

最小生成树

王丽杰

Email: ljwang@uestc.edu.cn

电子科技大学 计算机学院

2016-



引子

最小生成树

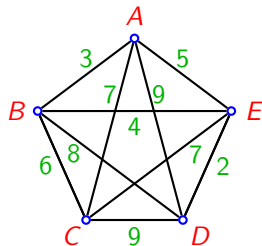
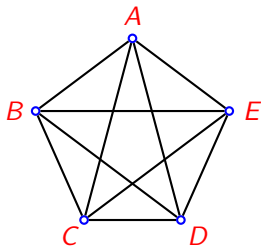
Lijie Wang

引入

定义

算法

回顾生成树的学习中提到的构建一个包含 5 个信息中心 A,B,C,D,E 的通信系统的问题，如下左图所示。通常情况下，各中心之间的光纤连接长度并不相同，这会影响总体费用。所以我们建立一个带权图 (以百公里为单位，如右图所示)，希望能从这个图中找出一棵生成树，而且总权值最小。



无向树

最小生成树

Lijie Wang

引入

定义

算法

Definition

设 $G = \langle V, E \rangle$ 是连通的赋权图， T 是 G 的一棵生成树， T 的每个树枝所赋权值之和称为 T 的权，记为 $w(T)$ 。 G 中具有最小权的生成树称为 G 的最小生成树(minimal spanning tree)。

一个无向图的生成树不是惟一的，同样地，一个赋权图的最小生成树也不一定是惟一的。求赋权图的最小生成树的方法很多，这里主要介绍 Kruskal 算法和 Prim 算法。

Kruskal 算法

最小生成树

Lijie Wang

引入

定义

算法

Kruskal 算法是克鲁斯克尔 (Kruskal) 于 1956 年将构造生成树的避圈法推广到求最小生成树, 其要点是, 在与已选取的边不构成回路的边中选取最小者。

Kruskal 算法

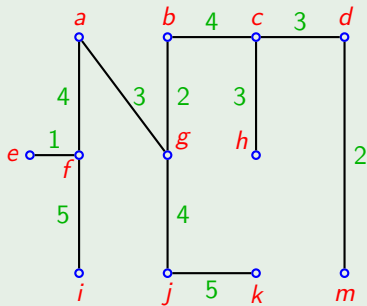
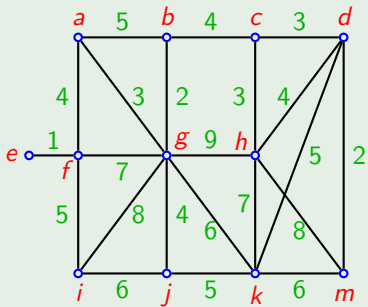
- ① 在 G 中选取最小权边 e_1 , 置 $i = 1$, $E_T = \{e_1\}$ 。
- ② 当 $i = n - 1$ 时, 结束, 否则转 (3)。
- ③ 在 G 中选取不在 E_T 中的边 e_{i+1} , 使 $E_T \cup \{e_{i+1}\}$ 中无回路且 e_{i+1} 是满足此条件的最小权边。
- ④ 置 $i = i + 1$, $E_T = E_T \cup \{e_{i+1}\}$, 转 (2)。

Kruskal 算法

Lijie Wang

算法

Example



$$w(T) = 36$$

Prim 算法

最小生成树

Lijie Wang

引入

定义

算法

Prim 算法的要点是，从任意结点开始，每次增加一条最小权边构成一棵新树。

Prim 算法

- ① 在 G 中任意选取一个结点 v_1 ，置 $V_T = \{v_1\}$, $E_T = \emptyset$, $k = 1$;
- ② 在 $V - V_T$ 中选取与某个 $v_i \in V_T$ 邻接的结点 v_j ，使得边 (v_i, v_j) 的权最小，置 $V_T = V_T \cup \{v_j\}$, $E_T = E_T \cup \{(v_i, v_j)\}$, $k = k + 1$;
- ③ 重复步骤 2，直到 $k = |V|$ 。

Prim 算法

最小生成树

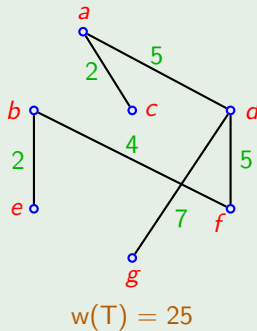
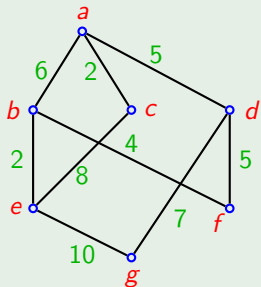
Lijie Wang

引入

定义

算法

Example





THE END, THANKS!