⊘中山大学计算机学院-人工智能-本科生实验报告

2023学年春季学期

课程名称: Artificial Intelligence

| 教学班级 | 计算机科学与技术 | 专业(方向) | 系统结构 |
|------|----------|--------|------|
| 学号 | 22336018 | 姓名 | 蔡可豪 |

1 实验题目

实现最短路径算法:给定无向图,以及图上的两个节点,求**最短路径**及其**长度**。使用**python** 实现,至少实现**Dijkstra**算法。

2 实验内容

2.1 算法原理

Dijkstra据说是在一天早上喝咖啡时Wandering出这个著名算法的。算法解决的问题是如何在给定无向图的情况下,找到两点间的最短路径及其长度。

这其实是一个很"生活化"的问题,因为日常我们要去到一个地方,一般都是所谓的无向图,而且"条条大路通罗马"。

这个算法,本质是通过贪心策略解决了这个问题,核心思想其实就是一句话

"为了找到到达下一个节点的最短路径,必须要找到可以到达下一个节点的前一个节点的最 短路径。"

如此,用代码实现是比较简单的。无非就是动态更新状态然后不断比较前进。

2.2 伪代码

类 Graph:

初始化(顶点数):

设置顶点数 = 顶点数

初始化邻接表为顶点数大小的列表,每个元素是空列表

添加边(起点,终点,权重):

在邻接表中起点的列表中添加(终点, 权重)

在邻接表中终点的列表中添加(起点, 权重)

Dijkstra算法(源点, 目标点):

初始化距离列表,大小为顶点数,所有值为无穷大 将源点的距离设置为**0**

```
初始化前驱列表,大小为顶点数,所有值为-1 初始化优先队列,并将(0, 源点)加入队列
```

当优先队列非空时:

从优先队列中取出当前距离和当前节点 如果当前节点是目标点,则中断循环 如果当前距离大于当前节点在距离列表中的值,则继续下一次循环

遍历当前节点的所有邻接节点及其权重:

如果当前距离加上权重小于邻接节点在距离列表中的值: 更新邻接节点在距离列表中的值为当前距离加上权重 将(更新后的距离,邻接节点)加入优先队列 更新邻接节点的前驱为当前节点

初始化路径列表 从目标点开始回溯直到源点,构建路径列表 反转路径列表

返回路径列表和到目标点的距离

2.3 关键代码展示(含注释)

```
import heapq
class Graph():
   def __init__(self, vertices):
       self_vertices = vertices # 顶点数
       self.adj = [[] for _ in range(vertices)] # 初始化邻接表
   def addEdge(self, nodeA, nodeB, weight):
       # 向图中添加一条边,包括起点、终点和权重
       self.adj[nodeA].append((nodeB, weight))
       self.adj[nodeB].append((nodeA, weight))
   def dijkstra(self, src, target):
       # 使用Dijkstra算法计算从源点到目标点的最短路径
       distances = [float('inf')] * self_vertices # 所有顶点的距离初始化为无
穷大
       distances[src] = 0 # 源点到自身的距离是0
       pre = [-1] * self.vertices # 前驱节点初始化为-1
       pq = [(0, src)] # 优先队列
       while pq:
          currentDistance, currentNode = heapq.heappop(pq)
          # 弹出当前距离最小的节点
          if currentNode == target:
          # 如果当前节点是目标节点,则退出循环
```

```
break
           if currentDistance > distances[currentNode]:
           # 如果当前距离大于已知最短距离,则忽略
              continue
           for neighbor, weight in self.adj[currentNode]:
           # 遍历当前节点的所有邻接节点
              if weight + currentDistance < distances[neighbor]: # 更新</pre>
距离
                  distances[neighbor] = weight + currentDistance
                  heapq.heappush(pq, (distances[neighbor], neighbor))
                  # 将新的距离和节点加入优先队列
                  pre[neighbor] = currentNode # 更新前驱节点
       path, current = [], target # 从目标节点回溯到源节点构建路径
       while current != -1:
           path.append(current)
           current = pre[current]
       path.reverse() # 反转路径,因为我们是从目标回溯到源点的
       return path, distances[target]
def main():
   vertices, edges = map(int, input().split()) # 输入顶点和边的数量
   graph = Graph(vertices)
   for i in range(edges): #添加所有的边
       fromNode, toNode, weight = map(int, input().split())
       # 输入边的起点、终点和权重
       graph.addEdge(fromNode, toNode, weight)
   src, dest = map(int, input().split()) # 输入源点和目标点
   path, length = graph.dijkstra(src, dest) # 计算最短路径和长度
   print(f"Minpath: {' -> '.join(map(str, path))}, length = {length}")
   # 输出最短路径和长度
if __name__ == "__main__":
   main()
```

2.4 创新点(优化)

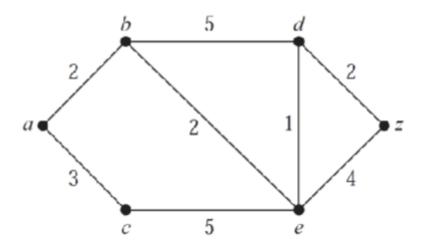
- **使用优先队列**:通过 heapq 库,利用优先队列优化了寻找当前最短距离节点的过程。这样就可以不用自己写轮子进行排序,而是直接利用了库中的高效数据结构。
- **路径重构**:利用前驱节点的方式记录并且输出最短路径,而不需要重新编码进行寻找输出。

3 实验结果及分析

1. 实验结果展示示例(可图可表可文字,尽量可视化)

输入Example:

```
6 8
a b 2
a c 3
b d 5
b e 2
c e 5
d e 1
d z 2
e z 4
a z
```



四、思考题

没有布置思考题

五、参考资料

无参考资料。