

Mathematical Experiments

图论算法

—— 最小生成树



重庆大学数学与统计学院



A

引例

B

基本概念与结论

C

Kruskal算法

D

算法的**MATLAB**
程序实现



几个海上石油钻井平台开采出的石油 **运往** 炼油厂

建造一个管道网传输石油



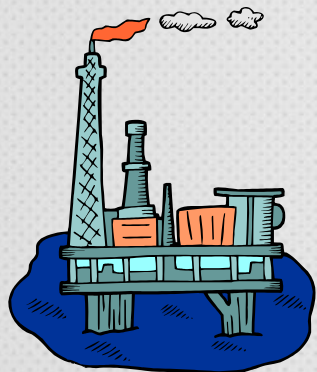
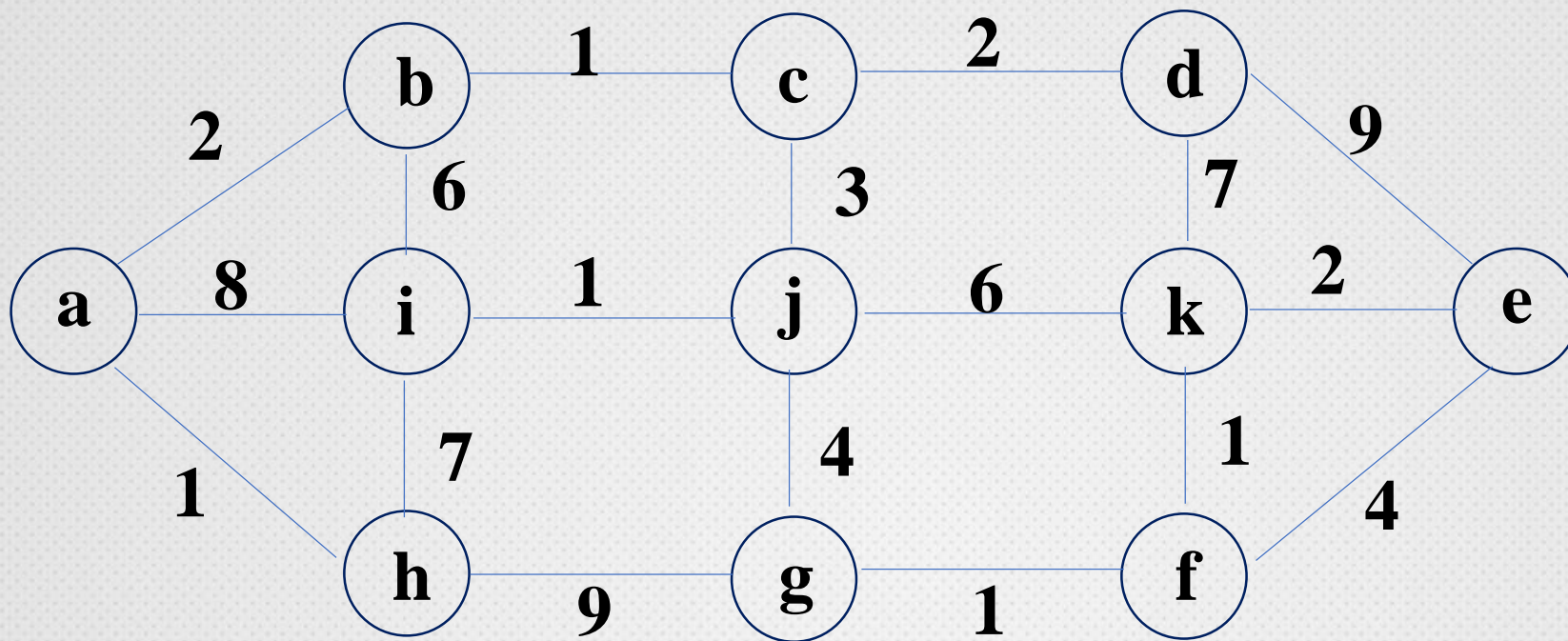
如何设计该管道网，才能
使建造费用最低。





