade cujas operações são feitas por uma heap na qual os custos e os vértices do grafo serão armazenados, iniciando o g, isto é, o custo devido somente ao algoritmo de Dijkstra, que gera o caminho mínimo, como 0 e o f que é custo da soma entre g e h, sendo h a heurística, como o valor de h até do vértice de início ao vértice alvo. Insere-se nessa fila de prioridade o vértice inicial e seu custo f. Dessa

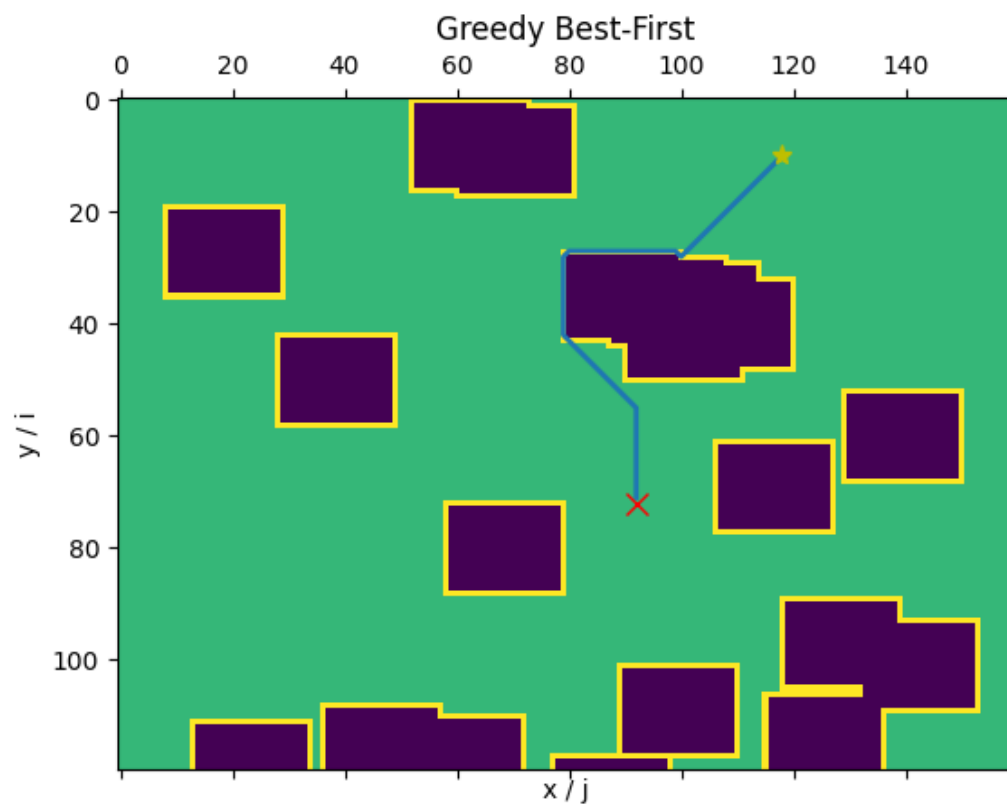
forma, enquanto a fila não estiver vazia, faz-se um longo procedimento. Primeiro retira-se um elemento da fila, assim como seu custo. Se esse nó já tiver sido visitado, ou seja, for closed, retiram-se mais elementos da fila até que apareça um nó não visitado. Quando este nó aparecer, já o marcamos como visitado para que no próximo loop do while já seja considerado visitado. Caso o nó já seja o nó alvo, retorna-se o caminho utilizado e o custo. Caso contrário, analisa-se os sucessores não visitados do nó, pois os sucessores visitados já têm seu custo determinado. Assim, se o custo total f do sucessor for maior que o custo do nó + custo da aresta entre o nó e o sucessor + custo da heurística do sucessor até o alvo, atualizam-se os custos do sucessor, sendo o custo g do sucessor o custo g do nó + o custo da aresta e os custo f do sucessor sendo o custo g + a heurística do sucessor. No fim coloca-se o parent do sucessor como o próprio nó para no fim gerar o caminho e adiciona-se o sucessor à fila de prioridade.

