

二连通的二部图的最长圈

党 恺 谦

(东北工学院数学系, 沈阳)

一、引 言

本文研究的图 G 为简单的无向的二部图. 所用术语和符号除说明外皆同 [1]. $c(G)$ 表示 G 的最长圈的长. 以 (A_1, A_2) 为二分类的二部图记为 $G(A_1, A_2)$. $\delta = \min\{d(v) | v \in V(G)\}$. 已有结果:

定理 1^[2]. 设 $G(A_1, A_2)$ 为二连通的二部图, 则 $c(G) \geq 2\min\{|A_1|, |A_2|, 2\delta - 2\}$.

定理 2^[3]. 设 $G(A_1, A_2)$ 为二连通的二部图, 且 $\delta_i = \min\{d(v) | v \in A_i\}$ ($i = 1, 2$), 如果

- i) $|A_1| \geq |A_2|$, 则 $c(G) \geq 2\min\{|A_2|, \delta_1 + \delta_2 - 1, 2\delta_1 - 2\}$;
- ii) $|A_1| = |A_2|$, $\delta_1 = \delta_2$, 则 $c(G) \geq 2\min\{|A_2|, 2\delta_1 - 1\}$.

本文证明

定理 3. 设 $G(A_1, A_2)$ 为二连通的二部图, 若对任一对使 $d(u, v) = 2$ 的点 u, v 有 $\max\{d(u), d(v)\} \geq \delta^*$, 则

- i) $c(G) \geq 2\min\{|A_1|, |A_2|, 2\delta^* - 2\}$;
- ii) 当 $|A_1| = |A_2|$, $\delta^* \geq \frac{1}{2}(|A_1| + 1)$ 时 G 是哈密顿的.

二、引 理

记 $P = P(v_1, v_l) = v_1v_2 \cdots v_l$, $G(P)$ 为 G 中由 $V(P)$ 导出的子图; $R = G - P$ 为 G 中由 $V(G) \setminus V(P)$ 导出的子图; $T^-(v) = \{v_{j-1} | v_j \in N_r(v)\}$, $T^+(v) = \{v_{j+1} | v_j \in N_r(v)\}$.

显然有

引理 1. 设 G 为二连通图, $P(v_1, v_l)$ 为 G 中最长路.

- i) 如果 $G(P)$ 有 l 长圈, 则 G 是哈密顿的;
- ii) 如果 $G(P)$ 有 $l - 1$ 长圈, 则 R 不含阶 ≥ 2 的连通分图.

引理 2 ([3] 中引理 5). 设 $G(A_1, A_2)$ 为二连通的二部图, $P(v_1, v_l)$ 为 G 中最长

路.

i) 若 $v_i \in A_i, v_l \in A_j, i \neq j, i, j = 1, 2$, 则

$$c(G) \geq \min\{|V(P)|, 2\{d(v_i) + d(v_l) - 1\}\};$$

ii) 若 $\{v_i, v_l\} \subset A_i, i = 1$ 或 2 , 则

$$c(G) \geq \min\{|V(P)| - 1, 2(d(v_i) + d(v_l) - 2)\}.$$

引理 3. 设 $G(A_1, A_2)$ 为二连通的二部图, 若对任一对使 $d(u, v) = 2$ 的点 u, v 有 $\max\{d(u), d(v)\} \geq \delta^*$, 则 G 中有最长路 $P(v_i, v_l)$ 使 $d(v_i) \geq \delta^*, d(v_l) \geq \delta^*$.

证. 令 $M = \{v | v \in V(G) \text{ 且 } d(v) \geq \delta^*\}$. 选取最长路 $P(v_i, v_l)$ 使 $|\text{End}(P) \cap M|$ 尽可能地大, 这里 $\text{End}(P)$ 表示 $P(v_i, v_l)$ 的端点集. 此 $P(v_i, v_l)$ 即为所求. 假若不然, 不妨设 $d(v_i) < \delta^*$, 则由 G 的二连通性及 P 的最长性, 必存在 $v_i \in V(P) (i > 2)$, 使 $v_i v_i \in E(G)$, 易见 $d(v_i, v_{i-1}) = 2$, 于是 $d(v_{i-1}) \geq \delta^*$. 令 $P^* = v_{i-1} v_{i-2} \cdots v_i v_i v_{i+1} \cdots v_l$, 则 $|\text{End}(P^*) \cap M| > |\text{End}(P) \cap M|$, 这与 $P(v_i, v_l)$ 的取法矛盾. 证毕.