引例1：海底管道网络设计

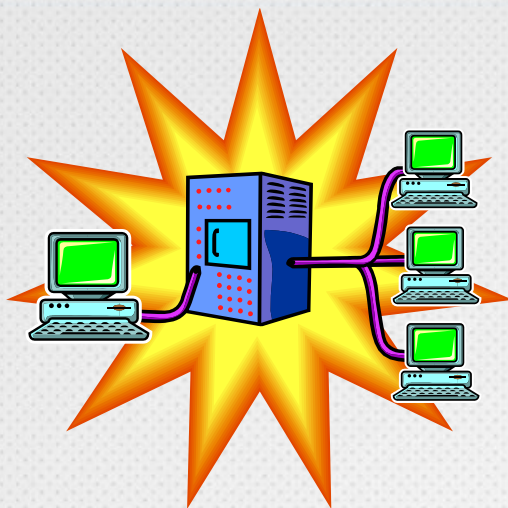
Mathematical Experiments



顶点： 钻井平台及炼油厂

边： 其两端点之间可以铺设管道

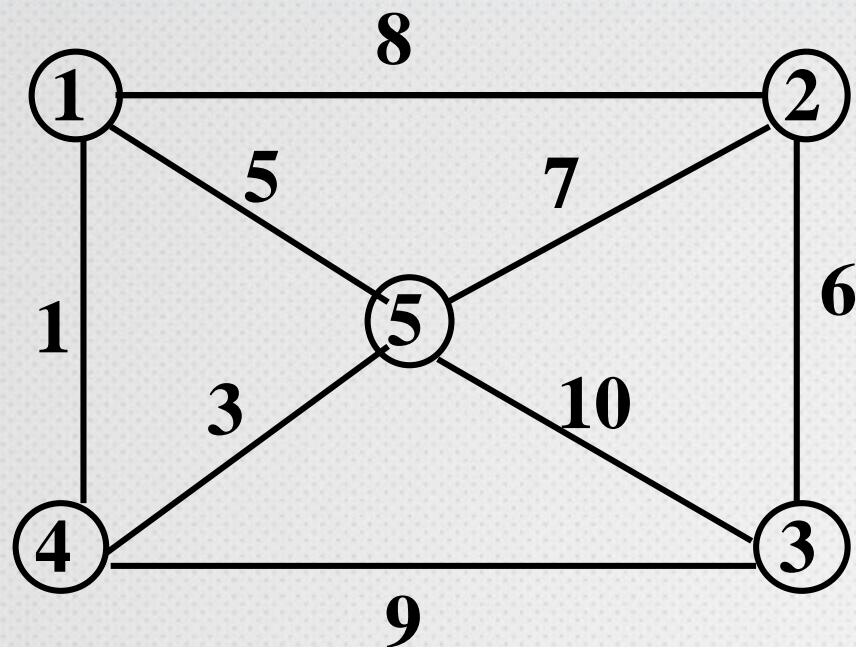
边上的权： 该段管道的建设费用



**用数据通讯线把一组站点联结起来
不允许通讯线在非站点处相交。**



如何连接可使通讯线的花费最小？



最经济的网络不应该有任何封闭的回路（圈）。

顶点：站点

边：两端点之间可以铺设通讯线路

