

关于图的符号控制函数的若干结果^{*}

于崇智

(成人教育学院)

摘 要 定义在图 $G = (V, E)$ 顶点集 V 上的一个二值函数 $f: V \longrightarrow \{+1, -1\}$, 若 $\forall v \in V, f(N[v]) \geq 1$, 称 f 是 G 的一个符号控制函数^[1]。图 G 的符号控制函数 f 的权重 $f(V) = \sum_{v \in V} f(v)$ 的最小值定义为图 G 的符号控制数, 记为 $\chi(G)$ ^[1]。本文给出了图的最小控制函数的几个性质定理^[1]。

关键词 图; 符号控制函数; 符号控制数

分类号 O 157.5

设图 $G = (V, E)$, v 是 V 中的一个顶点^[1]。它的开邻域定义为与 v 的邻接的顶点集, 即 $N(v) = \{u \mid uv \in E\}$ ^[1]。它的闭邻域是 $N[v] = N(v) \cup \{v\}$ ^[1]。对于一个顶点子集 S , 定义 S 的开邻域为 S 的所有顶点 v 的开邻域的并集, 即

$$N(S) = \bigcup_{v \in S} N(v),$$

S 的闭邻域 $N[S] = N(S) \cup S$ ^[1]。若 $N[S] = V$, 则顶点集 S 称为 G 的一个控制集^[1]。图 G 的控制集的最小基数称为图的控制数, 记为 $\chi(G)$ ^[1]。

在图 G 的顶点集 V 上定义任何实值函数 $g: V \longrightarrow R$, 且设 $S \subseteq V$, 记

$$g(S) = \sum_{v \in S} g(v) \quad (1)$$

图 G 的一个符号控制函数 (signed dominating function) 是 V 上的一个二值函数 $f: V \longrightarrow \{+1, -1\}$, 使得对任何 $v \in V, f(N[v]) \geq 1$ ^[1]。图 G 的符号控制数定义为

$$\chi(G) = \min \{f(V) \mid f \text{ 是 } G \text{ 的一个符号控制函数}\} \quad (1)$$

使 $f(V) = \chi(G)$ 的函数 f 称为实现函数^[1]。对任意图 G , G 的实现函数显然存在^[1]。

本文中未定义的术语、符号见文献^[1]。

定理 1 图 G 的一个实现函数 f , 对任何 $v \in V$, 若 $f(v) = 1$, 则必存在一点 $u \in N[v]$, 使 $f(N[u]) \in \{1, 2\}$ ^[1]。

证明 用反证法^[1]。假设存在一点 $v \in V$, 且 $f(v) = 1$, 但对任何 $u \in N[v]$, 使

$$f(N[u]) \notin \{1, 2\} \quad (1)$$

因 f 是 G 的一个实现函数, 必为 G 的符号控制函数^[1]。从定义可知, $\forall v \in V, f(N[v]) \geq 1$ ^[1]。因为

$u \in N[v] \subseteq V$, 故 $f(N[u]) \geq 1$ (13). 由反证法假设, $f(N[u]) \in \{1, 2\}$, 所以 $f(N[u]) \geq 3$ (13).

在 G 的顶点集 V 上重新定义一个函数 $g: V \rightarrow \{+1, -1\}$, 取

$$\begin{cases} g(v) = -1, \\ g(\omega) = f(\omega), \forall \omega \neq v \end{cases} \quad (13)$$

现来证明 g 是 G 的一个符号控制函数 (13). 对任何 $\omega \in N[v]$, 显然 $g(N[\omega]) = f(N[\omega]) \geq 1$ (13). 对所有的 $u \in N[v]$, 有

$$\begin{aligned} g(N[u]) &= \sum_{x \in N[u]} g(x) = g(v) + \sum_{x \in N[u] - \{v\}} g(x) = -1 + \sum_{x \in N[u] - \{v\}} f(x) = \\ &= -1 - f(v) + \sum_{x \in N[u]} f(x) = -2 + f(N[u]) \geq 1 \end{aligned} \quad (13)$$

$\forall v \in V, g(N[v]) \geq 1$, 故 g 是 G 的一个符号控制函数 (13). 从 g 的定义可知, $g(V) < f(V)$, 这和 f 是 G 的实现函数相矛盾, 故证 (13).

从符号控制函数定义可知 G 的任何一个顶点赋值为 1 的函数必是 G 的一个符号控制函数 (13). 由此得

定理 2 $\forall G, \chi(G) \leq n$ (13)

这里 n 是 G 的顶点个数 (13).

这个符号控制数的上界不可改进 (13). 例如星图 $K_{1,m}$, 有 $\chi(K_{1,m}) = m + 1 = |V(K_{1,m})|$ (13).

引理 3 设 f 是图 G 的任一个符号控制函数, 记 P 和 M 分别是在 f 下赋值为 1、-1 的顶点集合, 则 $P \neq \emptyset$ (13).

证明 显然 (13).

定理 4 若 f 为图 G 的一个实现函数, P 和 M 分别是 f 下赋值为 1、-1 的顶点集合, 则

$$\sum_{u \in P} d(u) \geq \sum_{u \in M} d(u),$$

其中 $d(u)$ 是 G 中顶点 u 的度数 (13).

