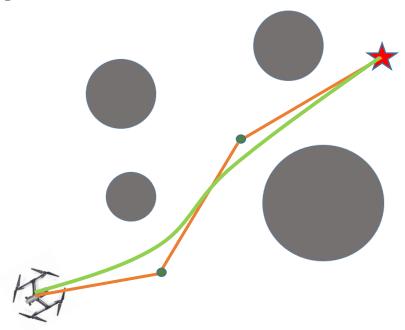
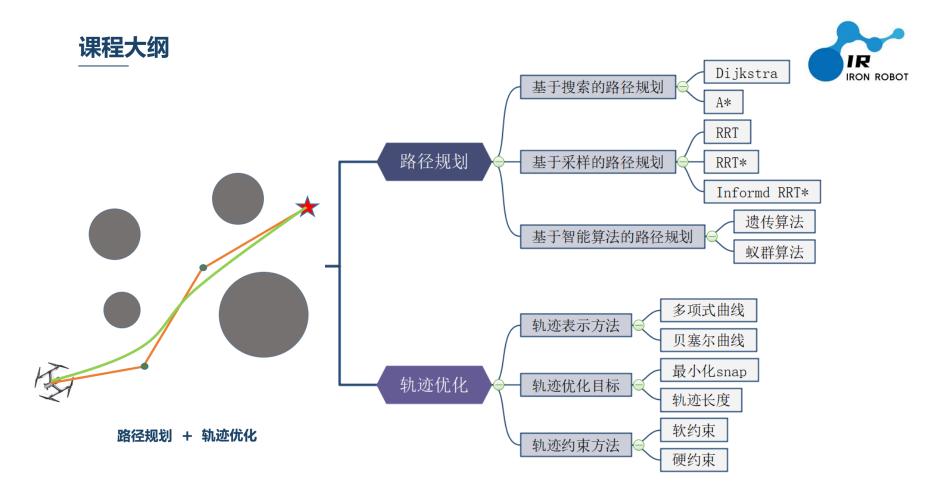


## 轨迹规划



## 路径规划 + 轨迹优化





机器人实验: 在基于ROS的机器人平台上实现算法





长按二维码 识别加关注

② Joe学习笔记

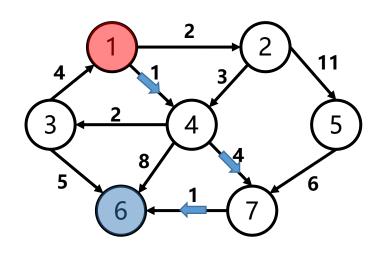
关注公众号: Joe学习笔记, 获取PPT和代码

邮箱: joe\_ir@163.com









找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

#### While True:

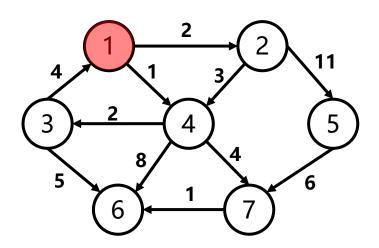
- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录(贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 1(0)

closed list:

为什么被收录的节点已经找到距离起点最短的路径? (反证法)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

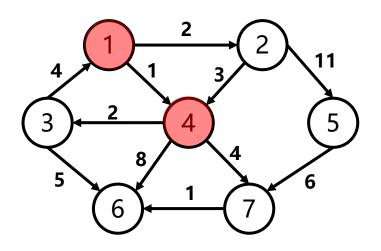
#### While True:

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 2(2) 4(1)

closed list: 1(0)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

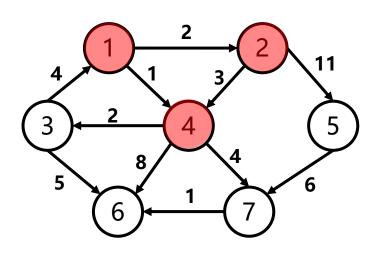
#### While True:

