

中山大学计算机学院 人工智能

本科生实验报告

(2022 学年春季学期)

课程名称: Artificial Intelligence

教学班级	21 级计科 2 班	专业(方向)	计算机科学与技术
学号	21307185	姓名	张礼贤

一、 实验题目

Python 求最短路径

二、 实验内容

1. 算法原理

Dijkstra 算法:

求单源最短路径要用到 dijkstra 算法,即基于一种贪心的思想。可用邻接矩阵实现,初始化距离数组 dis 为无穷大,标记数组 used 为 false (因为是无向图, 所以要进行访问标记), parent 数组初始化未-1,表示没有父节点(记录节点的父节点,方便回溯路径)

进入循环后,每次选取未访问过的最小 dis 节点,记为 x,再设置指针 y 遍历每个节点,利用 dis[y]=min(dis[y],dis[x]+graph[x][y]) 更新 dis 数组的距离,如果比原来的值要小则将 parent[y]=x,以获取父结点的值,并反复迭代。

之后通过目标节点利用 parent 数组不断回溯,直到-1 停止,并将遍历到的节点存入 list, 之后将 list 结果 reverse,即为路径。再一并将起点和终点的距离和 path 输出,得到结果。

Floyd 算法:

在本题中,求最短路径也可以使用 Floyd 算法。弗洛伊德算法定义了两个二维矩阵:矩阵 D 记录顶点间的最小路径,例如 D[0][3]= 10,说明顶点 0 到 3 的最短路径为 10;矩阵 P 记录顶点间最小路径中的中转点,例如 P[0][3]= 1 说明,0 到 3 的最短路径轨迹为: 0 -> 1 -> 3。

它通过 3 重循环,k 为中转点,v 为起点,w 为终点,循环比较 D[v][w] 和 D[v][k] + D[k][w] 最小值,如果 D[v][k] + D[k][w] 为更小值,则把 D[v][k] + D[k][w] 覆盖保存在 D[v][w]中

2. 伪代码

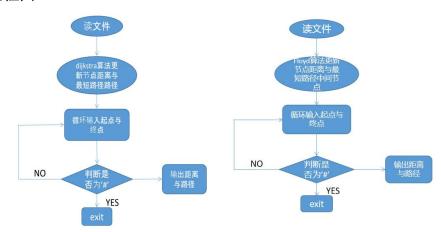
伪代码 #dijkstra 算法 dis[start]=0 while(i<vertex_num) do begin find min(dis[x])



```
set x => true
while(j<26) do
begin
    dis[j]=min(dis[i]+graph[i][j])
    set parent
    end
end
Print distance and parent

#Floyd 算法:
Initialize graph and path
For i in range vertex_num
    For j in range vertex_num
    For k in range vertex_num
    graph[j][k]=min(graph[j][i]+graph[i][k],graph[j][k])
    Set path
```

流程图:



3. 关键代码展示(带注释)

Dijkstra 算法:

```
import numpy
from numpy import Infinity

def print_path(parent,start):
    """打印路径
    parent 表示父节点数组
    start 表示从某个点开始
    """

store=[]
    if(parent[start]==-1):
        return store
    store.append(chr(start+ord('a')))
    while(parent[start]!=-1):
        #当遇到-1 时终止,表示已经到了起点或不能到达
```



```
store.append(chr(parent[start]+ord('a')))
start=parent[start]
store.reverse() #反转列表,表示从起点到终点的路径
return store

def create_graph(f):
    """创建无向图"""
    # graph=[[Infinity]*26 for _ in range(26)] #用列表解析式初始化图
    graph=numpy.full((26,26),Infinity) #调用 numpy 创建二维数组

for line in f.readlines():
    """逐行读取文件,创建无向图"""
    line=line.strip()
    print(line)
    s=line.split() #分割空格
    graph[ord(s[0])-ord('a')][ord(s[1])-ord('a')]=int(s[2])
    graph[ord(s[1])-ord('a')][ord(s[0])-ord('a')]=int(s[2])
```

return graph

```
def dijkstra(vertex_num,edge_num,start,end):
    """实现最短路径算法"""
    dis=[Infinity]*26 #初始化距离数组
    parent=[-1]*26 #初始化父节点数组,以-1表示终点
    used=[False]*26 #初始化 used 数组,确定节点是否被访问
```

```
for i in range(vertex_num):
    graph[i][i]=0 #到自身的距离为零

dis[ord(start)-ord('a')]=0 #初始化源点的 dis 为 0

for i in range(26):
    x = -1
    for y in range(26):
        if(not used[y] and (x==-1 or dis[y]<dis[x])):
            x = y #找到 dis 最小的点
    used[x]=True #对其进行以访问标记
    for y in range(26):
        if(dis[y]>dis[x]+graph[x][y]):
            dis[y]=dis[x]+graph[x][y] #更新距离
            parent[y]=x #记录父节点
```

```
distance=dis[ord(end)-ord('a')]
return [distance,parent]
```

```
f=open('test.txt')
```



```
s=f.readline() #读取文件的第一行,获取点数和边数
s=s.split()
vertex_num=int(s[0])
edge_num=int(s[1])
graph=create_graph(f)
while(True):
   ans =input("Please input the start and end:(input '#' exit)\n")
   if(ans=='#'):break
   ans =ans.split()
   start=ans[0]
   end=ans[1]
   res=dijkstra(vertex_num, edge_num, start, end) #res 接受结果,res[0]表示 distance; res[1]表示路
   print("The distance is:",res[0])
   p=ord(end)-ord('a')
   path=print_path(res[1],p)
   if(len(path)==0):
       print("The path is not exist!")
       print("The path is:",path)
```

