实验 4-最短路径

PB17081504 廖洲洲

1. 实验要求

- 1) 输入交通网 G
- 2) 用 Di jkstra 算法计算从始发站到终点站的最短路径

2. 实验内容

- 1) 定义
- Di jkstra 算法是典型的单源最短路径算法,用于计算一个节点 到其他所有节点的最短路径。主要特点是以起始点为中心向外 层层扩展,直到扩展到终点为止。

2) 算法描述

● 算法思想:设 G=(V,E)是一个带权有向图,把图中顶点集合 V 分成两组,第一组为已求出最短路径的顶点集合(用 S 表示,初始时 S 中只有一个源点,以后每求得一条最短路径,就将加入到集合 S 中,直到全部顶点都加入到 S 中,算法就结束了),第二组为其余未确定最短路径的顶点集合(用 U 表示),按最短路径长度的递增次序依次把第二组的顶点加入 S 中。在加入的过程中,总保持从源点 v 到 S 中各顶点的最短路径长度不大于从源点 v 到 U 中任何顶点的最短路径长度。此外,每个顶点

对应一个距离, S 中的顶点的距离就是从 v 到此顶点的最短路径长度, U 中的顶点的距离, 是从 v 到此顶点只包括 S 中的顶点为中间顶点的当前最短路径长度。

- 3) 算法步骤:
- a) 初始时, S 只包含源点,即 S={v}, v 的距离为 0。U 包含除 v 外的其他顶点,即:U={其余顶点},若 v 与 U 中顶点 u 有边,则⟨u, v⟩正常有权值,若 u 不是 v 的出边邻接点,则⟨u, v⟩权值为∞。(本实验用-1 来代替)
- b) 从 U 中选取一个距离 v 最小的顶点 k, 把 k, 加入 S 中(该选定的距离就是 v 到 k 的最短路径长度)。
- c)以 k 为新考虑的中间点,修改 U 中各顶点的距离;若从源点 v 到顶点 u 的距离(经过顶点 k)比原来距离(不经过顶点 k)短,则修改顶点 u 的距离值,修改后的距离值的顶点 k 的距离加上边上的权。
- d) 重复步骤 b 和 c 直到所有顶点都包含在 S 中。

3. 实验关键代码讲述

```
void ShortestPath() {
   int *final,*D;
   int **path;
   final=(int *)malloc(vexnum*sizeof(int));
//final[i]为 1, 说明已求得从 startvex 到 vi 的最短路径
   D=(int *)malloc(vexnum*sizeof(int));
//D[i]中存储了从 startvex 到 vi 的路径长度

path=(int **)malloc(vexnum*sizeof(int *));
   for(int i=0;i<vexnum;i++)</pre>
```

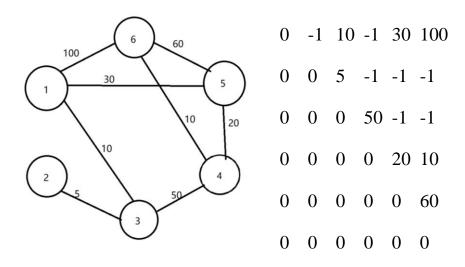
```
path[i]=(int *)malloc(vexnum*sizeof(int));
//path[v]存储了从起点到 v 的最短路径
   for(int i=0:i<vexnum:i++) {</pre>
      final[i]=0:
      if(i>startvex)
          D[i]=arc[startvex][i];
      else
          D[i]=arc[i][startvex];
      for(int w=1;w<vexnum;w++)</pre>
          path[i][w]=-1;
      path[i][0]=startvex;
   }//for
   int w, v, min; int j;
   D[startvex]=0;final[startvex]=1;
//开始时, vo 属于 S
   int flag=0://表示未找到到终点得路径
//每次求得 startvex 到某个 v 顶点的最短路径,并加入 S 集
   for(int i=1;i<vexnum&&flag==0;i++) {</pre>
      min = max:
      for (w=0; w<vexnum; w++) {
//找出当前所知 S 中离起点最近的点
          if(!final[w])
             if(D[w]>0&&D[w]<min){
                 v=w:
                 min=D[w];
             }
   final[v]=1;
   for ( j=0; path[v][j]!=-1; j++);
   path[v][j]=v;
   int m, n;
   for (w=0; w < vexnum; w++) {
//更新最短路径
      if(v<w){
          m=v; n=w;
      else{
          m=w; n=v;
      if(!final[w]&&arc[m][n]>0&& ( (min+arc[m][n]) <D[w] || D[w] <0 ) )
{ //如果发现有更短的路径长度,修改 D[w]
          D[w]=min+arc[m][n];
          for (int j=0; path[v][j]!=-1; j++)
```

```
path[w][j]=path[v][j];
}

if(v==endvex)
    flag=1;
}//路径输出
printf("最短路径查找完成! \n");
printf("长度为: %d\n", D[endvex]);
printf("路径为: \n");
for(int j=0;path[endvex][j]!=-1;j++)
    printf("%d ",path[endvex][j]+1);
}
```

4. 实验结果及分析

● 输入如图路径



C:\Users\廖洲洲\Desktop\ShortestPath .exe

```
请输入顶点数:
6
请输入路径:
0-1 10-1 30 100
005-1-1-1
00050-1-1
000020 10
0000 60
0000 00
请输入起点和终点:
```

● 输入起点、终点

可以发现实验结果完全正确!

5. 实验小结

- 通过本次实验对图的存储、基本操作有了更加深刻的了解
- 学习了 Dijkstra 算法,明白了最短路径的求法