



无人机赛课第4讲

--路径规划与A*算法

李潇翔

联系方式: lxx17@mails.tsinghua.edu.cn

时间: 2019.10.26





目录

- 1 路径规划
- 2 图论相关知识补充
- 3 A*算法介绍
- 4 几种算法的对比



1 路径规划

- 基本概念

- 路径规划是运动规划(Motion planning)的重要研究课题

- 物体的表示 (Object representation) : 点、多面体、操作臂等
 - 配置空间 (Configuration Space) : 一组表征对象位置的独立的参数
 - 精确式或启发式 (Exact or Heuristic)
 - 全局规划或局部规划 (Global or Local)

- 路径 (Path) : Cspace中起点到终点的曲线 (或序列点)

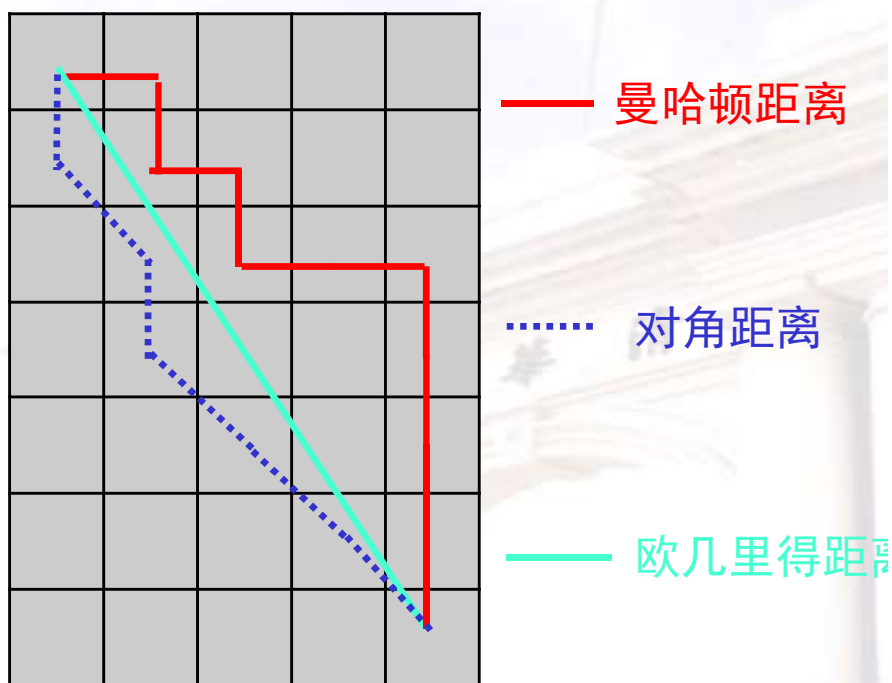
- 轨迹 (trajectory) : 路径 + 时间分配



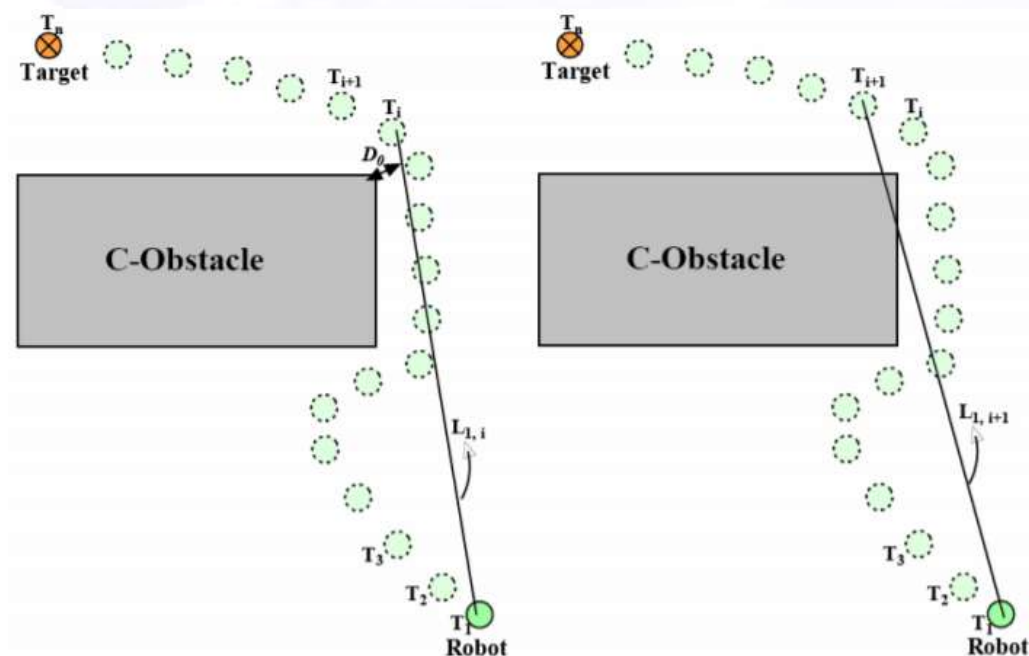
1 路径规划

• 分类

- 全局规划(大量先验信息) vs. 局部规划 (局部传感信息)
- 动态规划 (在线) vs. 静态规划 (离线)
- 离散域 vs. 连续域



栅格法 A*搜索



人工势场法^[1]



1 路径规划

- 路径规划问题的一般表示（以无人机为例）

- 位姿表示: $P(x, y, z, \theta, \psi)$ 注意此处的坐标系选取方法!

绝对坐标或相对坐标

