

数据结构与算法

Data Structures and Algorithms

谢昊

xiehao@cuz.edu.cn

第三章

非线性结构 Non-Linear Structures

大纲

1. 最小生成树

2. 小结

引例: Königsberg 七桥问题

- · 在 Königsberg 市有 7 座桥连通了 4 块区域
- 是否有算法实现
 - 从某处出发
 - 依次穿过所有桥仅1次
 - 回到原地

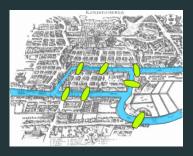


图 1: Königsberg 七桥问题

引例: Königsberg 七桥问题

- 在 Königsberg 市有 7 座桥连通了 4 块区域
- 是否有算法实现
 - 从某处出发
 - 依次穿过所有桥仅1次
 - 回到原地
- 可抽象为图的一笔画问题

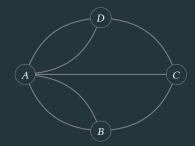


图 1: Königsberg 七桥问题

非线性结构

- 在半线性结构的基础上允许有环的存在
- 半线性结构的一种扩展
- 非线性结构主要指图结构
- 图与树之间可转换

引例: 网线铺设问题

- 假设6个城市之间路线连接关系如图
- 图中边的权值可表示路线的距离与代价
- 如何铺设网线连接所有城市且代价最低

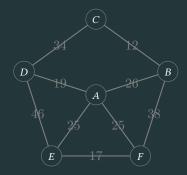


图 2: 引例: 网线铺设问题

引例: 网线铺设问题

- 假设6个城市之间路线连接关系如图
- 图中边的权值可表示路线的距离与代价
- 如何铺设网线连接所有城市且代价最低
- 可转化为连通图的最小生成树问题

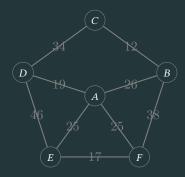


图 2: 引例: 网线铺设问题

最小生成树 (Minimum Spanning Tree, MST)

• 在连通图 G 的所有生成树中,称边权重之和最小的为最小生成树

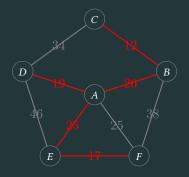


图 3: 最小生成树示例

连通图的分割与桥梁1

- 已知图 G = (V, E) 与其子图 $G_a = (V_a, E_a)$ 与 $G_b = (V_b, E_b)$
- 若 *G_a* 与 *G_b* 满足

$$V = V_a \cup V_b$$
, $\emptyset = V_a \cap V_b$,

则称 G_a 与 G_b 构成图 G 的一个**分割 (cut)**,记作 $(G_a:G_b)$

• 若 G_a 与 G_b 构成图 G 的一个分割,且

$$e \in E - (E_a \cup E_b),$$

则称 e 为 G_a 与 G_b 间的一个桥梁 (bridge)

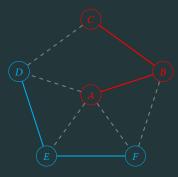


图 4: 图的分割与桥梁

¹以下图与子图均指连通图

Prim 算法²核心思想

• 在分割图时始终选择权重最小的桥梁作为生成树的边

步骤

- 1. 初始化
 - 在图 G 中任选一顶点 v_0 作为起始点
 - 对 G 做分割 (G_a, G_b) ,使得 $G_a = \{v_0\}$ 且 $G_b = G G_a$
 - 令生成树边的集合 $E_{mst} = \emptyset$
- 2. 将权重最小的桥梁 e 加入 E_{mst}
- 3. 若 $G_b = \emptyset$ 则结束;否则在 G_b 中去除 e 的端点并将其加入 G_a 中,执行 2

²作者: R. C. Prim,1956 年

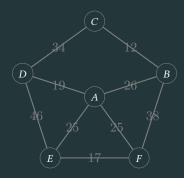


图 5: Prim 算法示例过程

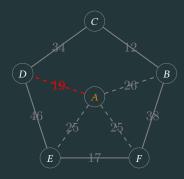


图 5: Prim 算法示例过程

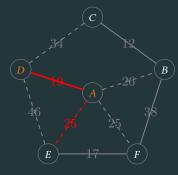


图 5: Prim 算法示例过程

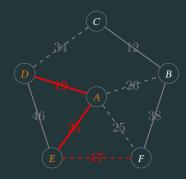


图 5: Prim 算法示例过程



8/9

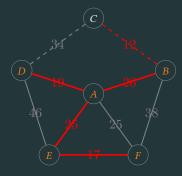


图 5: Prim 算法示例过程

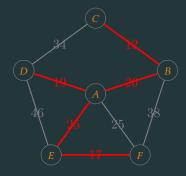
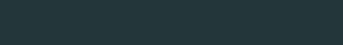


图 5: Prim 算法示例过程



小结

小结

C

