

联接图中的最长链

胡智全

(华中师范大学数学系, 武汉)

一、引言

文中未加说明的述语均同于[1]. 给定图 G , 以 $c(G)$ 记其联通分支数, 定义

$$h(G) = \min \{ |S| - c(G \setminus S); S \subseteq V(G), c(G \setminus S) > 1 \},$$

$$f(G) = \min \{ d(u) + d(v); u, v \in V(G), u = v, uv \notin E \}.$$

1978年 H. A. Jung 在[2]中证明了, 当 $f(G) \geq n(G) - 4$, $n(G) \geq 11$, $h(G) \geq 0$ 时, G 含哈密顿圈. 本文研究了上述参数与图中最长链所含点数 $l(G)$ 之间的关系, 得到下述结果:

定理1. 设 G 为联接图, $f(G) = n - t$, $n \geq 3t - 1$, 且 $h(G) \geq h$, 则 $l(G) \geq \min \left\{ n, \frac{1}{2}(n + f + h + 2) \right\}$. 如果 $h = 0$ 或 1 , 则 $l(G) \geq \min \{ n, n - t + 3h + 8 + \alpha_{n,t} \}$. 其中 $\alpha_{n,t}$ 视 $n - t$ 的奇偶性分别取值 1 与 0.

定理1不能再改进. 事实上如果我们用 G_k 表示 k 阶任意图, 用 E_k 表示 k 阶孤立点图, 用 T_k 表示由 k 阶完全图的每一点增加一悬挂边所得到的图, 作

$$G' = G_k + E_{k+t} (k \geq 1, t \geq 1),$$

$$G'' = G_k + (T_{2h+3} \cup E_{k-h-1}) (k \geq h+3),$$

$$\text{则 } l(G') = 2k + 1 = \frac{1}{2}(n + f + h + 2);$$

$$l(G'') = n - 1 = n - t + 3h + 8 + \alpha_{n,t}.$$

二、主要引理

设 G 联接 $f(G) = n - t$, $l(G) = l < n$, $n \geq 3t - 1$.

$P = v_1v_2 \cdots v_l$ ($v = a$, $v_l = b$) 是 G 中最长链, 则 $N(a) \subseteq V(P)$; $N(b) \subseteq V(P)$ 且 $ab \notin E$.

定义.

$$T(a) = \{v_i; v_{i+1} \in N(a)\};$$

$$T(b) = \{v_i; v_{i-1} \in N(b)\}.$$

易见有

引理 1. $N(T(a)) \subseteq V(P)$, $N(T(b)) \subseteq V(P)$.

取 $v \in V(G) - V(P)$, 考虑 $T(a) \cup T(b) \cup N(v)$ 的维数, 我们有 $d(a) + d(b) + d(v) - |T(a) \cap T(b)| \leq n - 1$, 由此即得

引理 2. $T(a) \cap T(b) \neq \emptyset$.

推论 2.1. $G \setminus P = E_{n-l}$.

推论 2.2. G 中存在最长链 P 及 P 外一点 v , 使 $\min\{d(a), d(b), d(v)\} \geq \frac{n-l}{2}$,

且 $v_1, v_{l-1} \in N(v)$.

证. 选最长链 P 和 P 外一点 v , 使 $d(v)$ 最大, 易知 $d(v) \geq \frac{l}{2}$. 令

$$\begin{aligned} S_1 &= \{v_i : v_{i-1} \in N(v)\}; \\ S_2 &= \{v_i : v_{i+1} \in N(v)\}. \end{aligned}$$

由 P 的最长性, $S_1 \cap (N(a) \cup S_2 \cup \{a\}) = \emptyset$, 因此 $N(a) \cap S_2 \neq \emptyset$. 设 $v_i \notin N(a) \cap S_2$, $P = v_{i-1}v_{i-2}\cdots v_1v_i v_{i+1}\cdots v_l$, 则 $v'_i = v_{i-1} \in N(v)$. 由于 $v_{i-1} \notin N(a)$, 至多再这样变换一次就可使 $d(v_{i-1}) \geq \frac{l}{2}$. 由于 $v_i \notin N(a)$, $i \leq l-1$, P' 和 P 的最后两个点相同, 我们对链的另一头作一至二次类似的变换就可得到符合要求的链和点.