- 路径 $r(q)$: $P_s \xrightarrow{r(q)} P_f$

- 其中 q 为路径参数, 表征长度、角度变量等

- P_s, P_f 为初末位姿, 起点 P_s 和终点 P_f 由路径 $r(q)$ 连接

- 添加约束条件 Π : $P_s(x_s, y_s, z_s, \theta_s, \psi_s) \xrightarrow{\Pi, r(q)} P_f(x_f, y_f, z_f, \theta_f, \psi_f)$

- 可飞行性: 运动学约束、机动性条件等

- 安全性: 避障、避撞等

$$\Pi = \left\{ \begin{array}{ll} \Pi_{\kappa}, & \boxed{\kappa \leq \kappa_{\max}} \quad \text{曲率限制} \\ \Pi_{\tau}, & \boxed{\tau \leq \tau_{\max}} \quad \text{挠率限制} \end{array} \right\} \quad \text{动力学约束}$$
$$\Pi_{\text{safe}}, \quad \boxed{r_i(q) \cap r_j(q) = \emptyset, \quad i \neq j} \quad \text{避撞, 安全性约束}$$



1 路径规划

- 路径规划问题的一般表示（以无人机为例）

$$P_s(x_s, y_s, z_s, \theta_s, \psi_s) \xrightarrow{\Pi, r(q)} P_f(x_f, y_f, z_f, \theta_f, \psi_f)$$

