

文章编号: 1005-0523(2004)04-0125-04

线图上子泛圈性的两个独立点度和条件

胡明颖, 刘展鸿

(江西师范大学 数学与信息科学学院, 江西 南昌 330027)

摘要: 给定一个图 G , 满足 $\{d(u) + d(v) : uv \in E(G)\} \geq 8$, 有下面主要结论. 若 $n \geq 72$, 围长 $g(G) \geq 5$, 且 $\delta_2(G) = \min\{d(u) + d(v) : uv \notin E(G)\} > \sqrt{2n+1}$ 时, $L(G)$ 是子泛图. 若 $n \geq 72$, 围长 $g(G) \geq 4$, 且 $\delta_1^2(G) - \delta_2(G) > 2n$ 时, $L(G)$ 是子泛圈图.

关键词: 线图, 泛圈图, 子泛圈图

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

0 引言

本文中仅考虑简单连通图, 未定义的术语见 Bondy 和 Murty^[1]. 记 $\delta_2(g) = \min\{d(u) + d(v) : uv \notin E(G)\}$ (或简记为 δ_2), $\rho_2(g) = \min\{d(u) + d(v) : uv \in E(G)\}$ (或简记为 ρ_2). 记 $E(C) = \{uv \in E(G) : u, v \in V(C)\}$, $E'(C) = \{uv \notin E(G) : u, v \in V(C)\}$, $\bar{E}(C) = \{e \in E(G) : e \text{ 与 } C \text{ 中至少一个点相关联}\}$. $\epsilon(C)$ 为 C 的边数, $|E(C)| = \epsilon(C)$, $|E'(C)| = \epsilon'(C)$, $|\bar{E}(C)| = \bar{\epsilon}(C)$. G 图的围长指的是 G 中最小圈的长度, 记为 $g(G)$. 图 G 的周长指的是 G 中最大圈的长度, 记为 $c\gamma(G)$. 图 G 的闭迹指的是 G 的欧拉子图, 即 G 的每点度为偶数的连通子图. 注意, 据此定义, 由单个顶点导出的平凡子图也是闭迹. 令 $\lambda(G) = \{k : g \text{ 中包含长为 } k \text{ 的圈}\}$, 若 $\lambda(G) = \{3, 4, \dots, |V(G)|\}$, 则图 G 称为泛圈图. 若 $\lambda(G) = \{3, 4, \dots, c\gamma(G)\}$, 则图 G 称为子泛圈图. 图 G 的线图, 记为 $L(G)$, 其中 $V(L(G)) = E(G)$, $e_i e_j \in E(L(G))$ 当且仅当在中相邻.

Harary 和 Nash-Williams 给出哈密顿线图的特征:

定理 1^[2] 图 G 的线图是哈密顿图当且仅当 G 有一个闭迹 C , 使得 $\bar{\epsilon}(C) = |E(G)| \geq 3$.

定理 2^[3] 图的线图包含一个长为 $k \geq 3$ 的圈当且仅当有一个闭迹 C , 且 $\epsilon(C) \leq k \leq \bar{\epsilon}(C)$.

为了证明本文的两个主要结论, 先证明下面 3 个引理.

引理 1 设 G 是 n 阶图, $g(G) \geq 5$, $\rho_2(G) \geq 8$, 且 $L(G)$ 包含 C_{m+1} , 不包含 C_m , 则有:

(i) G 有无弦圈 C_{m+1} , 但不包含任一长度为 k 的圈, 其中 $\frac{m+1}{2} < k \leq m$.

(ii) 有 $m \leq (2n - \delta_2 + 2) / (\delta_2 - 2)$

证明 (i) 的结论可由文[4]的引理 1 直接推出, 为了完善证明过程, 在此简单叙述.

设 G 满足引理假设, 由定理 2, G 包含一个闭迹 C , $\epsilon(C) \leq m+1 \leq \bar{\epsilon}(C)$. 事实上, $\epsilon(C) = m+1$, 否则, 如果 $\epsilon(C) \leq m$, $L(G)$ 包含圈 C_m , 矛盾. 由定理 2 可知, $m \geq \Delta(G) + 1$, 则 $\epsilon(C) = m+1 \geq \Delta(G) + 2 \geq \rho_2(G) / 2 + 2 \geq 6$.

由于 C 是一个闭迹, 必存在边不交的圈 $D_1,$

D_2, \dots, D_r , 使得 $C = \bigcup_{i=1}^r D_i$.

断言 1 若 C 是 G 的一个圈, 即 $\gamma=1$ 时, C 一

收稿日期: 2004-04-22

作者简介: 胡明颖(1979-), 女, 江西南昌人, 江西师范大学数学与信息科学学院 2002 级研究生.

定是无弦的.

否则,若 C 有弦, 设是 C' 包含 C 的恰好一根弦, 且其它边都在 C 上的所有圈中的最长圈. 显然有, $\epsilon(C)/2 < \epsilon(C') < \epsilon(C)$. 在 $\sum_{v \in V(C')} d(v)$ 中, $\overline{E}(C')$ 中每条边至多被计算了两次, 在 $\sum_{e \in E(C')} d(e)$ 中, $V(C')$ 中每点被计算两次. 因此, 在 $\sum_{e \in E(C')} d(e)$ 中, $\overline{E}(C')$ 中每条边至多被计算了四次. 所以, $\overline{\epsilon}(C') = \sum_{e \in E(C')} d(e) \geq \epsilon(C') \rho_2/4 > \epsilon(C) \rho_2/8 \geq m+1$. 另一方面, $\epsilon(C') < \epsilon(C) = m+1$, 则 $\epsilon(C') \leq m \leq m+1 \leq \overline{\epsilon}(C')$. 由定理 2 可知, $L(G)$ 包含圈 C_m , 矛盾. 因此, 断言 1 成立.

断言 2 C 只能是 G 的一个圈, 即 $\gamma=1$.

否则, 若 $\gamma \geq 2$, 构造图 H 如下: $V(H) = \{D_1, D_2, \dots, D_\gamma\}$, $D_i D_j \in E(H)$ 当且仅当 $V(D_i) \cap V(D_j) \neq \emptyset (i \neq j)$. 由于 C 是闭迹, 必连通. 所以 H 连通. 因此, 至少存在 H 的两个顶点不是 H 的割点, 同样的, 至少存在 j 的两个值, 使得 G 的连通子图 $\bigcup_{1 \leq i \leq \gamma, i \neq j} D_i$ 仍是 G 的闭迹. 不失一般性, 假设 $C' = \bigcup_{i=2}^{\gamma} D_i$. $C'' = D_1 \cup \bigcup_{i=3}^{\gamma} D_i$ 都是 G 的闭迹. 由于 $\overline{E}(D_2 - V(C')) \cap E(C')$ 中的每条边在 $\sum_{e \in E(D_2 - V(C'))} (d(e) - 4)$ 中最多计算四次, 且 $\overline{E}(D_2 - V(C')) \cap E(C') \geq |E(D_2 - V(C'))| (\rho_2 - 4)/4$, 因此, $\overline{\epsilon}(C') = |E(C')| + |\overline{E}(C') \cap E(C')| + |\overline{E}(D_1 \cap \overline{E}(C'))| + |\overline{E}(D_2 - V(C')) \cap E(C')| \geq \overline{\epsilon}(C') + |E(D_1 \cap \overline{E}(C'))| + |E(D_2 - V(C'))| (\rho_2 - 4)/4 = |E(C)| - |E(D_1 - V(C'))| + |E(D_2 - V(C'))| (\rho_2 - 4)/4$. (1)

另一方面, $L(G)$ 不包含 C_m , 则 $\overline{\epsilon}(C') \leq m-1 = \epsilon(C) - 2$. (2)

由(1)(2)可知, $|E(D_1 - V(C'))| \geq |E(D_2 - V(C'))| (\rho_2 - 4)/4 + 2$, 由 $\rho_2(G) \geq 8$, $|E(D_1 - V(C'))| > |E(D_2 - V(C'))|$. 同理, 对称的得到 $|E(D_2 - V(C'))| > |E(D_1 - V(C'))|$, 矛盾. 所以, γ 只能为 1. 因此, 断言 2 成立.

