



# 环路空间和断集空间

---

- 1. 环路空间
- 2. 断集空间



## 9.3 环路空间

---

- **环路:**  $G$ 中圈或若干个边不重的圈的并
- 规定: $\emptyset$ 是环路
- 圈、简单回路都是环路,但环路不一定是回路.
- $C_{\text{环}}$ : $G$ 中所有环路的集合
- $\Omega$ : $G$ 的各边导出子图的集合,

$$\Omega = \{G_1, G_2, \dots, G_m\}, m = |E(G)|$$

# 定理9.10

- **定理9.9**  $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图, $T$ 是 $G$ 的生成树, $C_{\text{基}}$ 是 $T$ 对应的基本回路系统,则对于任意的 $C_{i_1}, C_{i_2}, \dots, C_{i_r} \in C_{\text{基}}$ ,必有它们对应的弦 $e_{i_1}', e_{i_2}', \dots, e_{i_r}'$ 均在 $C_{i_1} \oplus C_{i_2} \oplus \dots \oplus C_{i_r}$ 中,其中 $\oplus$ 为图之间的环和运算.
- **定理9.10** 设 $C_1, C_2$ 为无向图 $G$ 的任意两个回路,则环和 $C_1 \oplus C_2$ 为 $G$ 中环路.
- **推论** 设 $C_1, C_2$ 为无向图 $G$ 的两个环路,则 $C_1 \oplus C_2$ 为 $G$ 中环路.



# 定理9.10的证明

证  $C_1=C_2$ , 则  $C_1 \oplus C_2 = \emptyset$ ,  $\emptyset$  是环路;

若  $C_1 \neq C_2$ , 显然  $E(C_1) \oplus E(C_2) \neq \emptyset$ , 从而  $C_1 \oplus C_2 \neq \emptyset$ , 下面证明  $C_1 \oplus C_2$  中的各连通分支都是欧拉图, 即只需证明

$\forall v \in V(C_1 \oplus C_2)$ ,  $d_{C_1 \oplus C_2}(v)$  为非零偶数.

若  $v \in V(C_1) \wedge v \notin V(C_2)$  或  $v \notin V(C_1) \wedge v \in V(C_2)$ , 显  $d_{C_1 \oplus C_2}(v)$  为非零偶数.

若  $v \in V(C_1) \wedge v \in V(C_2)$ , 如果  $v$  关联的边中有环  $e$ , 若  $e$  只在  $C_1$  中或  $C_2$  中, 则  $e$  作为圈在  $C_1 \oplus C_2$  中; 若  $e$  既在  $C_1$  中也在  $C_2$  中, 则  $e \notin C_1 \oplus C_2$ , 所以不影响  $d_{C_1 \oplus C_2}(v)$  的奇偶性.



## 定理9.10的证明

如果 $v$ 关联的边中无环, 设  $C_1$  中有  $r$  条边与  $v$  关联,  $C_2$  中有  $s$  条边与  $v$  关联, 其中有  $t$  条边既在  $C_1$  中也在  $C_2$  中, 则  $r, s$  都是偶数且  $r, s \geq 2, t \leq \min\{r, s\}$ , 则  $d_{C_1 \oplus C_2}(v) = r + s - 2t > 0$  且为偶数. 所以  $C_1 \oplus C_2$  中各连通分支都是欧拉图, 即各连通分支都是若干个边不重的圈的并, 因此  $C_1 \oplus C_2$  也是若干个边不重的圈的并, 即  $C_1 \oplus C_2$  为环路.



# 定理9.11

- **定理9.11** 设 $G$ 为无向连通图, $T$ 是 $G$ 的任意一棵生成树,则 $G$ 中任一回路或为 $T$ 的基本回路或为若干个基本回路的环和.
- **推论1** 无向连通图 $G$ 中任一环路或为某棵生成树的基本回路或为若干个基本回路的环和.
- **推论2** 设 $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图,设 $G$ 中有 $s$ 个回路,则 $m-n+1 \leq s \leq 2^{m-n+1}-1$ .
- **推论3** 设 $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图, $s$ 是 $G$ 中环路总数,则 $s=2^{m-n+1}$ .

# 定理9.11的证明

■ **定理9.11** 设 $G$ 为无向连通图, $T$ 是 $G$ 的任意一棵生成树,则 $G$ 中任一回路或为 $T$ 的基本回路或为若干个基本回路的环和.