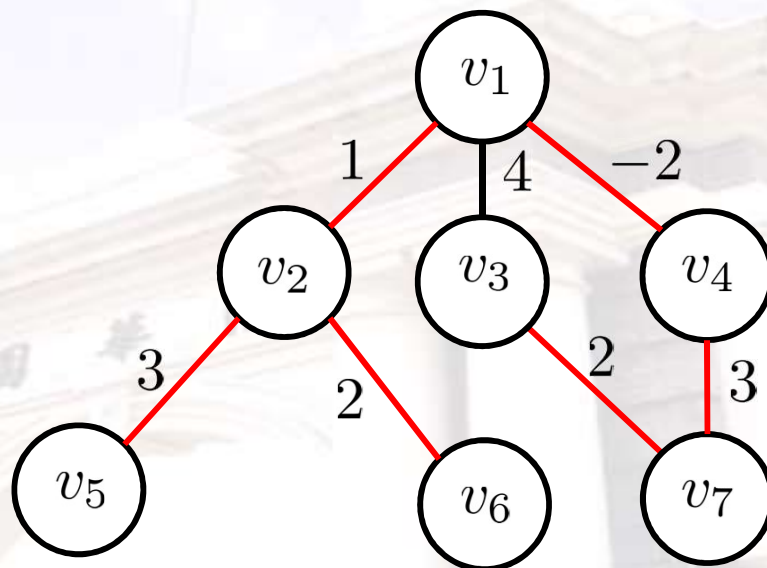
- 协同规划与任务规划

- 集群编队的优势：费效比和容错性
- 核心在于信息共享
- 任务分配、协调执行——分布式算法
- 挑战：信息增多 ($O(N^2)$)、相互干扰、一致性、稳定性等问题



2 图论相关知识补充

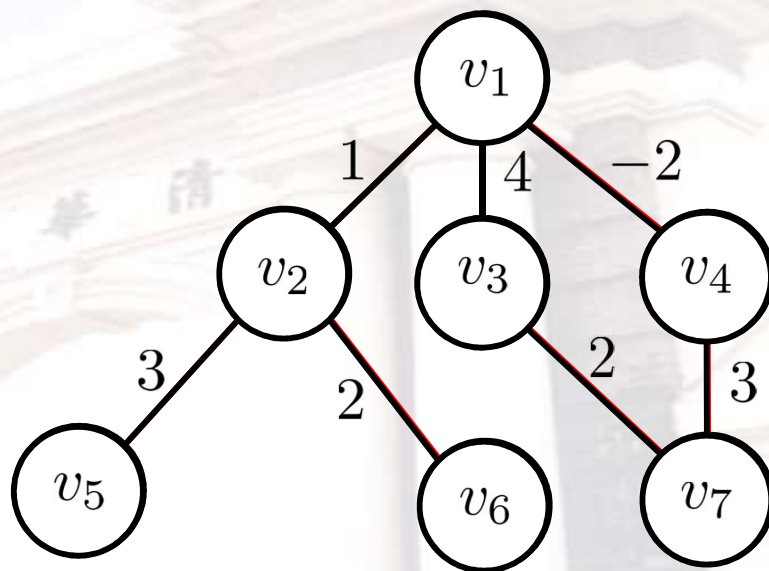
- 基本概念 $\mathcal{G} = \{\mathcal{V}, \mathcal{E}\}$
 - 顶点: $\mathcal{V} = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 顶点的度
 - 边: $\mathcal{E} = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}, \mathcal{E} \subseteq \mathcal{V} \times \mathcal{V}$, 有向图、无向图
 - 边的权重: 赋权图、**最小生成树、最短路径树**





2 图论相关知识补充

- 搜索算法：利用计算机的高性能来**穷举**一个问题解空间的部分或所有可能情况；以图搜索为例。
 - 无权图：广度优先搜索($v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7$)
深度优先搜索($v_1, v_2, v_5, v_6, v_3, v_7, v_4$)
 - 赋权图：**Dijkstra算法**^[2]($v_1, v_4, v_2, v_6, v_5, v_7, v_3$)



[2] Dijkstra E W. A note on two problems in connexion with graphs[J]. *Numerische mathematik*, 1959, 1(1): 269-271.



附：Dijkstra算法伪代码

```
1 function Dijkstra(Graph, source):
```

```
2
```

```
3     create vertex set Q
```

```
4
```

```
5     for each vertex v in Graph:
```

```
6         dist[v] ← INFINITY
```

```
7         prev[v] ← UNDEFINED
```

```
8         add v to Q
```

```
10    dist[source] ← 0
```

```
11
```

```
12    while Q is not empty:
```

```
13        u ← vertex in Q with min dist[u]
```

```
14
```

```
15        remove u from Q
```

```
16
```

```
17        for each neighbor v of u:
```

```
18            alt ← dist[u] + length(u, v)
```

```
19            if alt < dist[v]:
```

```
20                dist[v] ← alt
```

```
21                prev[v] ← u
```

```
22
```

```
23    return dist[], prev[]
```

