

目录

Optimal A\*在三种不同场景下生成的路径截图..... 1

    采用的 Heuristic Function..... 1

Dijkstra VS Normal A\* VS Optimal A\* ..... 2

    搜索方法..... 2

    数据样本： ..... 2

    结果分析..... 2

    程序补充说明 ..... 2

Optimal A\* VS JPS ..... 3

    采用的 Heuristic Function..... 4

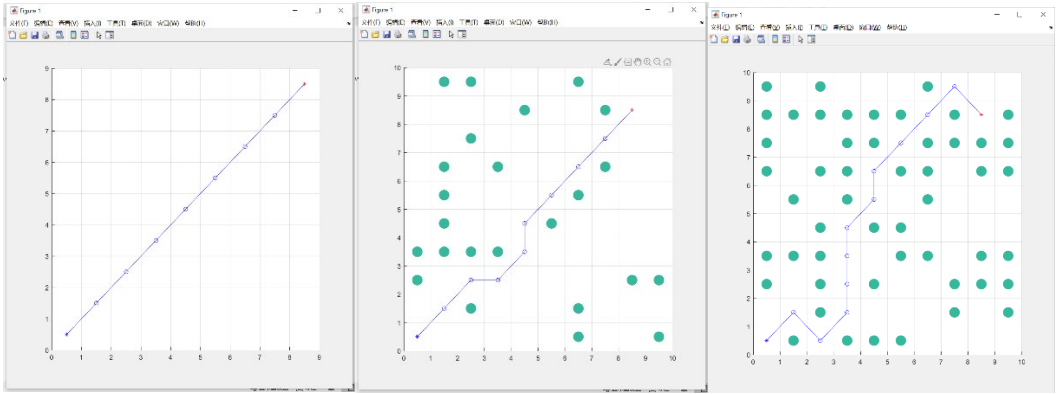
两种路径搜索方法的对比 ..... 4

    数据背景： ..... 4

    数据分析..... 5

    遇到的问题和解决方法 ..... 5

Optimal A\*在三种不同场景下生成的路径截图



采用的 Heuristic Function

Diagonal heuristic

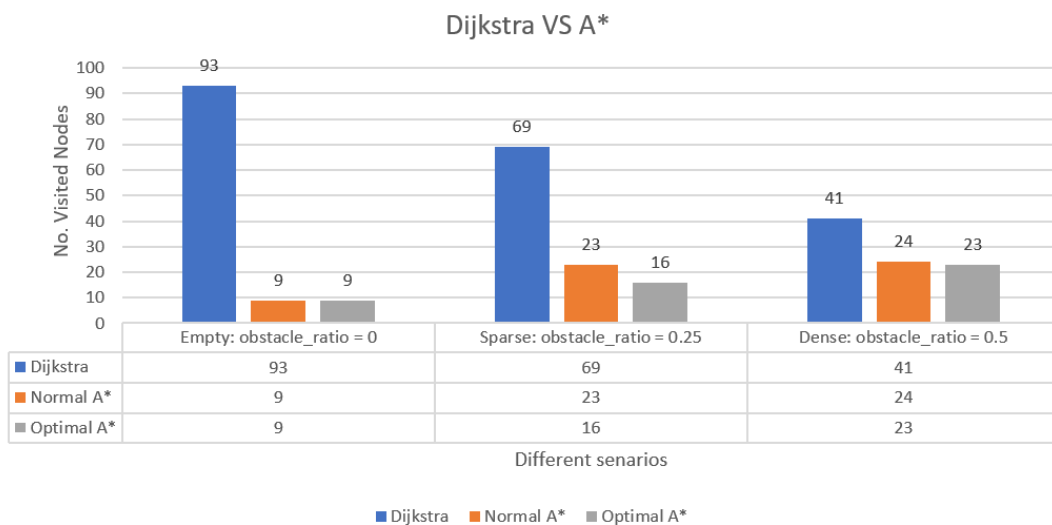
It has the **closed-form solution!**

```
dx=abs(node.x-goal.x)
dy=abs(node.y-goal.y)
h=(dx+dy)+(sqrt(2)-2)*min(dx,dy)
```