证 设 $C$ 是 $G$ 中的一个回路,如果 $C$ 只含 $T$ 的一条弦,则 $C$ 是 $T$ 的一个基本回路;

如果 $C$ 含有 $T$ 的 $l$ 条弦,分别为 $e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{i_l}$ ,由定理9.9可知,这 $l$ 条弦全部在 $C' = C_{i_1} \oplus C_{i_2} \oplus \dots \oplus C_{i_l}$ 中,其中 $C_{i_j}$ 为 $e_{i_j}$ 对应的基本回路.由定理9.10可知 $C'$ 是环路,并且 $C'$ 中除了弦 $e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{i_l}$ 外其余的全是树枝.

若 $C \oplus C' \neq \emptyset$ ,则 $C \oplus C'$ 中全是树枝,显然 $C \oplus C'$ 不可能是环路,与定理9.10矛盾.因此 $C \oplus C' = \emptyset$ ,即 $C = C'$ ,证得.



# 定理9.12

■ 定理9.12 设 $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图,则 $C_{\text{环}}$ 是 $\Omega$ 的 $m-n+1$ 维的子空间.

■ 注:  $|\Omega|=2^m$

证 只需证明两点:

(1)证明环路对环和运算是封闭的.

由定理9.10推论可知

(2) 设 $T$ 是 $G$ 中任意一个生成树, $C_{\text{基}}=\{C_1, C_2, \dots, C_{m-n+1}\}$ 是 $T$ 对应的基本回路系统,证明 $C_{\text{基}}$ 是 $C_{\text{环}}$ 的基.

i)任意的 $C \in C_{\text{环}}$ , $C$ 可由 $C_{\text{基}}$ 中元素生成.

(由定理9.11推论)





## 定理9.12

---

ii) 证 $C_{\text{基}}$ 中元素线性无关.

若存在不全为0的 $a_i \in F = \{0, 1\}, i = 1, 2, \dots, m-n+1$ , 使得

$$a_1 C_1 \oplus a_2 C_2 \oplus \dots \oplus a_{m-n+1} C_{m-n+1} = \emptyset.$$

不妨设 $a_1 = 1$ , 设弦 $e_1$ 在 $C_1$ 中, 则 $e_1 \notin E(C_i) (i \geq 2)$ , 上式左端含 $e_1$ , 右端为空, 矛盾. 因此 $C_1, C_2, \dots, C_{m-n+1}$ 线性无关.

# 举例

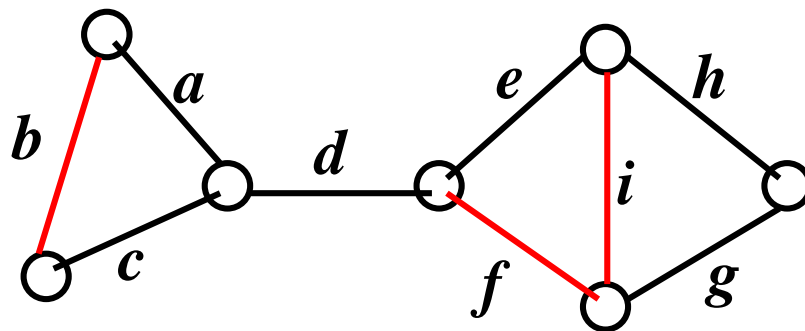
**例9.5** 求G的环路空间 $C_{\text{环}}$ ,并指出其中的回路.

解  $T=\{a,c,d,e,h,g\}$ ,基本回路 $C_{\text{基}}$ 为

$$C_b = abc$$

$$C_f = efhg$$

$$C_i = hgi$$



$$C_b \oplus C_f = C_b \cup C_f \quad C_b \oplus C_i = C_b \cup C_i$$

$$C_i \oplus C_f = fie \quad C_b \oplus C_f \oplus C_i = C_b \cup fie$$

$$C_{\text{环}} = \{\emptyset, C_b, C_f, C_i, C_b \cup C_f, C_b \cup C_i, fie, C_b \cup fie\}$$