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 2(2) 3(3) 6(9) 7(5)

closed list: 1(0) 4(1)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

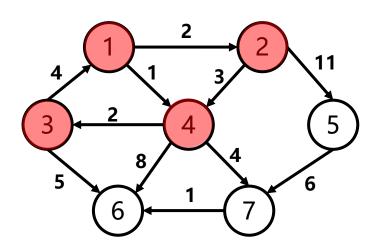
#### **While True:**

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 3(3) 6(9) 7(5) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

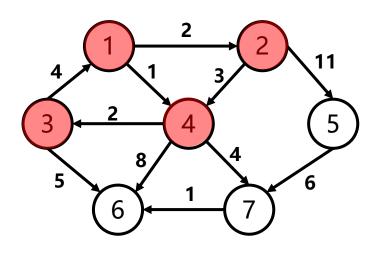
#### **While True:**

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 6(9) 7(5) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2) 3(3)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

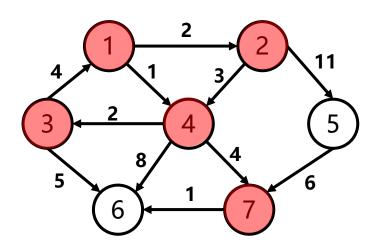
#### While True:

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 6(8) 7(5) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2) 3(3)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

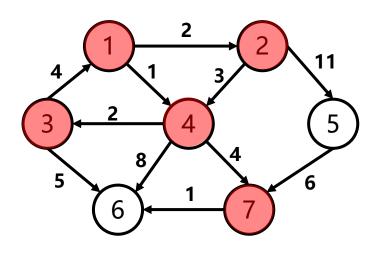
#### **While True:**

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 6(8) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2) 3(3) 7(5)





找到一条从v1到v6的最短路径

从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

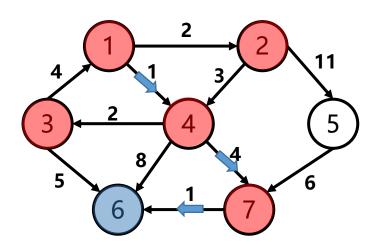
#### **While True:**

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录 (贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: 6(6) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2) 3(3) 7(5)





找到一条从v1到v6的最短路径

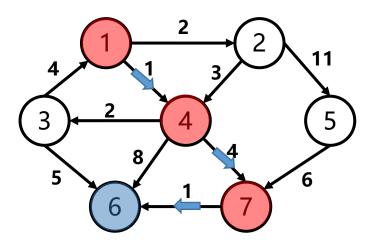
从起点开始逐步扩展,每一步为一个节点找到最短路径

#### **While True:**

- 1.从未访问的节点选择距离最小的节点收录(贪心思想)
- 2. 收录节点后遍历该节点的邻接节点,更新距离

open list: (6(6)) 5(13)

closed list: 1(0) 4(1) 2(2) 3(3) 7(5)



找到一条从v1到v6的最短路径

#### 开始

## IR IRON ROBOT

#### 将起点放入 open list 中

While True

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n)最小的节点

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点

if 节点在 open list 中

更新节点g(n)值

else

计算节点g(n)值,加入 open list

结束

## 栅格地图



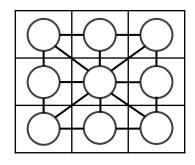
			0	
	R			

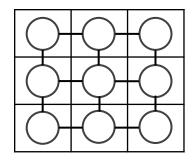
构型空间 ( Configuration Space)

## 栅格地图

#### 栅格地图转换为有权图









## Dijkstra算法代码讲解

## 栅格地图



			0	
	R			

y\_width

x\_width

## 栅格地图



							0		
			R						
10	11	12							
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

y\_width

x\_width

## 代码框架

#### 开始

# IR IRON ROBOT

#### 将起点放入 open list 中

While True

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n)最小的节点

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点

if 节点在 open list 中

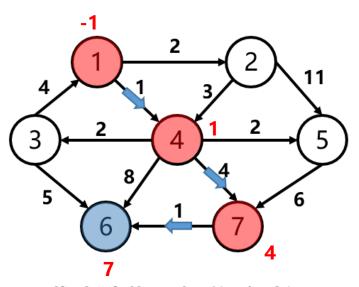
更新节点g(n)值

else

计算节点g(n)值,加入 open list

结束

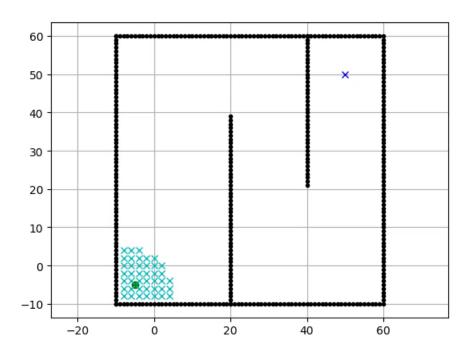




找到一条从v1到v6的最短路径

## 实验结果





算法复杂度分析 (Optional)

哈希表: O(V^2 + V) = O(V^2)

开始





While True

**O(V)** 

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n)最小的节点 O(V)

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点 O(1)

if 节点在 open list 中

更新节点g(n)值 O(1)

else

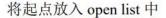
计算节点g(n)值,加入 open list

结束

#### 算法复杂度分析 (Optional)

哈希表: O(V^2 + V) = O(V^2)

优先级队列: O(V \* logV + V \* logV) = O(V \* logV) 开始





While True

**O(V)** 

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n)最小的节点 O(logV)

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点 O(1)

if 节点在 open list 中

更新节点g(n)值 O(logV)

else

计算节点g(n)值,加入 open list

结束

## 彩蛋





发现好难讲,NG无数次。水平有限,有错误的话希望大家多多见谅。

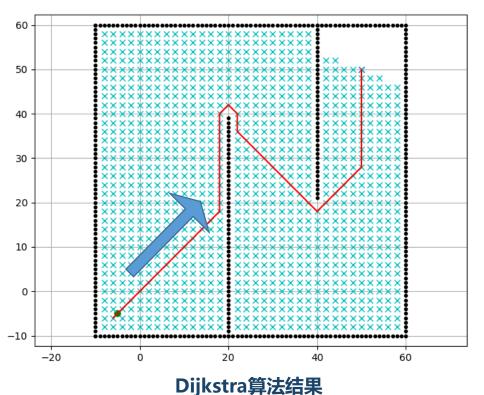
感觉Dijkstra算法是路径规划算法里面最难理解的,大家可以多看一些 其 他资料,特别是去学一学数据结构中介绍的Dijkstra算法,会比较系统。 理解了Dijkstra算法接下来的A\*算法就非常容易了,加油 ⑤!

## 感谢大家观看!



## A\*算法





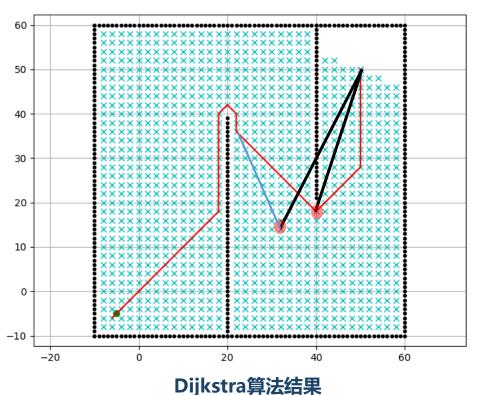
A\*算法提出的动机(motivation): 减少收录的栅格数目,增加搜索速度

F(n)=g(n)+h(n)

增加启发式函数(Heuristics)

