西南石油大学课程设计报告

课程	姓名	学号
算法分析与设计		
专业班级	任课老师	成绩
软件工程	王欣	

一、设计目的

在一个连通网的所有生成树中,各边的代价之和最小的那棵生成树称为该连通网的最小代价生成树,简称为最小生成树。

构造最小生成树有多种算法,其中多数算法利用了最小生成树的一种简称为MST的性质: 假设 N=(V,E)是一个连通网,U是顶点集V的一个非空子集,若(u,v)是一条具有最小权值(代价)的边,其中 $u\in U$ 、 $v\in V-U$,则必存在一棵包含边(u,v)的最小生成树。

Kruskal算法就是利用MST性质构造最小生成树的算法,本实验是为了深入掌握Kruskal算法的原理与实现。

二、设计内容

用邻接矩阵的形式表示图,借助辅助数据结构使用cpp语言实现Kruskal算法。

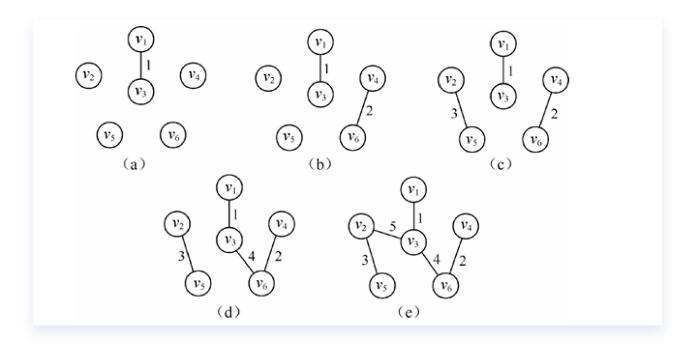
三、步骤

假设连通网N=(V,E),将N中的边按权值从小到大的顺序排列。

- 1. 初始状态为只有n个顶点而无边的非连通图 $T = (V, \{\})$,图中每个顶点自成一个连通分量。
- 2. 在E中选择权值最小的边,若该边依附的顶点落在T中不同的连通分量上(不形成回路),则将此边加入T中,否则舍去此边而选择下一条权值最小的边。
- 3. 重复2,直至T中所有顶点都在同一连通分量上为止。

Kruskal算法逐步增加生成树的边,称为"加边法"。每次选择最小边时,可能有多条同样权值的边可选,可以任选其一。

示例如下:



Kruskal算法构造最小生成树的过程

四、代码

引入辅助数据结构:

1. 结构体数组 Edge: 存储边的信息,包括边的两个顶点信息和权值。

2. Vexset[i]: 标识各个顶点所属的连通分量。对每个顶点 $vi \in V$,在辅助数组中存在一个相应元素Vexset[i]表示该顶点所在的连通分量。初始时Vexset[i] = i,表示各顶点自成一个连通分量。

```
// 辅助数组Vexset的定义
// 标识各个顶点所属的连通分量
int Vexset[MVNum];
```

Kruskal算法如下:

```
// 无向网G以邻接矩阵形式存储,构造G的最小生成树T,输出T的各条边
// 适合于求稀疏网的最小生成树
```

```
void MiniSpanTree_Kruskal(AMGraph G) {
   int v1, v2, vs1, vs2;
   Sort(G);
                                   // 将数组Edge中的元素按权值从小到大排序
   for (int i = 0; i < G.vexnum; ++i) // 辅助数组,表示各顶点自成一个连通分量
       Vexset[i] = i;
   // 依次查看排好序的数组Edge中的边是否在同一连通分量上
   for (int i = 0; i < G.arcnum; ++i) {
       v1 = LocateVex(G, Edge[i].Head); // v1为边的始点Head的下标
       v2 = LocateVex(G, Edge[i].Tail); // v2为边的终点Tail的下标
       vs1 = Vexset[v1];
                                     // 获取边Edge[i]的始点所在的连通分量vs1
       vs2 = Vexset[v2];
                                    // 获取边Edge[i]的终点所在的连通分量vs2
       // 边的两个顶点分属不同的连通分量
       if (vs1 \neq vs2) {
          std::cout \ll Edge[i].Head \ll "\longrightarrow" \ll Edge[i].Tail \ll std::endl;
 // 输出此边
          for (int j = 0; j < G.vexnum; ++j)</pre>
 // 合并vs1和vs2两个分量,即两个集合统一编号
              if (Vexset[j] = vs2) Vexset[j] = vs1;
 // 集合编号为vs2的都改为vs1
      }
  }
}
```

其中 Sort 为一个基本的排序函数。

五、体会

通过实现*Kruskal*算法,可以深入理解贪心算法的设计思想,以及并查集这一重要数据结构的应用。同时,这也是一个很好的练习,有助于提升解决图论问题的能力。