

# 圈与回

陈琦

qichen@xidian.edu.cn

西安电子科技大学 · 通信工程学院

2024 年 3 月 5 日

# 圈与回

## 定义

- ▶ 闭路 (迹) 被称为圈 (回).
- ▶ 长为奇 (偶) 数的圈 (回) 被称为奇 (odd) (偶 (even)) 圈 (回).
- ▶ 图中长度最大 (小) 的圈被称为最长 (短) 圈 (longest (shortest) cycle).
- ▶  $G$  (或  $D$ ) 的围长 (girth) 是指  $G$  (或  $D$ ) 中最短圈 (或有向圈) 的长, 记为  $g(G)$  (或  $g(D)$ );
- ▶  $G$  (或  $D$ ) 的周长 (circumference) 是指  $G$  (或  $D$ ) 中最长圈 (或有向圈) 的长.

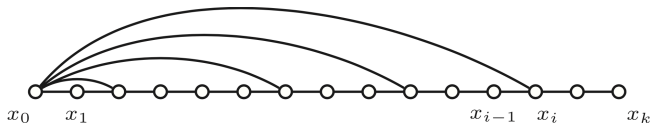
# 最小度与圈

## 命题

设  $G$  是无向图. 若  $\delta = \delta(G) \geq 2$ , 则  $G$  含圈; 若  $G$  是简单图, 则  $G$  含长至少为  $\delta + 1$  的圈.

## 证明.

- ▶ 若  $G$  中含环或者平行边, 则结论成立.
- ▶ 下设  $G$  为简单无向图, 并设  $P = (x_0, x_1, \dots, x_k)$  为  $G$  中最长路,  $x_k \neq x_0$ , 则  $N_G(x_0) \subseteq \{x_1, x_2, \dots, x_k\}$ .
- ▶ 由于  $|N_G(x_0)| = d_G(x_0) \geq \delta(G) = \delta \geq 2$ , 所以存在  $x_i \in N_G(x_0) (\delta \leq i \leq k)$ .
- ▶ 于是,  $(x_0, x_1, \dots, x_{i-1}, x_i, x_0)$  为  $G$  中长至少为  $\delta + 1$  的圈.



(a)

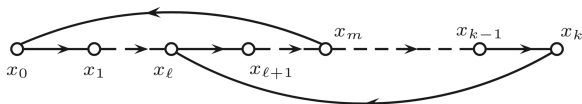
# 最小度与圈

## 命题

设  $D$  是简单有向图,  $k = \max\{\delta^+, \delta^-\} > 0$ , 则  $D$  有长至少为  $k+1$  的有向圈.

## 证明.

- ▶ 设  $P = (x_0, x_1, \dots, x_{k-1}, x_k)$  是  $D$  中最长有向路.
- ▶ 因为  $D$  是简单图, 所以  $N_D^+(x_k) \subseteq V(P)$ ,  $N_D^-(x_0) \subseteq V(P)$ .
- ▶ 令  $l = \min\{i : x_i \in N_D^+(x_k)\}$ , 则  $C' = (x_l, x_{l+1}, \dots, x_k, x_l)$  是有向圈, 其长  $(k-l) + 1 \geq d_D^+(x_k) + 1 \geq \delta^+ + 1$ .
- ▶ 令  $m = \max\{j : x_j \in N_D^-(x_0)\}$ , 则  $C'' = (x_0, x_1, \dots, x_m, x_0)$  是有向圈, 其长  $m + 1 \geq d_D^-(x_0) + 1 \geq \delta^- + 1$ .
- ▶ 令  $C$  是  $C'$  和  $C''$  中最长者, 则  $C$  的长至少为  $\max\{\delta^+, \delta^-\} + 1 = k + 1$ .



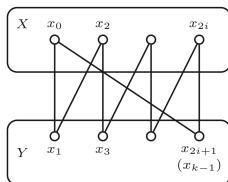
## 2 部图判定定理

### 定理

强连通有向图  $D$  是 2 部图  $\Leftrightarrow D$  不含奇有向回.

证明.

- ▶  $(\Rightarrow)$  设  $D$  是 2 部划分为  $\{X, Y\}$  的 2 部有向图,  $C = x_0 a_1 x_1 \cdots x_{k-1} a_k x_0$  是  $D$  中长为  $k$  的有向回.
- ▶ 不失一般性, 设  $x_0 \in X$ . 因为  $D$  是 2 部图, 所以  $x_1 \in Y$ ,  $x_2 \in X$ ,  $x_3 \in Y, \dots$ .
- ▶ 一般地,  $x_{2i} \in X$ ,  $x_{2i+1} \in Y$ . 由于  $x_0 \in X$ , 所以  $x_{k-1} \in Y$ .
- ▶ 于是存在  $i$ , 使  $k-1 = 2i+1$ , 即  $k = 2i+2$ . 因此,  $C$  是有向偶回.



## 2 部图判定定理

cont.

- ▶ ( $\Leftarrow$ ) 由于  $D$  不含奇有向回, 所以  $D$  中无环. 不妨设  $v \geq 2$ .
- ▶ 任取  $u \in V(D)$ . 令

$$X = \{x \in V(D) : d_D(u, x) \equiv 0(\text{mod}2)\},$$

$$Y = \{y \in V(D) : d_D(u, y) \equiv 1(\text{mod}2)\}$$

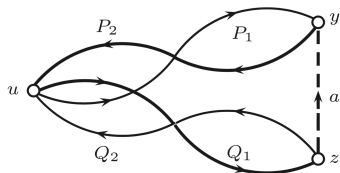
显然,  $u \in X$  且  $Y \neq \emptyset$ ,  $\{X, Y\}$  是  $V(D)$  的划分.

- ▶ 下证  $E(D[Y]) = \emptyset$ . 若  $|Y| = 1$ , 则不证自明.
- ▶ 设  $|Y| \geq 2$ ,  $y, z \in Y, y \neq z$ .
- ▶ 令  $P_1$  和  $Q_1$  分别是最短  $(u, y)$  路和  $(u, z)$  路,  $P_2$  和  $Q_2$  分别是最短  $(y, u)$  路和  $(z, u)$  路.
- ▶ 由  $Y$  的定义知  $P_1$  和  $Q_1$  的长都是奇数.

## 2 部图判定定理

cont.

- ▶ 由于  $D$  不含奇有向回, 且  $P_1 \oplus P_2$  和  $Q_1 \oplus Q_2$  都含  $D$  中有向回, 所以  $P_2$  和  $Q_2$  的长也都是奇数.
- ▶ 因此, 若存在  $a \in E(D)$ , 使  $a = (z, y)$ , 则  $P_2 \oplus Q_1 \oplus a$  是  $D$  中奇有向回, 矛盾于假定.
- ▶ 同样证明不存在  $b \in E(D)$ , 使  $b = (y, z)$ . 所以  $Y$  中任何两顶点都不相邻.
- ▶ 同样可证  $X$  中任何两顶点也不相邻, 因此  $D$  是 2 部图.



## 2 部图判定定理

### 推论

强连通有向图  $D$  是 2 部图  $\Leftrightarrow D$  不含奇有向圈.

### 推论

无向图  $G$  是 2 部图  $\Leftrightarrow G$  不含奇圈.

### 推论

有向图  $D$  是 2 部图  $\Leftrightarrow D$  不含奇圈.



谢 谢！