证明 考虑和式 $\sum_v \sum_u f(u)$, 其中外层和是对所有 $v \in V$ 而取的, 内层和是对所有的 $u \in N[v]$ 而取的 (13). $u \in V$, 这个和计算值 $f(u)$ 共 $d(u) + 1$ 次, 故

$$\sum_v \sum_u f(u) = \sum_{u \in V} f(u) [d(u) + 1] \quad (13)$$

而另一方面,

$$\sum_v \sum_u f(u) = \sum_{v \in V} f(N[v]) \geq \sum_{v \in V} 1 = n \quad (13)$$

这里 n 为 G 的顶点数 (13). 从 P, M 的假设可知, $P \cup M = V, P \cap M = \emptyset$, 所以

$$\begin{aligned} \sum_{u \in V} f(u) [d(u) + 1] &= \sum_{u \in P} f(u) [d(u) + 1] + \sum_{u \in M} f(u) [d(u) + 1] = \\ &= \sum_{u \in P} [d(u) + 1] - \sum_{u \in M} [d(u) + 1] = \sum_{u \in P} d(u) + |P| - \sum_{u \in M} d(u) - |M| \end{aligned} \quad (13)$$

因 $\chi(G) = |P| - |M|$, 故有

$$\sum_{u \in P} d(u) - \sum_{u \in M} d(u) \geq n - \chi(G) \quad (13)$$

由定理 2, $\chi(G) \leq n$, 故

$$\sum_{u \in P} d(u) \geq \sum_{u \in M} d(u) \quad (13)$$

证明 记 f 下赋值为 1、-1 的顶点集分别为 P 、 M (13) 由定理 4 知

$$\sum_{u \in P} d(u) \geq \sum_{u \in M} d(u) \quad (1)$$

根据顶点度数和定理, $\sum_{u \in V} d(u) = 2|E|$ (13) 因为 $P \cup M = V$, 故

$$\sum_{u \in P} d(u) + \sum_{u \in M} d(u) = 2|E| \quad (2)$$

(1)、(2) 式相加得
$$\sum_{u \in P} d(u) \geq |E| \quad (13)$$

定理 6 若图 $G = G_1 \cup G_2 \cup \dots \cup G_m$, 其中 $G_i (i = 1, 2, \dots, m)$ 为 G 的连通分支, 则

$$\chi(G) = \sum_{i=1}^m \chi(G_i) \quad (13)$$

证明 设 f 是 G 的一个实现函数, 由定义, $\forall v \in V, f(N[v]) \geq 1$ (13) 不妨设 $v \in V(G_i)$, 因 $N[v] \subseteq V(G_i)$, 所以对每个连通分支 G_i 来说, f 仍是一个实现函数 (13) 若不然, 则 f 对 G 而言也不是一个实现函数 (13)

按符号控制数的定义, $\chi(G_i) = \sum_{v \in V(G_i)} f(v)$, 而

$$\chi(G) = \sum_{v \in V(G)} f(v) = \sum_{i=1}^m \sum_{v \in V(G_i)} f(v) = \sum_{i=1}^m \chi(G_i) \quad (13)$$

利用定理 6 的结论, 对图的符号控制数的讨论可以限制在对连通图的情况下进行即可 (13)

对一般的图而言, $\chi(G)$ 和 $\chi(G)$ 是不可比较的 (13) 例如对星图 $K_{1,m}$, $\chi(K_{1,m}) = m + 1$, 而 $\chi(K_{1,m}) = 1$, 则 $\chi(K_{1,m}) > \chi(K_{1,m})$ (13) 另一方面, 对图

1 中的 Hajós 图 H , 显然 $\chi(H) = 2$, 但按图 1 中的顶点赋值函数, $\chi(H) = 0$, 故

$$\chi(H) < \chi(H) \quad (13)$$

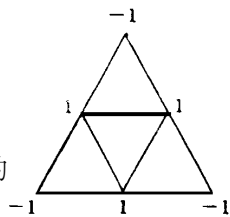


图 1 Hajós 图

参 考 文 献

- 1 邦迪 J A, 默蒂 U S R. 图论及其应用. 吴望名等译. 北京: 科学出版社, 1984, 284
- 2 I Broere, J H Hattingh, M A Henning, A A McRae. Majority domination in graphs. Discrete Mathematics, 1995, 138: 125~135
- 3 于崇智, 徐保根. 图的符号控制数. 华东交通大学学报. 1997, 14(4): 54~58

Some Results about Signed Dominating Function of Graphs

Yu Chongzhi

(Adult Education College)

Abstract A two-valued function f defined on the vertices of a graph $G = (V, E)$, $f: V \longrightarrow \{+1, -1\}$, is a signed dominating function, such that for every $v \in V$, $f(N[v]) \geq 1$. the weight of a signed dominating function is $f(V) = \sum_{v \in V} f(v)$. The signed domination number of a graph G , denoted $\chi(G)$, equals the minimum weight of a signed dominating function. We give some properties of a minimum signed dominating function of G .

Key words graph; signed dominating function; signed domination number

(上接第49页)

参 考 文 献

- 1 B B Dasgupta. The magnetic field on an infinite solenoid. Am J Phys, 1984, 52: 258
- 2 Victor Namias. The magnetic field on a solenoid of arbitrary section. Am J Phys, 1985, 53(6)

A Method of Bearing on Magnetic Field on a Solenoid of Arbitrary Section

Huang Shiyi

(Basic Courses Department)

Abstract Using the Biot-Savart law calculate the magnetic field on a cylindrical solenoid of arbitrary area.

Key words solenoid; current element; symmetry