以下设 P 是推论 2.2 中链, 令 $Y_0 = \emptyset$, 对 $i \geq 1$

定义.

$$\begin{aligned} X_i &= N(Y_{i-1} \cup \{v\}), \\ Y_i &= \{v_i : v_{i-1}, v_{i+1} \in X_i\} \cup \{a, b\}. \end{aligned}$$

我们有 $X_1 \subseteq X_2 \subseteq \cdots$, $Y_1 \subseteq Y_2 \subseteq \cdots$. 令 $X = \bigcup_{i \geq 1} X_i$, $Y = \bigcup_{i \geq 1} Y_i$,

$$X^+ = \{v_i : v_{i-1} \in X\}, \quad X^- = \{v_i : v_{i+1} \in X\}.$$

由[3]中的 Hopping 引理, 下述结论成立:

- (1) X 和 Y 均不含 P 上的相继点, $X \cap Y = \emptyset$;
- (2) $N(Y) \subseteq X \subseteq V(P)$;
- (3) $Z^+ = X^+ \setminus Y$, $Z^- = X^- \setminus Y$ 是 G 中点独立集.

设 P_1, P_2, \dots, P_r 是 G 中点互异的链, 如果 $V(P) = \bigcup_{i=1}^r V(P_i)$, 则称 P_1, P_2, \dots, P_r

为 P 的划分. 如果此划分满足对任意的 $i \in \{1, 2, \dots, r\}$, $j \leq k-1$:

若 $y \in V(P_i) \cap Y_j$, $xy \in E(P_i)$, 有 $x \in X_j$, 则称其为 P 的 k -良序划分.

对 $G_0 = G + v_0$, $c_0 = v_0v_1v_2\cdots v_lv_0$, $v \in G_0 \setminus c_0 = E_{n-l}$ 应用[4]中引理 1 即得

引理 3. 对所有 $k \geq 1$, 不存在 P 的 k -良序划分 $P_1 = b_1b_2\cdots b_s$, $P_2 = c_1c_2\cdots c_t$ 使 $b_1c_1 \in X_k$.

推论 3.1. 设 $|X| \leq |X_1| + 1$, 则不存在 P 的划分 $P_1 = b_1b_2\cdots b_s$, $P_2 = c_1c_2\cdots c_t$ 使 $b_1, c_1 \in X$, b_1 与 b_2 , c_1 与 c_2 均在 P 上相继.

证. 设结论不成立, 则 $\{b_1, c_1\} \in X_1$. 无妨设 $b_1 \notin X_1$. 由于 b_1 与 b_2 在 P 上相继, 存在 $y \in Y \setminus \{b_2\}$, 使 $b_1 \in N(y)$. 不妨设 $y = b_i$, 则 $b_{i-1} \in X$. 但 $X \setminus X_1 = \{b_1\}$, 因此 $b_{i-1} \in X_1$. 得更长链

$$b_r b_{r-1} \cdots b_i b_1 b_2 \cdots b_{i-1} c_1 c_2 \cdots c_t,$$

导致矛盾.

推论 3.2 设 $|X| \leq |X_1| + 2$, 则不存在 P 的划分 $P_1 = b_1 b_2 \cdots b_r b_{r+1} \cdots b_s$, $P_2 = c_1 c_2 \cdots c_t$ 满足

(1) $b_1, c_1 \in X$, $b_r \in X \setminus X_1$, $r > 1$;

(2) $b_1 \notin X_1 \cup N(b_{r+1})$, 且 $b_1 b_2$ 在 P 上相继; 或 (2') $c_1 \notin X_1 \cup N(b_{r-1})$, 且 c_1, c_2 在 P 上相继.

证. 仿推论 3.1.

注. 引理 3, 推论 3.1, 推论 3.2 中的链 P_1 可以是空图或孤立点图.