2. Figuras Comprovando Funcionamento do Código

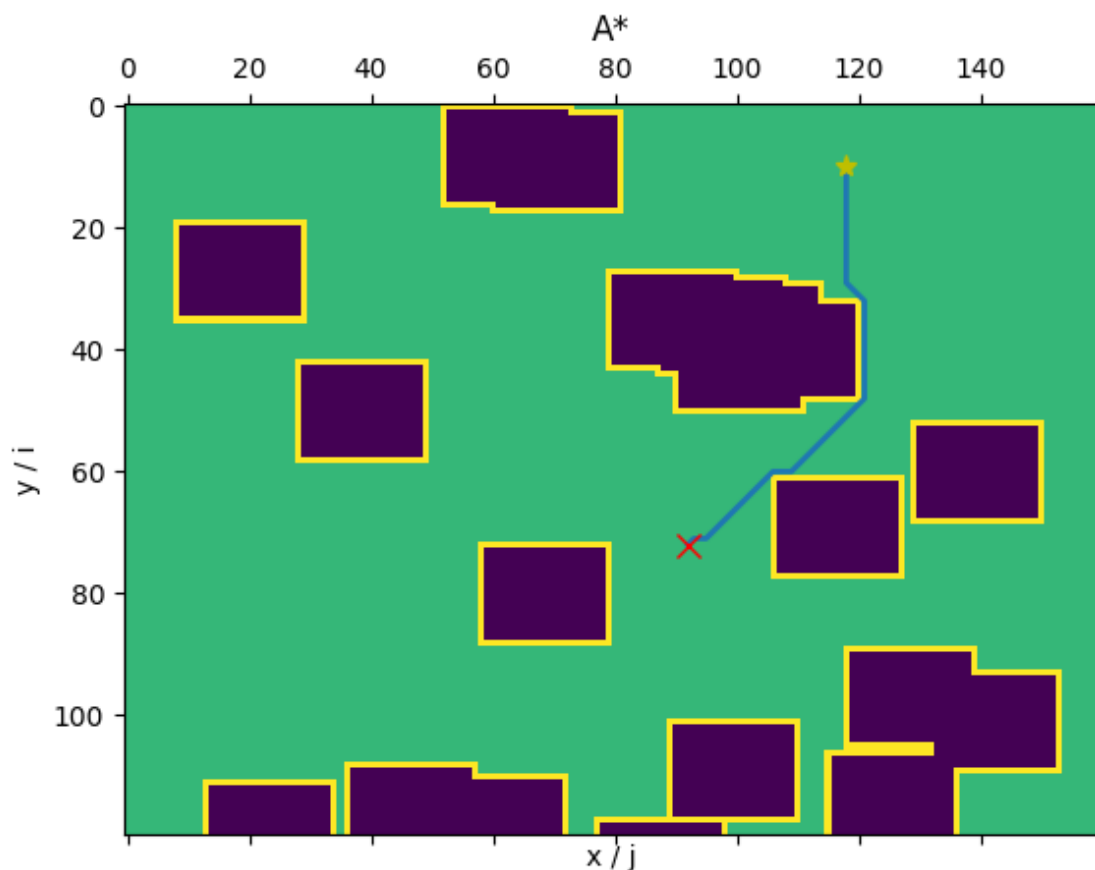
2.1. Algoritmo Dijkstra



2.2. Algoritmo Greedy Search



2.3. Algoritmo A*



3. Comparação entre os Algoritmos

Basta preencher a tabela.

Tabela 1 com a comparação do tempo computacional, em segundos, e do custo do caminho entre os algoritmos usando um Monte Carlo com 100 iterações.

Algoritmo	Tempo computacional (s)		Custo do caminho	
	Média	Desvio padrão	Média	Desvio padrão
Dijkstra	0.438	0.246	79.82	38.57
<i>Greedy Search</i>	0.016	0.006	105.05	63.61
A*	0.084	0.069	79.82	38.57

Tabela 1: tabela de comparação entre os algoritmos de planejamento de caminho.