

具有给定色数的互补图的实现

王志雄

(管理信息科学系)

摘要 本文给出关于三元组 (p, m, n) 的充分必要条件, 在此条件下, 存在 p 点的图 G , 使图 G 及其补图 \bar{G} 的点色数(或边色数)分别是 m 和 n .

关键词 图, 染色, 色数

0 引言

本文使用术语和符号同文[1], 并假设文中出现的图都是简单图. 图 G 的补图记为 \bar{G} .

设 p 是正整数, m 和 n 是非负整数, 三元组 $(p; m, n)$ 称为点染色可实现的, 如果存在 p 阶图 G , 使 $x(G) = m, x(\bar{G}) = n$. 类似的, 称三元组 $(p; m, n)$ 为边染色可实现的, 如果存在 p 阶图 G , 使 $x'(G) = m, x'(\bar{G}) = n$.

首先, 不难验证定理 1.

定理 1 三元组 $(p; m, n)$ 是点(或边)染色可实现的, 当且仅当 $(p; n, m)$ 是点(或边)染色可实现的.

由文[2](定理 1.11 和 1.25)我们有, 对任一个 p 阶图 G ,

$$2\sqrt{p} \leq x(G) + x(\bar{G}) \leq p + 1, \quad (1)$$

$$p \leq x(G) \cdot x(\bar{G}) \leq \frac{1}{4}(p + 1)^2, \quad (2)$$

$$2\lceil \frac{p+1}{2} \rceil - 1 \leq x'(G) + x'(\bar{G}) \leq p - 2 + 2\lceil \frac{p}{2} \rceil, \quad (p \geq 2), \quad (3)$$

$$0 \leq x'(G)x'(\bar{G}) \leq (p-1)(2\lceil \frac{p}{2} \rceil - 1) \quad (4)$$

$$x'(G) \leq x'(k) = 2\lceil \frac{p+1}{2} \rceil - 1. \quad (5)$$

从而, 立得三元组 $(p; m, n)$ 是点染色可实现的, 必要条件是

本文 1991-01-26 收到.

* 福建省自然科学基金会资助课题.

$$m + n - 1 \leq p \leq mn, \tag{6}$$

而三元组 $(p; m, n)$ 是边染色可实现的, 必要条件是

$$\max(m, n) \leq 2\lceil \frac{p+1}{2} \rceil - 1 \leq m+n \leq p-2 + 2\lceil \frac{p}{2} \rceil, \quad (p \geq 2). \tag{7}$$

我们在本文第 1 节将证明: 条件(6)对于三元组 $(p; m, n)$ 为点染色可实现也是充分的. 但是正如第 2 节所指出, 条件(7)对于三元组 $(p; m, n)$ 为边染色可实现是不充分的, 我们将给出边染色可实现的三元组的充分必要条件.

1 点染色的实现

定理 2 三元组 $(p; m, n)$ 是点染色可实现的, 当且仅当 p, m, n 是正整数且满足条件(6).

证 条件(6)的必要性由式(1)和(2)立得. 为证明充分性, 只要对满足条件(6)的正整数 p, m, n , 构造 p 阶图 G 使 $x(G) = m, x(\bar{G}) = n$. 首先考虑满足条件

$$1 \leq r_1 \leq r_2 \leq \dots \leq r_m = n, \tag{8}$$

$$r_1 + r_2 + \dots + r_m = p \tag{9}$$

的数组 (r_1, r_2, \dots, r_m) 由条件(6), 至少有一数组满足上述条件, 比如, 令

$$r_i = \begin{cases} 1, & \text{当 } 1 \leq i \leq m-s-1, \\ t+1, & \text{当 } i = m-s, \\ n, & \text{当 } m-s+1 \leq i \leq m, \end{cases}$$

其中, $s = \lceil \frac{p-m}{n-1} \rceil$ ($n=1$ 时, s 可取任何值), $t = p - m - s(n-1)$, 那么, 数组 (r_1, r_2, \dots, r_m) 满足条件(8)和(9).

取图 G 为完全 m -分图 K_{r_1, r_2, \dots, r_m} , 则 $x(G) = m, x(\bar{G}) = n$. 证毕.

