

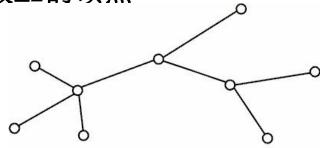






定义9.1

- (1) 无向树——无回路的连通无向图
- (2) 平凡树——平凡图
- (3) 森林——至少由两个连通分支(每个都是树)组成
- (4) 树叶——1度顶点
- (5) 分支点——度数≥2的顶点







定理9.1 设 $G=\langle V,E\rangle$ 是n阶m条边的无向图,则下面各命题是等价的:

- (1) G 是树
- (2) G 中任意两个顶点之间存在唯一的路径.
- (3) G 中无回路且 m=n-1.
- (4) G 是连通的且 m=n-1.
- (5) G 是连通的且删除 G 中任何边使得G 变得不连通.
- (6) *G* 中没有回路,但在任何两个不同的顶点之间加一条新边,在 所得图中得到唯一的一个含新边的圈.

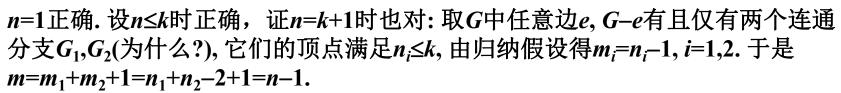


离散数学

证明思路



- (1)⇒(2). 关键一步是, 若路径不唯一必有回路.
- (2)⇒(3). 若G中有回路,则回路上任意两点之间的路径不唯一. 对n用归纳法证明m=n-1.



(3)⇒(4). 只需证明G连通. 用反证法. 否则G有s (s≥2) 个连通分支都是小树. 于是有 m_i = n_i -1,

$$m = \sum_{i=1}^{s} m_i = \sum_{i=1}^{s} n_i - s = n - s \ (s \ge 2)$$

这与m=n-1矛盾.

(1) G 是树

- (2) G 中任意两个顶点之间存在惟一的路径.
- (3) G 中无回路且 m=n-1.
- (4) G 是连通的且 *m=n*−1.





(4)⇒(5). 只需证明命题

"G 是 n 阶 m 条边的无向连通图,则 $m \ge n-1$ ".

命题的证明: 对n归纳.

所以, $\forall e \in E$, G-e只有n-2条边,由命题可知G-e不连通.

(5)⇒(6). 由(5)易知*G*为树,由(1)⇒(2)知, $\forall u,v \in V(u \neq v)$,*u* 到v有唯一路径,加新边(u,v)得唯一的一个圈. (6)⇒(1). 只需证明*G*连通,这是显然的.

- (4) G 是连通的且 *m=n−*1.
- (5) G 是连通的且删除 G 中任何边使得 G 变得不连通.
- (6) G 中没有回路,但在任何两个不同的顶点之间加一条新 边,在所得图中得到惟一的一个含新边的圈.





定理9.2 设T是n阶非平凡的无向树,则T中至少有两片树叶.

证 设 T 有 x 片树叶,由握手定理及定理9.1可知,

$$2(n-1) = 2m = \sum d(v_i) \ge x + 2(n-x)$$

由上式解出 $x \ge 2$.



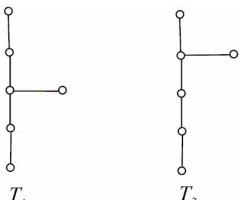


例1 已知无向树*T*中有1个3度顶点,2个2度顶点,其余顶点全是树叶, 试求树叶数,并画出满足要求的非同构的无向树.

解 解本题用树的性质m=n-1,握手定理. 设有x片树叶,于是

n = 1 + 2 + x = 3 + x, $2m = 2(n-1) = 2 \times (2+x) = 1 \times 3 + 2 \times 2 + x$ 解出x = 3, 故T有3片树叶.

T 的度数列应为 1, 1, 1, 2, 2, 3, 易知3度顶点与1个2度顶点相邻与和2个2度顶点均相邻是非同构的,因而有2棵非同构的无向树 T_1 , T_2 , 如图所示.





例题



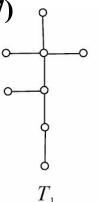
例2 已知无向树T有5片树叶,2度与3度顶点各1个,其余顶点的度数均为4,求T的阶数n,并画出满足要求的所有非同构的无向树.

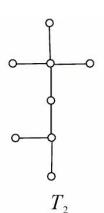
解 设T的阶数为n,则边数为n-1,4度顶点的个数为n-7.由握手定理得

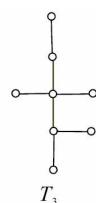
$$2m = 2(n-1) = 5 \times 1 + 2 \times 1 + 3 \times 1 + 4(n-7)$$

解出n=8,4度顶点为1个.

T的度数列为1, 1, 1, 1, 1, 2, 3, 4, 共有3棵非同构的无向树, 如图所示.









THE END

