迷宫问题

1. 算法运行结果

1.1 bfs

Total cost: 89.

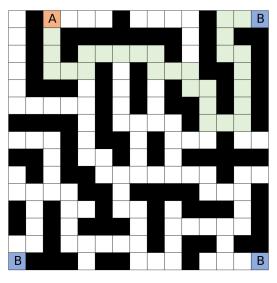


Figure 1

1.2 dfs

Total cost: 120.

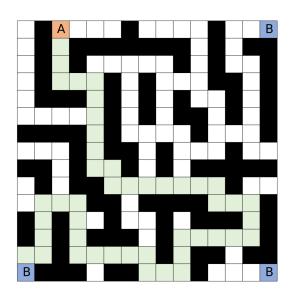


Figure 2

1.3 iddfs

Total cost: 82.

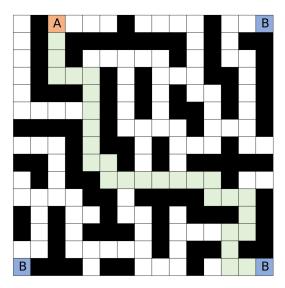


Figure 3

1.4 ucs

Total cost: 69.

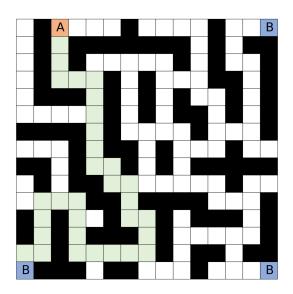


Figure 4

1.5 astar

Total cost: 69.

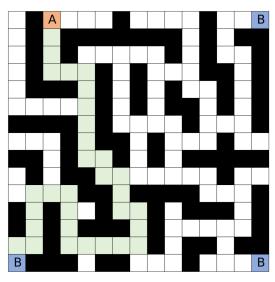


Figure 5

2. 结果的比较和说明

2.1 结果比较

- 1. BFS: 总代价89。BFS按层扩展,确保最短步数,但在带权图中无法保证最小代价。
- 2. **DFS**: 总代价120。DFS优先深入搜索,容易陷入高代价路径,不保证最优性。
- 3. **IDDFS**: 总代价82。通过逐步增加深度限制, IDDFS在内存受限时接近最优解, 但代价仍高于UCS和A*。
- 4. UCS: 总代价69。UCS优先扩展最小累积代价的节点,确保最小代价路径,代价最优。
- 5. A*: 总代价69。结合启发式函数, A*在保证最优性的同时减少搜索范围, 效率高于UCS。

2.2 算法性质

- BFS: 最优性(最短步数),时间复杂度 $\mathrm{O}(b^d)$,空间复杂度 $\mathrm{O}(b^d)$,适用于无权图。
- **DFS**: # 非最优,时间复杂度 $O(b^m)$,空间复杂度O(m),适合内存受限场景。
- IDDFS: 最优性,时间复杂度 $O(b^d)$,空间复杂度O(d),平衡内存与最优性。
- UCS: 最优性(最小代价), 时间复杂度 $O(b^{(1)} + C/\varepsilon)$), 空间复杂度 $O(b^{d})$, 适用于带权图。
- \mathbf{A}^* : 最优性(可采纳启发式),时间复杂度 $\mathbf{O}(b^d)$ (优化),空间复杂度 $\mathbf{O}(b^d)$,适合有高质量启发式的场景。

3. 启发式函数

其核心逻辑如下:

1. **初始化**:使用优先队列 PriorityQueueFrontier 管理前沿节点,起点 init_node 的A*成本 f(n) 初始化为启发式函数 h(n) 的值。

- 2. **节点扩展**: 在 process_new_node 中,计算新节点 new_node 的A*成本 f(n) = g(n) + h(n),其中 g(n) 是从起点到当前节点的实际成本, h(n) 是启发式估计值。
- 3. 前沿管理:
 - 如果新节点不在前沿中,将其加入优先队列,并记录父节点、路径成本和A*成本。
 - 如果新节点已在前沿中且新成本更低,则更新其优先级和父节点。
- 4. 启发式函数: 通过 heuristic_func 提供启发式估计值,确保算法高效性和最优性。

4. 改变上下左右移动代价

变成1, 1, 1, 1后:

bfs: 28

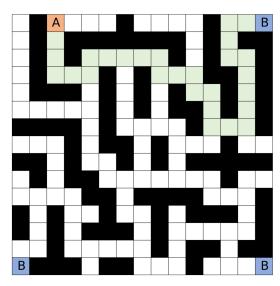


Figure 6

dfs: 46

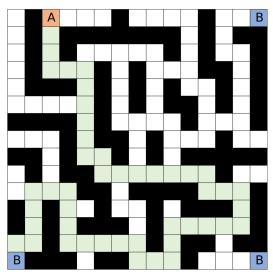


Figure 7

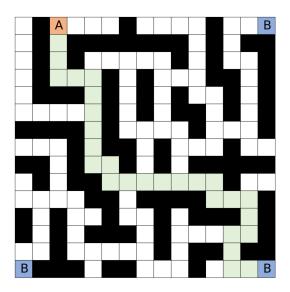


Figure 8

ucs: 28

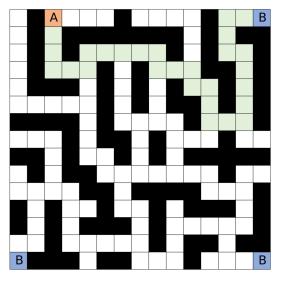


Figure 9

astar: 28

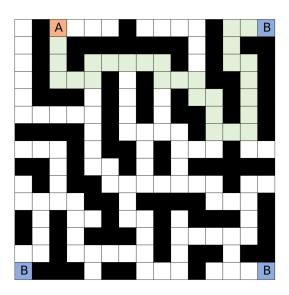


Figure 10

当上下左右移动代价均为1时,BFS、IDDFS、UCS、A*)均输出最优路径,总代价为28,表明在无权图中这些算法均能保证最短路径。DFS因无最优性,输出较高代价(46)。此时,UCS和A*退化为BFS,IDDFS通过深度限制也达到最优。