其中的回路为 $C_b, C_f, C_i, fie$

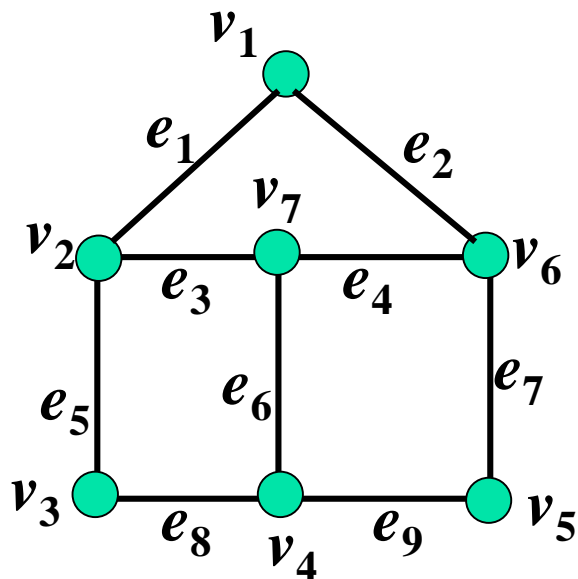


## 9.4 断集空间

- **断集:**  $G=\langle V, E \rangle$  为无向图,  $V_1 \subset V$  且  $V_1 \neq \emptyset$ , 记  $\bar{V}_1 = V - V_1$ ,  
 $\{(u, v) | u \in V_1 \wedge v \in \bar{V}_1\}$  为  $G$  中的一个断集,  
记作  $E(V_1 \times \bar{V}_1)$ , 简记  $(V_1, \bar{V}_1)$ .
- 割集是断集, 断集不一定是割集. (为什么?)

# 举例

- $V_1=\{v_1\}$ , 则  $(V_1, \overline{V_1})=\{e_1, e_2\}$ , 是割集
- $V_2=\{v_4, v_7\}$ , 则  $(V_2, \overline{V_2})=\{e_3, e_4, e_8, e_9\}$ , 是割集
- $V_3=\{v_2, v_4\}$ , 则  $(V_3, \overline{V_3})=\{e_1, e_3, e_5, e_9, e_6, e_8\}$ , 不是割集





# 定理9.13

---

- $S_{\text{断}}$ :  $G$ 中所有断集的导出子图和 $\emptyset$ 组成的集合;
- **定理19.3** 连通图 $G$ 中每个割集至少包含 $G$ 的每棵生成树的一个树枝.
- **证明 (反证法)** 假设存在一个割集 $E_1$ 不包含一棵树 $T$ 中的任何树枝, 则 $G-E_1$ 中仍然包含 $T$ , 那么 $G-E_1$ 连通, 与 $E_1$ 是割集矛盾.

# 定理9.14/9.15

- **定理9.14**  $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图, $T$ 是 $G$ 的生成树, $S_{\text{基}}$ 是 $T$ 对应的基本割集系统,则对于任意的 $S_{i_1}, S_{i_2}, \dots, S_{i_k} \in S_{\text{基}}$ ,必有它们对应的树枝 $e_{i_1}', e_{i_2}', \dots, e_{i_k}'$ 均在 $S_{i_1} \oplus S_{i_2} \oplus \dots \oplus S_{i_k}$ 中,其中 $\oplus$ 为对称差运算.

**证明** 不同的基本割集对应的树枝边不同,得证.

- **定理9.15** 设 $S_1, S_2$ 为无向图 $G$ 的两个断集,则 $S_1 \oplus S_2$ 为 $G$ 中断集,其中 $\oplus$ 为对称差运算.

**证明** 若 $S_1 = S_2$ ,则 $S_1 \oplus S_2 = \emptyset$ ,显然成立.

# 定理9.15(证明)

若 $S_1 \neq S_2$ , 设 $S_1 = (V_1, \bar{V}_1)$ ,  $S_2 = (V_2, \bar{V}_2)$ .

则红色虚线边既在 $S_1$ 中也在 $S_2$ 中,

因此它们都不在 $S_1 \oplus S_2$ 中.

