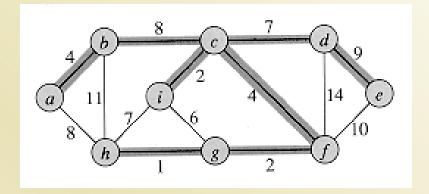




最小生成树

- > 无向连通图的边的集合
- > 无回路
- 产连接图中所有的点
- ▶总权值最小





一般算法

A是一棵最小生成树的子集,如果边(u,v)不属于A且A∪{(u,v)}仍然是某一棵最小生成树的子集,就称(u,v)为集合A的安全边。

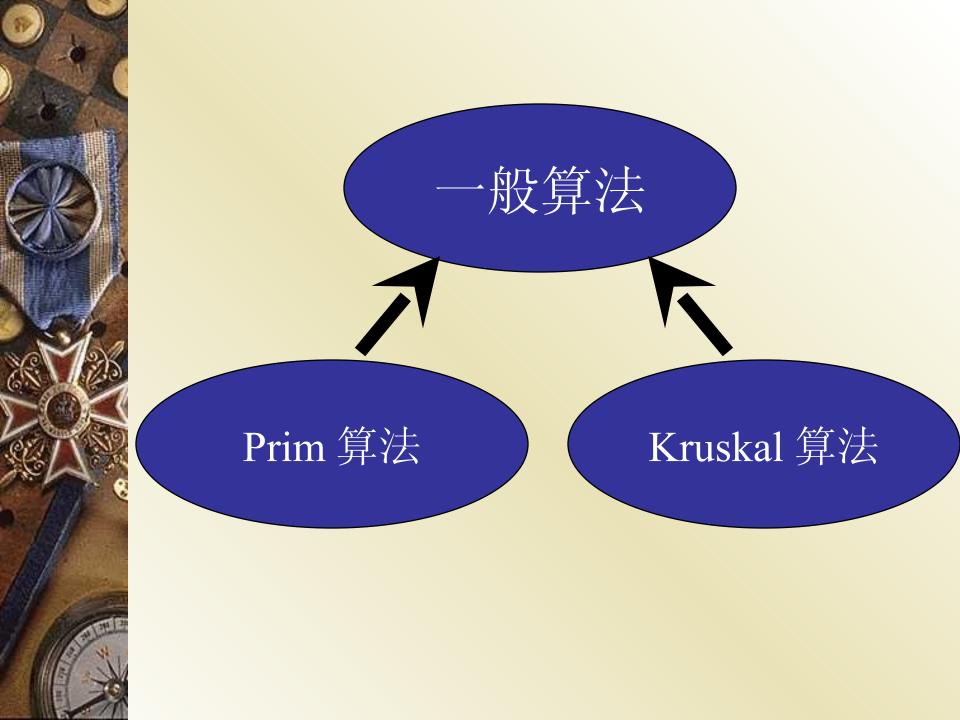


一般算法

GENERIC-MST(G,w)

- 2. A←Φ
- 3. While A 没有形成一棵生成树
- 4. Do 找出 A 的一条安全边 (u,v)
- 5. $A \leftarrow A \cup \{(u,v)\}$
- 6. Return A

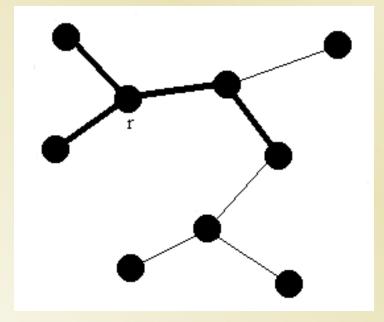
最小生成树





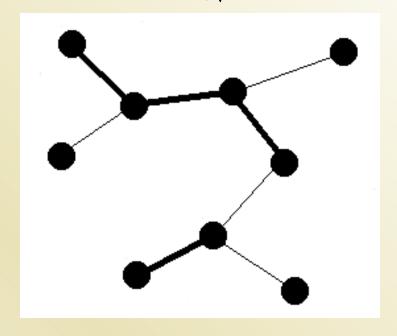
常用算法

◆ Prim 算法



从根结点出发,不断扩展

◆ Kruskal 算法



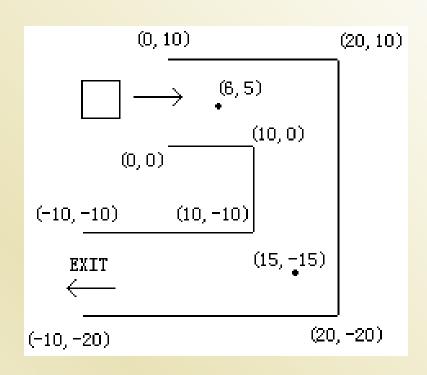
按照长度从小到大的顺序, 判断是不是安全边。



例 1——Robot

一条走廊由两堵平行的墙构成,只能有 90°的拐弯。走廊里有障碍物,可看作点。

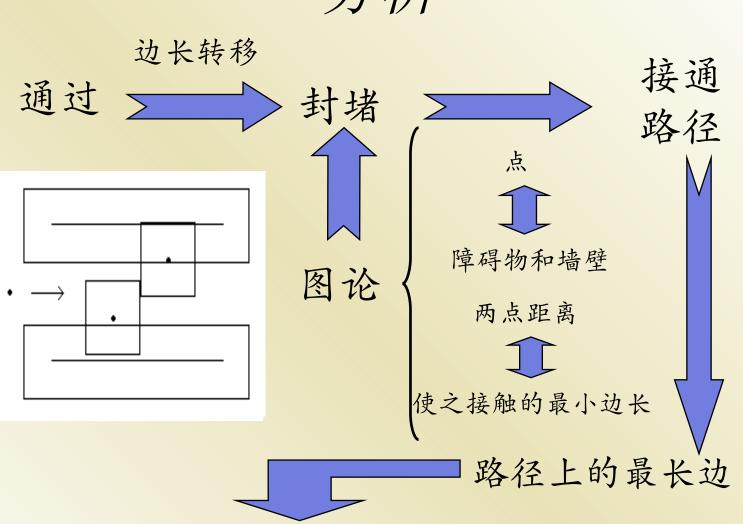
求能够通过该走廊的 最大的正方形。(只 能沿水平或竖直方向 移动,不能碰到障碍 物和墙壁)



