



# 单元8.1 树

第二编 图论 第九章 树

9.1 无向树的定义及性质、9.2 生成树



北京大学



# 内容提要

## 第九章 树

9.1 无向树的定义与性质

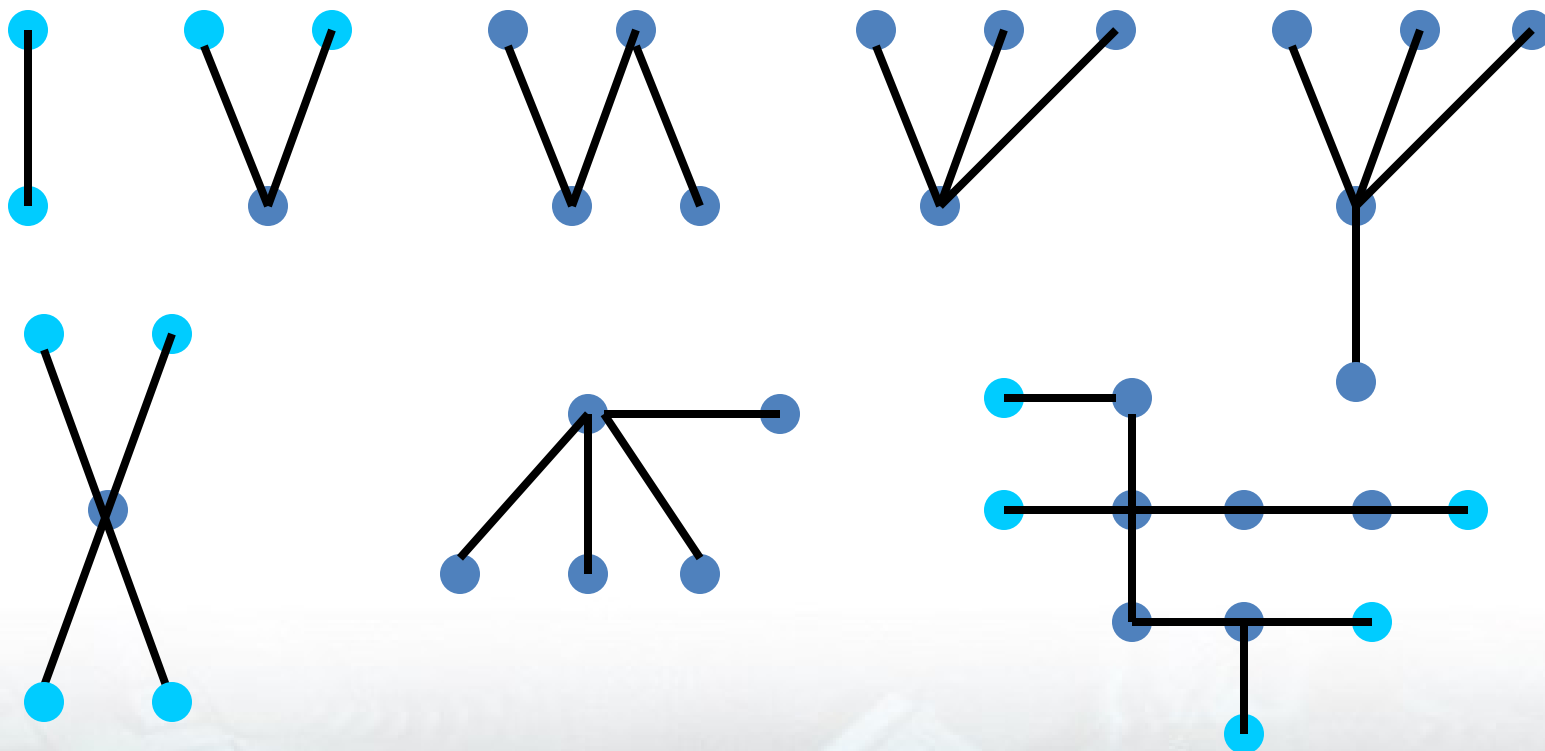
9.2 生成树





# 无向树

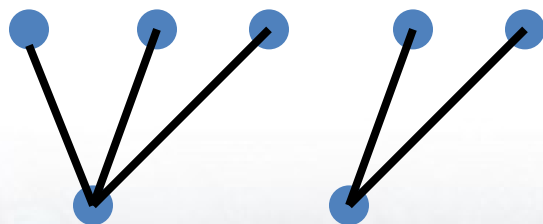
- 树: 连通无回图





# 无向树

- **树(tree)**: 连通无回图, 常用**T**表示树
- **树叶(leaf)**: 树中1度顶点
- **分支点**: 树中2度以上顶点
- **平凡树**: 平凡图(无树叶, 无分支点)
- **森林(forest)**: 无回图
- 森林的每个连通分支都是树





# 树的等价定义

定理9.1 设  $G=\langle V,E \rangle$  是  $n$  阶  $m$  边无向图, 则

(1)  $G$  是树(连通无回)

$\Leftrightarrow$  (2)  $G$  中任何2顶点之间有唯一路径

$\Leftrightarrow$  (3)  $G$  无圈  $\wedge m=n-1$

$\Leftrightarrow$  (4)  $G$  连通  $\wedge m=n-1$

$\Leftrightarrow$  (5)  $G$  极小连通: 连通  $\wedge$  所有边是桥

$\Leftrightarrow$  (6)  $G$  极大无回: 无圈  $\wedge$  增加任何新边产生唯一圈

# 定理9.1证明(1) $\Rightarrow$ (2)

证明 (1) $\Rightarrow$ (2) $\Rightarrow$ (3) $\Rightarrow$ (4) $\Rightarrow$ (5) $\Rightarrow$ (6) $\Rightarrow$ (1)

(1)  $G$ 是树(连通无回)

(2)  $G$ 中任何2顶点之间有唯一路径

(1) $\Rightarrow$ (2):  $\forall u, v \in V$ ,  $G$ 连通,  $u, v$ 之间的短程线是路径. 如果 $u, v$ 之间的路径不唯一, 则 $G$ 中有回路, 矛盾!



# 定理9.1证明(2) $\Rightarrow$ (3)

(2)  $G$ 中任何2顶点之间有唯一路径

(3)  $G$ 无圈  $\wedge m=n-1$

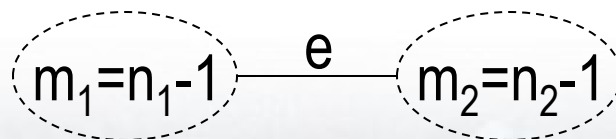
证明(续) (2) $\Rightarrow$ (3): 任2点之间有唯一路径 $\Rightarrow$ 无圈

(反证: 有圈 $\Rightarrow$ 存在2点,它们之间有2条路径.)

$m=n-1$ (归纳法):  $n=1$ 时,  $m=0$ . 设 $n \leq k$ 时成立,

当 $n=k+1$ 时, 任选1边 $e$ ,  $G-e$ 有2个连通分支,

$m=m_1+m_2+1=(n_1-1)+(n_2-1)+1=n_1+n_2-1=n-1$ .