Floyd 算法:

```
import numpy
from numpy import Infinity
map_to_chr={}# 创建字典将整数映射到字符
map_to_int={}# 创建字典将字符映射到整数
def create_graph(f,vertex_num):
   """创建无向图"""
   graph=[[Infinity]*vertex_num for _ in range(vertex_num)] #用列表解析式初始化图
   #graph=numpy.full((vertex_num,vertex_num),Infinity) #调用 numpy 创建二维数组
   k=0
   for line in f.readlines():
      """逐行读取文件,创建无向图"""
      line=line.strip()
      print(line)
      s=line.split( ) #分割空格
      weight=int(s[2])
      if(s[0] not in map_to_int):
          map_to_int[s[0]]=k
          map_to_chr[k]=s[0]
          k+=1
       if(s[1] not in map_to_int):
          map_to_int[s[1]]=k
          map_to_chr[k]=s[1]
```



```
k+=1
       graph[map_to_int[s[0]]][map_to_int[s[1]]]=weight
       graph[map_to_int[s[1]]][map_to_int[s[0]]]=weight
   return graph
def print_path(path,start,end):
   print("The path is:",end="")#避免换行
   while(start!=end): #判断是否到达终点
       print(map_to_chr[start],end="->")
       start=path[start][end]
   print(map_to_chr[end])
def Floyd(graph,path):
   for i in range (vertex_num):
       for j in range (vertex_num):
          for k in range (vertex_num):
              if (graph[j][k]>graph[j][i]+graph[i][k]):
                  graph[j][k]=graph[j][i]+graph[i][k] #更新中间节点的距离
                  path[j][k]=path[j][i]
f=open('test.txt')
s=f.readline() #读取文件的第一行,获取点数和边数
s=s.split()
vertex_num=int(s[0])
edge_num=int(s[1])
graph=create_graph(f,vertex_num)
path = [[Infinity]*vertex_num for _ in range(vertex_num)]
for i in range (vertex_num):
   for j in range (vertex_num):
       path[i][j]=j #初始化 path 二维数组
Floyd(graph,path)
while True:
                     #循环输入, 当输入'#'时终止
   s =input("Please input the start and end:(input '#' exit)\n")
   if(s=='#'):break
   s=s.split()
   start = map_to_int[s[0]]
  end = map_to_int[s[1]]
   print("The distance is:",graph[start][end]) #打印最短距离
  print_path(path,start,end)
```

4. 创新点&优化(如果有)

1、在 dijkstra 算法与 Floyd 算法中通过动态规划的方式进行 dis 数组的更新与求解,减少了代码比较的次数和代码量,使其变得精简化。



- 2、创建双射字典,不必遍历26个字母,减少了建立矩阵时的空间复杂度。
- 3、在 dijkstra 算法中设置 parent 数组初始化为-1,并通过回溯(事实上是不断迭代)求得路径,即类似于数的存储,再从叶子节点遍历到根节点,再通过反序即可得到。

三、 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)

Input:

```
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
```

Output:

```
Please input the start and end:(input '#' exit) #显示输出的提示
a z #输入起点与终点
The distance is: 7.0 #输出距离
The path is: ['a', 'b', 'e', 'd', 'z'] #输出起点到终点的路径
Please input the start and end:(input '#' exit) #循环输入
a c
The distance is: 3.0
The path is: ['a', 'c']
Please input the start and end:(input '#' exit)
c z
The distance is: 8.0
The path is: ['c', 'e', 'd', 'z']
Please input the start and end:(input '#' exit) #输入'#'结束/
#
```

2. 评测指标展示及分析(机器学习实验必须有此项,其它可分析运行时间等)

经过验证,实验结果与预期一致,dijkstra 算法的时间复杂度为O(m*n^2),n 为点数,m 为输入的样例个数,空间复杂度为O(n^2)。

而 Floyd 算法时间复杂度为 O(n³), n 为点数,空间复杂度为 O(n²) 因此,当输入样例 m>n 时,最好选用 Floyd 算法以减少时间复杂度