实验二

A*算法旅解迷宫 寻路问题实验

实验报告

学院:	自动化学院				
专业:	智能科学与技术				
学号:					
姓名:					

2024年10月

一、实验目的

熟悉和掌握 A*算法实现迷宫寻路功能,要求掌握启发式函数的编写以及各类启发式函数效果的比较。

二、实验内容

寻路问题常见于各类游戏中角色寻路、三维虚拟场景中运动目标的路径规划、机器人寻路等多个应用领域。迷宫寻路问题是在以方格表示的地图场景中,对于给定的起点、终点和障碍物(墙),如何找到一条从起点开始避开障碍物到达终点的最短路径。

假设在一个 n*m 的迷宫里,人口坐标和出口坐标分别为(1,1)和(5,5),每一个坐标点有两种可能:0 或 1,其中 **0** 表示该位置允许通过,**1** 表示该位置不允许通过。

如地图:

M 70 [D] •							
0	0	0	0	0			
1	0	1	0	1			
0	0	1	1	1			
0	1	0	0	0			
0	0	0	1	0			

最短路径应该是:

*/C/===							
A	В	0	0	0			
1	С	1	0	1			
E	D	1	1	1			
F	1	J	K	L			
G	Н	I	1	M			

即:(1,1)-(1,2)-(2,2)-(3,2)-(3,1)-(4,1)-(5,1)-(5,2)-(5,3)-(4,3)-(4,4)-(4,5)-(5,5)

以寻路问题为例实现 A*算法的求程序(编程语言不限),要求设计两种不同的估价函数。

三、实验原理

A*算法是一种结合启发式搜索和代价估算的路径规划算法。通过维护两个列表(开放列表和关闭列表),逐步探索最优路径。

1. 基本概念

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

q(n): 从起点到当前节点的实际代价。

h(n): 从当前节点到终点的估计代价(启发式函数)。

- (2) 关闭列表 Close: 存储已扩展结点,即所有寻找的节点。
- (3) 开放列表 Opens: 存储已生成节点,即最终走过的节点。

2. 算法流程

- (1) 将起点加入开放列表。
- (2) 从开放列表中选取f值最小的节点作为当前节点。
- (3) 扩展当前节点的所有可到达的邻居节点。

- (4) 计算邻居节点的f(n)值,更新开放列表和关闭列表。
- (5) 如果目标节点进入关闭列表,算法结束,返回路径。
- (6) 若开放列表为空,表示无解。
- 3. 启发式函数

曼哈顿距离:适合网格场景,计算横纵距离之和。

$$h(n) = |x_1 - x_2| + |y_1 - y_2|$$

欧几里得距离:适合真实距离测算。

$$h(n) = \sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2}$$

四、实验算法

1. 定义估价函数

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

其中 g(n): 起点到n状态的最短路径代价的估计值。

h(n): n状态到目的状态的最短路径代价的估计值。

 $\Diamond g(n)$ 为起点到n状态的**曼哈顿距离**,代码如下:

def gs(i, j):

return
$$abs(i - startx) + abs(j - starty)$$

2. 定义两种启发式函数:

$$h_1(n) = 10 \times \left(|n_x - endx| + \left| n_y - endy \right| \right)$$

$$h_2(n) = (n_x - endx)^2 + (n_y - endy)^2$$

代码如下:

def h1(i, j):

return
$$10*(abs(i - endx) + abs(j - endy))$$

def h2(i, j):

return
$$pow(i - endx, 2) + pow(j - endy, 2)$$

五、实验分析与结果

- (一)程序代码 [详见 "Pathfinding.py",以下仅展示关键代码。]
 - (1) 主分支(判断起点是否"围在墙里")

if a[startx - 1, starty - 1] == 1:

print("起点%s 位置为墙,最短路径寻找失败!"%([startx, starty])) else:(详见核心程序)

```
(2) 核心程序(实现迷宫寻路):
Close = [[startx, starty]] # 存储已扩展结点,即所有寻找的节点
Opens = [[startx, starty]] # 存储已生成节点,即最终走过的节点
crossings = [] # 存储未走的分叉节点
```