# 定理9.1证明(3) $\Rightarrow$ (4)

(3)  $G$ 无圈  $\wedge m=n-1$

(4)  $G$ 连通  $\wedge m=n-1$

证明(续) (3) $\Rightarrow$ (4):  $G$ 连通: 假设 $G$ 有 $s$ 个连通分支, 则每个连通分支都是树, 所以

$$\begin{aligned} m &= m_1 + m_2 + \dots + m_s = (n_1 - 1) + (n_2 - 1) + \dots + (n_s - 1) \\ &= n_1 + n_2 + \dots + n_s - s = n - s = n - 1, \text{ 所以 } s = 1. \end{aligned}$$

$$m_1 = n_1 - 1$$

$$m_2 = n_2 - 1$$

-----

$$m_s = n_s - 1$$

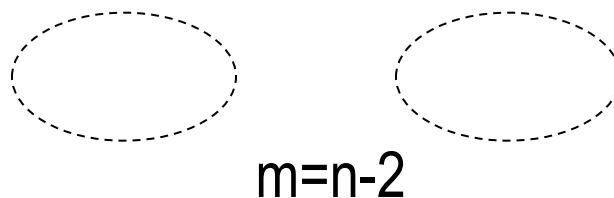
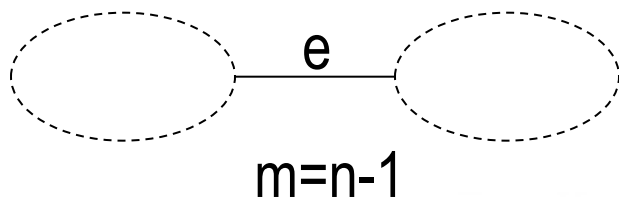


# 定理9.1证明(4) $\Rightarrow$ (5)

(4)  $G$ 连通  $\wedge m=n-1$

(5)  $G$ 极小连通: 连通  $\wedge$  所有边是桥

证明(续) (4) $\Rightarrow$ (5): 所有边是桥:  $\forall e \in E, G-e$ 是 $n$ 阶 $(n-2)$ 边图, 一定不连通(连通 $\Rightarrow m \geq n-1$ ), 所以 $e$ 是割边.



# 定理9.1证明(5) $\Rightarrow$ (6)

(5)  $G$ 极小连通: 连通  $\wedge$  所有边是桥

(6)  $G$ 极大无回: 无圈  $\wedge$  增加任何新边得唯一圈

证明(续) (5) $\Rightarrow$ (6): 所有边是桥 $\Rightarrow$ 无圈.  $\forall u, v \in V$ ,  $G$ 连通,  $u, v$ 之间有唯一路径 $\Gamma$ , 则 $\Gamma \cup (u, v)$ 是唯一的圈.

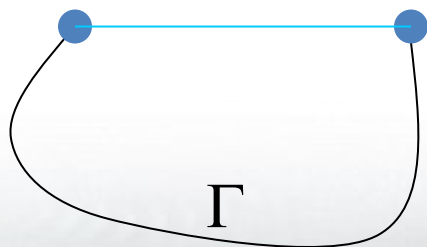


# 定理9.1证明(6) $\Rightarrow$ (1)

(6)  $G$ 极大无回: 无圈  $\wedge$  增加任何新边得唯一圈

(1)  $G$ 是树(连通无回)

证明(续) (6) $\Rightarrow$ (1):  $G$ 连通:  $\forall u, v \in V, G \cup (u, v)$ 有唯一的圈 $C$ ,  $C - (u, v)$ 是 $u, v$ 之间的路径. #





## 定理9.2

定理9.2 非平凡树至少有2个树叶

证明 设T有 $x$ 个树叶, 由定理1和握手定理,

$$\begin{aligned} 2m &= 2(n-1) = 2n-2 = \sum d(v) \\ &= \sum_{v \text{ 是树叶}} d(v) + \sum_{v \text{ 是分支点}} d(v) \\ &\geq x + 2(n-x) = 2n-x, \text{ 所以 } x \geq 2. \quad \# \end{aligned}$$



# 无向树的计数: $t_n$

- $t_n$ :  $n(\geq 1)$ 阶非同构无向树的个数
- $t_n$ 的生成函数(generating function):

$$t(x) = t_1x + t_2x^2 + t_3x^3 + \dots + t_nx^n + \dots$$

- Otter公式:

$$t(x) = r(x) - (r(x)^2 - r(x^2)) / 2$$

- $r(x)$ 的递推公式:

$$r(x) = x \prod_{i=1}^{\infty} (1 - x^i)^{-r_i}$$

$$r(x) = r_1x + r_2x^2 + r_3x^3 + \dots + r_nx^n + \dots$$



# $t_n$ 表

$n$	$t_n$	$n$	$t_n$	$n$	$t_n$	$n$	$t_n$
1	1	9	47	17	48,629	25	104,636,890
2	1	10	106	18	123,867	26	279,793,450
3	1	11	235	19	317,955	27	751,065,460
4	2	12	551	20	823,065	28	2,023,443,032
5	3	13	1,301	21	2,144,505	29	5,469,566,585
6	6	14	3,159	22	5,623,756	30	14,830,871,802
7	11	15	7,741	23	14,828,074	31	40,330,829,030
8	23	16	19,320	24	39,299,897	32	109,972,410,221



# 无向树的枚举

- 画出所有非同构的 $n$ 阶无向树

- $n=1$ :



- $n=2$ :



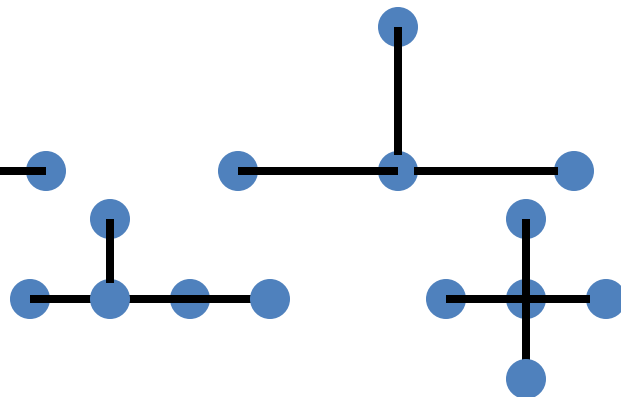
- $n=3$ :



- $n=4$ :

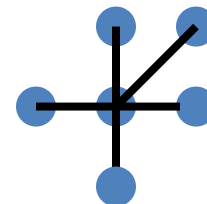
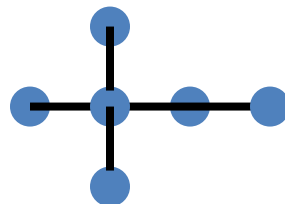
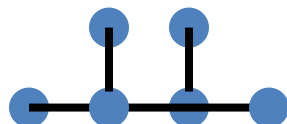
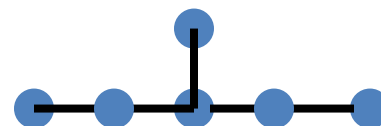
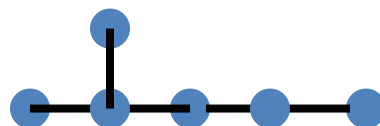
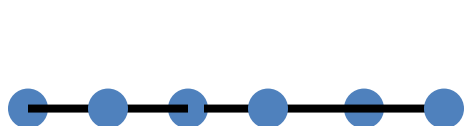


- $n=5$ :