三、定理 3 的证明

定理 3 的证明. 设 $P(v_i, v_l)$ 为 G 中满足引理 3 的最长路, 则 $(N(v_i) \cup N(v_l)) \subseteq V(P)$ 且 $|N(v_j)| = d(v_j) \geq \delta^*, j = 1, l$. 记 $d(v_i) + d(v_l) = f$, 则 $f \geq 2\delta^*$. 而 $|T^-(v_i)| = d(v_i), |T^+(v_l)| = d(v_l)$.

分以下两种情况讨论.

情况 1. $l = 2r$. 不妨令 $v_i \in A_1, v_{2r} \in A_2$. 由引理 1 的 i) 不妨设

$$T^-(v_i) \cap N(v_{2r}) = \emptyset.$$

由于 $(T^-(v_i) \cup N(v_{2r})) \subseteq A_1$, 则

$$|V(P) \cap A_1| \geq |T^-(v_i) \cup N(v_{2r})| = |T^-(v_i)| + |N(v_{2r})| = f.$$

故 $|V(P)| \geq 2f$, 从而由引理 2 的 i) 推出结论 i).

情况 2. $l = 2r + 1$. 不妨令 $\{v_i, v_{2r+1}\} \subset A_1$.

a) 若 $T^-(v_i) \cap T^+(v_{2r+1}) = \emptyset$, 则

$$|V(P) \cap A_1| \geq |T^-(v_i)| + |T^+(v_{2r+1})| = f.$$

故 $|V(P)| \geq 2f - 1$, 由引理 2 的 ii) 有 $c(G) \geq 4\delta^* - 4$.

b) 若 $T^-(v_i) \cap T^+(v_{2r+1}) \neq \emptyset$, 设 $v_{i+1} \in (T^-(v_i) \cap T^+(v_{2r+1}))$, 则有圈

$$c^* = v_i v_{i+1} \cdots v_{2r+1} v_{2r} \cdots v_{i+2} v_i$$

并有

$$|V(c^*)| = |V(P) \setminus \{v_{i+1}\}| = |V(P)| - 1 = 2r. \quad (1)$$

若 $|V(P)| \geq 4\delta^* - 1$, 则 $|V(c^*)| \geq 4\delta^* - 2$.

若 $|V(P)| \leq 4\delta^* - 3$, 在 $P(v_i, v_{2r+1})$ 上记 $W_1 = V(P) \cap A_1, W_2 = V(P) \cap A_2$,

则

$$|W_2| = r \leq 2\delta^* - 2, |W_1| = |W_2| + 1 = r + 1 \leq 2\delta^* - 1. \quad (2)$$

以下证明 $V(R) \cap A_2 = \emptyset$. 为此, 用反证法. 假设 $V(R) \cap A_2 \neq \emptyset$. 由于 P 最长

及(1)式,引理1的ii)知 R 中不含阶 ≥ 2 的连通分图,因此对任意的 $v^* \in (V(R) \cap A_2)$,有 $N(v^*) \subset W_1$.

若 $d(v^*) \geq \delta^*$,则 $|T^+(v^*)| = d(v^*) \geq \delta^*$,再由(2)式有

$$|W_2| - |T^+(v^*)| \leq (2\delta^* - 2) - \delta^* = \delta^* - 2 < \delta^* \leq |N(v_1)|.$$

于是 $N(v_1) \cap T^+(v^*) \neq \emptyset$,此与 P 的最长性矛盾.

若 $d(v^*) < \delta^*$,令 $v_m \in N(v^*)$,显然 $m \neq 1, 2r+1$. 则 $v_{m+1} \in T^+(v^*)$ 且 $d(v^*, v_{m+1}) = 2$,于是 $d(v_{m+1}) \geq \delta^*$. 又由(1)式及 P 最长,则 $N(v_{m+1}) \subset W_1 \setminus \{v_1\}$. 令 $X = \{v_1, v_2, \dots, v_{m-1}\}$, $Y = \{v_{m+3}, v_{m+4}, \dots, v_{2r+1}\}$,则 $T_{\bar{x}}(v_1) \cap T_{\bar{y}}(v_1) = \emptyset$. 故

$$|T_{\bar{x}}(v_1) \cup T_{\bar{y}}(v_1)| = d(v_1) \geq \delta^*,$$

$$|N(v_{m+1}) \setminus \{v_m, v_{m+2}\}| \geq \delta^* - 2.$$

则

$$\begin{aligned} |W_1| - |T_{\bar{x}}(v_1) \cup T_{\bar{y}}(v_1)| - |\{v_m, v_{m+2}\}| \\ \leq (2\delta^* - 1) - \delta^* - 2 < \delta^* - 2 \leq |N(v_{m+1}) \setminus \{v_m, v_{m+2}\}|. \end{aligned}$$