由断言 1, 断言 2 可知 G 有无弦圈 C_{m+1} , 且无圈 C_k , $\frac{m+1}{2} < k \leq m$. (i) 成立. (ii): 由 (i) 可设 C 是 G 中的无弦 $(m+1)$ 圈. 由 $\rho_2(G) \geq 8$, 对 $\forall uv \in E(G)$, $d(u) + d(v) \geq \rho_2(G) \geq 8$. 若 C 是哈密顿圈, 由 C 无弦可知, $d(u) + d(v) = 4 < 8$, 则 C 不是

G 的哈密顿圈. 因此, 可设存在点 $u \in V(G) - V(C)$. 由已知 $g(G) \geq 5$, u 不能与 C 上两个距离 ≤ 2 的点相邻. 但如果 u 与 C 上两个 C 距离 ≥ 3 的点相邻, 会使得 G 包含圈 C' , 且 $\epsilon(C)/2 < \epsilon(C') < \epsilon(C)$, 与 (i) 矛盾. 因此, u 至多与 C 上 1 个顶点相邻.

记 p 是圈 C 与 $G - C$ 之间的边数, 则 $p \leq |V(G) - V(C)| \cdot 1 = n - m - 1$. 同时, 由于 C 是无弦的, C 上每点都与 $(\epsilon(C) - 3)$ 个点不相邻, 所以 $|E'(C)| = \epsilon(C) = \epsilon(C) (\epsilon(C) - 3)/2 = (m+1)(m-2)/2$. 在计算 $\sum_{e \in E(C)} (d(e) - 4)/(m-2) \geq |E'(C)| \cdot (\delta_2 - 4)/(m-2) = (m+1)(\delta_2 - 4)/4$, 因此, $n - m - 1 \geq p \geq (m+1)(\delta_2 - 4)/2$, 有 $m \leq (2n - \delta_2 + 2)/(\delta_2 - 2)$.

引理 2: 令 G 是 $n \geq 72$ 阶图 $\delta_2(G) > \sqrt{2n+1}$, 则 $g(G) \leq \Delta(G) + 1$.

证明: 由 $n \geq 72$, 则 $\delta_2 \geq 13$. 设 G 满足引理假设, C 是 G 最短圈, $\epsilon(C) = g(G) = \gamma$ 下面分两种情况讨论:

情况 1: $\delta(G) = 1$

设 $d(v) = \delta(G) = 1$, 对任意与 v 不相邻点 u , 有 $\Delta(G) + 1 \geq d(u) + d(v) \geq \delta_2$, 则 $\Delta(G) \geq \delta_2 - 1$. 假设 $\epsilon(C) = g(G) \geq \Delta(G) + 2$, 由 $\Delta(G) + 1 \geq \delta_2$, $\epsilon(C) \geq \delta_2 + 1 \geq 14$, 则对 $\forall u \in V(G) - V(C)$, $|\{uv \in E(G) : v \in V(C)\}| \leq$ (3)

否则 G 会产生一个比 C 更小的圈.

令 $E_1(C) = \{e = uv \in E(C) : u \text{ 或 } v \text{ 与 } G - V(C) \text{ 的孤立点相邻}\}$, $E_2(C) = E'(C) - E_1(C)$.

即 $E_2(C) = \{e = uv \in E(C) : u \text{ 和 } v \text{ 不与 } G - V(C) \text{ 的孤立点相邻}\}$, $V_2(C) = V(G[E_2(C)])$. 则对任意 $e \in E_1(C)$, 必有 $d(e) \geq \delta_2 + 1$. (4)

因为设 $e = uv \in E_1(C)$, 不妨假设 u 与 $G - V(C)$ 的某孤立点相邻, 由(3)可知 $d(x) = \delta(G) = 1$, 则点 x 必与点 v 不相邻, $d(v) + d(x) \geq \delta_2$, 得 $d(v) \geq \delta_2 - 1$, 同时 $d(u) \geq 2$, 因此 $d(e) \geq (\delta_2 - 1) + 2 \geq \delta_2 + 1$.

由 C 的选择可知, 对 $\forall x \in V_2(C)$, 存在一个集合 $\{p_i\}$, $\{p_j\}$ 是 $(d(x) - 2)$ 条长为 2 的路组成的集合, 使得 $V(p_2) \cap V(C) = \{x\}$. $V(p_i) \cap V(p_j) = \{x\}$, $(i \neq j)$. 记 P_1 为所有这样路的集合, 则 P_1 中任何两条路至多在 G 中有 1 个公共点 (即若 p_i, p_j 是同一个点 x 产生的两条路, 则有 $p_i \cap p_j = \{x\}$, 否则, 相交为空集) $|P_1| \geq \sum_{e \in E_2(C)} (d(e) - 4) / (\epsilon(C))$

$$-3) \geq |E_2(C)|(\delta_2 - 4) / (\gamma - 3) \geq |E_2(C)| / (\gamma - 3) \quad (5)$$

因为 P_1 中每条路都会产生一个点 $u \in V(G) \setminus \bar{E}(C)$, 由上面的(3), (4), (5)可知

$$n \geq |\bar{\epsilon}(C)| + |P_1| = \left(\sum_{e \in E(C)} (d(e) - 4) / (\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C) \right) + |P_1|$$

$$= \left(\sum_{e \in E(C)} d(e) / (\gamma - 3) \right) - 4|E'(C)| / (\gamma - 3) + \epsilon(C) + |P_1|$$

$$\geq \left(\sum_{e \in E_1(C)} d(e) + \sum_{e \in E_2(C)} d(ee) \right) / (\gamma - 3) - 2\epsilon(C) + \epsilon(C) + |E_2(C)| / (\gamma - 3)$$

$$\geq ((\delta_2 + 1)|E_1(C)| + \delta_2|E_2(C)|) / (\gamma - 3) + |E_2(C)| / (\gamma - 3) - \epsilon(C)$$

$$\geq (\delta_2 + 1)(|E_1(C)| + |E_2(C)|) / (\gamma - 3) - \epsilon(C) = (\delta_2 + 1)\epsilon(C) / (\gamma - 3) - \epsilon(C)$$

$$\geq \epsilon(C)(\delta_2 - 1) / 2 \geq (\delta_2 + 1)(\delta_2 - 1) / 2 > n,$$

矛盾.

情况 2: 当 $\delta(G) > 1$ 时

假设 $\epsilon(C) = g(G) \geq \Delta(G) + 2$, 则有 $\epsilon(C) \geq \Delta(G) + 2 \geq \delta_2 / 2 + 2 = (\delta_2 + 4) / 2$. 因为 $\delta_2 \geq 13$, $\epsilon(C) \geq 9$. 由 C 的选择可知, $\delta(G) > 1$, 对 $\forall x \in V(C)$, 存在一个集合 $\{p_i\}, \{p_j\}$ 是 $(d(x) - 2)$ 条长为 2 的路组成的集合, 使得 $V(p_i) \cap V(C) = \{x\}, V(p_j) \cap V(C) = \{x\}$, 其中 $i \neq j$. 记为 p_2 所有这样路的集合, 则 p_2 中任何两条路至多在 G 中有 1 个公共点. 且 $|P_2| = \sum_{u \in V(C)} (d(u) - 2)$, P_2 中每条路都会产生一个点 $u \in V(G) \setminus V(\bar{E}(C))$, 因此有 $n \geq \bar{\epsilon}(C) + |P_2|$

$$|P_2| = \sum_{u \in V(C)} (d(u) - 2) + \epsilon(C) + |P_2|$$

$$= 2 \sum_{u \in V(C)} (d(u) - 2) + \epsilon(C) = 2 \sum_{e \in E(C)} (d(e) - 4) / (\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C)$$

$$\geq 2(\delta_2 - 4)\epsilon(C) / (\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C) = (\delta_2 - 3)\epsilon(C)$$

$$\geq (\delta_2 - 3)(\delta_2 + 4) / 2 > n, \text{ 矛盾.}$$

所以, 假设不成立. $f(G) \leq \Delta(G) + 1$.

引理 3: 设 G 是 n 阶图, $g(G) \geq 5, \rho_2(G) \geq 8$, 且 $g(G)(\delta_2 - 2)^2 + 2(\delta_2 - 2) \geq 4n$, 则 $\lambda(L(G)) \supseteq [g(G), c\gamma(L(G))]$.

证明: 设 G 满足引理假设, C 是 G 中最短圈, $\epsilon(C) = g(G)$.

$$\bar{\epsilon}(C) = \left(\sum_{e \in E(C)} (d(e) - 4) / (\epsilon(C) - 3) \right) + \epsilon(C) \geq (\delta_2 - 4)\epsilon(C) / (\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C)$$

$$+ \epsilon(C) = (\delta_2 - 2)\epsilon(C) / 2 = (\delta_2 - 2)g(G) / 2. \text{ 由 } g$$

$(G)(\delta_2 - 2)^2 + 2(\delta_2 - 2) \geq 4n, g(G)(\delta_2 - 2) / 2 \geq 2n(\delta_2 - 2) - 1$, 则 $\bar{\epsilon}(C) \geq 2n / (\delta_2 - 2) - 1 = (2n - \delta_2 + 2) / (\delta_2 - 2)$. 由引理 1 可知, $L(G)$ 包含每个长为 $\bar{\epsilon}(C)$ 的圈, 因为 $\epsilon(C) \leq \bar{\epsilon}(C) \leq c\gamma(L(G))$, 则 $\lambda(L(G)) \supseteq [g(G), c\gamma(L(G))]$.

定理 3: 设 G 是 $n \geq 72$ 阶图, $g(G) \geq 5, \rho_2 \geq 8, \delta_2 > \sqrt{2n + 1}$, 则 $L(G)$ 是子泛圈.

证明: 设 G 满足定理假设, C 是 G 中最短圈, $\epsilon(C) = g(G)$. 由 $g(G) \geq 5, \delta_2 \geq \sqrt{2n + 1}$ 可得, $g(G)(\delta_2 - 2)^2 + 2(\delta_2 - 2) \geq 4n$. 由引理 3 可知, $\lambda(L(G)) \supseteq [g(G), c\gamma(L(G))]$. 又 $\rho_2 \geq 8$, 有 $\Delta(G) \geq 4$, 显然 $\lambda(L(G)) \supseteq [3, \Delta(G)]$. 由引理 2 可知, $g(G) \leq \Delta(G) + 1$. 则 $\lambda(L(G)) = [3, c\gamma(L(G))]$, 所以, $L(G)$ 是子泛圈.

定理 4: 设 G 是 $n \geq 72$ 阶图, $g(G) \geq 4, \rho_2 \geq 8, \delta_2^2 - \delta_2 > 2n$, 则 $L(G)$ 是子泛圈.

证明: 设 G 满足定理假设. 若 $L(G)$ 不是子泛圈. $m = \max\{i < c\gamma(L(G)) : L(G) \text{ 不包含 } C_i\}$, 则 $m \leq c\gamma(L(G)) - 1$, $L(G)$ 包含 C_{m+1} , 由定理 2, G 包含一个闭迹 $C, \epsilon(C) \leq m + 1 \leq \bar{\epsilon}(C)$. 事实上, $\epsilon(C) = m + 1$, 否则, 如果 $\epsilon(C) \leq m, L(G)$ 包含圈 C_m . 由引理 1 可知, C 是长为 $m + 1$ 的圈, 且 C 不是 G 的哈密顿圈. 对任意 $\omega \in V(G) \setminus V(C)$, 易知, G 与 C 中至多两个点相邻, 且 $N(\omega) \cap V(C)$ 的任意两个点在 C 中的距离为 2, 否则, G 包含一个圈 C' , 且 $\epsilon(C) / 2 < \epsilon(C') < \epsilon(C)$, 与引理 (i) 矛盾. 由 $\delta_2^2 - \delta_2 > 2n$, 可知 $\delta_2^2 > 2n + \delta_2 > 2n + 1$, 则 $\delta_2 > \sqrt{2n + 1}$. 由定理 3, 要使定理 4 成立, 只须考虑 $g(G)$ 的情况.

设 C_4 是 G 的 4-圈, 通过类似引理 3 的证明过程可知, $\bar{\epsilon}(C_4) \geq (\delta_2 - 2)g(G) / 2 = 2(\delta_2 - 2)$, $\lambda(L(G)) \supseteq [3, 2\delta_2 - 4]$. 则 $\epsilon(C) \geq (2\delta_2 - 4) + 2 = 2(\delta_2 - 1)$

由(6)和 $\delta_2^2 - \delta_2 > 2n$ 可知,

$$n \geq \sum_{e \in E(C)} (d(e) - 4) / 2(\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C) \geq \sum_{e \in E(C)} d(e) / 2(\epsilon(C) - 3) - 4\epsilon(C) / 2(\epsilon(C) - 3) + \epsilon(C) \geq \epsilon(C) \cdot \delta_2 / 2(\epsilon(C) - 3) - \epsilon(C) + \epsilon(C) = \epsilon(C) \cdot \delta_2 / 4 \geq 2(\delta_2 - 1)\delta_2 / 4 > n, \text{ 矛盾. 因此, 是 } L(G) \text{ 子泛圈.}$$

参考文献:

[1] Bondy J. A and Murty U.S.R., Graph Theory with Applications [M], Macmillan Press, 1976.

- [2] Harary F, Nash-Williams C St J A. On spanning and dominating circuit in graphs, *Can Math Bull*, 1977, 20, 215-220.
- [3] Bondy J. A. Pancyclic graph, pro second Louisiana conference on combinatorics, graph theory and computing (Mullin R. C. et al.,

- eds.), *congresses Numerantium* 3(1971)181-187.
- [4] Xiong, L. Edge degree conditions for subpancyclicity in line graphs, *Discrete Math*, 188(1998)225-232.

Degree Sums of Two Independent Vertics Condition for Subpancyclicity in line Graphs

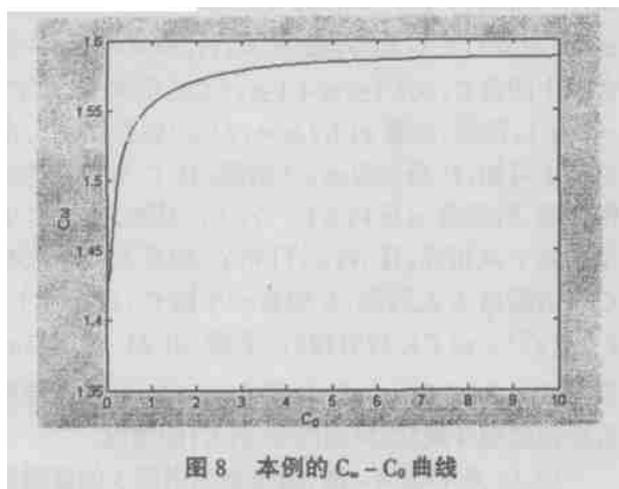
HU Ming-ying, LIU zhan-hong

(Institute of Mathematication and Informatics, Jiangxi Normal University, Nanchang 33027, China)

Abstract: Given a graph which satisfies condition of . We have the following two main results. If and, is subpancyclicity. If and, is subpancyclicity.

Key words: line graph; pancyclic graph; subpancyclic graph

(上接第 112 页)



3 结束语

本文基于弹塑性力学基本理论,提出了实用的辙叉矫直压下量确定方法,该方法既为辙叉矫直工作提供了理论指导和计算依据,也对研究其它复杂金属工件的矫直提供了有意义的参考。

参考文献:

- [1] 崔 甫. 矫直原理与矫直机械[M]. 北京:冶金工业出版社,2002.
- [2] 朱伯馥. 弹塑性力学[M]. 北京:科学出版社,1990.

Study on Op-bending Straightening Theory of Crossing

CHEN Hui, XIONG Guo-liang

(1. School of Mechanical and Electrical Information; 2. Educational Administration, East China Jiaotong Uni., Nanchang 330013, China)

Abstract: The paper analyzes the basic principles of crossing's op-bending straightening by using the basic theory of elastic-plastic mechanics. A practical computation method for the stroke of pressing down is derived, which can be used to direct the straightening operation. At the end of this paper, a calculating example is put forward.

Key words: straightening; elasticity & plasticity; stroke of pressing down; MATLAB language