# 6阶非同构无向树

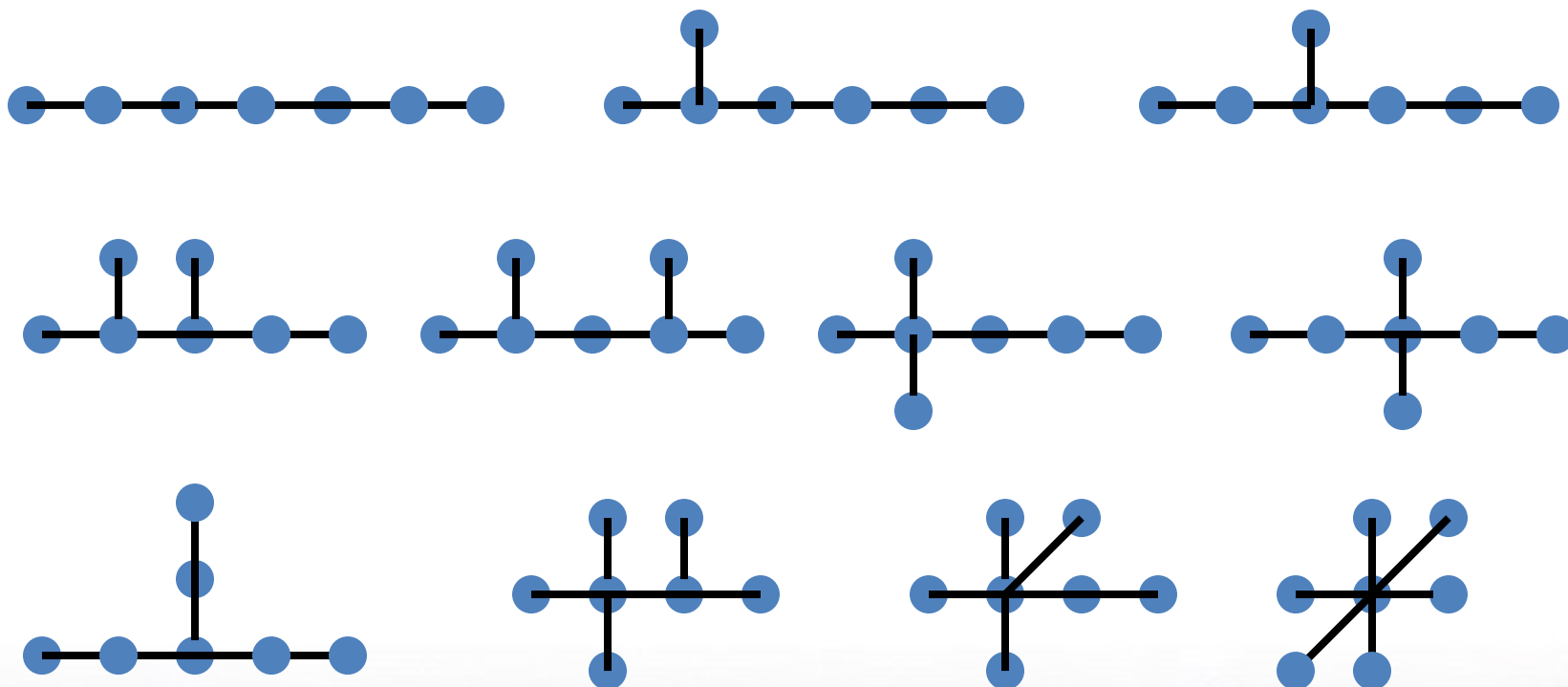
- $n=6: t_6=6$





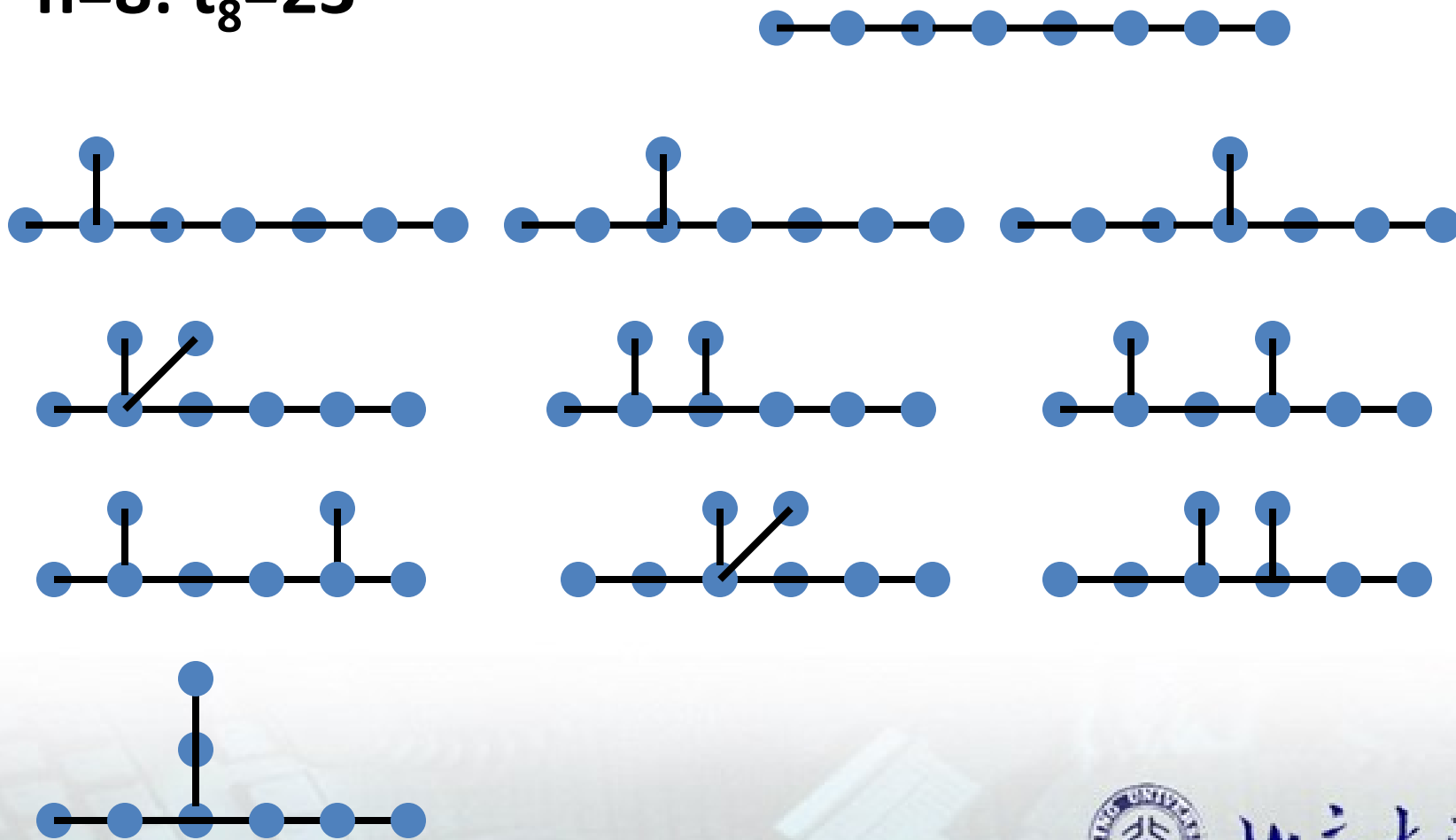
# 7阶非同构无向树

- $n=7$ :  $t_7=11$



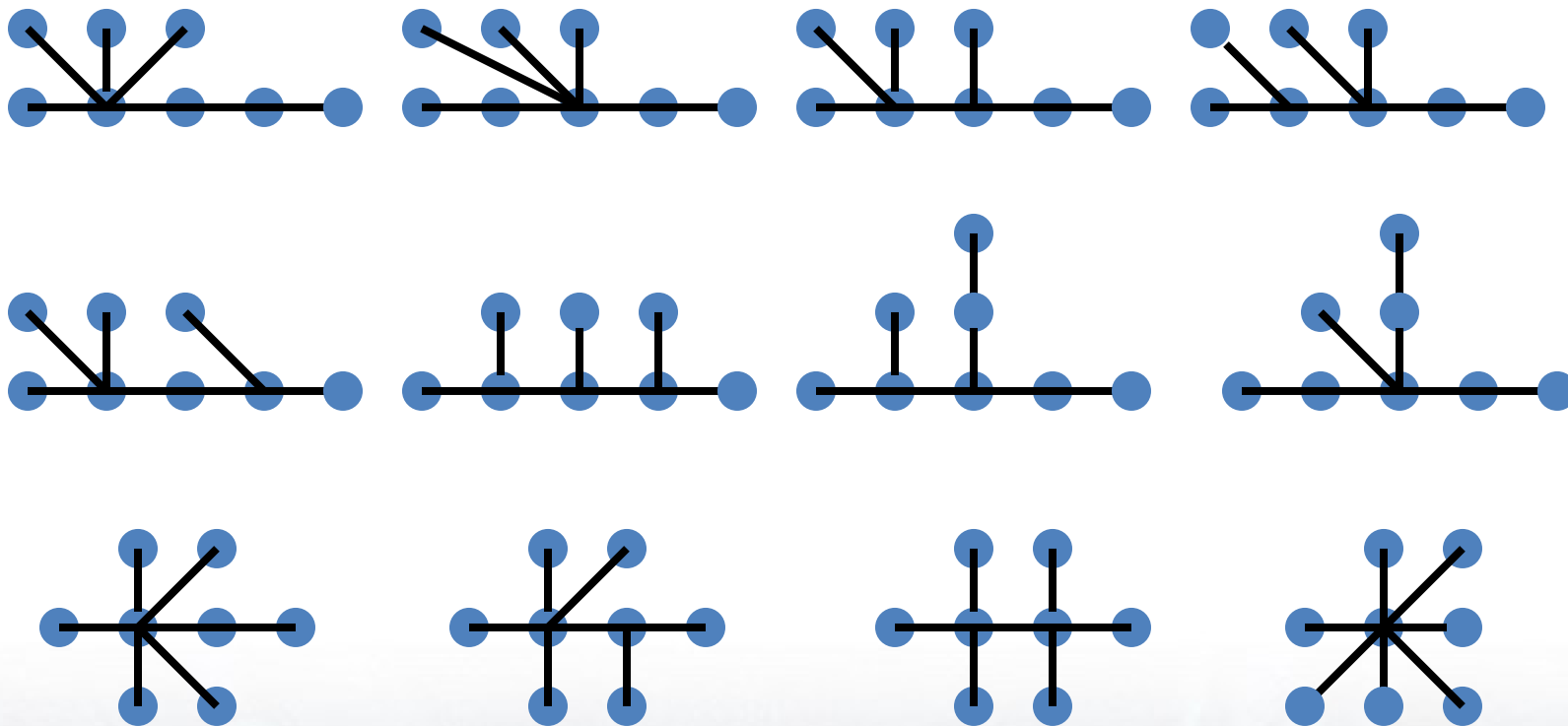
# 8阶非同构无向树

- $n=8: t_8=23$



# 8阶非同构无向树(续)

- $n=8$ :  $t_8=23$



# 8阶非同构无向树(解法2)

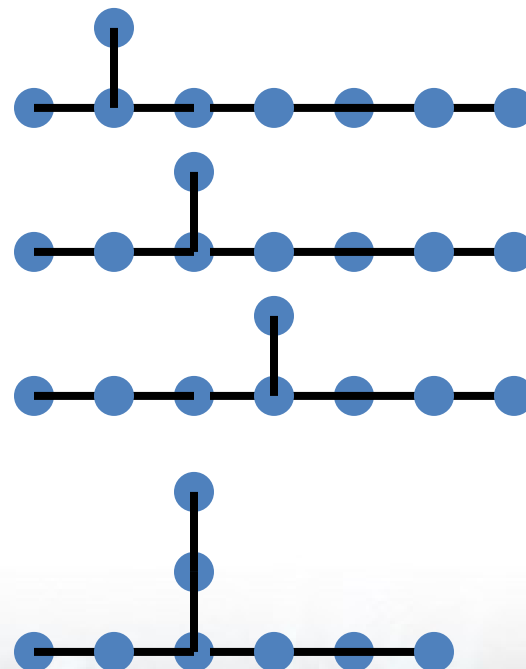
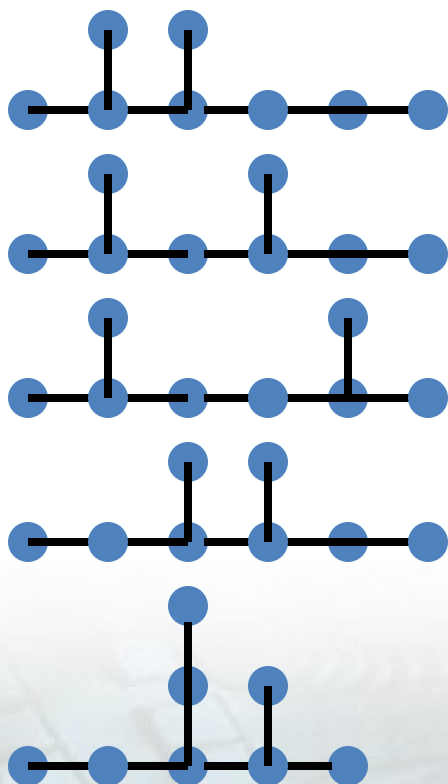
•  $n=8$ : 度数列有11种:

- |                                  |                                   |
|----------------------------------|-----------------------------------|
| (1) <sup>1</sup> 1 1 1 1 1 1 7   | (7) <sup>1</sup> 1 1 1 1 1 3 3 3  |
| (2) <sup>1</sup> 1 1 1 1 1 1 2 6 | (8) <sup>5</sup> 1 1 1 1 2 2 3 3  |
| (3) <sup>1</sup> 1 1 1 1 1 1 3 5 | (9) <sup>3</sup> 1 1 1 1 2 2 2 4  |
