



成 绩

北京航空航天大学
BEIHANG UNIVERSITY

A*算法机器人路径规划问题 实验报告

院（系）名称	自动化科学与电气工程学院
专 业 名 称	自动化
学 生 学 号	16711094
学 生 姓 名	李翰韬

2020 年 6 月

一、实验目的

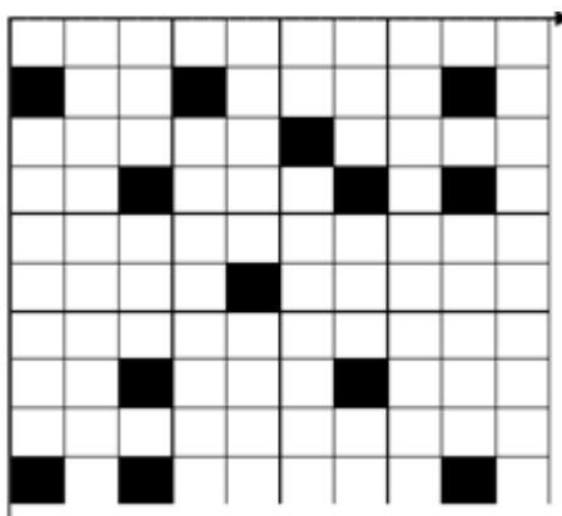
- 1、使学生加深对图搜索技术的理解
- 2、掌握图搜索基本编程方法
- 3、运用图搜索技术解决一些应用问题

二、实验要求

- 1、用启发式搜索算法实现路径规划问题。
- 2、有明确的状态空间表达，规则集以及估计函数。
- 3、程序运行时，应能清晰直观演示搜索过程。

三、实验内容

机器人路径规划问题:左上角为坐标原点,水平向右为 x 轴方向,竖直向下 为 y 轴方向。白色为自由栅格,黑色为障碍栅格,机器人只能在自由栅格中运动, 并躲避障碍。每个栅格由唯一的坐标 (x,y) 表示。机器人一般有八个可移动方向。给出由初始位置 $(3, 3)$ 到目标位置 $(9, 9)$ 的最佳路线。



四、实验步骤

1. 设计问题的状态表示方法

在本次(10*10)地图的机器人寻路中,设计的状态表示方法即为机器人所在格子的坐标。在实验要求的地图中, $S_0=(3, 3)$; $S_g=(9, 9)$

对于 $S_i=(x, y)$, 状态表示规则为:

$$r_1(x \neq 1) \wedge (map[x-1][y] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x-1$$

$$r_2(x \neq 10) \wedge (map[x+1][y] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x+1$$

$$r_3(y \neq 1) \wedge (map[x][y-1] \neq block) \rightarrow y \Leftarrow y-1$$

$$r_4(y \neq 10) \wedge (map[x][y+1] \neq block) \rightarrow y \Leftarrow y+1$$

$$r_5(x \neq 1) \wedge (y \neq 1) \wedge (map[x-1][y-1] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x-1 \wedge y \Leftarrow y-1$$

$$r_6(x \neq 1) \wedge (y \neq 10) \wedge (map[x-1][y+1] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x-1 \wedge y \Leftarrow y+1$$

$$r_7(x \neq 10) \wedge (y \neq 1) \wedge (map[x+1][y-1] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x+1 \wedge y \Leftarrow y-1$$

$$r_8(x \neq 10) \wedge (y \neq 10) \wedge (map[x+1][y+1] \neq block) \rightarrow x \Leftarrow x+1 \wedge y \Leftarrow y+1$$

八项转移规则分别表示机器人向[上、下、左、右、左上、右上、左下、右下]八个方向运动。 map 为迷宫地图, $block$ 表示此点为墙壁。

2. 定义启发式函数

设计启发式函数, i 为搜索得到的单元格。

$g(i)$ 为机器人从起点坐标前往 i 每行动一步所耗费的距离代价和。

$$g^* = g = \sum_{j=0}^i \sqrt{(x_{j+1} - x_j)^2 + (y_{j+1} - y_j)^2}$$

$h^*(i)$ 为 i 与终点坐标的欧氏距离。

$$h^* = \sqrt{(x_{des} - x_i)^2 + (y_{des} - y_i)^2}$$

可以明显发现,在最理想情况下,即 i 与终点横坐标差等于纵坐标差,且路径上没有障碍物,此时 $h(n)=h^*(n)$ 。其余情况下, $h(n)<h^*(n)$,说明符合 A*算法条件。

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

3. 实现搜索过程

首先编写函数描述机器人的运动

```
# 机器人运动的八种方式
orders = ['u', 'd', 'l', 'r', 'ul', 'ur', 'dl', 'dr']

# 搜索机器人当前位置能够做出的运动
def valid_actions(loc):
    loc_actions = []
    for order in orders:
        if is_move_valid(loc, order):
            loc_actions.append(order)
    return loc_actions

# 判断能够进行某个运动
def is_move_valid(loc, act):
    x = loc[0] - 1
    y = loc[1] - 1
    if act not in orders:
        return False
    else:
        if act == orders[0]:#u
            return x != 0 and
env_data[x-1][y] != 2
        elif act == orders[1]:#d
            return x != len(env_data)-1 and
env_data[x+1][y] != 2
        elif act == orders[2]:#l
            return y != 0 and
env_data[x][y-1] != 2
        elif act == orders[3]:#r
            return y != len(env_data[0])-1 and
env_data[x][y+1] != 2
        elif act == orders[4]:#ul
            return x != 0 and y != 0 and
env_data[x-1][y-1] != 2
        elif act == orders[5]:#ur
            return x != 0 and y !=
len(env_data[0])-1 and env_data[x-1][y+1] != 2
        elif act == orders[6]:#dl
            return x != len(env_data)-1 and y !=
0 and env_data[x+1][y-1] != 2
        else:
            #dr
            return x != len(env_data)-1 and y !=
len(env_data[0])-1 and env_data[x+1][y+1] != 2

# 搜索机器人当前位置能够前往的位置
def get_all_valid_loc(loc):
    all_valid_data = []
    cur_acts = valid_actions(loc)
    for act in cur_acts:
        all_valid_data.append(move_robot(loc,
act))
    if loc in all_valid_data:
        all_valid_data.remove(loc)
    return all_valid_data

# 得到某个运动后坐标
def move_robot(loc, act):
    if is_move_valid(loc, act):
        if act == orders[0]:#u
            return loc[0] - 1, loc[1]
        elif act == orders[1]:#d
            return loc[0] + 1, loc[1]
        elif act == orders[2]:#l
            return loc[0], loc[1] - 1
        elif act == orders[3]:#r
            return loc[0], loc[1] + 1
        elif act == orders[4]:#ul
            return loc[0] - 1, loc[1] - 1
        elif act == orders[5]:#ur
            return loc[0] - 1, loc[1] + 1
        elif act == orders[6]:#dl
            return loc[0] + 1, loc[1] - 1
        else:
            #dr
            return loc[0] + 1, loc[1] + 1
    else:
        return loc
```

其中, ['u', 'd', 'l', 'r', 'ul', 'ur', 'dl', 'dr']分别表示机器人向[上、下、左、右、左上、右上、左下、右下]八个方向运动。两个函数可以通过地图数组,判断机器人能否进行某个方向的运动。

值得注意的是,本程序编写时,机器人运动可以穿越斜向薄墙。若需要使机器人不能穿越斜向墙壁,只需简单更改 is_move_valid 函数即可,在此不做赘述。

编写函数描述启发式函数:

<pre>def compute_g(loc,cur_node): g = cur_node[3] math.sqrt((loc[0]-cur_node[0][0])**2 (loc[1]-cur_node[0][1])**2); return round(g,2)</pre>	+	<pre>def compute_h(loc): h = math.sqrt((loc[0]-des_loc[0])**2 + (loc[1]-des_loc[1])**2) return round(h,2)</pre>
---	---	---

A*算法搜索过程可按以下步骤说明:

- (1) 把起始节点 S 放到 OPEN 表中, 计算 $f(S)$, 并把其值与节点 S 联系起来.
- (2) 如果 OPEN 表是个空表, 则失败退出, 无解.
- (3) 从 OPEN 表中选择一个 f 值最小的节点 i . 结果有几个节点合格, 当其中有一个为目标节点时, 则选择此目标节点, 否则就选择其中任一个节点作为节点 i .
- (4) 把节点 i 从 OPEN 表中移出, 并把它放入 CLOSED 的扩展节点表中.
- (5) 如果 i 是个目标节点, 则成功退出, 求得一个解.
- (6) 扩展节点 i , 生成其全部后继节点. 对于 i 的每一个后继节点 j :
 - a) 计算 $f(j)$.
 - b) 如果 j 既不在 OPEN 表中, 也不在 CLOSED 表中, 则用估价函数 f 把它添入 OPEN 表. 从 j 加一指向父辈节点 i 的指针.
 - c) 如果 j 已在 OPEN 表或 CLOSED 表上, 则比较刚刚对 j 计算过的 f 值和前面计算过的该节点在表中的 f 值. 如果新的 f 值较小, 则
 - I. 以此新值取代旧值.
 - II. 从 j 指向 i , 而不是指向它的父辈节点
 - III. 如果节点 j 在 CLOSED 表中, 则把它移回 OPEN 表
- (7) 转向 (2), 即 GOTO (2);

可以用代码直接描述这些步骤，其中标示出的编号对应上述步骤中编号。

<pre> # (1) Openlist = [[start_loc, start_loc, compute_f(start_loc), 0, compute_f(start_loc)]] Closelist = [] while True: # (2) if len(Openlist) == 0: print("失败，无解") break # (3) Openlist.sort(key=takeh) # (4) cur_node = Openlist[0] cur_node_loc = Openlist[0][0] Closelist.append(Openlist.pop(0)) # (5) if cur_node_loc == des_loc: print("以上为搜索过程") print('-'*30) print('以下为最终路径单支树状图') Routelist.append(cur_node) while Routelist[-1][0] != start_loc: for close_node in Closelist: if Routelist[-1][1] == close_node[0]: Routelist.append(close_node) Routelist.reverse() break # (6) Curlist = [] valid_loc_now = get_all_valid_loc(cur_node_loc) #(a) </pre>	<pre> for i in range(0, len(valid_loc_now)): h = compute_h(valid_loc_now[i]) g = compute_g(valid_loc_now[i], cur_node) f = round((h+g), 2) Curlist.append([valid_loc_now[i], cur_node_loc, h, g, f]) Checklist = Openlist + Closelist Checklist = [x[0] for x in Checklist] for i_Cur in range(0, len(Curlist)): #(b) if Curlist[i_Cur][0] not in Checklist: Openlist.append(Curlist[i_Cur]) #(c) else: for i_Open in range(0, len(Openlist)): if Curlist[i_Cur][0] == Openlist[i_Open][0]: if Curlist[i_Cur][4] - Openlist[i_Open][4] < 0: Openlist[i_Open] = Curlist[i_Cur] for i_Close in range(0, len(Closelist)): if Curlist[i_Cur][0] == Closelist[i_Close][0]: if Curlist[i_Cur][4] - Closelist[i_Close][4] < 0: Closelist[i_Close] = Curlist[i_Cur] Openlist.append(Closelist[i_Close]) Closelist = [i for i in Closelist if i not in Openlist] </pre>
---	---

代码中具体函数功能在代码文件注释中描述。

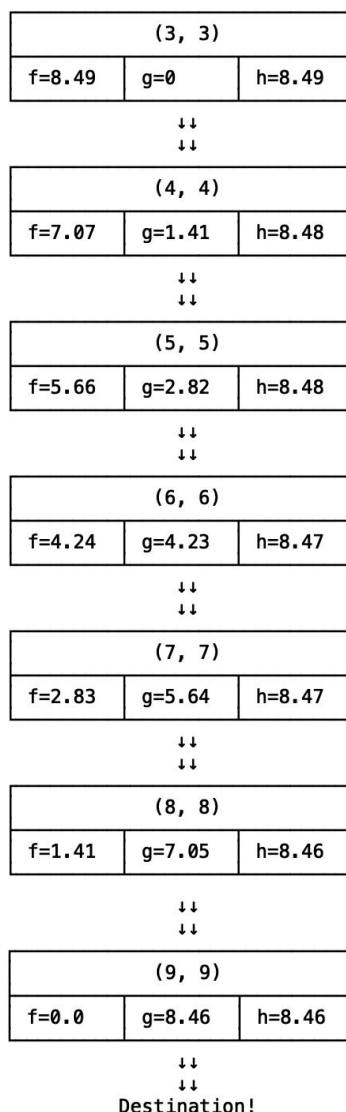
编写完成 A*算法具体代码后，将整个迷宫地图可视化。使用颜色为 Black 的方块表示迷宫障碍；使用颜色为 SlateBlue 的方块表示起点；使用颜色为 GreenYellow 的方块表示终点；使用颜色为 Aquamarine 的方块表示搜索过的格子；使用颜色为 DarkGreen 的方块表示当前的最佳路径。

程序可自动输出搜索过程以及最终路径节点的单支树状图：

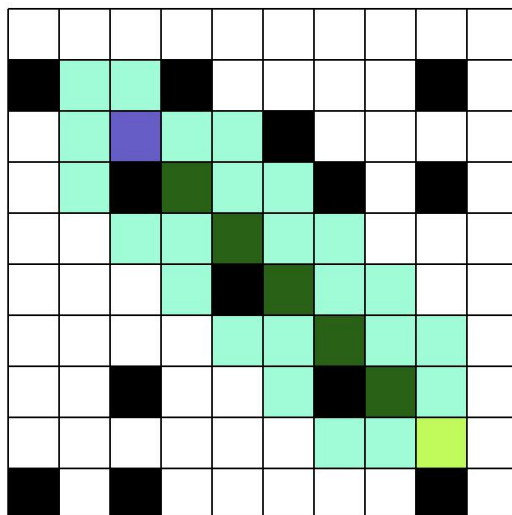
```

[(3, 3)]
[(3, 3), (4, 4)]
[(3, 3), (4, 4), (5, 5)]
[(3, 3), (4, 4), (5, 5), (6, 6)]
[(3, 3), (4, 4), (5, 5), (6, 6), (7, 7)]
[(3, 3), (4, 4), (5, 5), (6, 6), (7, 7), (8, 8)]
  
```

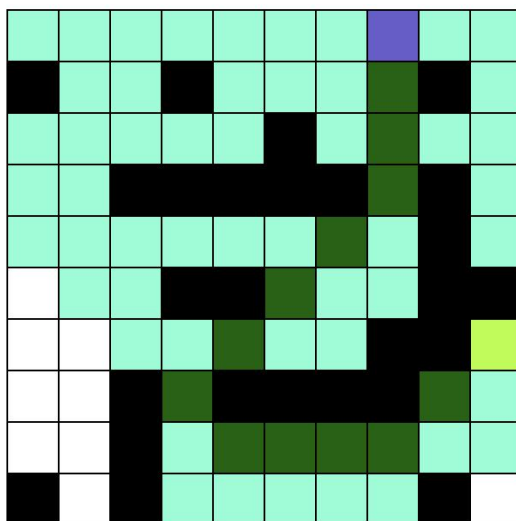
以上为搜索过程



每一步搜索延迟 0.5 秒，程序可以实现搜索的动态展示过程，由于文档中无法展示动态过程，报告中只展示最终图像：



由于题目所给迷宫过于简单，为验证程序准确性，实验另一个较为复杂的迷宫：



由此可知，本程序能够很好地进行机器人路径规划。

五、总结分析

A*算法是一个从概念上很好理解的算法，但是在编程中，却需要严格遵守 A*算法的步骤进行编程，才能得到正确的程序。如果在复现 A*算法时省略了某个步骤，比如没有将 Close 表中更新的节点重新载入 Open 表，在某些简单的例子中可能能够得到正确结果，但在复杂的例子中，就可能出现错误。因此，虽然 A*算法是人工智能中理解起来较为简单的算法，但是编程中仍需要谨慎。