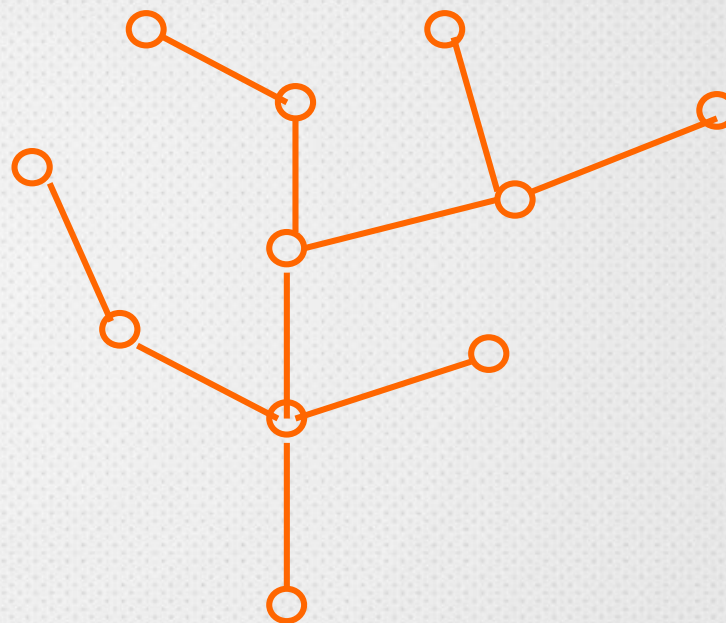
边上的权：铺设费用



树： 没有圈的连通图

树的性质：

- 树中任意两点间有唯一路径。
- 树的边数恰好为顶点数减1。





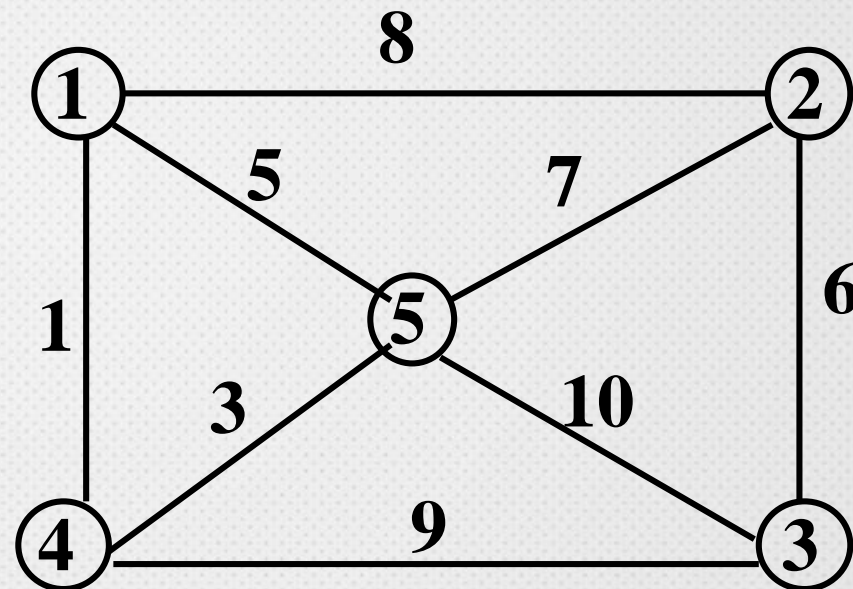
生成树或支撑树(spanning tree) :

G的子图且是树，其顶点集等于G的顶点集



如何简便地得到右图的生成树？

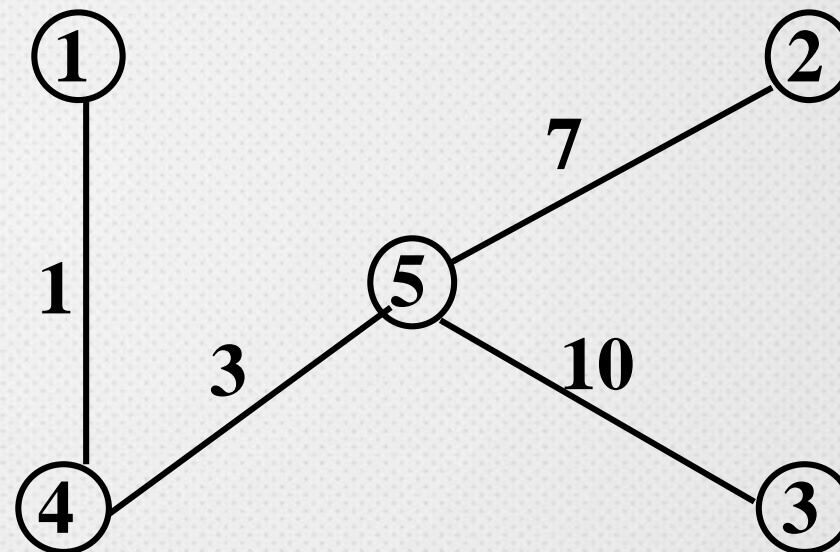
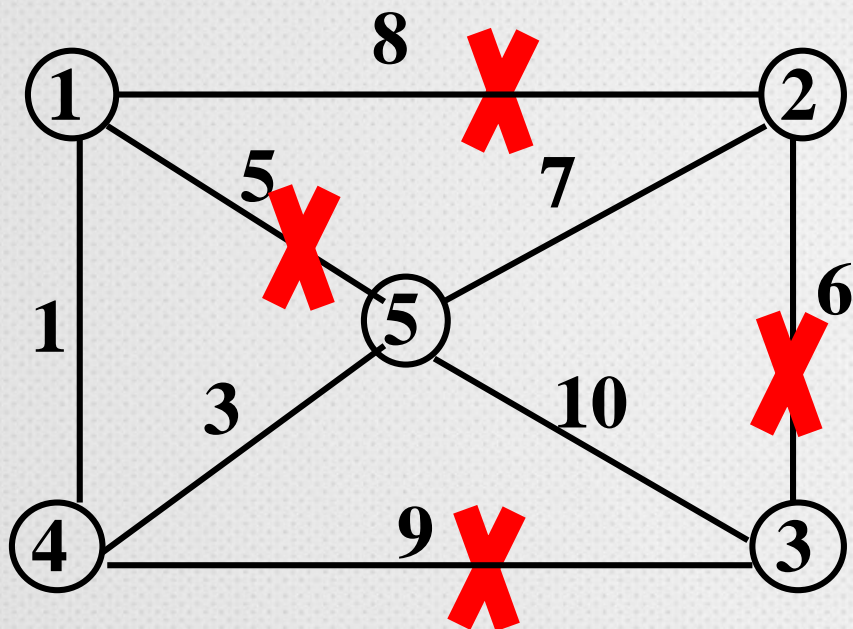
避圈法和破圈法





