

Link do Github:

1. Algoritmo de Busca em Largura (BFS - Breadth-First Search)

Objetivo: O BFS é um algoritmo de busca que explora um grafo (ou matriz, como o labirinto) nível por nível, começando pela raiz (neste caso, a entrada do labirinto) e indo para os vizinhos mais próximos antes de seguir para os vizinhos mais distantes.

Como funciona?

- **Inicialização:** Começamos a busca a partir da célula de entrada.
- **Fila (Queue):** O BFS usa uma estrutura de dados chamada *fila* (queue), que segue o princípio "Primeiro a Entrar, Primeiro a Sair" (FIFO). Isso significa que a primeira célula visitada é explorada primeiro.
- **Exploração:** A cada iteração, o algoritmo explora todas as células vizinhas não visitadas da célula atual (nós vizinhos). Essas células vizinhas são então colocadas na fila para serem exploradas em seguida.
- **Parada:** O algoritmo termina quando encontra o objetivo (saída do labirinto). Como ele explora de forma nivelada, o primeiro caminho encontrado é o mais curto possível.

Vantagens do BFS:

- Garante encontrar o caminho mais curto em termos de número de passos (se todos os passos tiverem o mesmo custo, como no labirinto).
- A busca é realizada de maneira completa e sistemática.

Desvantagens:

- Pode consumir muita memória, pois precisa manter uma fila com todas as células a serem exploradas.

Onde é usado:

- O BFS é frequentemente usado em problemas onde a solução mais curta (em termos de passos ou distância) é necessária, como em busca de rotas em mapas ou jogos.

2. Algoritmo de Força Bruta (Backtracking)

Objetivo: O algoritmo de **força bruta** ou **backtracking** tenta explorar todas as possibilidades de caminho até encontrar uma solução. Ele é chamado de "força bruta" porque simplesmente tenta todas as opções possíveis até encontrar a solução, sem otimizações.

Como funciona?

- **Recursão:** O algoritmo começa da entrada e tenta seguir por um caminho, uma célula de cada vez.
- **Decisão:** A cada passo, o algoritmo tenta uma direção (cima, baixo, esquerda, direita). Se a direção levar a uma célula válida (sem parede e não visitada), ele segue por esse caminho.
- **Retrocesso (Backtracking):** Se o algoritmo chegar a um beco sem saída, ele "volta" para a célula anterior e tenta outra direção. Esse processo é repetido até que o objetivo seja encontrado ou todas as possibilidades sejam exploradas.
- **Armazenamento do Caminho:** O algoritmo armazena o caminho percorrido e, se encontrar o objetivo (saída), ele retorna o caminho completo.

Vantagens do Backtracking:

- **Simplicidade:** A ideia de tentar todas as possibilidades é simples de implementar e entender.
- **Completo:** O algoritmo garante que encontrará uma solução (se houver uma), pois explora todas as opções possíveis.

Desvantagens:

- **Ineficiente:** Esse algoritmo pode ser muito ineficiente, pois explora todos os caminhos possíveis, mesmo que muitos deles sejam desnecessários.
- **Alta complexidade:** Pode levar muito tempo para encontrar uma solução em labirintos grandes, porque não faz otimizações, apenas tenta todas as possibilidades.

Onde é usado:

- Usado em problemas de combinação, como resolver puzzles (ex.: Sudoku, labirintos, problemas de caminhos) ou quando não é possível aplicar heurísticas

(estratégias de otimização).

Comparação dos dois:

1. BFS:

- Explora de forma sistemática, nível por nível.
- Garante encontrar o caminho mais curto.
- Pode usar muita memória devido à fila.

2. Força Bruta (Backtracking):

- Explora todas as possibilidades, sem se preocupar com otimização.
- Não garante o caminho mais curto, mas garante encontrar uma solução (se existir).
- A implementação pode ser mais simples, mas é ineficiente para problemas maiores.

Exemplo prático no contexto do labirinto:

- **BFS:** Você está no início de um labirinto e deseja encontrar a saída. O BFS explora primeiro todas as células ao redor da entrada, depois as células vizinhas dessas, e assim por diante, até encontrar a saída. Isso garante que o caminho encontrado é o mais curto possível.
- **Força Bruta:** O algoritmo tenta seguir por um caminho qualquer, e se encontrar um beco sem saída, volta atrás e tenta outro caminho. Ele não se preocupa em explorar caminhos mais curtos ou mais eficientes. Ele apenas tenta todas as opções até encontrar uma solução.

1. Algoritmo A* (A-Star)

Objetivo: O algoritmo **A*** é uma combinação do **Dijkstra** e uma heurística de estimativa de custo (geralmente chamada de função $h(n)$). Ele busca encontrar o caminho mais curto de

um ponto inicial até o ponto de destino de maneira eficiente, evitando explorar caminhos desnecessários.

Como funciona?