## A\*算法





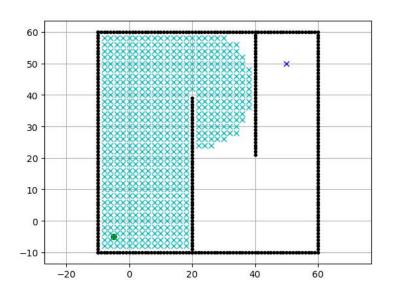
A\*算法提出的动机(motivation): 减少收录的栅格数目,增加搜索速度

F(n)=g(n)+h(n)

增加启发式函数(Heuristics)

## 实验结果





-10 --20 

Dijkstra算法扩展

A\*算法扩展

#### A\*算法



开始

将起点放入 open list 中

While True

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n)最小的节点

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点

if 节点在 open list 中

更新节点g(n)值

else

结束

计算节点g(n)值,加入 open list

开始

将起点放入 open list 中

while True

if open list 为空

搜索失败,结束

取 open list 中g(n) + h(n)最小的节点

将节点加入 closed list 中

if 节点为终点

找到路径,结束

遍历当前节点的未在 closed list 中的邻接节点

if 节点在 open list 中

更新节点g(n)值

else

计算节点g(n)值,加入 open list

结束

(a) Dijkstra 算法

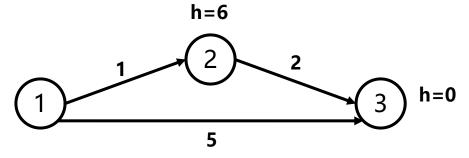
(b) A\*算法

## A\*算法



保证最优性要求: h(n) <= \*h(n)

在实际应用中权衡速度和最优性



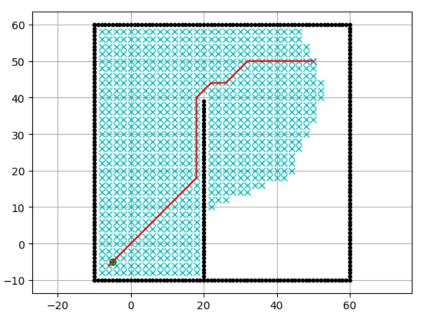
open list: 2(1+6)

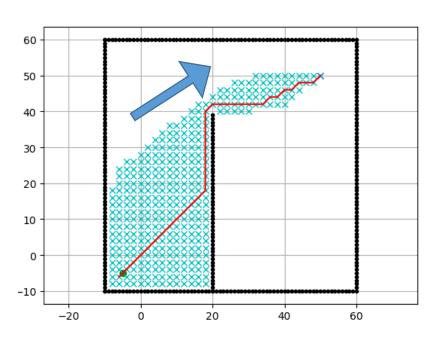
closed list: 1(0)



## 实验结果比较





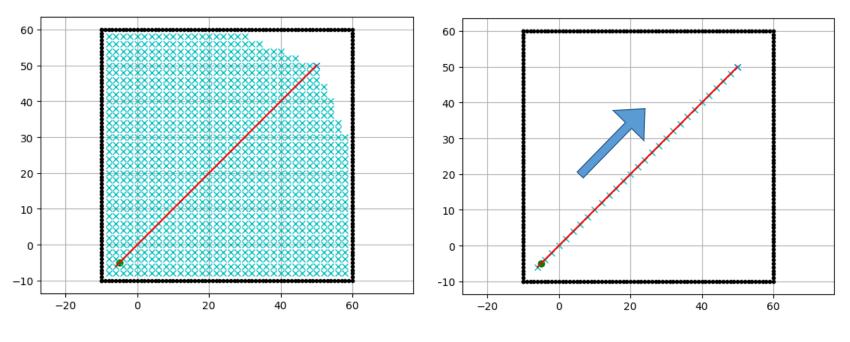


Dijkstra算法结果

A\*算法结果

## 实验结果比较





Dijkstra算法结果

A\*算法结果

# **THANKS**