初始化

到初始点最短的路径

如果只关心 *source* 点到 *target* 点的最短路径，可以在 $u == target$ 时中止循环

如果 *v* 到初始点的路径经过 *u* 能更短的话，替换掉

将路径的点逐一记录下来



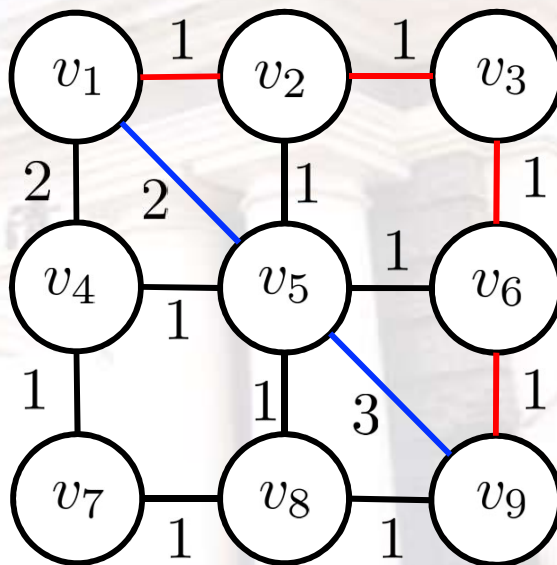
图论相关知识补充

- 图的搜索

- **Dijkstra**算法

- 其他启发式算法: **Greedy Best-First Search (BFS)**

- “沿着节点数最少的方向”
 - 如果 v_5 到 v_9 的权重改为1结果如何?