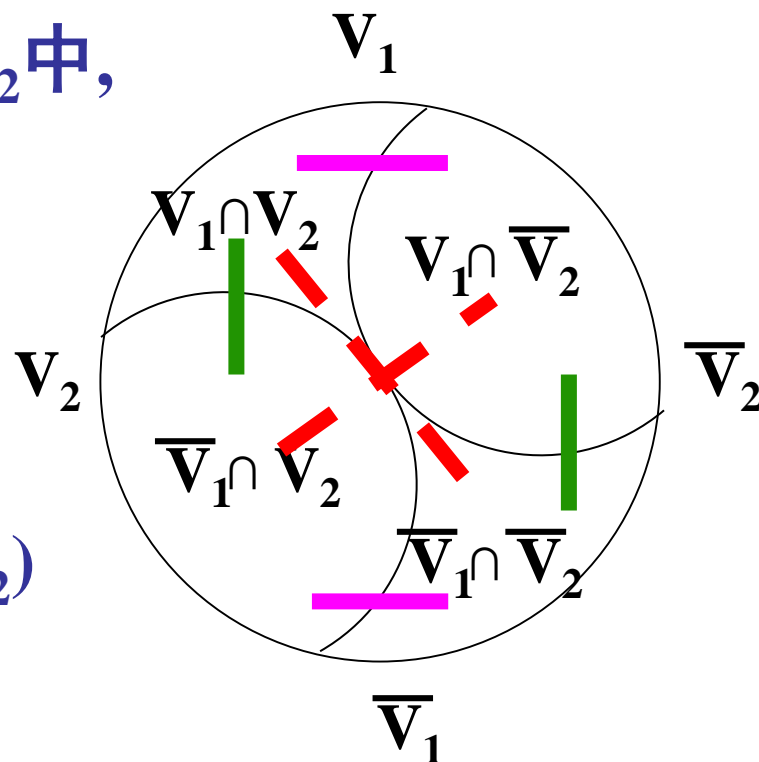
玫红色的实线边只在 $S_2$ 中,

绿色的实线边只在 $S_1$ 中,

故而, 令 $V^* = (V_1 \cap V_2) \cup (\bar{V}_1 \cap \bar{V}_2)$

则 $\bar{V}^* = (V_1 \cap \bar{V}_2) \cup (\bar{V}_1 \cap V_2)$

$S_1 \oplus S_2 = (V^*, \bar{V}^*)$ 为 $G$ 中的断集.





# 定理9.16/9.17

---

- **定理9.16** 设 $G$ 为无向连通图, $T$ 是 $G$ 的任意一棵生成树,则 $G$ 中任一断集或为 $T$ 的基本割集或为若干个基本割集的对称差.
- **定理9.17**  $G$ 是 $n$ 阶 $m$ 条边的无向连通图,则 $S_{\text{断}}$ 为 $\Omega$ 的 $n-1$ 维子空间.





# 定理9.16的证明

- **定理9.16** 设 $G$ 为无向连通图, $T$ 是 $G$ 的任意一棵生成树,则 $G$ 中任一断集或为 $T$ 的基本割集或为若干个基本割集的对称差.

证明 设 $S$ 为 $G$ 中任意一个断集,则 $S$ 至少包含 $T$ 的一个树枝,设 $S$ 中含有 $r(1 \leq r \leq n-1)$ 条树枝 $e_1', e_2', \dots, e_r'$ ,并设它们对应的基本割集分别是 $S_1, S_2, \dots, S_r$ ,令 $S' = S_1 \oplus S_2 \oplus \dots \oplus S_r$ ,由定理9.15知 $S'$ 是断集,并且 $e_1', e_2', \dots, e_r'$ 均在 $S'$ 中.

考虑 $S \oplus S'$ .  $S \oplus S'$ 是断集,并且树枝 $e_1', e_2', \dots, e_r'$ 均不在 $S \oplus S'$ 中.若 $S \oplus S' \neq \emptyset$ ,则 $S \oplus S'$ 只包含弦,与 $S \oplus S'$ 是断集矛盾,因此 $S \oplus S' = \emptyset$ ,所以 $S = S'$ .

# 断集举例

**例9.6** 求 $G$ 的断集 $S_{\text{断}}$ ,并指出其中的割集.

**解**  $T=\{a,e,d\}$ 为树,对应的基本割集

$$S_a=\{a,b\}, S_e=\{b,c,e\}, S_d=\{c,d\}$$

$$S_a \oplus S_e = \{a,c,e\}$$

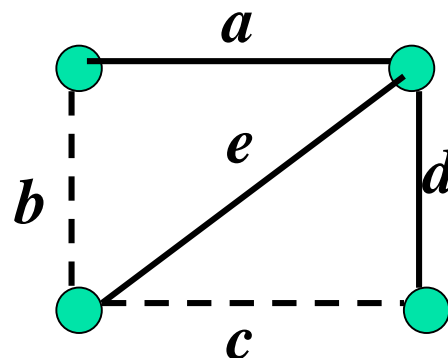
$$S_a \oplus S_d = \{a,b,c,d\}$$

$$S_e \oplus S_d = \{b,e,d\}$$

$$S_a \oplus S_e \oplus S_d = \{a,e,d\}$$

$$S_{\text{断}} = \{\emptyset, S_a, S_d, S_e, S_a \oplus S_e, S_a \oplus S_d, S_e \oplus S_d, S_a \oplus S_e \oplus S_d\}$$

$S_a \oplus S_d = \{a,b,c,d\}$ 不是割集,其余都是割集.





# 总结及作业

---

- 熟练求解环路空间和断集空间
- 了解环路空间和断集空间的维数
- 习题九: