



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



北京大學



内容提要

第九章 树

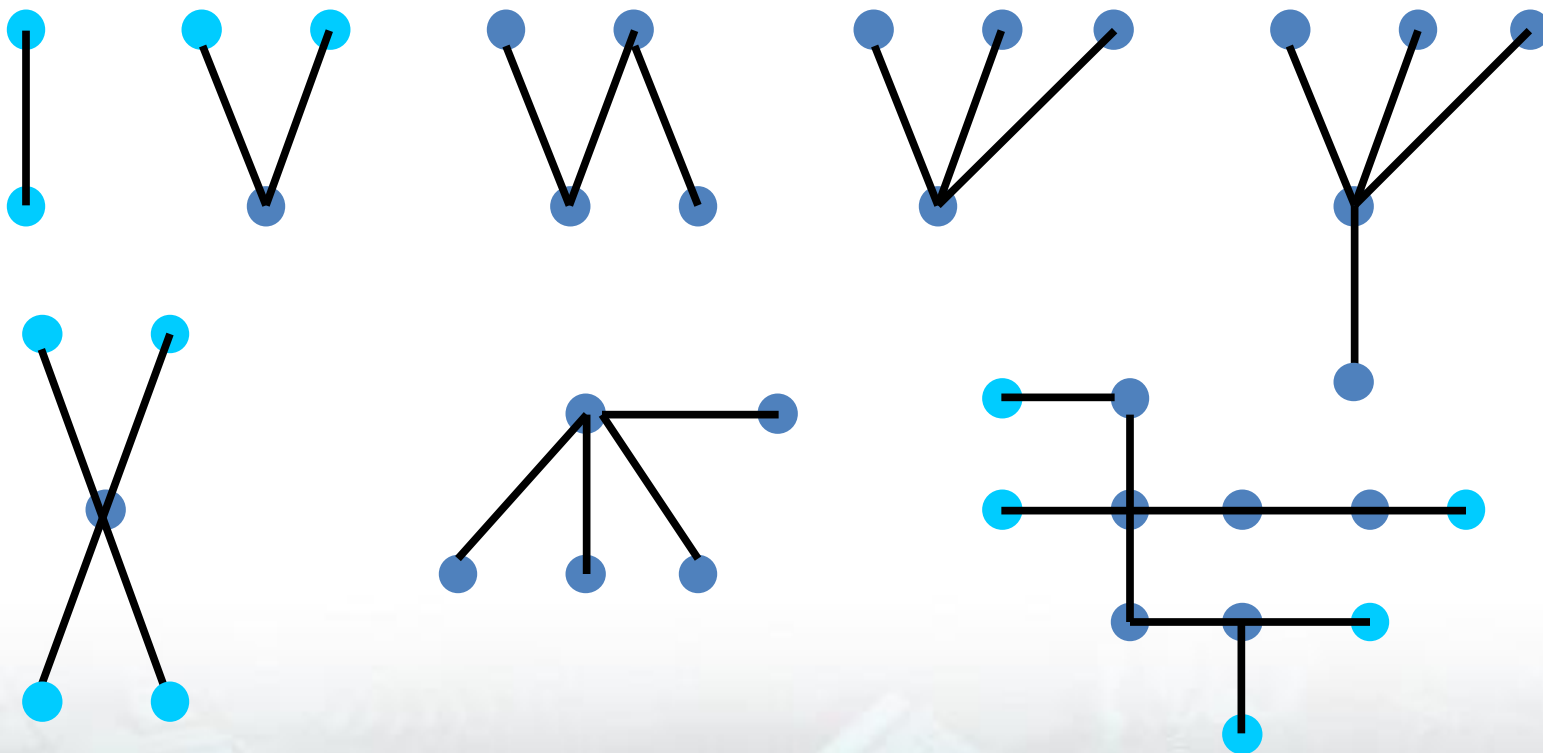
9.1 无向树的定义与性质

9.2 生成树



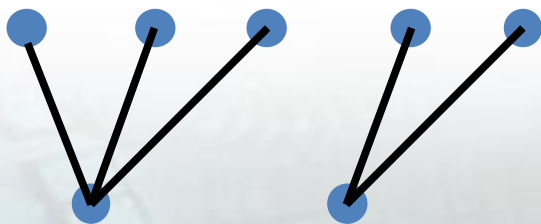
无向树

- 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

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

$$m_1 = n_1 - 1$$

$$m_2 = n_2 - 1$$

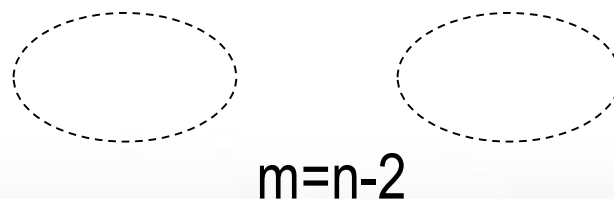
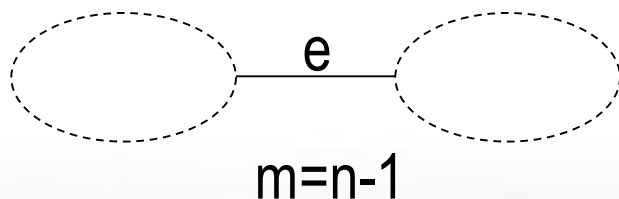
$$m_s = n_s - 1$$

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.

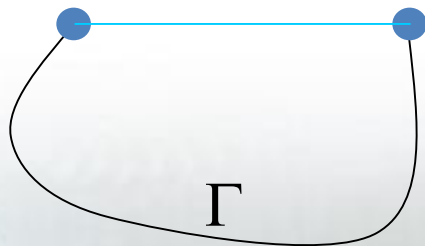


定理9.1证明(5) \Rightarrow (6)

(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 Γ , 则
 $\Gamma \cup (u, v)$ 是唯一的圈.