推论 3 对任意正整数 m, n , 存在图 G 使 $x(G) = m, x(\bar{G}) = n$.

证 因 $mn - (m+n-1) = (m-1)(n-1) \geq 0$, 故存在正整数 p 使条件(6)成立, 由定理 2 立得.

2 边染色实现

引理 4 (Plancholt, [3]) 图 G 有 $(2k+1)$ 个顶点, 且 $\Delta(G) = 2k$, 则 $|E(G)| \leq 2k^2$ 的充分必要条件是 $x'(G) = 2k$.

定理 5 设图 G 有 $(2k+1)$ 个顶点, 且 $x'(G) = 2k+1$, 则 $x'(\bar{G}) \leq k-1$.

证 因 $x'(G) = 2k+1 > 2k \geq \Delta(G)$, 又由 Vizing 定理, $\Delta(G) \geq x'(G) - 1 = 2k$, 且 $x'(G) = 2k$. 由引理 4, $|E(G)| > 2k^2$, 故 $|E(\bar{G})| \leq k-1$, 从而, $x'(\bar{G}) \leq k-1$.

注 当 $p = 2k+1, m = 2k+1, n = k(k \geq 2)$ 时, 条件(7)成立. 但由定理 5, 三元组 $(p; m, n)$ 不是边染色可实现的.

定理 6 三元组 $(p; m, n)$ 是边染色可实现的, 充分必要条件是: (i) 当 $p=1$ 时, $m=n=0$; (ii) 当 $p=2$ 时, $m=0, n=1$ 或 $m=1, n=0$; (iii) 当 $p \geq 3$ 时, 条件(7)成立且若 $p=m=2k+1$ 时, $n \leq k-1$; 若 $p=n=2k+1$ 时, $m \leq k-1$.

证 情况(i)和(ii)的正确性是显然的,当 $p \geq 3$ 时,必要性由式(3);(4)及定理 5 立得. 下面,利用构造方法证明充分性,由定理 1,不妨假设 $m \leq n$,并分四种情况讨论.

情况 1 若 $p = 2k$ 是偶数且 $m + n = 4k - 2$,则 $m = n = 2k - 1$. 取 $G = K_{2k-1} \cup K_1$,那么, $x'(G) = x'(\bar{G}) = 2k - 1$.

情况 2 若 $p = 2k$ 但 $m + n < 4k - 2$,则已知条件即 $m \leq n \leq 2k - 1 \leq m + n < 4k - 2$. 因 $x'(K_{2k}) = 2k - 1$,故 $E(K_{2k})$ 可分成 $(2k - 1)$ 个匹配 $M_1, M_2, \dots, M_{2k-1}$. 任取一点 $v_0 \in V(K_{2k})$. 不失一般性,设 $v_0 v_i \in M_i (1 \leq i \leq 2k - 1)$. 设 G 是 K_{2k} 的以 $\bigcup_{i=1}^m M_i - \{v_0 v_i, \dots, v_0 v_j\}$ 为边集的生成子图,其中, $j = m + n - 2k + 1$,则 $m \geq x'(G) \geq \Delta(G) = m$,即 $x'(G) = m$. 另一方面, $E(\bar{G}) = \bigcup_{i=m+1}^{2k-1} M_i \cup \{v_0 v_i, \dots, v_0 v_j\}$,故 $x'(\bar{G}) \leq 2k - 1 - m + j = n$. 但 $x'(\bar{G}) \geq \Delta(\bar{G}) = d(v_0) = n$,即 $x'(\bar{G}) = n$.

情况 3 若 $p = 2k + 1 (k \geq 1)$ 是奇数, $n \leq 2k$,则 $m \leq n < 2k + 1 \leq m + n \leq 4k - 1$. 因 $x'(K_{2k+1}) = 2k + 1$,故 $E(K_{2k+1})$ 可分成 $(2k + 1)$ 个匹配 M_0, M_1, \dots, M_{2k} . 每个匹配都恰含 k 条边,每个顶点恰对某一个 i 是 M_i -不饱和的,不妨设点 i 是 M_i -不饱和点 $(0 \leq i \leq 2k)$.