| (4) <sup>1</sup> 1 1 1 1 1 1 4 4 | (10) <sup>4</sup> 1 1 1 2 2 2 2 3 |
| (5) <sup>2</sup> 1 1 1 1 1 2 2 5 | (11) <sup>1</sup> 1 1 2 2 2 2 2 2 |
| (6) <sup>3</sup> 1 1 1 1 1 2 3 4 |                                   |

# 8阶非同构无向树(解法2)

- $n=8$ : 度数列有11种:

$(8)^5$  1 1 1 1 2 2 3 3     $(10)^4$  1 1 1 2 2 2 2 3





星:  $S_n = K_{1,n-1}$



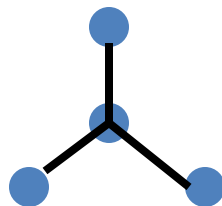
$S_1$



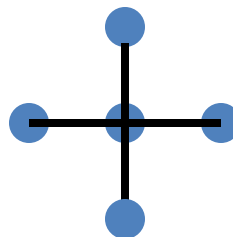
$S_2$



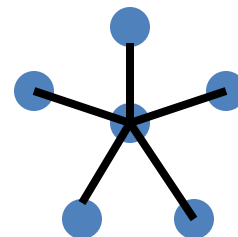
$S_3$



$S_4$



$S_5$

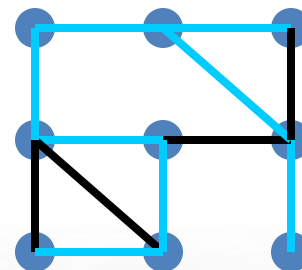
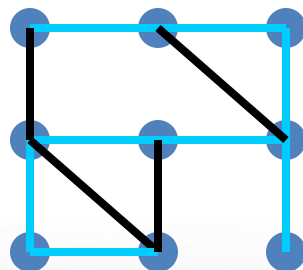
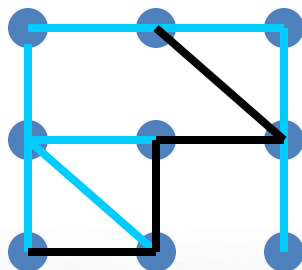
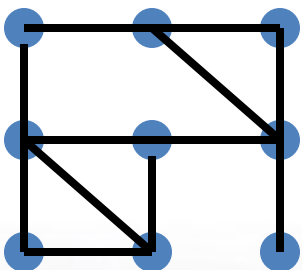


$S_6$



# 生成树

- 生成树:  $T \subseteq G \wedge V(T) = V(G) \wedge T$  是树
- 树枝:  $e \in E(T)$ ,  $n-1$  条
- 弦:  $e \in E(G) - E(T)$ ,  $m-n+1$  条
- 余树:  $G[E(G) - E(T)] = \bar{T}$



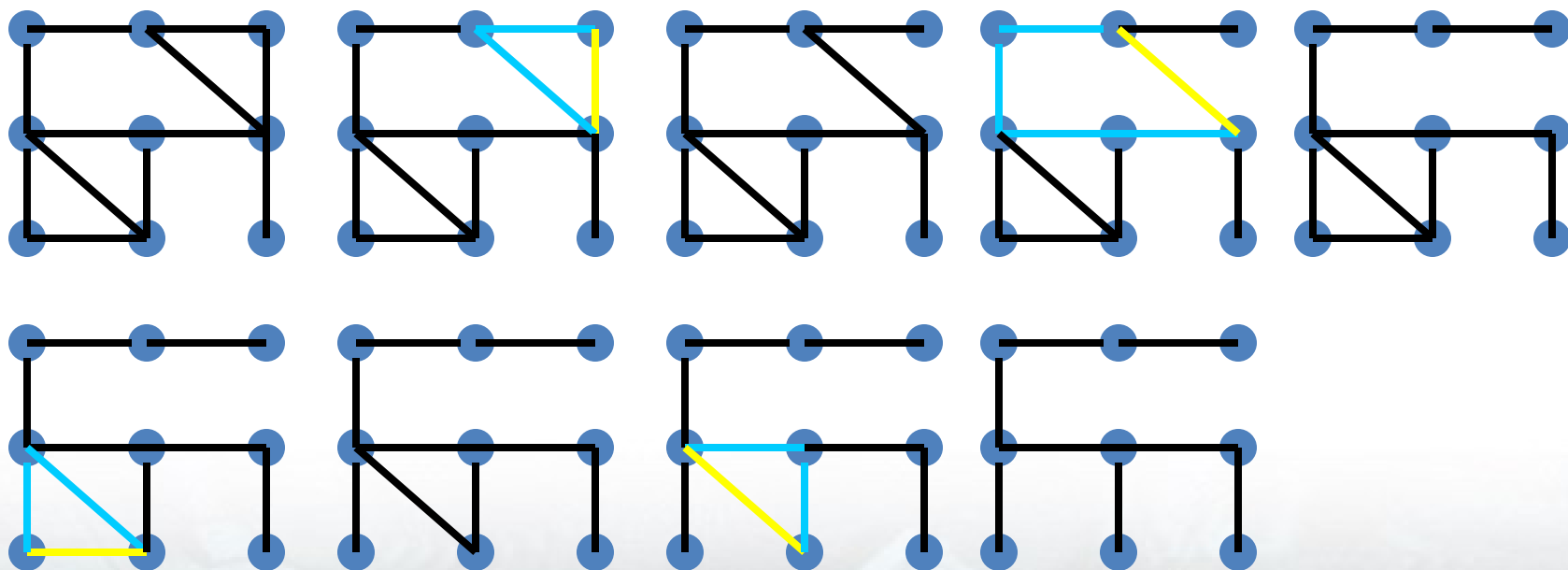


# 定理9.3

定理9.3 无向图 $G$ 连通  $\Leftrightarrow G$ 有生成树

证明 ( $\Leftarrow$ ) 显然. ( $\Rightarrow$ ) 破圈法.

#





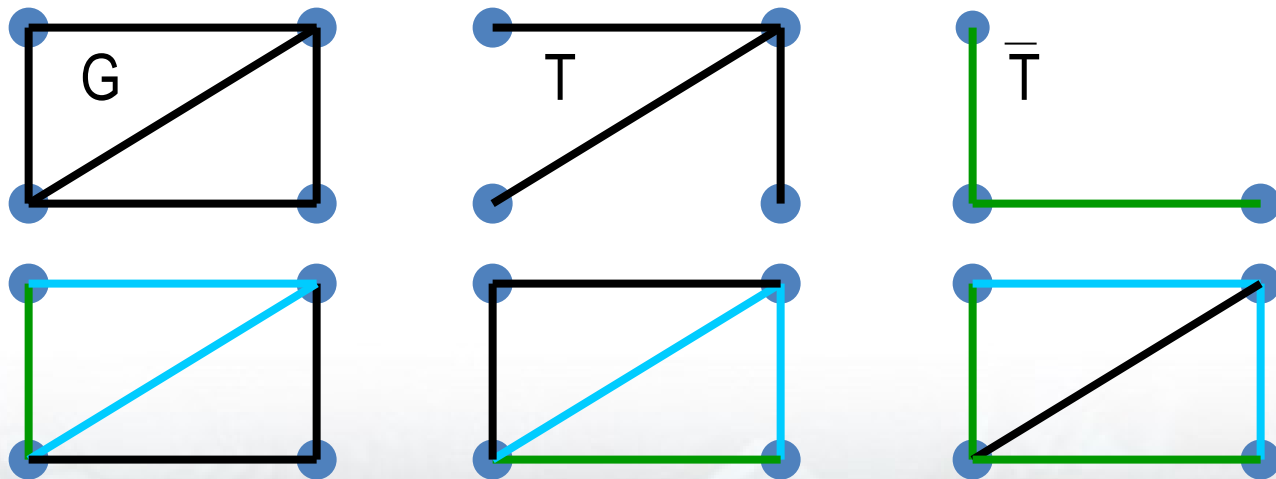


# 三个推论和一个定理

- **推论1:**  $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 边无向连通图 $\Rightarrow m \geq n-1$ . #
- **推论2:**  $T$ 是 $n$ 阶 $m$ 边无向连通图 $G$ 的生成树, 则  $|E(\bar{T})| = m - n + 1$ . #
- **推论3:**  $T$ 是无向连通图 $G$ 的生成树,  $C$ 是 $G$ 中的圈, 则  $E(\bar{T}) \cap E(C) \neq \emptyset$ .
- **定理9.13:** 设 $T$ 是连通图 $G$ 的生成树,  $S$ 是 $G$ 中的割集, 则  $E(T) \cap S \neq \emptyset$ .

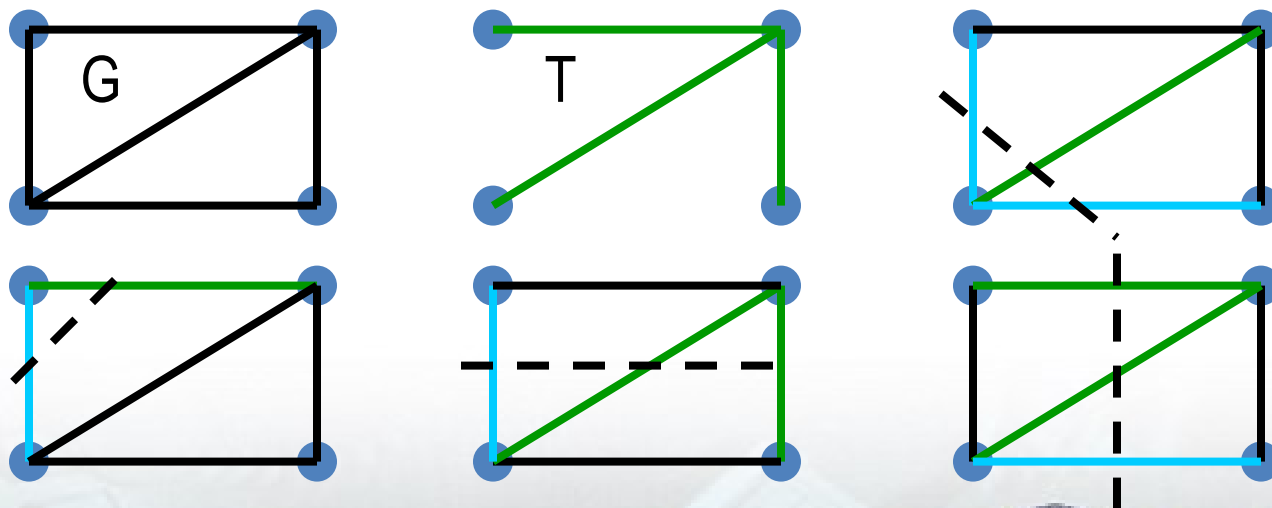
## 推论3

- 设 $T$ 是连通图 $G$ 的生成树,  $C$ 是 $G$ 中的圈, 则 $E(\bar{T}) \cap E(C) \neq \emptyset$ .
- 证明: (反证) 若 $E(\bar{T}) \cap E(C) = \emptyset$ , 则 $E(C) \subseteq E(T)$ ,  $T$ 中有回路 $C$ ,  $T$ 是树, 矛盾! #