如何简便地得到下图的生成树？

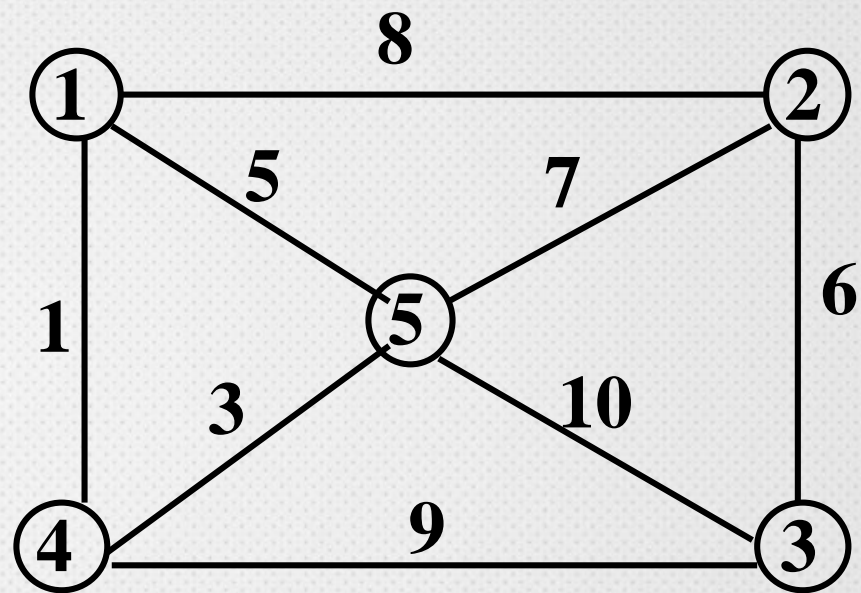
破圈法





引例2：应在哪些站点之间铺设通讯线路？

在相应的加权图中构造
最小费用的生成树的问
题？





定义 加权图 $G = (V, E)$ 的一棵生成树 $T = (V, E_1)$ 中全部边上的权之和称为**该生成树的权**，记为 $w(T)$ 。

即

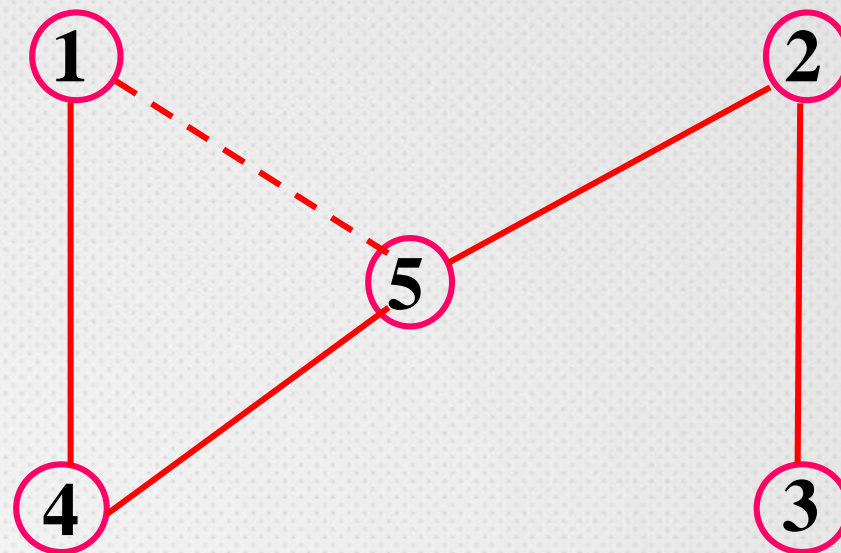
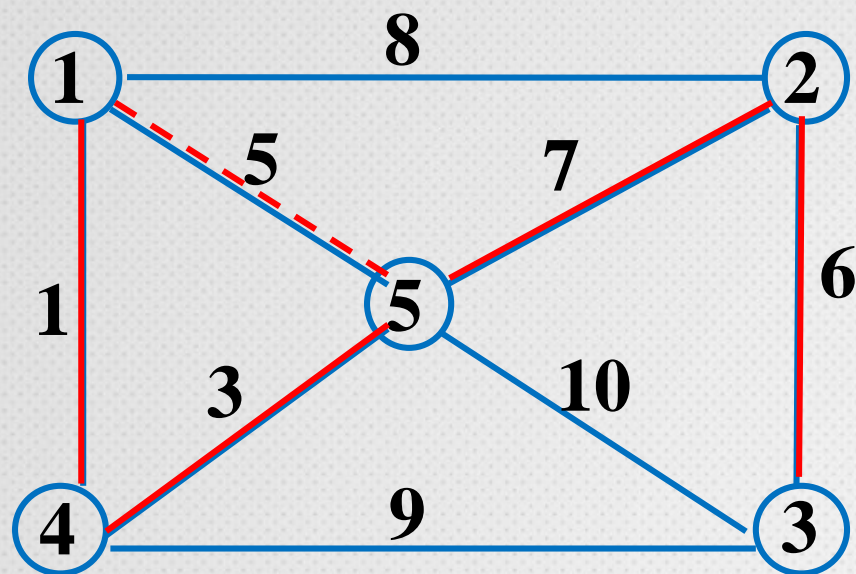
$$w(T) = \sum_{e \in E_1} w(e)$$

如果生成树 T^* 是 G 的所有生成树中权最小的生成树，则称 T^* 是 G 的**最小生成树**，简称最小树。



如何求最小生成树？

Mathematical Experiments



Kruskal算法

基本思想:

按边权由小到大的顺序来选边进入生成树

保证每一步选出来的边加进来，不形成圈，否则放弃该边。

时间复杂度: $O(m \log_2 m)$

其中 m 为图的边数



步骤

- 1) 选择边 e_1 ，使得 $w(e_1)$ 尽可能小；
- 2) 若已选定边 e_1, e_2, \dots, e_i ，则从 $E \setminus \{e_1, e_2, \dots, e_i\}$ 中选取 e_{i+1} ，使得：
 - i) $G[\{e_1, e_2, \dots, e_{i+1}\}]$ 为无圈图，
 - ii) $w(e_{i+1})$ 是满足i)的尽可能小的权，
- 3) 当第2)步不能继续执行时，则停止.

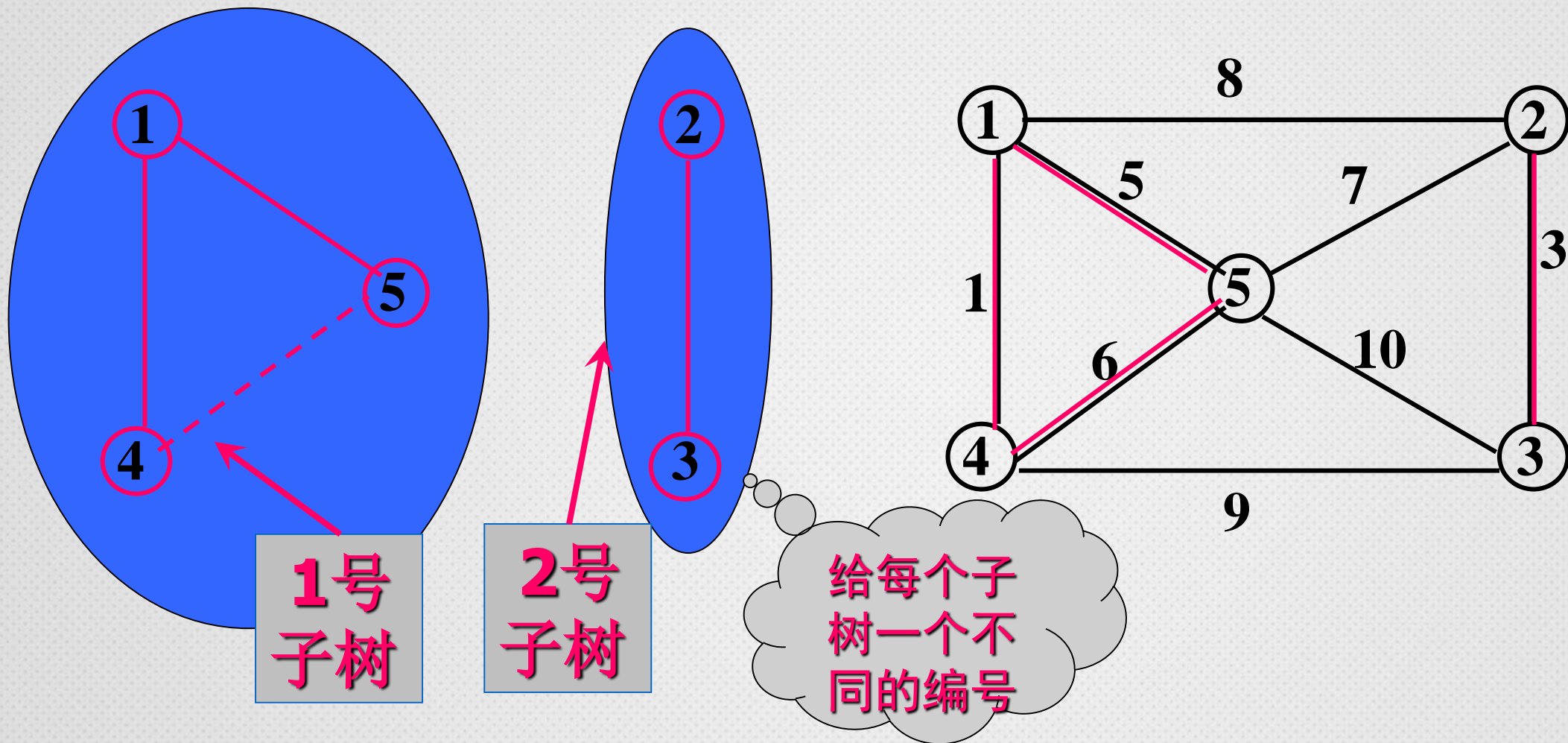
定理

由Kruskal算法构作的任何生成树

$T^* = G[\{e_1, e_2, \dots, e_{v-1}\}]$ 都是最小生成树.



计算机如何判断一条边加入后会形成圈呢？





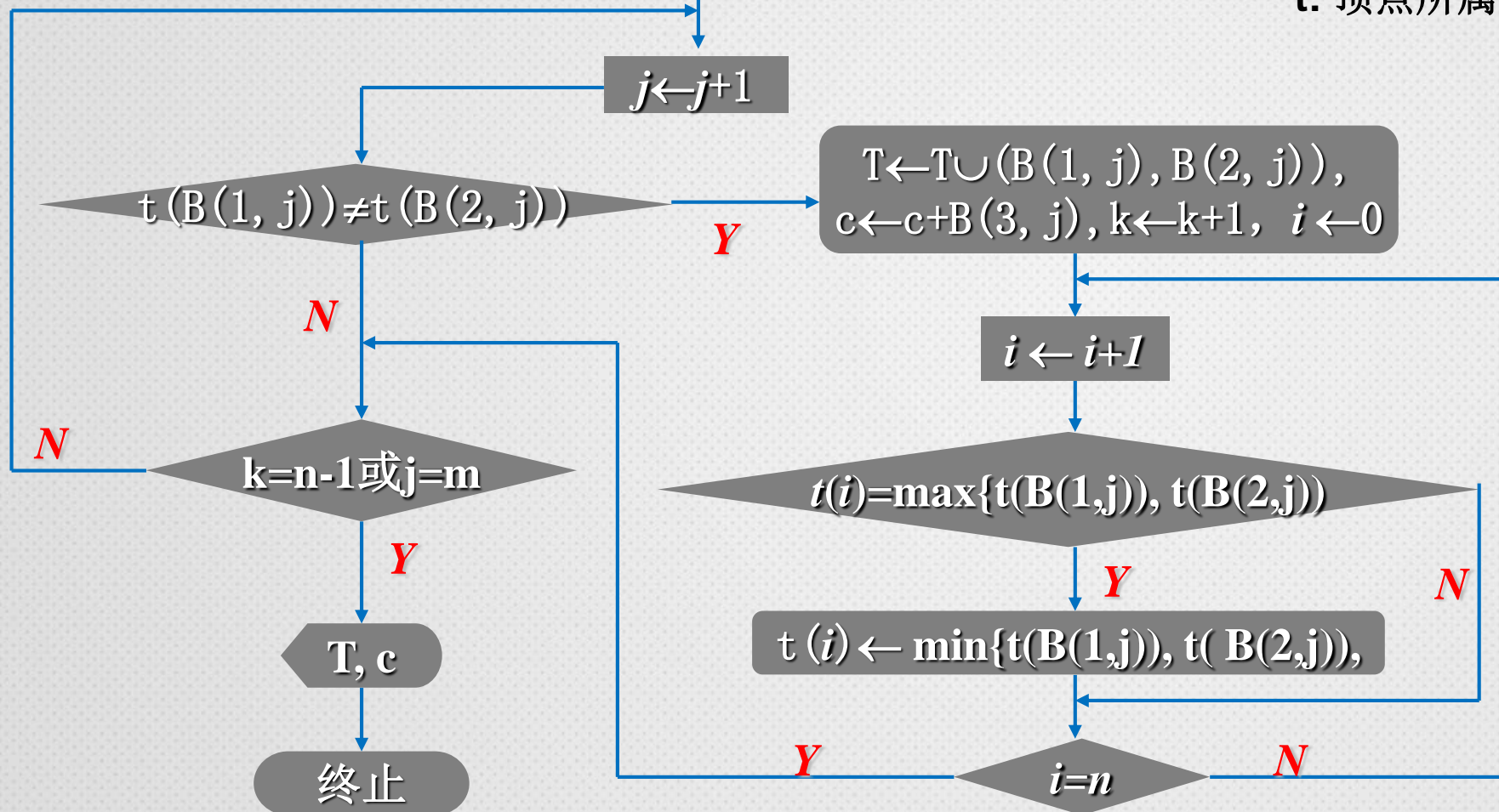
Kruskal算法的程序实现

Mathematical Experiments

整理边权矩阵

初始化: $j \leftarrow 0$, $T \leftarrow \phi$, $c \leftarrow 0$, $k \leftarrow 0$;
对所有顶点 i , $t(i) \leftarrow i$.

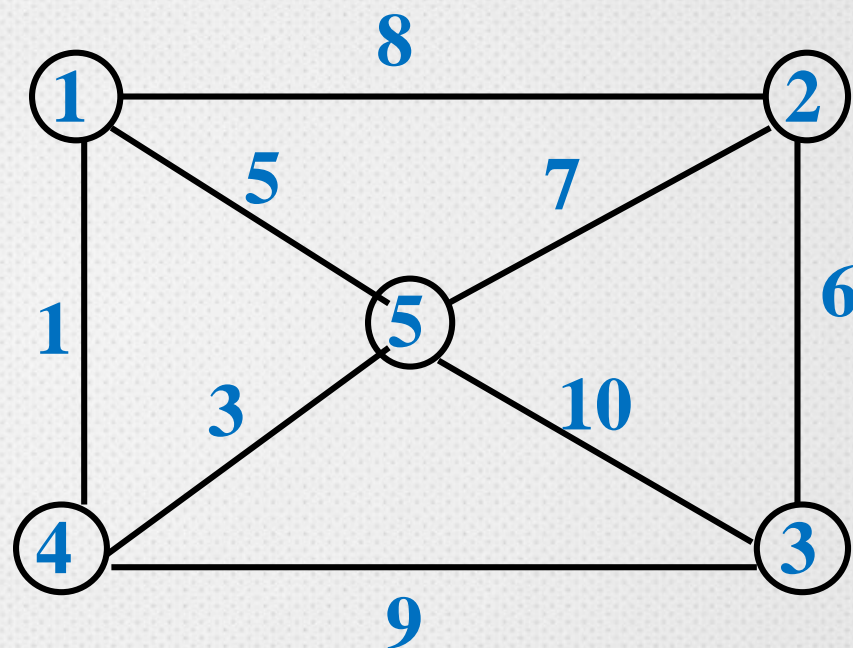
B: 图的边权矩阵;
T: 生成树的边集;
C: 生成树的权;
t: 顶点所属子树的编号