对任一点 $i \neq 0$,若边 $oi \in M_j$,则令 $a(i) = j$. 由上一段所述, $a(i) \neq 0, a(i) \neq i$,且因诸 M 是匹配,故仅当 $i = j$ 时, $a(i) = a(j)$. 即 a 是 $\{1, 2, \dots, 2k\}$ 的一个置换,故 a 可表成不交的循环置换 a_1, a_2, \dots, a_r 的积([4], p. 151). 设 $a_s = (r_s(1), \dots, r_s(t_s))$,令 $s = m + n - 2k - 1, e$ 满足条件

$$\begin{aligned} t_1 + t_2 + \dots + t_{e-1} &< s, \\ t_1 + t_2 + \dots + t_{e-1} + t_e &\geq s. \end{aligned}$$

令 $h = s - t_1 - t_2 - \dots - t_{e-1}$,则 $1 \leq h \leq t_e$. 现在,构造 p 阶图 G 如下: $E(\bar{G})$ 由 $(s + 1)$ 个匹配 $M_0, M_{r_1(2)} - \sigma_{r_1(1)}, \dots, M_{r_1(t_1)} - \sigma_{r_1(t_1 - 1)}, M_{r_1(1)} - \sigma_{r_1(t_1)}, \dots, M_{r_{e-1}(2)} - \sigma_{r_{e-1}(1)}, \dots, M_{r_{e-1}(1)} - \sigma_{r_{e-1}(t_{e-1})}, M_{r_e(2)} - \sigma_{r_e(1)}, \dots, M_{r_e(h+1)} - \sigma_{r_e(h)}$ (这儿,若 $h = t_e$,则令 $r_e(h + 1) = r_e(1)$) 和 $(n - s - 1)$ 个其它的匹配 M_i (这儿,若 $h < t_e$,则必须选 $M_{r_e(1)}$ 做为这 $(n - s - 1)$ 个匹配之一) 的边组成. 因 $n < 2k + 1$,故至少有一个点 v ,对这 n 个匹配都是饱和的,即 $d_D(v) = n$,故 $x'(\bar{G}) = n$.

在图 G 中,点 o 的度是 $2k + 1 - n + s = m, E(G)$ 由 $(m - s)$ 个匹配的边和 s 条边 $\sigma_{r_1(1)}, \dots, \sigma_{r_e(h)}$ 组成,故 $x'(G) = m$.

情况 4 若 $p = n = 2k + 1$ 且 $m \leq k - 1$. 构造图 G 如下: $V(G) = \{v_0, v_1, \dots, v_{2k}\}, E(G) = \{v_0 v_1, \dots, v_0 v_m\}$,显然, $x'(G) = m$,图 \bar{G} 有 $k(2k + 1) - m \geq 2k^2 + 1$ 条边,故 $x'(\bar{G}) = 2k + 1$. 完全证毕.

推论 7 对任何非负整数 m, n ,除 $(m, n) = (1, 1), (0, 2k), (2k, 0) (k > 0)$ 之外,存在图 G ,使 $x'(G) = m, x'(\bar{G}) = n$.

参 考 文 献

[1] Bondy, J. A. and Murty, U. S. R., *Graph Theory with Applications*, Macmillan Press LTD, (1981).
 [2] Capobianco, M. and Molluzzo, J., *Examples and Counterexamples in Graph Theory*, Elsevier North-Holland, Inc., (1978).
 [3] Plantholt, M., *Journal of Graph Theory*, 5(1981), 45-53.
 [4] Birkhoff, G. and MacLane, S., *A Survey of Modern Algebra*, 4 th ed., the Macmillan Press, New York, (1977).

The Realization of the Graph and Its Complement with Given Chromatic Numbers

Wang Zhixiong

(*Department of Applied Mathematics*)

Abstract The necessary and sufficient conditions of the triple p, m, n are given in this paper. Under these conditions there exists graph G of such a vertex p that the vertex-chromatic (or edge-chromatic) numbers of graph G and its complement \bar{G} are bound to be m and n respectively.

Key words graph, coloring, chromatic number