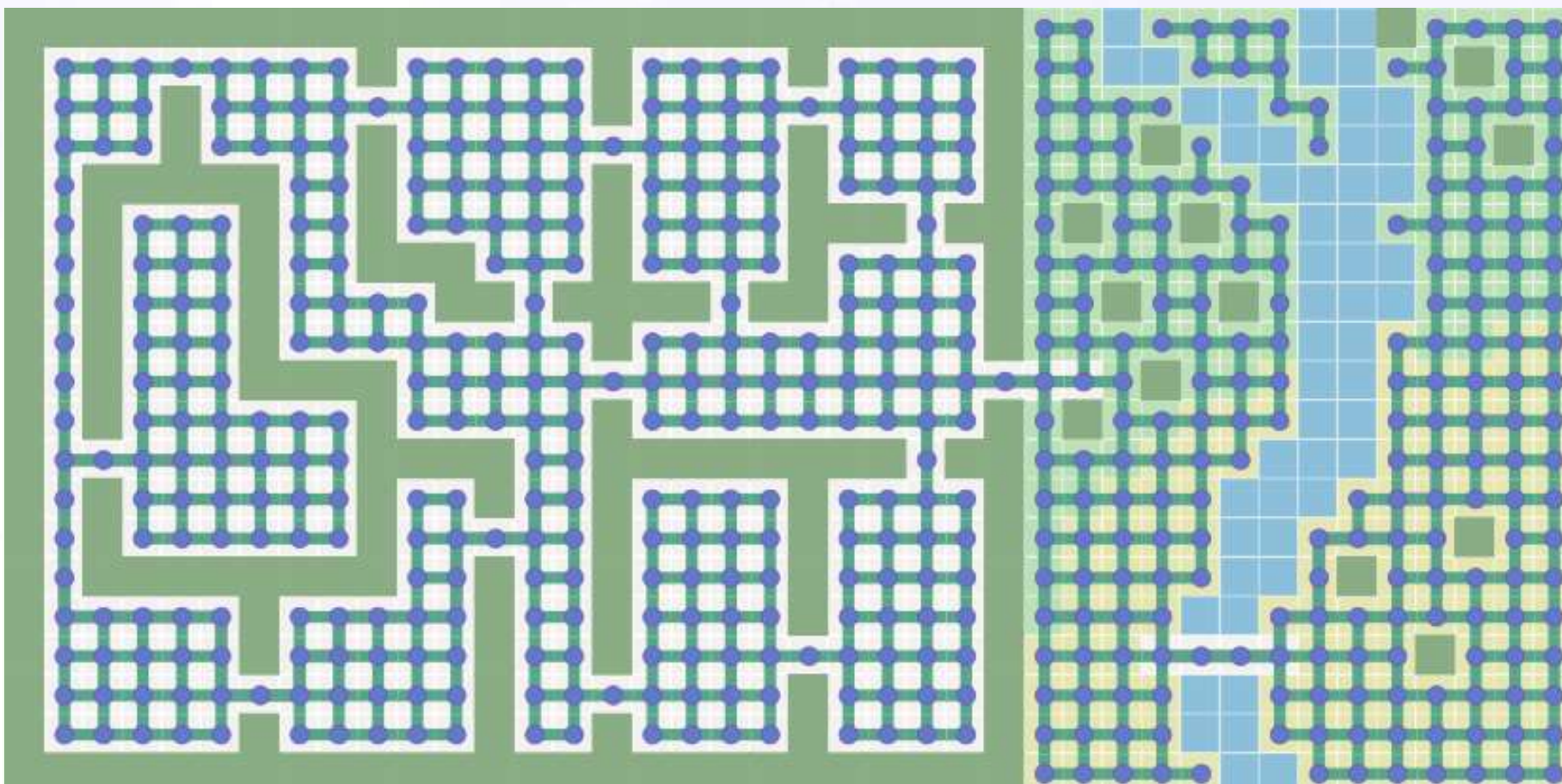


Q : 搜索算法与路径规划有何联系?



2 图论相关知识补充

- 图的建模*



* Acknowledgement to **Red Blob Games** from <https://www.redblobgames.com/pathfinding/a-star/introduction.html>



3 A*算法介绍

- $A^* \approx \text{Dijkstra} + \text{BFS}$
 - 作者^[3]：Peter Hart, Nils Nilsson and Bertram Raphael
 - 表达式：

$$f(n) = g(n) + h(n)$$

从初始状态到状态n的实际代价

从状态n到目标状态的“最佳”路径的估计代价

到初始点的“贪心”

到终点的“贪心”

[3] Hart P E, Nilsson N J, Raphael B. A formal basis for the heuristic determination of minimum cost paths[J]. *IEEE transactions on Systems Science and Cybernetics*, 1968, 4(2): 100-107.



附：A*算法伪代码

function A*(start, goal)

closedset := the empty set 已经估算完的集合

openset := set containing the initial node 待估算的集合

came from := empty map

g_score[start] := 0 //g(n)

h_score[start] := heuristic_estimate (start, goal)

f_score[start] := h_score[start]

初始化

while openset is not empty

f(x)最小的节点

x := the node in openset having the lowest f_score[] value

if x = goal

return reconstruct_path(came_from, goal)

remove x from openset

路径重构函数（后文介绍）

add x to closedset

for each y in neighbor_nodes(x)

if y in closedset 已经估算完毕，跳过

continue

tentative_g_score := g_score[x] + dist_between(x, y)