- **A*** usa duas funções para decidir o caminho a seguir:
 1. **$g(n)$** : O custo do caminho do ponto inicial até o ponto atual (conhecido como custo acumulado).
 2. **$h(n)$** : A estimativa do custo para chegar ao destino a partir do ponto atual (conhecida como a heurística).
 3. A soma dessas duas funções, **$f(n) = g(n) + h(n)$** , é o critério usado para decidir qual caminho seguir. **$f(n)$** representa o custo total estimado do ponto inicial até o destino passando pelo ponto atual.
- **Exploração**: O A* explora os nós em ordem de prioridade dada pelo valor de **$f(n)$** . Ele começa pela célula inicial e vai expandindo para as vizinhas, escolhendo sempre o próximo nó com o menor valor de **$f(n)$** .
- **Heurística**: A escolha da heurística **$h(n)$** é crucial para o desempenho do A*. A heurística precisa ser uma estimativa **admissível**, ou seja, nunca pode superestimar o custo real para chegar ao destino. Uma heurística comum é a distância **Euclidiana** ou a **distância de Manhattan** (dependendo do problema).

Vantagens do A*:

- Muito eficiente e rápido para encontrar o caminho mais curto, já que usa uma heurística para guiar a busca.
- Dependendo da escolha da heurística, pode ser extremamente rápido comparado a outros algoritmos como BFS ou força bruta.

Desvantagens:

- A performance do A* depende de uma boa escolha de heurística.
- Pode consumir muita memória se o espaço de busca for muito grande.

Onde é usado:

- Navegação de robôs, jogos de computador, sistemas de GPS, roteamento em redes.

2. Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: O **algoritmo de Dijkstra** é um algoritmo para encontrar o caminho mais curto entre dois pontos em um grafo ponderado. Ao contrário do A*, ele não usa heurísticas e simplesmente tenta explorar todos os caminhos possíveis, sempre escolhendo o próximo nó com o menor custo acumulado.

Como funciona?

- **Inicialização:** O algoritmo começa atribuindo um valor de "distância infinita" a todos os nós, exceto ao nó inicial, que recebe a distância 0.
- **Exploração:** Em cada iteração, o algoritmo escolhe o nó não visitado com a menor distância acumulada e explora seus vizinhos. Para cada vizinho, se o caminho através do nó atual for mais curto do que o caminho já conhecido, ele atualiza a distância do vizinho.
- **Repetição:** O algoritmo repete esse processo até que o destino seja alcançado ou até que todos os nós tenham sido visitados.

Vantagens do Dijkstra:

- Garante encontrar o caminho mais curto em qualquer grafo ponderado.
- Simples de entender e implementar.

Desvantagens:

- Não é tão eficiente quanto o A*, pois não utiliza heurísticas e explora muitos caminhos desnecessários.
- Pode ser mais lento que o A* em grandes grafos, já que precisa visitar todos os nós.

Onde é usado:

- Em redes de computadores, otimização de rotas em sistemas de transporte, e qualquer problema que precise encontrar o caminho mais curto em um grafo ponderado.

Comparação entre A* e Dijkstra:

1. A* (A-Star):

- **Uso de heurísticas:** A* utiliza uma função heurística que estimativa o custo até o destino, permitindo que ele seja mais rápido e evite explorar caminhos desnecessários.
- **Eficiência:** A* pode ser mais eficiente em termos de tempo, especialmente quando a heurística é bem escolhida, pois ele não explora tanto quanto o Dijkstra.
- **Aplicação:** Melhor para problemas onde você tem uma boa ideia de onde o destino está (por exemplo, jogos, navegação).

2. Dijkstra:

- **Sem heurísticas:** O Dijkstra não utiliza qualquer tipo de heurística, o que significa que ele explora todos os caminhos igualmente e garante que encontrará o caminho mais curto, mas pode ser mais lento.
- **Simple e geral:** O algoritmo é mais simples, mas pode ser menos eficiente em grafos grandes ou quando há uma boa heurística disponível.
- **Aplicação:** Usado quando você não tem uma boa estimativa do custo até o destino, como em redes de computadores ou quando todos os caminhos têm o mesmo peso.

Exemplo de uso em um labirinto:

- **Dijkstra:** Em um labirinto com múltiplos caminhos e diferentes custos (por exemplo, diferentes distâncias ou tempos para atravessar cada célula), o Dijkstra irá explorar todos os caminhos até encontrar o mais curto, sem se preocupar em otimizar a busca.
- **A*:** O A* poderia ser muito mais eficiente em um labirinto, especialmente se você usar uma heurística como a **distância de Manhattan** (que calcula a distância direta entre o ponto atual e a saída), o que faz com que ele não precise explorar tantas opções quanto o Dijkstra.

Exemplo de implementação simplificada para ambos:

Aqui está um exemplo simples de como a implementação de A* e Dijkstra poderia ser feita usando **Pygame** e um labirinto:

1. **A* (A-Star)**: Implementar a função `resolver_a_star(grid)` usando a heurística da **distância de Manhattan**.
2. **Dijkstra**: Implementar a função `resolver_dijkstra(grid)` sem heurística, apenas considerando o custo das células.