最大的正方形的边长为 5



分析



找到两堵墙之间的所有路径中最长边最短的路径

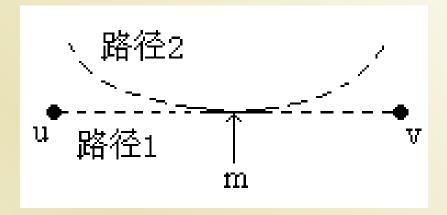


算法

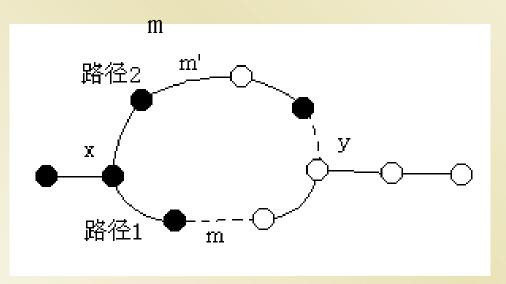
在两堵墙之间的所有路径中,最小生成树上的路径是最长边最短的!



反证法



路径2不包含





例2——北极通讯网络

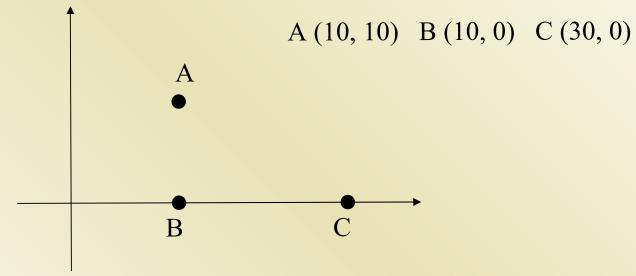
- ▶平面上有n座村庄(可以看作n个点)
- ▶为了让所有村庄都可以互相联系:
 - □所有村庄 无线电收发机 通讯距离不超过 d
 - □k 座村庄 卫星设备 通讯距离无限

己知所有村庄的位置和卫星设备的数量k,请问如何分配可以使无线电收发机的通讯距离d最小

0



例2——北极通讯网络

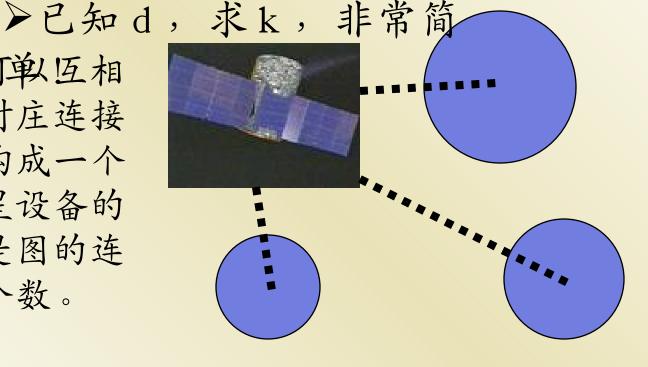


数据限制:



逆向思维

▶已知k,求d,比较困难。





逆向思维

找到一个最小的d,使得连通支的个数小于等于卫星设备的数目。

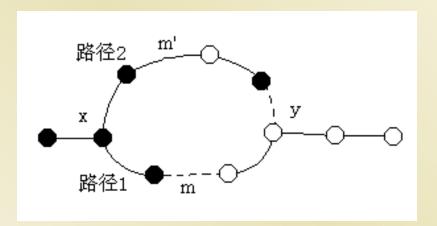


引理

如果去掉所有长度大于 d 的边后 , 最小生成树被分成 k 个连通支 , 那么图也被分成 k 个连通支。

证明提示:

- 2. 反证法
- 3. 构造回路





构造

最小生成树的第k长边

- ◆ 可行性。如果 d 等于第 k 长边的长度,将去掉前 k-1 长的边,最小生成树将被分成 k 个连通支。由引理,原图也将被分成 k 个连通支,满足连通支个数小于等于 k 的要求。
- 最优性。如果 d 小于第 k 长边的长度, 至少会 去掉前 k 长的边, 最小生成树至少被分成 k+1 个连通支, 原图也至少被分成 k+1 个连通支, 不满足要求。



总结

原问题

转化

◆ 敏锐的洞察力

◆ 扎实的图论基础

◆严谨的思维

图论问题

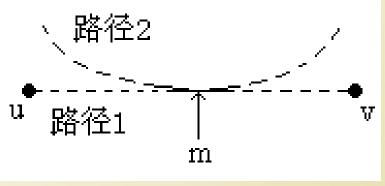
构造法

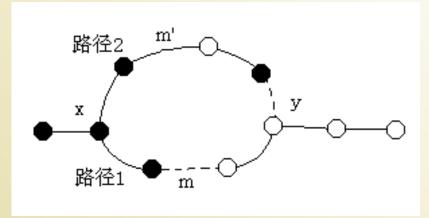
最小生成树的性质和有关定理





反证法





路径2不包含

m



最小生成树上的路径是最长边最短的