起点到y的（经过x的）距离

这是节点的三个值！
不仅仅和g、h函数
有关，可能被更新的！



附：A*算法伪代码

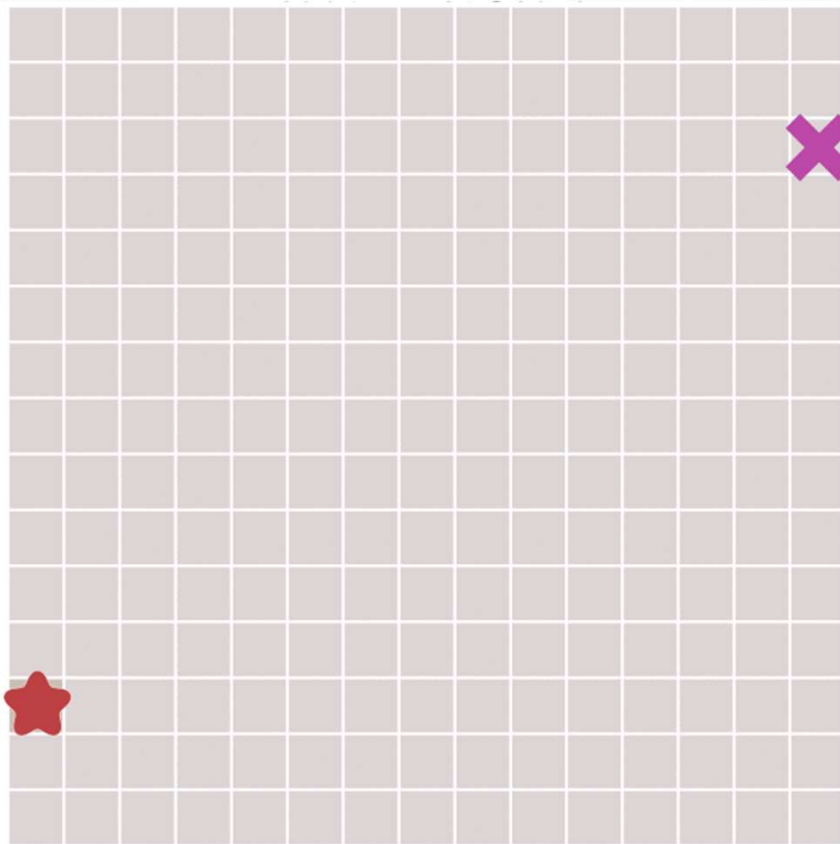
```
if y not in openset      y不是待估算的节点
    tentative_is_better := true    暂时判断为更优
elseif tentative_g_score < g_score[y]
    tentative_is_better := true    这个g不是单纯的y节点的g函数~
    而是openlist里面可能会被更新的g
else
    tentative_is_better := false
if tentative_is_better = true    如果暂时判断更优（有必要更新）
    came_from[y] := x    y是x的子节点（记录路径）
    g_score[y] := tentative_g_score
    h_score[y] := heuristic_estimate (y, goal)
    f_score[y] := g_score[y] + h_score[y]
    add y to openset
return failure
```

```
function reconstruct_path(came_from, current_node)
    if came_from[current_node] is set
        p = reconstruct_path(came_from, came_from[current_node])
        return (p + current_node)
    else
        return current_node
```