以下再设 $|X| = x$, $S_i = P(a_i, b_i) = P[u_i, w_i]$ ($1 \leq i \leq x+1$) 是 P 按 X 划分的区间. 定义 $\varphi = \{S_i : |V(S_i)| \geq 2\}$. 为了方便, 以下记 $V(S_i) = S_i$, 令

$$X^* = (N(a) \cap N(b)) \cup (N(b) \cap X_1) \cup (X_1 \cap N(a)).$$

引理 4. 设 $i \in \{1, 2, 3\}$, $g_i, h_i \in S_i$, $g_i^+ \in N(u_i)$, $h_i^- \in N(w_i)$. 如果 $x_i \in N(g_i)$, $y_i \in N(h_i)$, 则下述结论成立:

(1) $g_1 \notin N(g_2)$;

(2) 如果 $G(S_1)$ 中存在连接 g_1, h_1 的哈密顿链, 则 $x_1 y_1 \notin E(S_3)$;

(3) 如果 $d(a) \geq x-1$, $|X_1| \geq x-1$, 则 $x_1 x_2 \notin E(S_3)$;

(4) 如果 $d(a) \geq x-1$, $|X_1| \geq x-1$, 且 $g_1 \in N(h_2)$, 则 $a_1 = b_2 \notin X^*$;

(5) 如果 $\min\{d(a), d(b), |X_1|\} \geq x-1$, 且 $x_1 y_2 \in E(S_3)$, 则 $a_1 = b_2 \notin X^*$.

证. 用反证法. 设引理不成立, 利用所给条件, 我们将得到 P 的五类良序划分:

类别	特征			
I	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad a \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad b \end{array}$		
II	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad a \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad b \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad z \end{array}$	
III	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ a \quad b \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad X \end{array}$		
IV	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad a \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad b \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad z \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad z \end{array}$
V	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ a \quad b \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad X \end{array}$	$\begin{array}{c} \circ - \circ \\ X \quad z \end{array}$	

其中 X 代表 X -型点, Z 代表非 X -型点. 划分中每条非退化链的前两点均在 P 上相继, 易知 (I) 与引理 3 矛盾; (II), (IV) 分别在条件 $\min\{d(a), |X_1|\} \geq x-1$ 及 $\min\{d(a), d(b), |X_1|\} \geq x-1$ 下与引理 3 或推论 3.1 矛盾; 如果 (III) 或 (V) 在相应条件下存在, 则它们均含退化链, 且此时有 $a_1 = b_2 \notin X^*$.

令 $E_1 = \{(i, j); S_i, S_j \in \varphi, i \neq j, \text{ 且存在 } g \in S_i, h \in S_j \text{ 使 } g \in N(h), g^+ \in N(u_i), h^- \in N(w_j)\}$. 设 $S_1 \in \varphi, D \subseteq V(P)$. 对任意的 $z \in V(P)$, 记 $N(z, D) = N(z) \cap D$. 如果对任意的 $x_1, y_1 \in E(S_1)$:

若 $x_1, y_1 \in N(D)$, 有 $|N(x_1, D) \cup N(y_1, D)| = 1$, 则称集合 D 具性质 \mathcal{D} .

推论 4.1. 设 $\min\{d(a), d(b), |X_1|\} \geq x - 1$, $D = (Z^+ \cup Z^-) \setminus \{u_1, w_1\}$, 则 $|X^*| \geq x - 1$, 且

- (1) 如果 $X^* = X$, 则 $E_1 = \emptyset$ 且集合 D 具性质 \mathcal{D} ;
- (2) 如果 $a_i = b_i \in X \setminus X^*$, 则 $E_1 \subseteq \{(i, j)\}$, 且集合 $D' = D \setminus \{u_i\}, D'' = D \setminus \{w_i\}$ 均具性质 \mathcal{D} .

引理 5. 设 $\min\{d(a), d(b), |X_1|\} \geq x - 2$, $u_r p_r \in E(S_r), r \in (i, j, k)$, 则 $u_i \in N(w_j), P_i, w_i \in N(u_k)$ 不同时成立. 特别当 $|S_i| = 2$ 时, $N(u_i, Z^- \setminus w_i)$ 和 $N(w_i, Z^+ \setminus u_i)$ 至少有一个为空集.

引理 5 的证明用反证法. 其主要思想是, 利用条件 $\min\{d(a), d(b), |X_1|\} \geq x - 2$ 得出各种与引理 3 或推论 3.2 相矛盾的链.

引理 6. 对所有 $k \geq 1$, 不存在 P 的 k -良序划分 $P_1 = b_1 b_2 \cdots b_s, P_2 = c_1 c_2 \cdots c_t$, 使 $b_2, c_2 \in X_1, b_s \in X_k, N(c_s) \subseteq V(P) \cup \{v\}$.

其证明用数学归纳法.