例：用Kruskal算法求引例中的加权图的最小生成树。

图的边权矩阵：

```
b=[1 1 1 2 2 3 3 4;  
    2 4 5 3 5 4 5 5;  
    8 1 5 6 7 9 10 3];
```





```
function [T,c]=mintree(b)
[B,i]=sortrows(b',3);B=B'; m=size(b,2);n=5;
t=1:n; k=0; T=[ ]; c=0;
for i=1:m
    if t(B(1,i))~=t(B(2,i))
        k=k+1; T(k,1:2)=B(1:2,i), c=c+B(3,i)
        tmin=min(t(B(1,i)),t(B(2,i)));
        tmax=max(t(B(1,i)),t(B(2,i)));
        for j=1:n
            if t(j)==tmax
                t(j)=tmin;
            end
        end
    end
end
end
```

```
        if k==n-1
            break ;
        end
    end
end
```



MATLAB主程序：

```
b=[1 1 1 2 2 3 3 4;2 4 5 3 5 4 5 5;8 1 5 6 7 9 10 3];
```

```
[T,c]=mintree(b)
```

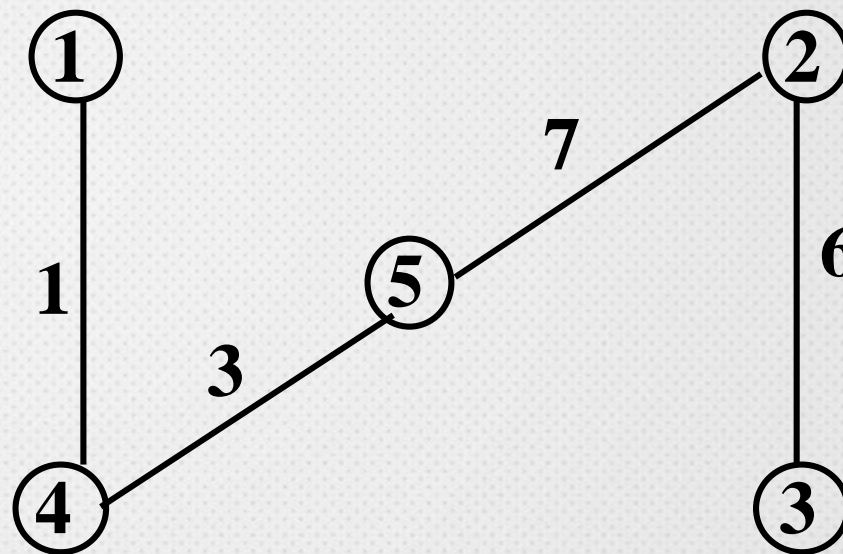
程序运行结果：

T =

1	4
4	5
2	3
2	5

c =

17





提示

- 1) Kruskal算法是**贪心法**，时间复杂度为 $O(m \log_2 m)$ ；
- 2) **贪心法的基本思想**：把解看成是由若干个部件构成，每一步求出解的一个部件（不是从整体角度考虑，只是局部的最好选择）。求出的一个个部件组合而作为最终的解。
- 3) 贪婪法可被用于各种各样问题的处理。该法不一定能得到正确解、精确解，但可提供正确解的一个近似。
- 4) 已证明：求最小生成树的Kruskal算法是正确的，精确的。
- 5) 可以将其改进来近似求取图的最小Steiner树。

Thanks



重庆大学数学与统计学院