- start)))

```
Opens = [[startx, starty]] # 存储已生成节点, 即最终走过的节点
road = 2 # 设置行走的路径值, 初值为 2 (便于与 0/1 区分)
start = time.time()
rows, cols = a.shape
while True:
   if Close[-1] != [endx, endy]:
       Open = []
       # 减1得到数组下标值
       i, j = Close[-1][0] - 1, Close[-1][1] - 1
       # 对当前节点上下左右四个节点进行判断
       for ni, nj in [(i-1, j), (i+1, j), (i, j-1), (i, j+1)]:
          Open.append([ni + 1, nj + 1])
       #将已走过的节点值修改为路径值,并将路径值加1
       a[i, j] = road
       road = road + 1
       if Open:
          # 对所有扩展到的节点排序, reverse=True 从大到小, 尾部存储代价最小的节点
          Open = sorted(Open, key=lambda x: gs(x[0], x[1]) + h2(x[0], x[1]), reverse=True)
          Opens.extend(Open)
          # 将代价最小的节点存储到 Close 表
          Close.append(Open.pop())
          # 如果 pop 后 Open 表不为空,说明存在岔路,将岔路存储到 crossings 中
              crossings.extend(Open)
       # 判断是否存在未走过的分叉节点
       elif crossings:
          next way = crossings.pop()
          # 实现路径回退,循环条件为回退节点与分叉节点不相邻
          while sum((np.array(Close[-1]) - np.array(next_way)) ** 2) != 1:
              # 当一条路径寻找失败后,是否将该路径岔路后的部分恢复为原地图
              # i, j = Close[-1]
              # a[i-1, i-1] = 0
              #每次 while 循环路径值 road 减 1,并弹出 Close 表中的节点
              road = 1
              Close.pop()
          #将 crossings 中最后一个节点添加到 Close 表
          Close.append(next way)
       else:
          print("最短路径寻找失败,失败位置为: %s,路径为: "% Close[-1])
          break
   else:
       a[endx-1, endy-1] = road
       print("最短路径寻找成功,路径为:")
       break
for r in range(rows):
   for c in range(cols):
       #0表示 format 中第一个元素,>表示右对齐输出,4表示占四个字符
       print("{0:>4}".format(a[r, c]), end=")
   print(")
end = time.time()
print("\n 扩展节点数为: %d, 生成节点数为: %d, 用时为 %.8f" % (len(Opens), len(Close), float(end
print('Close 表为: %s' % Close)
print("点的移动轨迹为:")
for k in range(len(Close)):
   print(Close[k], end=")
   if k < len(Close) - 1:
       print("-->", end=")
```

(二)测试样例

【示例一】对于如图矩阵 a, 先设定起点、终点位置:

startx, starty = 1,1

endx, endy = 20,20

以下是矩阵 a 的赋值:

```
a = np.asmatrix([[0, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 1])
                [0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1],
                [0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1,
                                                              1,
                                                                 Θ,
                                                                    1, 1],
                [0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0,
                                                            Θ,
                                             1, 0,
                                                   1,
                                                     Θ,
                                                        Θ,
                                                              1,
                                                                 Θ,
                                                                    1, 1],
                [1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0,
                                                     1,
                                                         1,
                                                            1,
                [0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1,
                                                     1,
                                                        Θ,
                                                           1, 1, 0, 0, 1],
                [0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 1],
                [1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1],
                [0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 1],
                [0, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 1, 0],
                [0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1],
                [0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1],
                [0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0],
                [0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1],
                [1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1],
                [0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1],
                [0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
                [1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0],
                [0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0]])
```

输出结果如下:

最短路径寻找成功,路径为: Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ

扩展节点数为: 97, 生成节点数为: 71, 用时为 0.00147247

Close 表为: [[1, 1], [2, 1], [3, 1], [4, 1], [4, 2], [4, 3], [3, 3], [3, 4], [3, 5], [4, 5], [5, 5], [6, 5], [6, 6], [6, 7], [7, 7], [7, 8], [8, 8], [8, 9], [9, 9], [9, 10], [9, 11], [10, 11], [10, 12], [10, 13], [9, 13], [9, 14], [9, 15], [10, 15], [11, 15], [12, 15], [13, 15], [13, 14], [12, 14], [12, 13], [12, 12], [12, 11], [12, 10], [13, 10], [13, 9], [12, 9], [12, 8], [12, 7], [13, 7], [14, 7], [15, 7], [16, 7], [16, 6], [16, 5], [16, 4], [17, 4], [18, 4], [19, 4], [19, 5], [19, 6], [19, 7], [19, 8], [19, 9], [18, 9], [18, 10], [18, 11], [18, 12], [18, 13], [18, 14], [18, 15], [18, 16], [18, 17], [18, 18], [18, 19], [18, 20], [19, 9], [18

20], [20, 20]]

点的移动轨迹为:

【示例二】仍然对于以上矩阵 a,设定起点、终点位置:

startx, starty = 3.5

endx, endy = 13.5

输出结果如下:

最短路径寻找失败,失败位置为: [1,5],路径为:

Θ Θ Θ Θ Θ Θ Ð Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Θ Ю u u Θ Ð Θ Θ Θ

扩展节点数为: 124, 生成节点数为: 7, 用时为 0.00192022 ····· (Close 表和移动轨迹省略)

(三) 实验总结

A*算法在地图寻路问题中具有很好的优势,相比宽度优先搜索,效率更高,所耗时间更少,相比深度优先搜索,可以解决其不能找到最优解的不足,具有较高的应用价值。该算法的重点及难点就是启发式函数的选择,通过上述实验,可以发现启发式函数 h₂ 相比 h₁ 效果更好,但仍存在一些问题,需要继续找寻更优的启发式函数。