## Dijkstra VS Normal A\* VS Optimal A\*

**搜索方法：** Dijkstra, 普通 A\*, 采用最优解作为启发方程的 optimal A\*

**数据样本：** 在三种不同的复杂度场景下，基于三种搜索方法各进行五次路径生成，记录每次路径生成时探索的节点个数并取平均值。



## 结果分析

在复杂度不高的场景下，搜索方法采用的启发方程越接近真实最短路径即  $h(n) \rightarrow h^*(n)$ ，其生成最优路径的效率越高。

然而在复杂场景下，没有统一的能够准确计算真实最短路径的理论解，而且三种方法的启发式方程的结果都与远小于真实最短路径  $h(n) \ll h^*(n)$ ，因此生成路径的消耗相差不大。

在机器人真实的落地运用中，要考虑普适性，上述中三种算法，Dijkstra's 在简单场景下效率不高，在这次对比中采用的最优解的方法只适用于二维栅格地图，对于其他的地图需要重新计算理论最优解，也比较耗时耗力，因此我觉得 A\* 普适性更高。

## 程序补充说明

在 matlab 作业中，我自定义了一个启发式方程脚本 heuristic.m，这个函数可以根据调用时输入的 option 变量，计算并输出相对应的启发式方程结果。

0->Dijkstra's; 1-> normal A\*; 2->optimal A\*

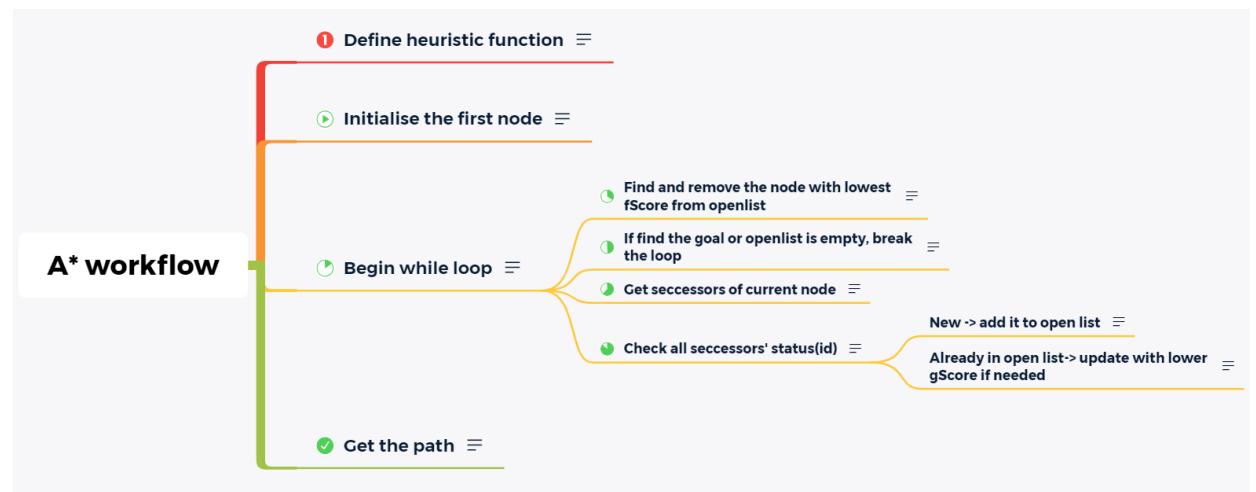
```

function hn = heuristic(x1, y1, x2, y2, option)
%This function calculates heuristic cost according to the option
%
if(option==0) %Dijstla
    hn = 0;
elseif(option==1) % A* using Euclidean
    hn=sqrt((x1-x2)^2 + (y1-y2)^2);
elseif(option==2) % A* using optimal solution
    dx = abs(x2-x1);
    dy = abs(y2-y1);
    hn=dx+dy+(sqrt(2)-2)*min(dx, dy);
end

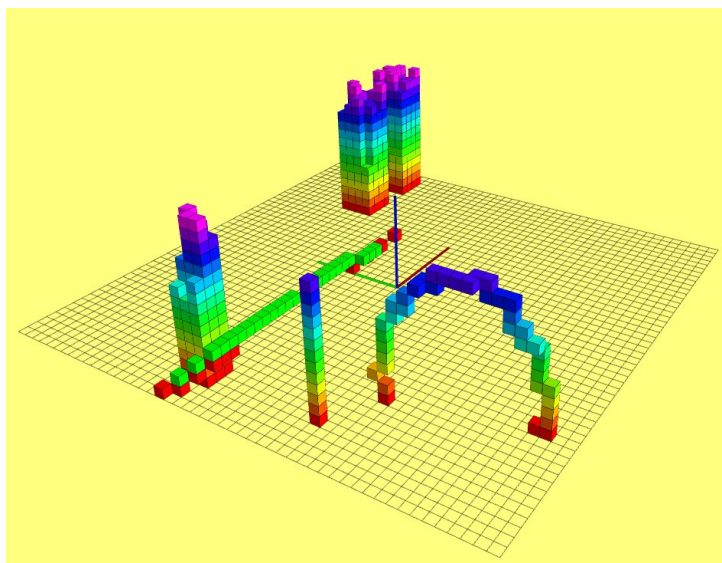
```

