

Instituto Tecnológico de Aeronáutica - ITA CT-213 - Inteligência Artificial aplicada à Robótica Móvel

Aluno: Ulisses Lopes da Silva

Relatório do Laboratório 1 - Busca Informada

1 Breve Explicação em Alto Nível da Implementação

1.1 Algoritmo Dijkstra

O algoritmo *Dijkstra*, como visto em aula, generaliza a ideia do Breadth-First Search (BFS) a fim de obter o caminho de menor custo para arestas com custo não uniforme. Seu princípio consiste em percorrer os nós com base em três estados que podem assumir: **não visitado**, **em exploração** e **explorado**. Para isso, o algoritmo utiliza uma fila de prioridades para alocar os nós em exploração, removendo-os sequencialmente à medida que são totalmente explorados e têm seus custos completamente definidos. A obtenção do caminho de menor custo varia de acordo com a linguagem utilizada, podendo-se empregar diferentes estruturas de dados, tais como pilhas, listas, entre outras.

Se a estrutura de heap for utilizada para a fila de prioridades, a complexidade do algoritmo reduz-se para $O(\log n)$, aumentando significativamente sua eficiência geral. Além disso, uma otimização empregada para evitar percorrer todos os nós do grafo consiste na inclusão das condições de **verificação de nó objetivo** e de **nó já explorado**. Dessa forma, caso o nó objetivo seja alcançado, o loop é encerrado imediatamente; se um nó já visitado for encontrado, ele é ignorado, passando-se diretamente para o próximo.

Assim, o algoritmo foi implementado e, conforme ilustrado na imagem e na tabela, encontra o caminho ótimo até o objetivo de maneira razoavelmente eficiente. No entanto, ainda percorre um número significativo de nós, pois segue apenas o parâmetro g(n), que representa o custo do nó atual até o nó n.

1.2 Algoritmo Greedy Search

O algoritmo Greedy, por sua vez, baseia-se exclusivamente em uma heurística pré-determinada, representada por h(n), que, no contexto deste laboratório, corresponde à distância euclidiana do nó até o nó objetivo. Embora semelhante ao algoritmo de Dijkstra, ele se diferencia pelo critério de escolha do nó sucessor: seleciona-se sempre o nó com menor distância euclidiana até o objetivo.

Essa abordagem torna o algoritmo consideravelmente mais rápido, pois, a cada iteração, ele tende a se aproximar mais do objetivo. No entanto, pode não encontrar o caminho ótimo em termos de custo. Para o algoritmo guloso, cuja principal função é alcançar o objetivo o mais

rapidamente possível, não são necessárias verificações de menor custo, o que o torna mais veloz, embora menos preciso. Tal fato é corroborado pela imagem do caminho obtido, que, apesar de menos eficiente em termos de custo, apresenta processamento mais rápido, sendo uma alternativa interessante para aplicações em robótica móvel.

1.3 Algoritmo A^{*}

O algoritmo A^* pode ser compreendido como uma combinação da otimalidade do Dijkstra com a velocidade do Greedy. Ele considera tanto o custo atual do nó, g(n), quanto a heurística h(n) para o cálculo de f(n), garantindo não apenas a obtenção do caminho ótimo, mas também um tempo de execução inferior ao do Dijkstra.

Conforme ilustrado na imagem, o caminho obtido pode diferir ligeiramente daquele gerado pelo algoritmo padrão. No entanto, a otimalidade é preservada, uma vez que podem existir múltiplos caminhos ótimos para o objetivo. Observando a tabela, nota-se que o custo e o desvio padrão são exatamente os mesmos, justamente pelo fato de que, da mesma forma que o Dijkstra, o A* encontra, de fato, os caminhos ótimos, gerando os mesmos custos. Além disso, a tabela demonstra que o A* é ligeiramente mais rápido que o Dijkstra, tornando-se uma escolha mais eficiente para diversas aplicações, desde que a heurística utilizada seja adequada ao problema. No caso específico deste laboratório, cujo objetivo era encontrar o caminho mínimo, a distância euclidiana mostrou-se não apenas admissível, mas também consistente.

2 Figuras Comprovando Funcionamento do Código

2.1 Algoritmo Dijkstra

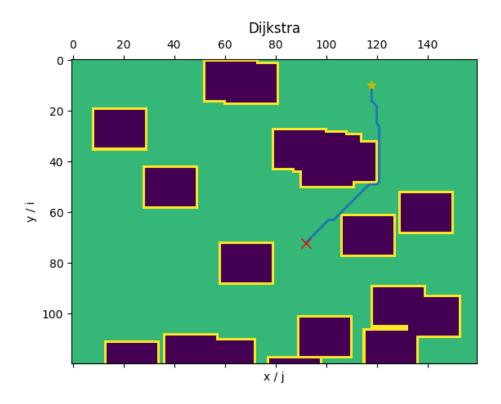


Fig. 1: Percurso obtido pelo algoritmo Dijkstra

${\bf 2.2}\quad {\bf Algoritmo}\ {\it Greedy}\ {\it Search}$

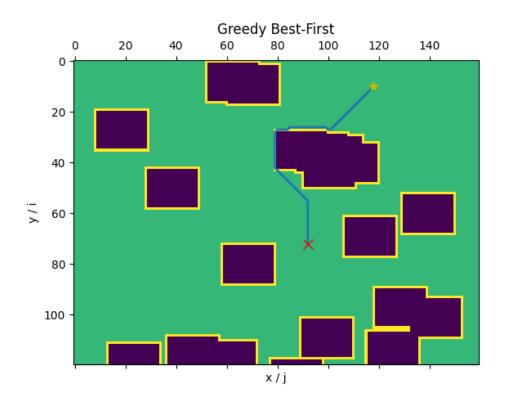


Fig. 2: Percurso obtido pelo algoritmo Greedy Search

2.3 Algoritmo A*

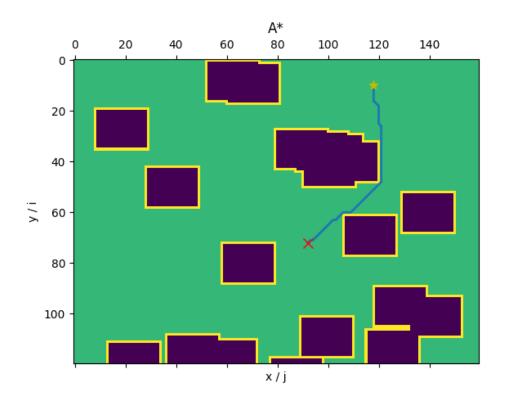


Fig. 3: Percurso obtido pelo algoritmo \mathbf{A}^{\star}

3 Comparação entre os Algoritmos

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.

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

Algoritmo	Tempo computacional (s)		Custo do caminho	
	Média	Desvio padrão	Média	Desvio padrão
Dijkstra	0.1252	0.0713	79.8292	38.5710
Greedy Search	0.0031	0.0012	103.1175	58.7940
A*	0.0206	0.0185	79.8292	38.5710