三、定理 1 的证明

设定理 1 不真, 则 $l(G) < n$. 设 P 和 v 是推论 2.2 中的链和点. 由引理 6, $N(Z^+ \cup Z^-) \subseteq V(P)$. 由 $G \setminus P = E_{n-1}$ 和 $N(Y) \subseteq X \subseteq V(P)$, 那么 $G = X = (V(P) - (Y \cup Z^+ \cup Z^-))$ 至少有 $|Y| + (n - l)$ 个支. 因此

$$h \leq |V(P) - (Y \cup Z^+ \cup Z^-)| - [|Y| + (n - l)].$$

但 $|Y \cup Z^+| = |Y \cup Z^-| = x + 1$, 得 $l(G) \geq \frac{n + 2x + h + 2}{2} \geq \frac{n + f + h + 2}{2}$. 因此存在 $h = 0$ 或 1 使 $l(G) \leq n - t + 3h + 7 + a_{n,t}$. 令 $\mathcal{C} = V(P) - (X \cup Y \cup Z^+)$, 则

$$|\mathcal{C}| = \sum_{S_i \in \varphi} (|S_i| - 1) = t - (2x + 1) \leq 2 \left\{ \frac{f}{2} \right\} - 2x + 3h + 6. \quad (1)$$

以下设 S_1 是 φ 的最大区间, $D = (Z^+ \cup Z^-) \setminus \{u_1, w_1\}$, 在 $\varphi \setminus S_1$ 内引进指标集

$$I = \{i; |S_i| = 3, u_i w_i \in E\},$$

$$J = \{i; |S_i| = 3, u_i w_i \notin E\},$$

$$I' = \{i; |S_i| = 4, u_i w_i \in E\},$$

$$J' = \{i; |S_i| = 4, u_i w_i \notin E\}.$$

设 p_i 是 u_i 的后继, q_i 是 w_i 的前继. $|Y| = y$. 由 $X = N(Y \cup \{v\})$ 有 $c(G \setminus X) = y + 1 + c(G \setminus (X \cup Y \cup \{v\})) \leq |X| - h(G)$, 那么 $|\mathcal{C}| \geq 1$, 得 $c(G \setminus (X \cup Y \cup \{v\})) \geq 1$.

进而 $|\varphi| = x - y + 1 \geq h + 3$. 由 (1) $x \leq \left\{ \frac{f}{2} \right\} + h + \frac{3}{2}$, 因 $x \geq \frac{f}{2}$, 故有 $x =$

$\left\{\frac{f}{2}\right\}$, $x = \left\{\frac{f}{2}\right\} + 1$ 和 $x = \left\{\frac{f}{2}\right\} + 2$ 三种情形。利用集合 I, J, I', J' 和 S_1 进行讨论, 得到各种与推论 4.1 或引理 5 相矛盾的链。

本文得到李修睦、朱永津、刘振宏、李为政、毛经中等老师的指导, 深表谢意。

参 考 文 献

- [1] 李修睦, 图论导引, 华中工学院出版社, 武汉, 1983.
- [2] Jung, H. A., On maximal circuits in finite graphs, *Annals of Discrete Mathematics*, 3 (1978), 128—144.
- [3] Woodall, D. R., The binding number of a graph and its Anderson number, *Journal of Combinatorial Theory (B)*, 15 (1973), 225—255.
- [4] Jackson, B., Hamilton cycles in regular 2-connected graphs, *Journal of Combinatorial Theory (B)*, 29 (1980), 27—46.

ON THE MAXIMAL PATH IN CONNECTED GRAPHS

Hu ZHI-QUAN

(Department of Mathematics, Huazhong Normal University)

ABSTRACT

Let G be a connected graph, $f(G)$ the maximal number f such that $d(u) + d(v) \geq f$ for any two different non-adjacent vertices u, v in G , and $h(G) = \min\{|S| - c(G/S), S \subseteq V(G), c(G/S) > 1\}$. In [2] Jung has proved that G contains a Hamiltonian cycle if $f(G) \geq h(G) - 4$, $h(G) \geq 11$ and $h(G) \geq 0$. This paper shows that, if G is a connected graph with $f(G) = h(G) - t$, $h(G) \geq 3t - 1$, then (i) there is a path which has at least $\min\{n, (n + f + h + 3)/2\}$ vertices in G , and (ii) G contains a Hamiltonian path where $t \leq 11$ and $h(G) \geq 1$, or $t \leq 8$ and $h(G) = 0$. Each of these results is best possible.