于是 $(N(v_{m+1}) \setminus \{v_m, v_{m+2}\}) \cap (T_{\bar{x}}(v_1) \cup T_{\bar{y}}(v_1)) \neq \emptyset$,此与 P 的最长性矛盾.

这样便证明了 $V(R) \cap A_2 = \emptyset$, $|W_2| = |A_2| = r$. 于是

$$|V(c^*)| = 2r = 2|A_2|.$$

由情况1, 2知结论i)成立.

以下证结论ii). 若 $|V(P)|$ 为奇数,则由情况2的证明可知必有 $|V(P)| \geq 4\delta^* - 1$ (否则 $|A_1| \neq |A_2|$). 不妨设 $\text{End}(P) \subset A_1$,则

$$|A_1| \geq |V(P) \cap A_1| \geq 2\delta^* \geq |A_1| + 1,$$

矛盾,故 $|V(P)|$ 必为偶数. 则由情况1的证明可知,如果 G 不是哈密顿的,便有 $|V(P) \cap A_1| \geq f \geq 2\delta^* \geq |A_1| + 1$,矛盾. 于是结论ii)成立.

至此定理证毕.

以下说明定理3的i)与定理1, 2的关系. 由于 $\delta^* \geq \delta$,于是定理3的i)不比定理1弱; [3]中的例子说明定理2不比定理3的i)弱; 下面的例子说明定理3的i)又不比定理2弱,而且在某种意义上是最好可能的.

例. 设 $n \geq 3, m \geq n+3$. $K_{m-1, n}$ 是以 (A_1, B_1) 为二分类的完全二部图.

$$|A_1| = m-1, |B_1| = n,$$

令 $\{v_1, v_2\} \subset B_1, u^* \notin A_1, G_1 = K_{m-1, n} \cup \{u^*v_1, u^*v_2\}, G_i(A_i, B_i) = K_{m, n}, |A_i| = m,$

$|B_i| = n, i = 2, 3. \{v_1^*, v_2^*\} \cap V(G_j) = \emptyset, j = 1, 2, 3, N(v_l^*) = \bigcup_{j=1}^3 A_j, l = 1, 2.$

这样构成 $G(A, B), A = \left(\bigcup_{j=1}^3 A_j\right) \cup \{u^*\}, B = \left(\bigcup_{j=1}^3 B_j\right) \cup \{v_1^*, v_2^*\}. |A| = 3m,$

$|B| = 3n+2, \delta_1 = \delta = d(u^*) = 2, \delta^* = n+2. 由定理2的i)有c(G) = 4\delta_1 - 4 = 4, 由定理3的i)有c(G) = 4\delta^* - 4 = 4n+4.$

参 考 文 献

- [1] J. A. 邦迪, U. S. R. 默蒂著,吴望名等译,图论及其应用,科学出版社,北京,1984.

- [2] Voss H. J. und C. Zuluaga, Maximale gerade und ungerade Kreise in Graphen I, *Wiss. Z. Tech. Hochsch. Ilmenau*, **23**: 4(1977), 57—70.
- [3] Jackson, B., Long cycles in bipartite graphs, *J. Combin. Theory, Ser. B*, **38**, (1985), 118—131.

LONGEST CYCLES IN 2-CONNECTED BIPARTITE GRAPHS

DANG KAI-QIAN

(Northeast Institute of Technology, Chenyang)

ABSTRACT

Let G be a 2-connected bipartite graph with bipartition (A_1, A_2) . If $d(u, v) = 2$ and $\max \{d(u), d(v)\} \geq \delta^*$ for any $u, v \in V(G)$, then G contains a cycle of length at least $2 \min(|A_1|, |A_2|, 2\delta^* - 2)$. Moreover, if $|A_1| = |A_2|$, $\delta^* \geq \frac{1}{2}(|A_1| + 1)$, then G has a Hamiltonian cycle.