## 定理9.13

- 设 $T$ 是连通图 $G$ 的生成树,  $S$ 是 $G$ 中的割集, 则 $E(T) \cap S \neq \emptyset$ .
- 证明: (反证) 若 $E(T) \cap S = \emptyset$ , 则 $T \subseteq G - S$ , 则 $G - S$ 连通,  $S$ 是割集, 矛盾! #





## 定理9.4

- 设 $G$ 是连通图,  $T$ 是 $G$ 的生成树,  $e$ 是 $T$ 的弦, 则  $T \cup e$ 中存在由弦 $e$ 和其他树枝组成的圈, 并且不同的弦对应不同的圈.

## 定理9.4证明

- **证明:** 设 $e=(u,v)$ , 设 $P(u,v)$ 是 $u$ 与 $v$ 之间在 $T$ 中的唯一路径, 则 $P(u,v) \cup e$ 是由弦 $e$ 和其他树枝组成的圈.

设 $e_1, e_2$ 是不同的弦, 对应的圈是 $C_{e_1}, C_{e_2}$ , 则 $e_1 \in E(C_{e_1}) - E(C_{e_2})$ ,  $e_2 \in E(C_{e_2}) - E(C_{e_1})$ , 所以 $C_{e_1} \neq C_{e_2}$ . #

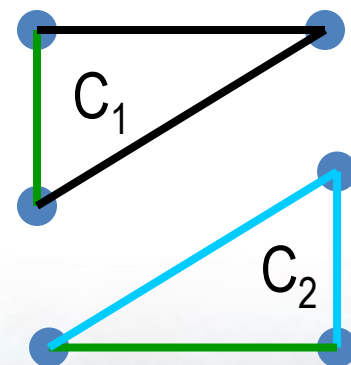
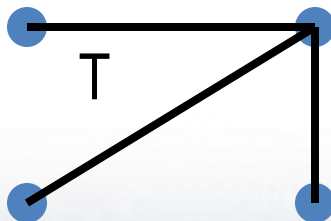
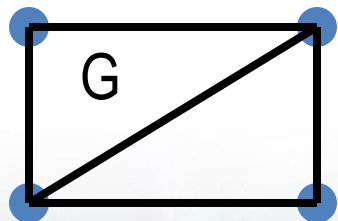


## 例9.1(破圈法)

- 设 $G$ 是无向连通图,  $G' \subseteq G$ ,  $G'$ 无圈, 则 $G$ 中存在生成树 $T$ ,  $G' \subseteq T \subseteq G$ .
- **证明:** 不妨设 $G$ 有圈 $C_1$ (否则 $G$ 是树,  $T=G$ ). 则  $\exists e_1 \in E(C_1) - E(G')$ , 令 $G_1 = G - \{e_1\}$ .  
若 $G_1$ 还有圈 $C_2$ , 则 $\exists e_2 \in E(C_2) - E(G')$ ,  
令 $G_2 = G_1 - \{e_2\} = G - \{e_1, e_2\}$ . 重复进行,  
直到 $G_k = G - \{e_1, e_2, \dots, e_k\}$ 无圈为止,  $T = G_k$ . #

# 基本回路

- 设 $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 边无向连通图,  $T$ 是 $G$ 的生成树,  
 $\bar{T}=\{e'_1, e'_2, \dots, e'_{m-n+1}\}$
- 基本回路:  $T \cup e'_r$ 中的唯一回路 $C_r$
- 基本回路系统:  $\{C_1, C_2, \dots, C_{m-n+1}\}$
- 圈秩 $\xi(G)$ :  $\xi(G)=m-n+1$  ( $\xi$ : xi)





## 定理9.5

- 设 $G$ 是连通图,  $T$ 是 $G$ 的生成树,  $e$ 是 $T$ 的树枝, 则 $G$ 中存在由树枝 $e$ 和其他弦组成的割集, 并且不同的树枝对应不同的割集.





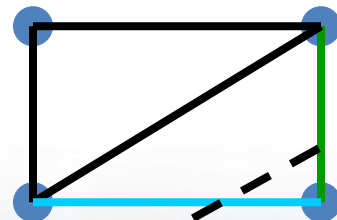
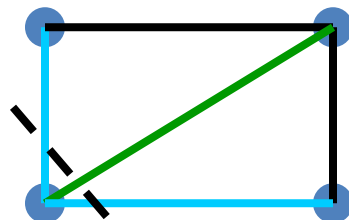
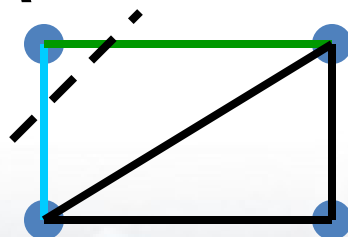
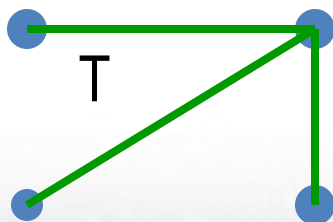
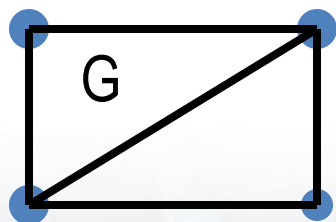
## 定理9.5证明

- **证明:**  $e$  是  $T$  的桥, 设  $T-e$  的两个连通分支是  $T_1$  与  $T_2$ , 则  $E(G) \cap (V(T_1) \cup V(T_2))$  是由树枝  $e$  和其他弦组成的割集.

设  $e_1, e_2$  是不同的树枝, 对应的割集是  $S_{e_1}, S_{e_2}$ , 则  $e_1 \in S_{e_1} - S_{e_2}$ ,  $e_2 \in S_{e_2} - S_{e_1}$ , 所以  $S_{e_1} \neq S_{e_2}$ .  
#

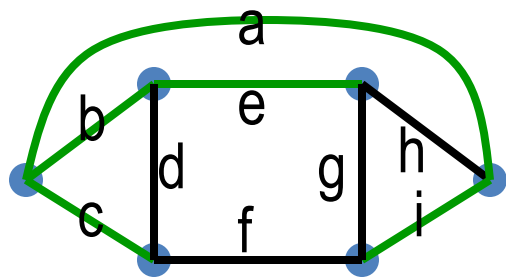
# 基本割集

- 设 $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 边无向连通图,  $T$ 是 $G$ 的生成树,  $T=\{e_1, e_2, \dots, e_{n-1}\}$
- 基本割集:  $e_r$ 对应的唯一割集 $S_r$
- 基本割集系统:  $\{S_1, S_2, \dots, S_{n-1}\}$
- 割集秩 $\eta(G)$ :  $\eta(G)=n-1$  ( $\eta$ : eta)