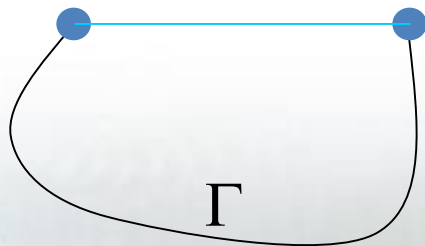


定理9.1证明(6) \Rightarrow (1)

(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

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

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

- $n=1$:



- $n=2$:



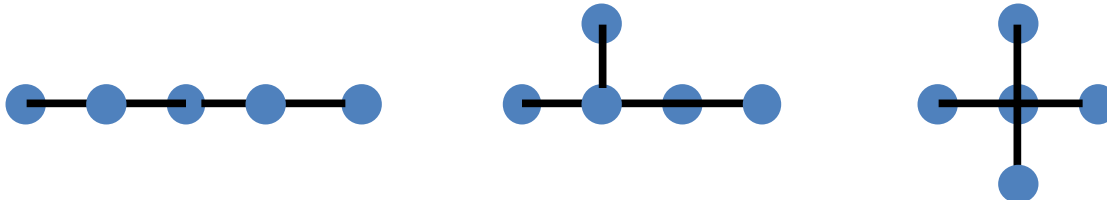
- $n=3$:



- $n=4$:

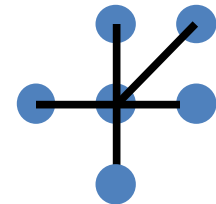
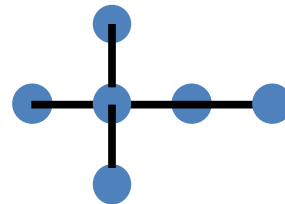
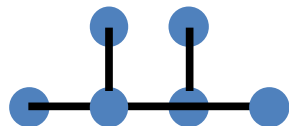
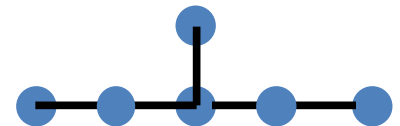
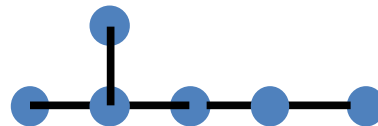
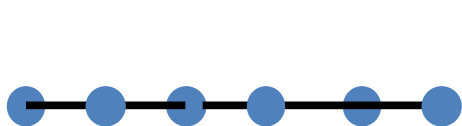


- $n=5$:



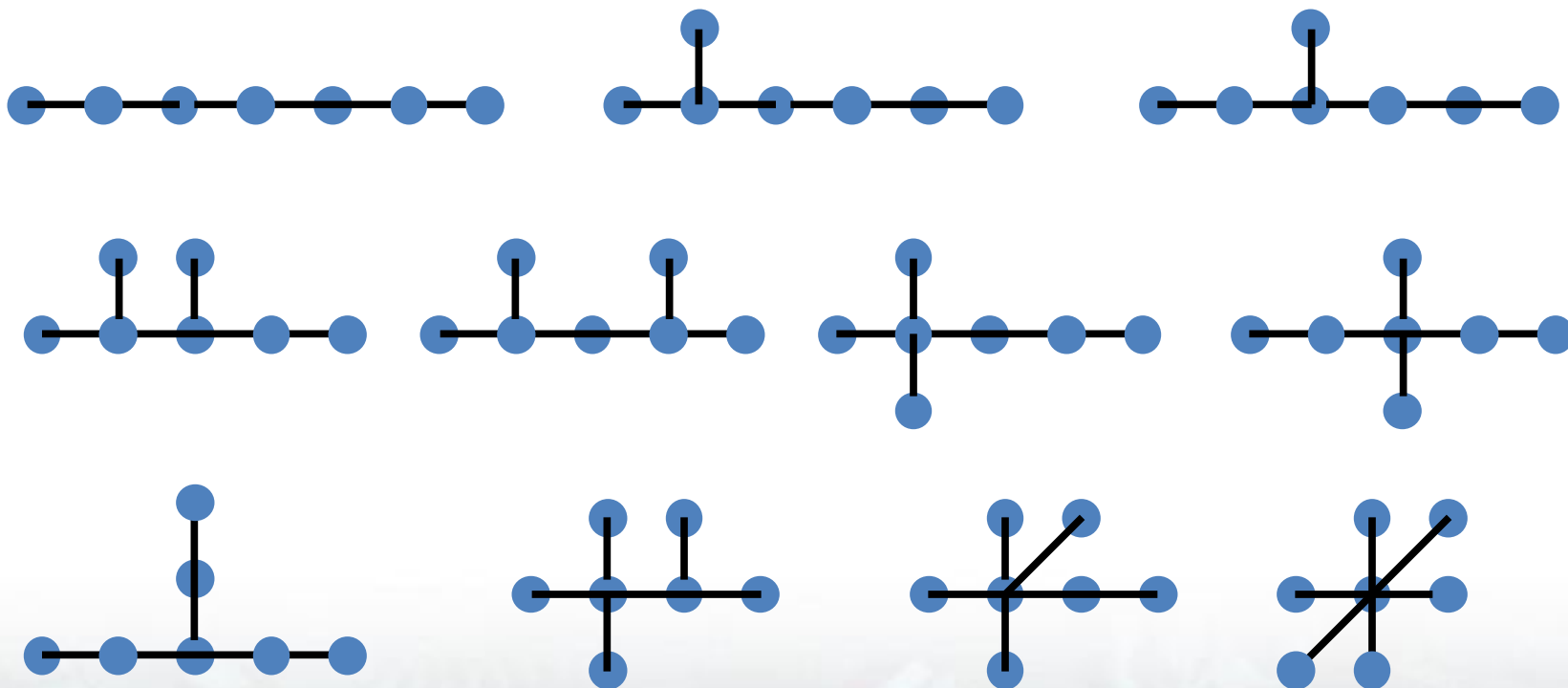
6阶非同构无向树

- $n=6$: $t_6=6$



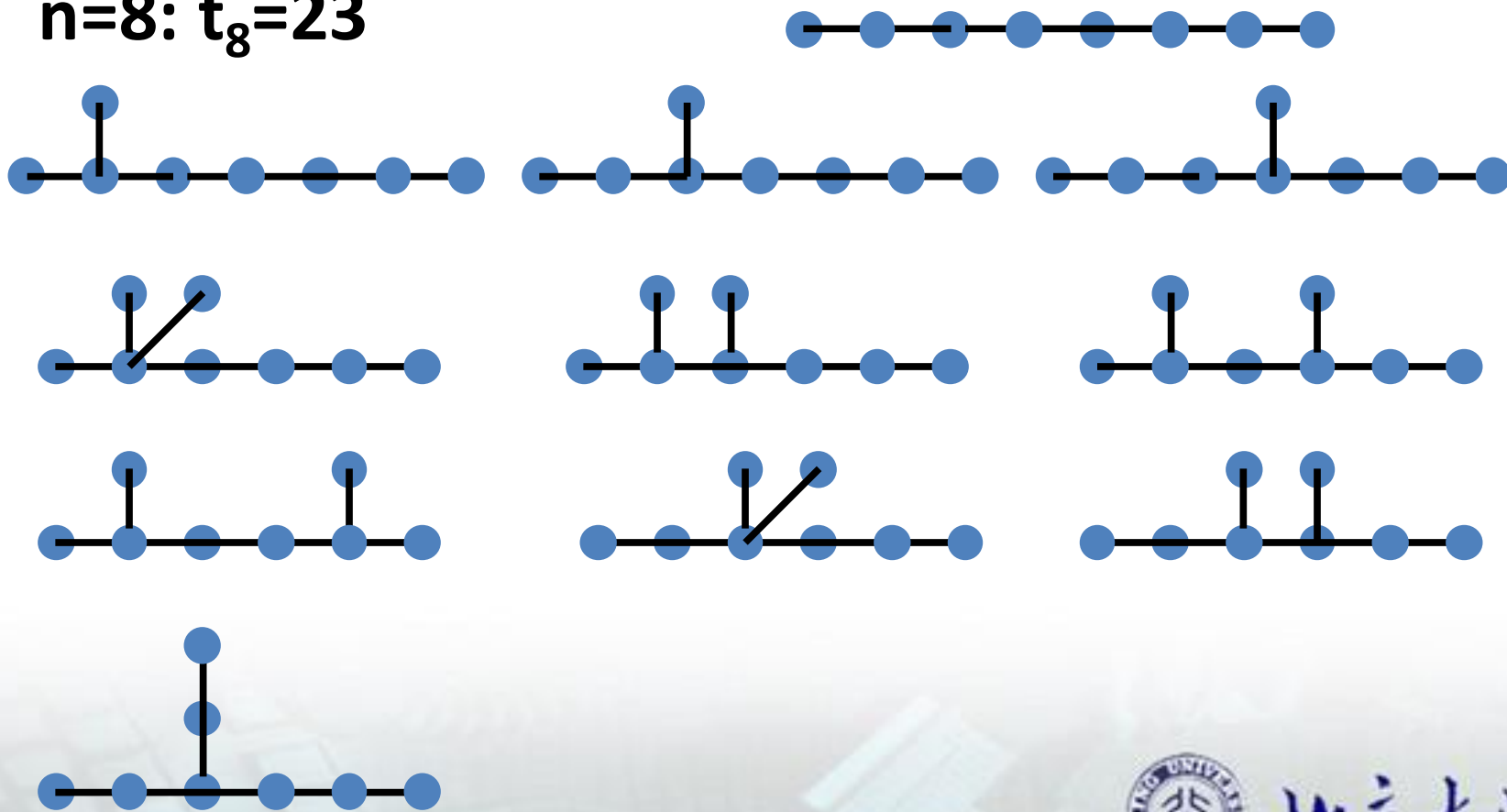
7阶非同构无向树

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



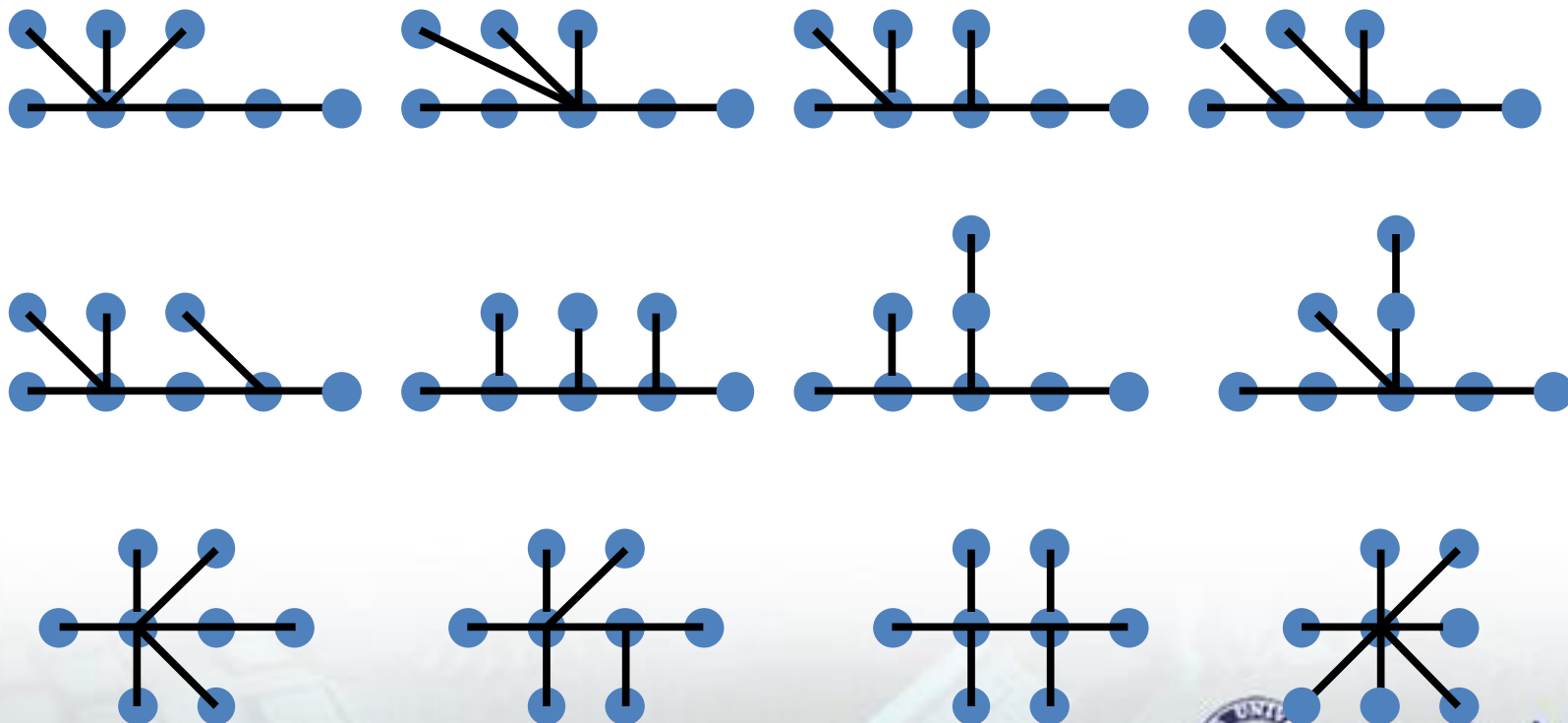
8阶非同构无向树

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



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)

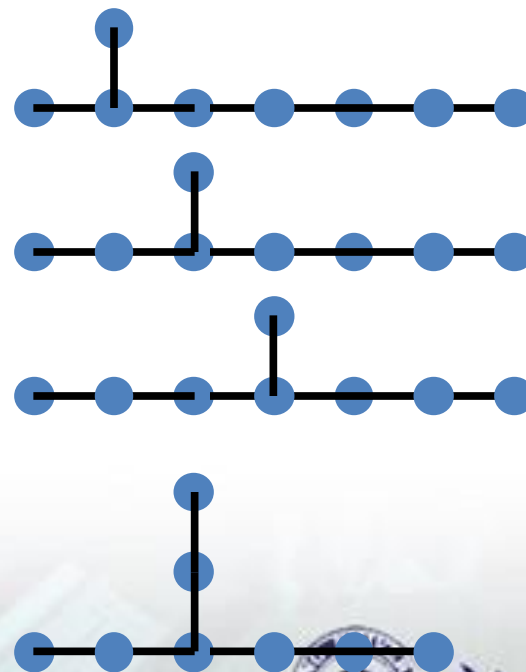
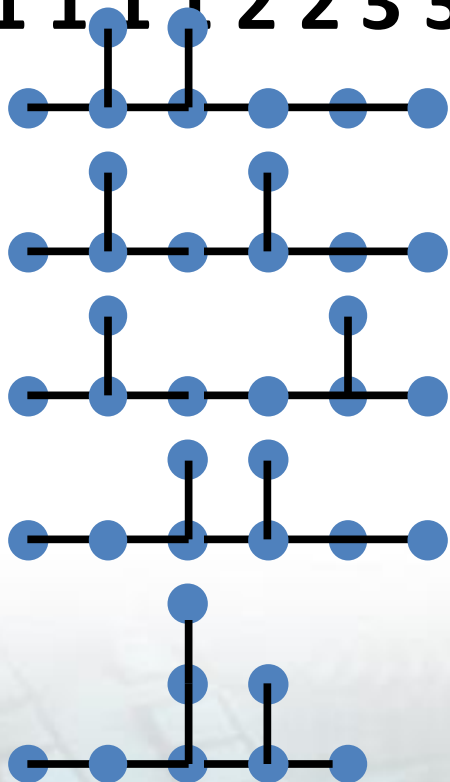
• $n=8$: 度数列有11种:

- | | |
|----------------------------------|-----------------------------------|
| (1) ¹ 1 1 1 1 1 1 1 7 | (7) ¹ 1 1 1 1 1 3 3 3 |
| (2) ¹ 1 1 1 1 1 1 2 6 | (8) ⁵ 1 1 1 1 2 2 3 3 |
| (3) ¹ 1 1 1 1 1 1 3 5 | (9) ³ 1 1 1 1 2 2 2 4 |
| (4) ¹ 1 1 1 1 1 1 4 4 | (10) ⁴ 1 1 1 2 2 2 2 3 |
| (5) ² 1 1 1 1 1 2 2 5 | (11) ¹ 1 1 2 2 2 2 2 2 |
| (6) ³ 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: $S_n = K_{1,n-1}$



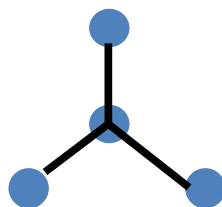
S_1



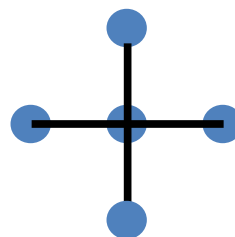
S_2



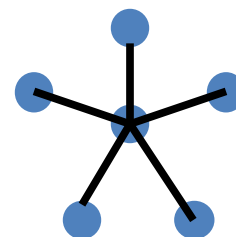
S_3



S_4



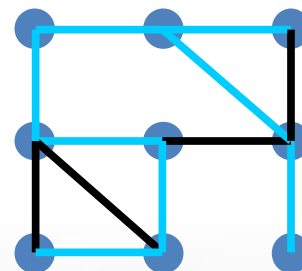
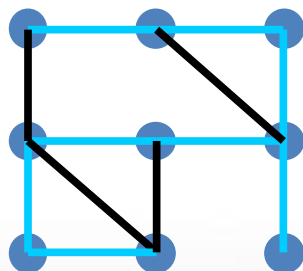
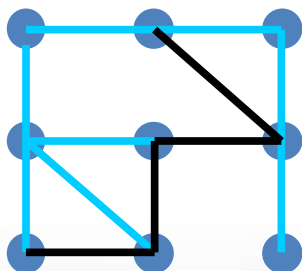
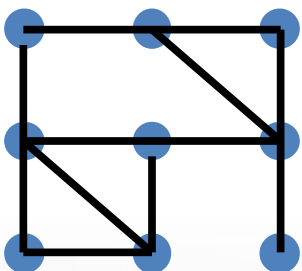
S_5



S_6

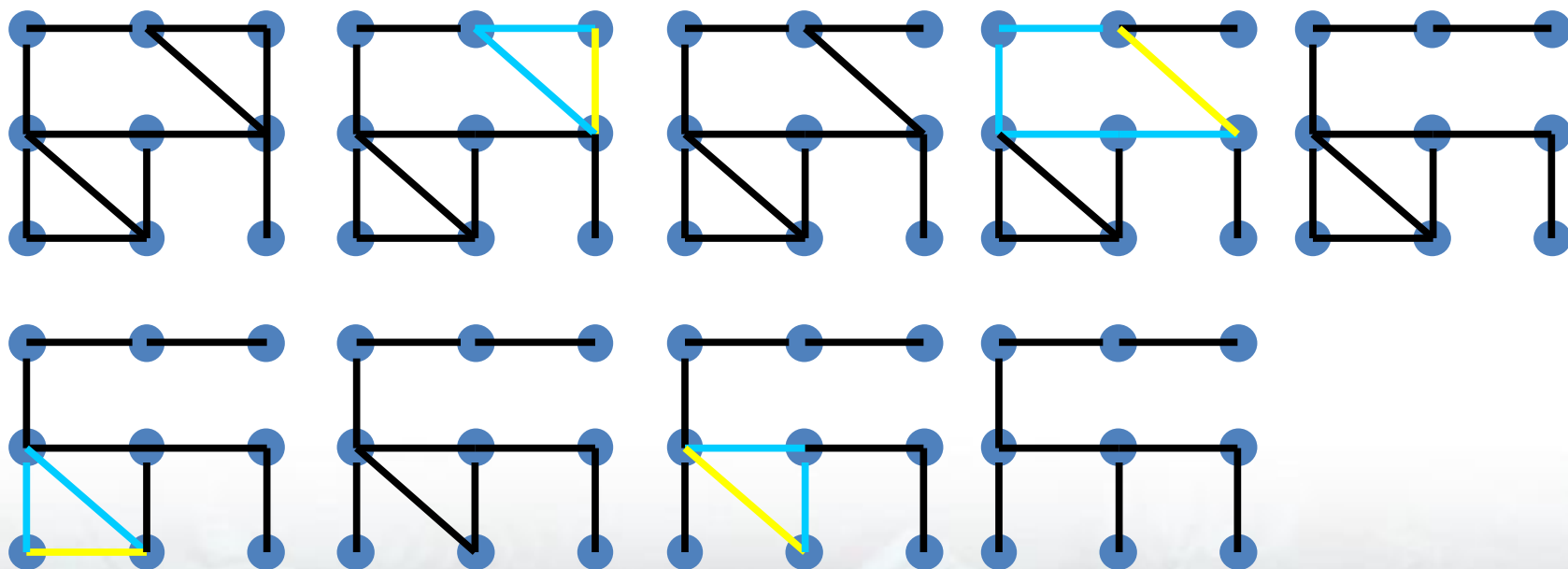
生成树

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



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. #

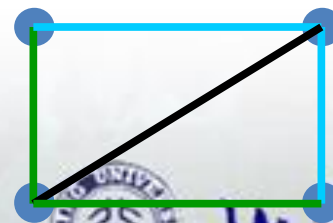
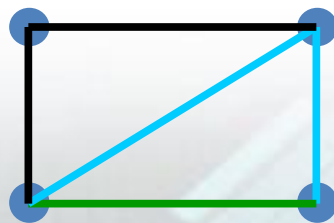
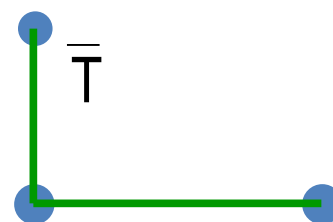
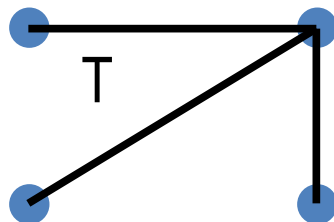
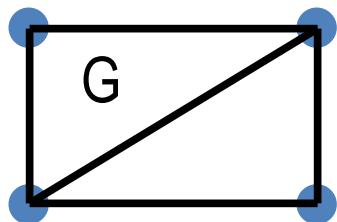


三个推论和一个定理

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

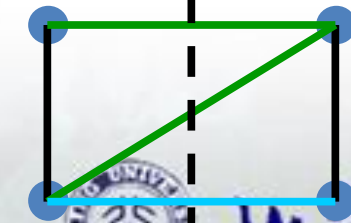
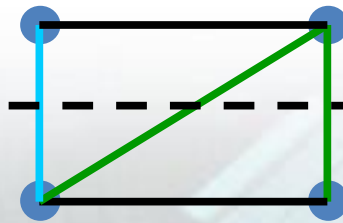
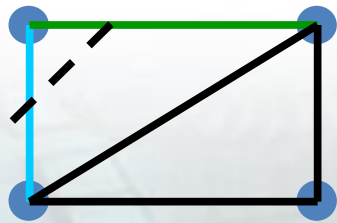
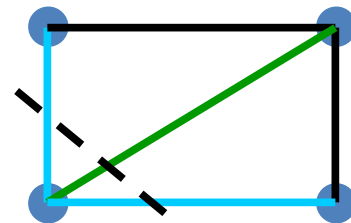
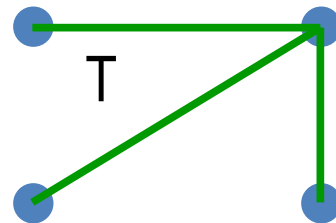
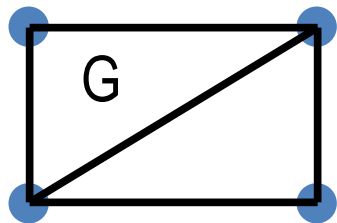
推论3

- 设 T 是连通图 G 的生成树, C 是 G 中的圈, 则 $E(\overline{T}) \cap E(C) \neq \emptyset$.
- **证明:** (反证) 若 $E(\overline{T}) \cap E(C) = \emptyset$, 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.

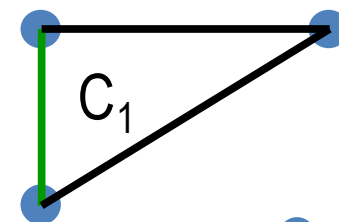
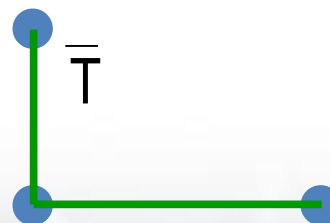
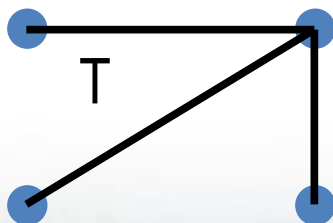
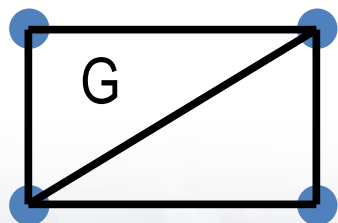
设 e_1, e_2 是不同的弦, 对应的圈是 C_{e_1}, C_{e_2} , 则 $e_1 \in E(C_{e_1}) - E(C_{e_2})$, $e_2 \in E(C_{e_2}) - E(C_{e_1})$, 所以 $C_{e_1} \neq C_{e_2}$. #

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 $\xi(G)$: $\xi(G)=m-n+1$ (ξ : 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.

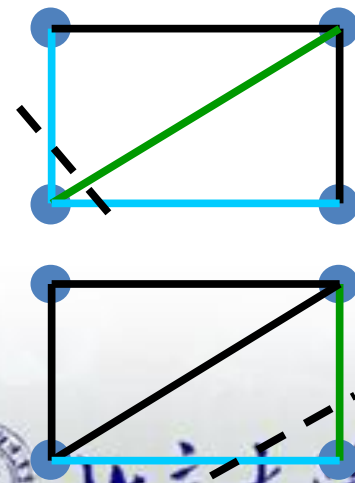
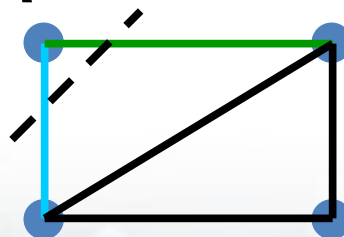
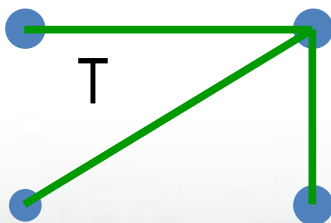
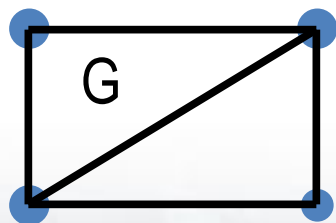
定理9.5证明

- **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 $S_{e_1} \neq S_{e_2}$.
#

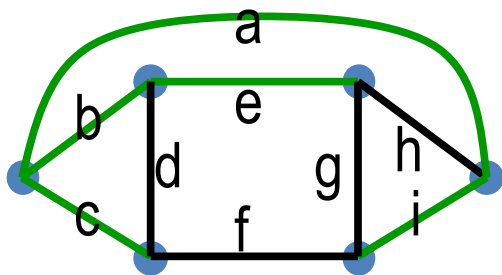
基本割集

- 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 $\eta(G)$: $\eta(G)=n-1$ (η : eta)



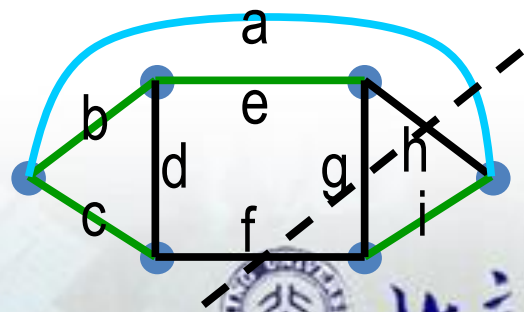
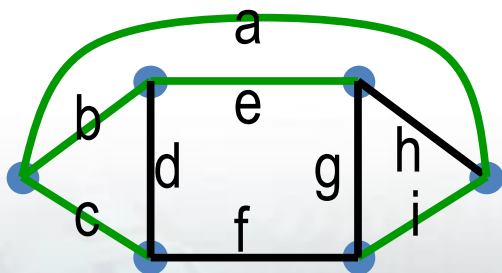
例9.2

- 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.



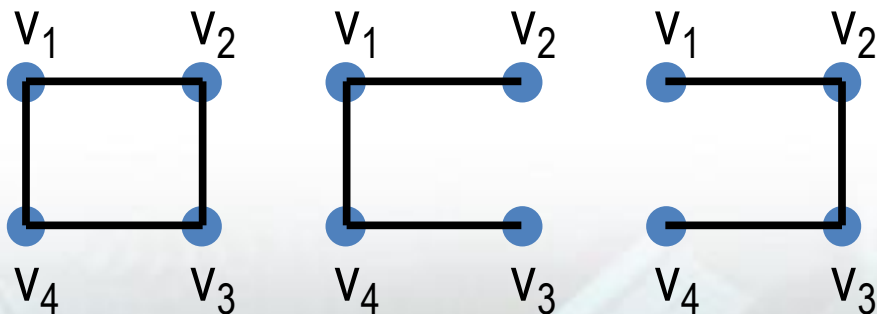
例9.2解

- 解: $T=\{d,f,g,h\}$, 基本回路: $C_d=dcb$, $C_f=fcai$, $C_g=gebai$, $C_h=heba$, 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,

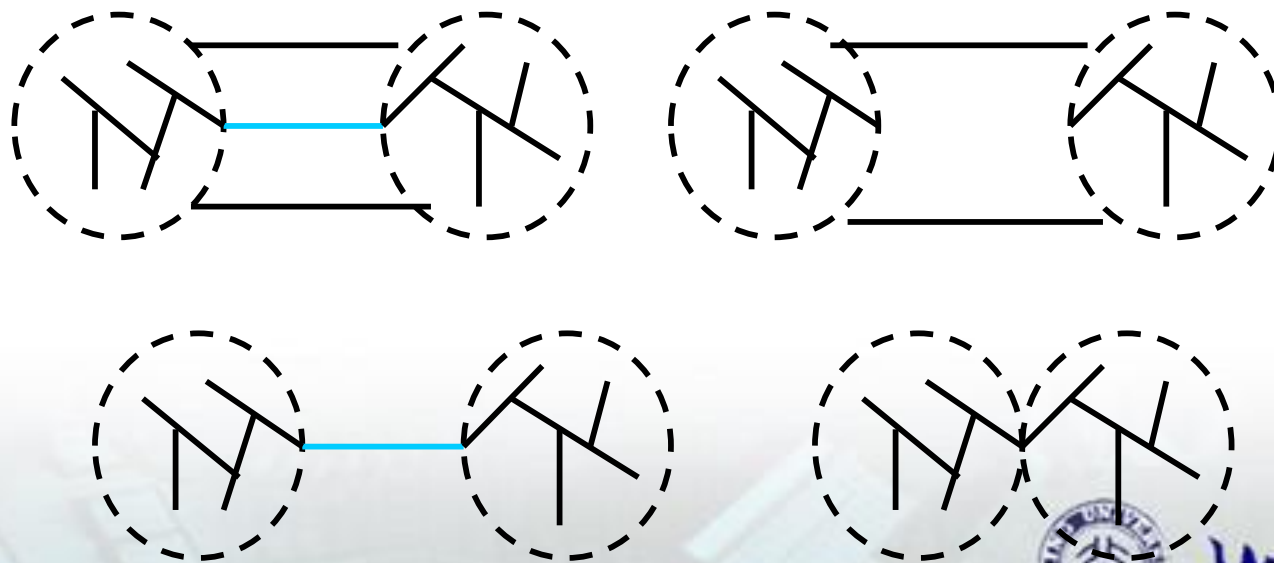
$$\tau(G) = \tau(G-e) + \tau(G \setminus e)$$

定理6证明

• 证明: $\forall e$ 非环,

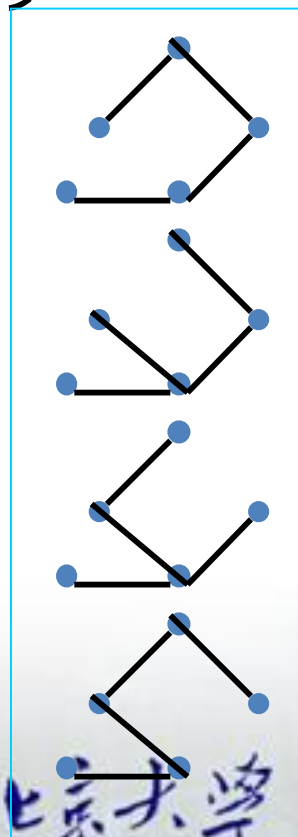
(1) 不含 e 的 G 的生成树个数: $\tau(G-e)$,

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



例9.3

$$\begin{aligned}
 \tau \left[\begin{array}{c} \text{diamond with bottom-left edge highlighted in blue} \end{array} \right] &= \tau \left[\begin{array}{c} \text{diamond with bottom-left vertex highlighted in blue} \end{array} \right] + \tau \left[\begin{array}{c} \text{diamond with bottom-left edge highlighted in blue and a dashed circle around the bottom-right vertex} \end{array} \right] \\
 &= 0 + \tau \left[\begin{array}{c} \text{V-shaped graph with bottom-left vertex highlighted in blue} \end{array} \right] + \tau \left[\begin{array}{c} \text{triangle with bottom-left edge highlighted in blue and a dashed circle around the bottom-right vertex} \end{array} \right] \\
 &= 1 + \tau \left[\begin{array}{c} \text{V-shaped graph with bottom-right vertex highlighted in blue} \end{array} \right] + \tau \left[\begin{array}{c} \text{dashed circle with a blue arc connecting two vertices} \end{array} \right] \\
 &= 1 + 1 + \tau \left[\begin{array}{c} \text{arc connecting two vertices, one highlighted in blue} \end{array} \right] + \tau \left[\begin{array}{c} \text{dashed circle with one vertex highlighted in blue} \end{array} \right] \\
 &= 1 + 1 + 1 + 1 = 4. \#
 \end{aligned}$$



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.

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

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

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

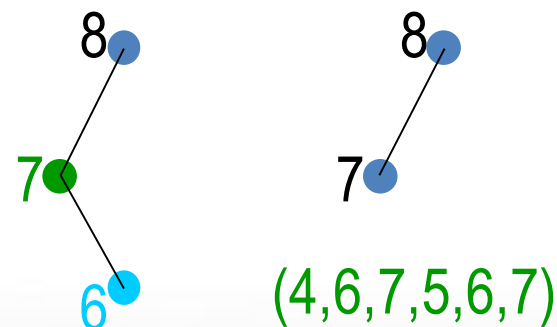
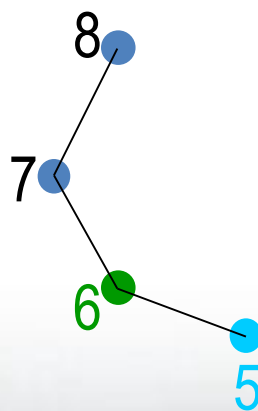
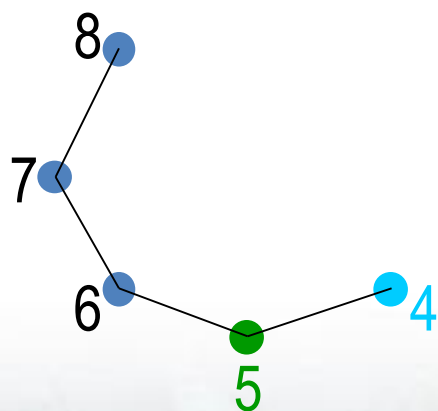
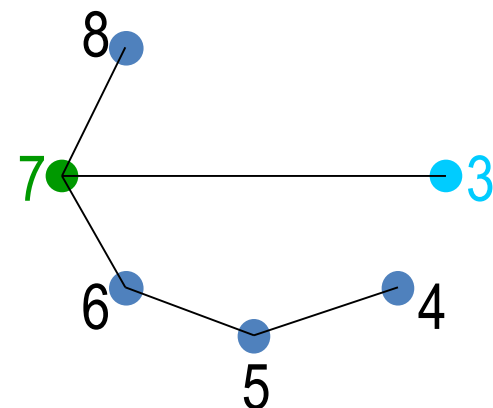
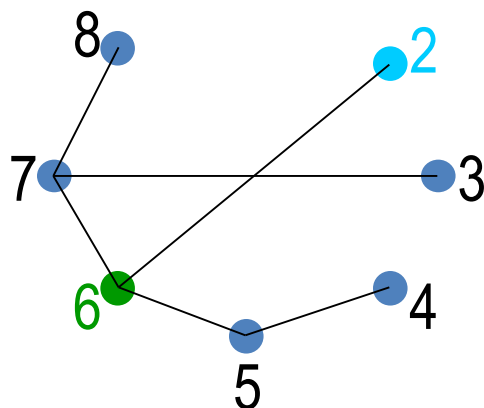
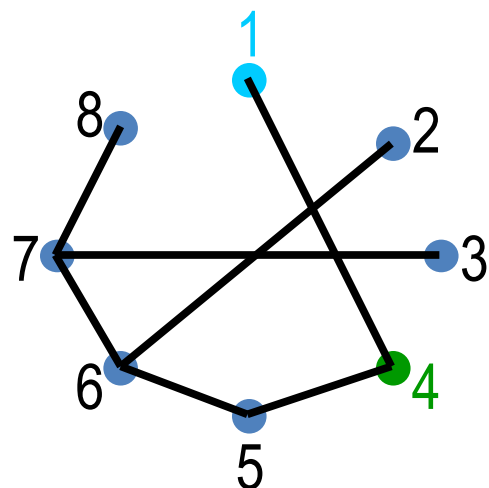
.....

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

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

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

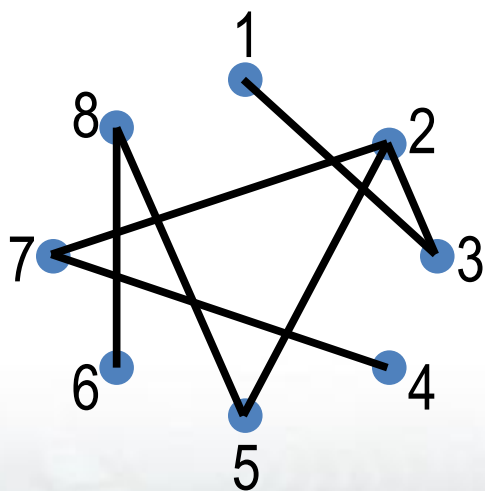
- 证明(续): (2) 由序列构造树:
设 $(l_1, l_2, \dots, l_{n-2})$ 是任意序列. 令
 $k_1 = \min\{ r \mid r \in V - \{l_1, l_2, \dots, l_{n-2}\} \},$
 $k_2 = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, l_2, \dots, l_{n-2}\} \},$
..... $k_{n-2} = \min\{ r \mid r \in V - \{k_1, k_2, \dots, k_{n-3}, l_{n-2}\} \},$
 $k_{n-1} = \min\{ r \mid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

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