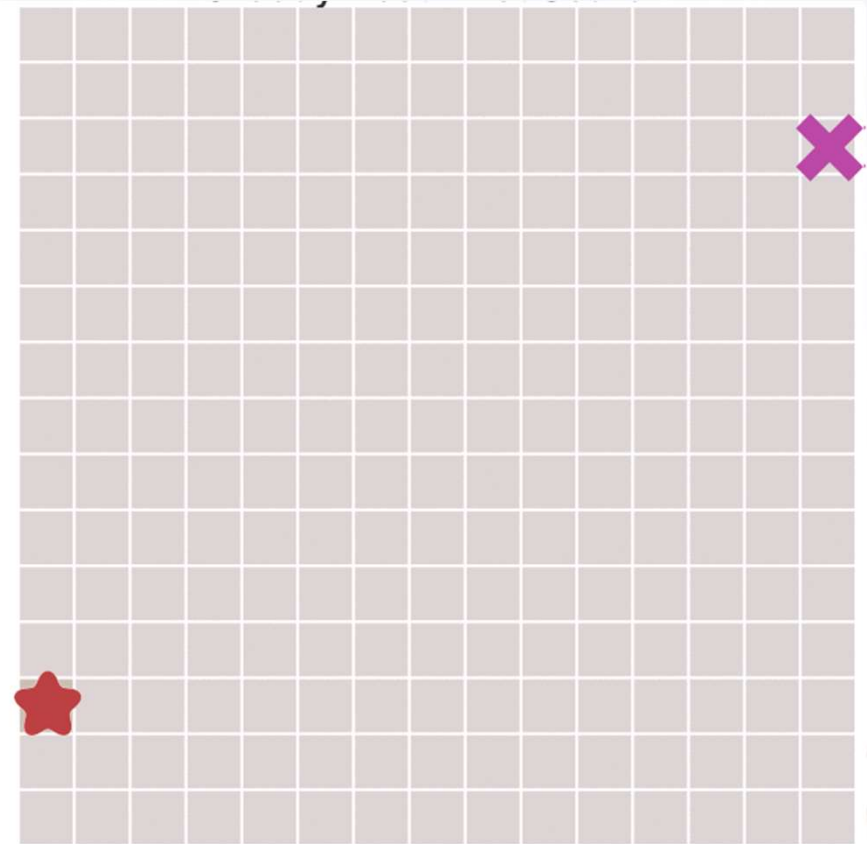
路径重构函数



4 几种算法的对比



广度优先搜索



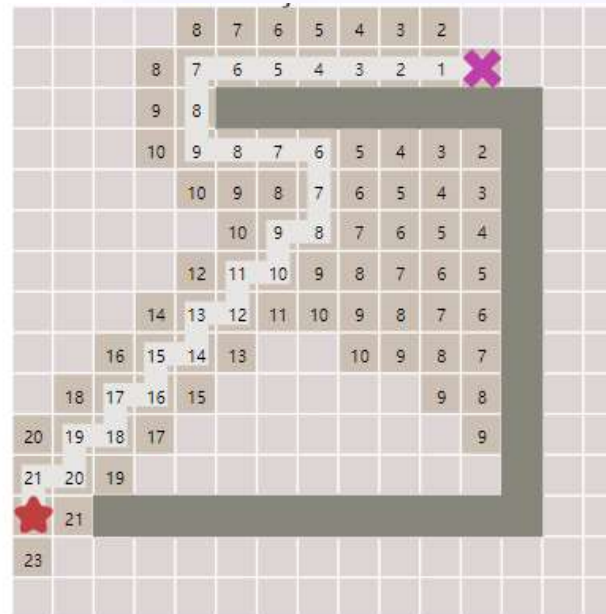
Greedy Best-First Search



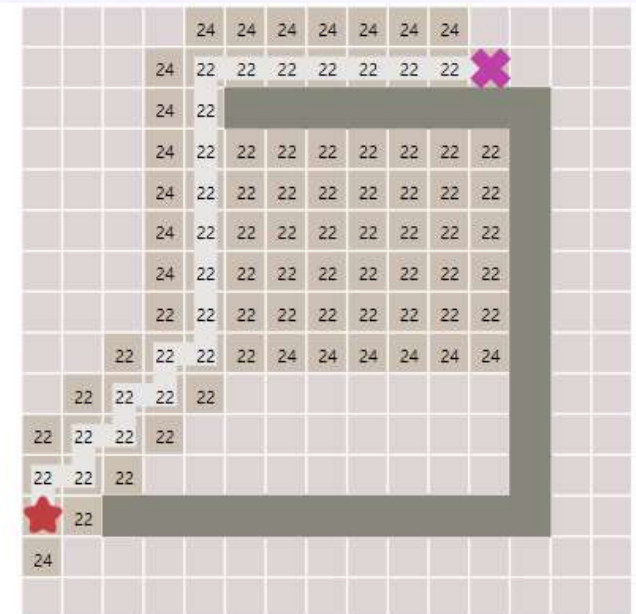
4 几种算法的对比



Dijkstra



Greedy Best-First Search



A*



谢谢!