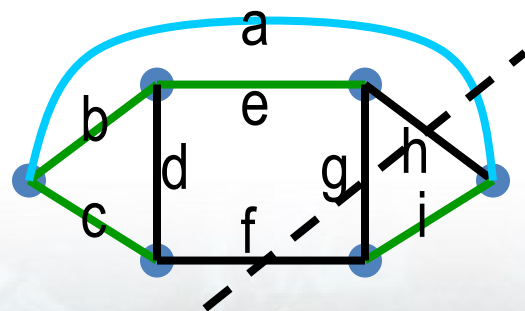
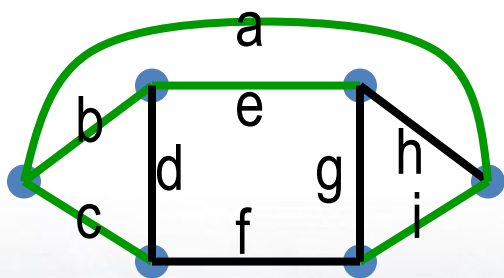
## 例9.2

- $G$ 如图,  $T=\{a,b,c,e,i\}$ 是 $G$ 的生成树, 求对应 $T$ 的基本回路系统和基本割集系统.



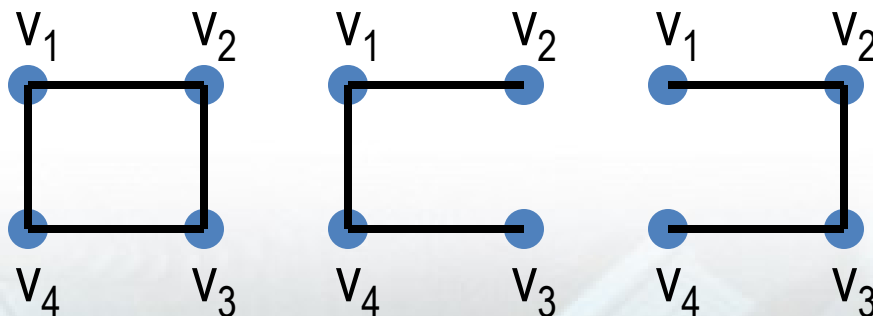
## 例9.2解

- 解:  $\bar{T}=\{d,f,g,h\}$ , 基本回路:  $C_d=dc b$ ,  $C_f=fca i$ ,  $C_g=ge b a i$ ,  $C_h=he b a$ , 基本回路系统:  $\{C_d, C_f, C_g, C_h\}$ . 基本割集:  $S_a=\{a, h, g, f\}$ ,  $S_b=\{b, d, g, h\}$ ,  $S_c=\{c, d, f\}$ ,  $S_e=\{e, g, h\}$ ,  $S_i=\{i, g, f\}$ , 基本割集系统:  $\{S_a, S_b, S_c, S_e, S_i\}$ . #



# 生成树的计数: $\tau(G)$

- $\tau(G)$ : 标定图 $G$ 的生成树的个数
- $T_1 \neq T_2: E(T_1) \neq E(T_2)$
- $G-e$ : 删除(deletion)
- $G \setminus e$ : 收缩(contraction)





## 定理9.6

- $\forall e$  非环,

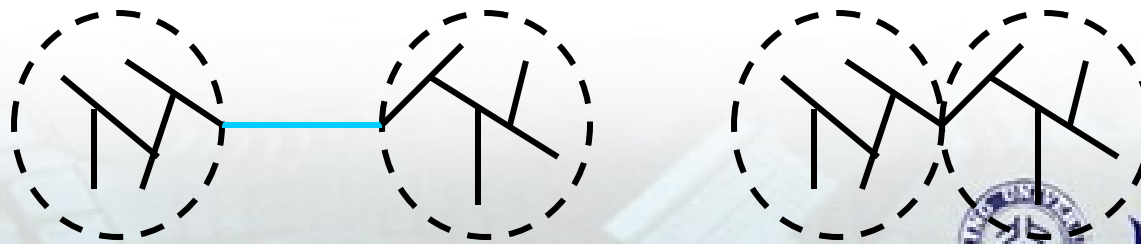
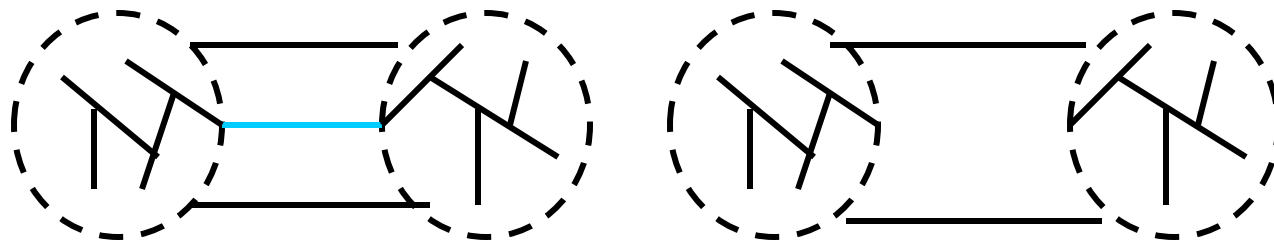
$$\tau(G) = \tau(G-e) + \tau(G \setminus e)$$

# 定理6证明

• 证明:  $\forall e$  非环,

(1) 不含  $e$  的  $G$  的生成树个数:  $\tau(G-e)$ ,

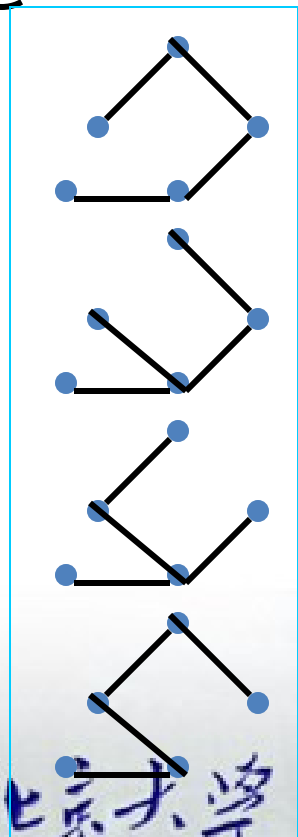
(2) 含  $e$  的  $G$  的生成树个数:  $\tau(G \setminus e)$ . #





# 例9.3

$$\begin{aligned}
 \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Diamond graph with a blue edge at the bottom-left} \end{array} \right] &= \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Diamond graph with a blue dot at the bottom-left} \end{array} \right] + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Diamond graph with a blue edge at the bottom-left and a dashed circle at the bottom-right} \end{array} \right] \\
 &= 0 + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Path graph with 3 vertices and 2 edges, blue dot at the bottom-left} \end{array} \right] + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Triangle graph with a blue edge at the top-left and a dashed circle at the bottom-left} \end{array} \right] \\
 &= 1 + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Path graph with 3 vertices and 2 edges, blue dot at the bottom-left} \end{array} \right] + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Dashed circle with a blue edge at the top-right} \end{array} \right] \\
 &= 1 + 1 + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Path graph with 2 vertices and 1 edge, blue dot at the bottom-left} \end{array} \right] + \tau \left[ \begin{array}{c} \text{Dashed circle with a blue dot at the bottom-left} \end{array} \right] \\
 &= 1 + 1 + 1 + 1 = 4. \quad \#
 \end{aligned}$$



清华大学





## 定理9.7

- Cayley公式:  $n \geq 2 \Rightarrow \tau(K_n) = n^{n-2}$ .
- 证明: 令  $V(K_n) = \{1, 2, \dots, n\}$ , 用  $V$  中元素构造长度为  $(n-2)$  的序列, 有  $n^{n-2}$  个不同序列, 这些序列与  $K_n$  的生成树是一一对应的.
- 这种长度为  $n-2$  的序列称为 Pruefer code