## Optimal A\* VS JPS

### 算法流程



### 实现结果



# 采用的 Heuristic Function

三维栅格地图下，最短路径问题的最优解：Diagonal heuristic 3d + simple tie breaker

```
double hn = (sqrt(3)-sqrt(2))*dmin + (sqrt(2)-1)*dmid + dmax;
//simple tie breaker
hn = hn*(1+1/1000);
```

## 两种路径搜索方法的对比

### 数据背景：

两个场景  
Sparse: circle\_num: 1; obs\_num: 5  
Dense: circle\_num: 50; obs\_num: 1000  
数据：对于四个目标点（尽量在顶点附近 (-5,-5,0), (5,5,0),(-5, 5, 5), (5,-5,5))，生成路径所遍历的节点的个数，及所用时间的平均值。  
两组对比：  
对比 1: A\* VS JPS without tie breaker

without tie breaker	Sparse		Dense	
	Visited nodes	Time(ms)	Visited nodes	Time(ms)
A*	100	0.96	286	3.41
	96	1.05	101	1.73
	107	1.06	184	2.45
	119	1.28	258	2.34
Ave	105.50	1.09	207.25	2.48
JPS	16	1.23	163	2.14
	19	1.39	62	0.64
	18	3.31	98	1.07
	46	3.29	58	0.37
Ave	24.75	2.31	95.25	1.06

对比 2: A\* VS JPS with tie breaker

without tie breaker	Sparse		Dense	
	Visited nodes	Time(ms)	Visited nodes	Time(ms)
A*	100	0.85	363	3.97
	96	0.96	140	1.72
	189	1.95	145	1.65
	189	1.87	80	1.27
Ave	143.50	1.41	182.00	2.15
JPS	31	3.01	197	0.5
	3	2.64	83	0.26
	26	3.94	50	0.78
	27	3.94	49	0.8
Ave	21.75	3.38	94.75	0.59

## 数据分析

A\*和 JPS 区别:

**A\*在稀疏环境下,表现要好于 JPS**,这也符合理论,因为 JPS 花费大量时间在搜索边界上了,而不是专注向目标前进。

相反,在复杂场景下, **JPS 表现更优**,而且在实际中遇到过 40ms VS 4ms 的情况,当时的目标点与起始点之间有很多障碍物,可以表明越是在复杂的场景下, JPS 的效果越好。理论上解释,就是得益于它跳跃的特点从而节省了遍历中间无用节点的时间,而且复杂的场景的边界一般很容易触及,这也弥补了 JPS 相对于 A\*的不足。

Tie Breaker 的作用

就结果来说, tie breaker 在复杂的场景下发挥着比较好的作用,但在环境简单情况下并没有那么好。这有可能是数据的原因:对比的时候地图有差异(因为需要重新编译运行),或者是 tie breaker 设置的过于简单。

## 遇到的问题 and 解决方法

**Multimap 的遍历** → 运用同类型的 iterator 遍历 map, 并于 first, second 的方式指向元素。

**Index 和 coord** 两种坐标表示方法之间的区别, 计算 edgeCost 和 heuristic cost 时使用的坐标不一致导致的各种问题。→ 在 loop 中统一使用 index, 显示在地图上时用 coord。

**三维中对角启发函数的计算** → 先假设起始点沿 3d 对角线方向移动直到和终点在同一平面上, 将三维问题简化为二维问题。