# 定理9.7证明

- 证明(续): (1) 由树构造序列:

设 $T$ 是任意生成树. 令

$$k_1 = \min\{ r \mid d_T(r) = 1 \}, N_T(k_1) = \{ \ell_1 \},$$

$$k_2 = \min\{ r \mid d_{T-\{k_1\}}(r) = 1 \}, N_{T-\{k_1\}}(k_2) = \{ \ell_2 \},$$

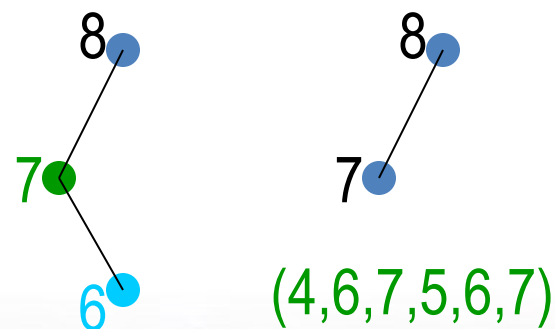
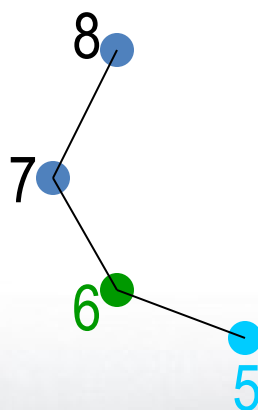
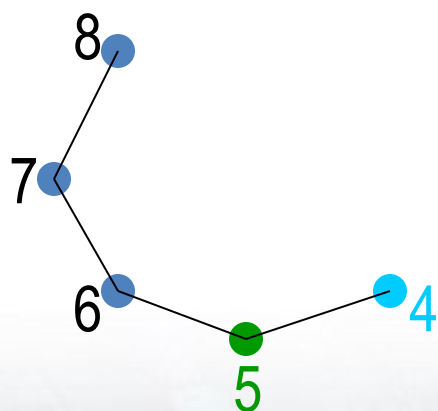
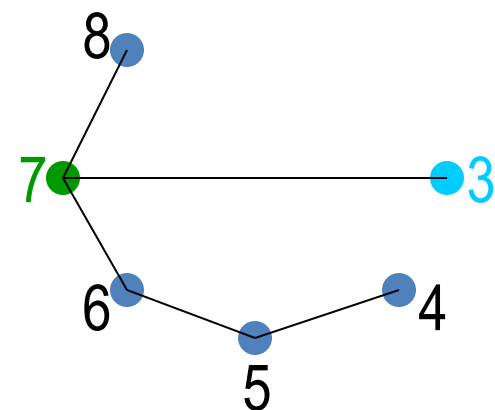
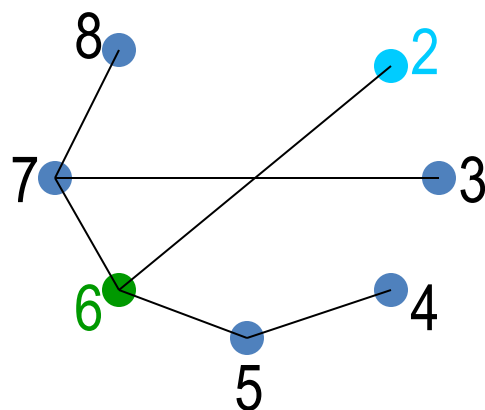
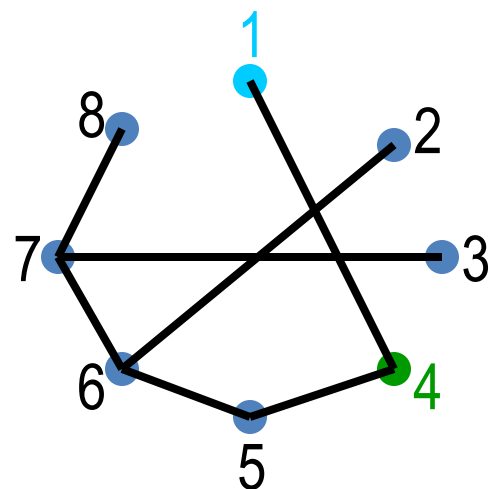
.....

$$k_{n-2} = \min\{ r \mid d_{T-\{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}\}}(r) = 1 \},$$

$$N_{T-\{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}\}}(k_{n-2}) = \{ \ell_{n-2} \},$$

得到序列  $(\ell_1, \ell_2, \dots, \ell_{n-2})$ .

# 定理9.7证明举例



## 定理9.7证明

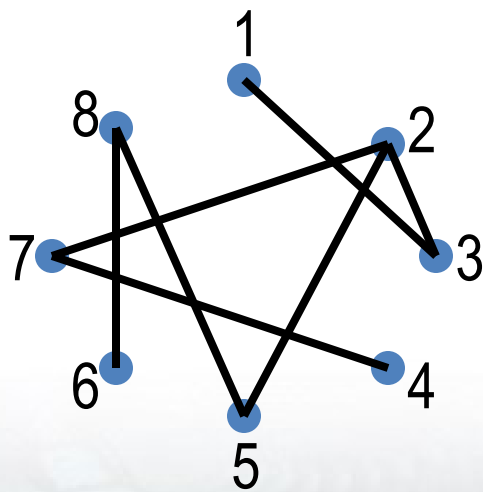
- 证明(续): (2) 由序列构造树:  
设  $(l_1, l_2, \dots, l_{n-2})$  是任意序列. 令  
 $k_1 = \min\{ r \mid r \in V - \{l_1, l_2, \dots, l_{n-2}\} \},$   
 $k_2 = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, l_2, \dots, l_{n-2}\} \},$   
.....  $k_{n-2} = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}, l_{n-2}\} \},$   
 $k_{n-1} = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}, k_{n-2}\} \},$   
 $l_{n-1} = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}, k_{n-2}, k_{n-1}\} \}.$   
 $E(T) = \{ (k_i, l_i) \mid i=1, 2, \dots, n-1 \}.$

# 定理9.7证明举例

- $(3, 2, 7, 8, 2, 5)$
- $k_1 = \min(V - \{3, 2, 7, 8, 2, 5\}) = \min\{1, 4, 6\} = 1,$   
 $k_2 = \min(V - \{1, 2, 7, 8, 2, 5\}) = \min\{3, 4, 6\} = 3,$   
 $k_3 = \min(V - \{1, 3, 7, 8, 2, 5\}) = \min\{4, 6\} = 4,$   
 $k_4 = \min(V - \{1, 3, 4, 8, 2, 5\}) = \min\{6, 7\} = 6,$   
 $k_5 = \min(V - \{1, 3, 4, 6, 2, 5\}) = \min\{7, 8\} = 7,$   
 $k_6 = \min(V - \{1, 3, 4, 6, 7, 5\}) = \min\{2, 8\} = 2,$   
 $k_7 = \min(V - \{1, 3, 4, 6, 7, 2\}) = \min\{5, 8\} = 5,$   
 $\ell_7 = \min(V - \{1, 3, 4, 6, 7, 2, 5\}) = \min\{8\} = 8$

# 定理9.7证明举例

- $(3, 2, 7, 8, 2, 5)$
- $(1, 3, 4, 6, 7, 2, 5)$
- $(3, 2, 7, 8, 2, 5, 8)$





## 定理9.7证明

- 可以证明上述(1)和(2)建立的对应关系是双射: 每个树都得出序列, 每个序列都得出树; 由不同的树得出不同的序列, 由不同的序列得出不同的树. #



# 小结

- 无向树
  - 等价定义与性质
  - 非同构无向树的枚举(利用度数列)
- 生成树
  - 基本割集系统, 基本回路系统
  - 无向标定图中生成树的个数