

文章编号:1000-582X(2007)12-0095-03

二部图的 $[r, s, t]$ -着色龚 劬<sup>1</sup>, 张新军<sup>1,2</sup>

(1. 重庆大学 数理学院, 重庆 400030; 2. 莆田学院 数学系, 福建 莆田 351100)

摘 要: 给出了二部图  $G$  的  $[r, s, t]$ -色数的界及它达到下界时的条件, 讨论了星作为特殊二部图的  $[r, s, t]$ -色数, 得到的结果为若  $G$  是二部图,  $\forall v_1, v_2 \in V_\Delta, v_1 v_2 \notin E(G), \forall u \in V, \exists u_1 \in N_G(u)$ , 使得  $d_G(u_1) = 1$ , 且  $s \geq 2t, r \leq t$ , 则  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 1)s + 1$ ; 若  $G$  是二部图, 且  $r \geq (\Delta - 1)s + 2t$ , 则  $\chi_{r,s,t}(G) = r + 1$ ; 若  $G$  是二部图, 且  $(\Delta - 1)s + t < r \leq (\Delta - 1)s + 2t$ , 则  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 1)s + 2t + 1$ ; 若  $G$  是二部图, 则  $r\Delta + 1 \leq \chi_{r,r,r}(G) \leq r(\Delta + 1) + 1$ 。

关键词:  $[r, s, t]$ -着色;  $[r, s, t]$ -色数; 二部图; 星

中图分类号: O157.5

文献标志码: A

研究所涉及的图  $G$  均为简单有限连通图,  $\Delta(G) = \Delta$  表示图  $G(V, E)$  的最大度,  $V_\Delta$  表示由最大度顶点的集合,  $\chi''(G)$  和  $\chi_{r,s,t}(G)$  分别表示点色数, 边色数, 全色数和  $[r, s, t]$ -色数,  $d_G(u)$  和  $N_G(u)$  分别表示  $G(V, E)$  的顶点  $u$  的度数和  $u$  的邻接集, 未定义的符号和术语可参考文献[1]。

图的着色理论在现实生活中有广泛的应用, 如排课表问题、存储问题、电路安排问题、交通问题、频道分配问题等等。内容丰富, 有点着色、边着色、全着色、分数着色、列表着色等等。最近, A. Kemnitz 和 M. Marangio 又提出了  $[r, s, t]$ -着色, 它推广了经典的点着色、边着色和全着色, 应用也非常广泛, 比如一些比赛的赛前训练安排, 要求既有足够的时间训练, 又能得到充分的休息, 而且还要保证所需要的时间最短等。目前对  $[r, s, t]$ -着色的研究文献不多, 主要的是文献[2-3]。文献[2]提出了  $[r, s, t]$ -着色和  $[r, s, t]$ -色数, 并给出有关的一些性质、定理, 讨论的完全图的  $[r, s, t]$ -色数; 文献[3]中讨论了满足  $\theta(r, s, t, k) = \{G: \chi_{r,s,t}(G) \leq k\}$  图的一些性质, 但未对一些图给出具体的  $[r, s, t]$ -色数, 笔者就二部图给出它  $[r, s, t]$ -色数。

## 1 预备知识

下面给出  $[r, s, t]$ -着色和  $[r, s, t]$ -色数的定义:

定义 1<sup>[2]</sup> 给定非负整数  $r, s$  和  $t$ , 且  $\max\{r, s, t\} \geq 1$ , 图  $G(V, E)$  的一个  $k$ - $[r, s, t]$ -着色是指从  $V(G) \cup E(G)$  到  $\{0, 1, \dots, k-1\}, k \in N$  的一个映射  $c$ , 如果  $c$  满足下列条件:

- 1) 对  $V$  中相邻的点  $v_i, v_j$ , 有  $|c(v_i) - c(v_j)| \geq r$ ;
  - 2) 对  $E$  中相邻的边  $e_i, e_j$ , 有  $|c(e_i) - c(e_j)| \geq s$ ;
  - 3) 对  $V \cup E$  中相关联的点  $v_i$  和边  $e_j$ , 有  $|c(v_i) - c(e_j)| \geq t$ ,
- 则称  $c$  为  $G$  的一个  $[r, s, t]$ -着色。

定义 2<sup>[2]</sup> 使得图  $G$  存在  $k$ - $[r, s, t]$ -着色的最小的值  $k$ , 称为图  $G$  的  $[r, s, t]$ -色数, 记作  $\chi_{r,s,t}(G)$ 。

显然,  $[r, s, t]$ -着色是对点着色、边着色和全着色的推广, 因为  $[1, 0, 0]$ -着色是正常的点着色,  $[0, 1, 0]$ -着色是正常的边着色,  $[1, 1, 1]$ -着色是正常的全着色, 即  $\chi_{1,0,0}(G) = \chi(G), \chi_{0,1,0}(G) = \chi'(G), \chi_{1,1,1}(G) = \chi''(G)$ 。下面几个引理是文献[2]得到的部分结论。

引理 1<sup>[2]</sup> 若  $r' \leq r, s' \leq s, t' \leq t$ , 则  $\chi_{r',s',t'}(G) \leq \chi_{r,s,t}(G)$ 。

引理 2<sup>[2]</sup> 如果  $a$  是正整数, 则  $\chi_{ar,as,at}(G) = a(\chi_{r,s,t}(G) - 1) + 1$ 。

收稿日期: 2007-10-02

作者简介: 龚劬 (1963-), 女, 重庆大学教授, 主要从事图论, 小波分析方向的研究, (Tel) 65402821; (E-mail) gongqu@cqu.edu.cn.

由此引理知,在对图  $G$  进行  $[r, s, t]$ -着色时,只需考虑  $r, s, t$  的公因子为 1 的情况。

推论 1<sup>[2]</sup>  $\chi_{r,r,r}(G) = r(\chi''(G) - 1) + 1$ 。

引理 3<sup>[2]</sup>  $\max\{r(\chi(G) - 1) + 1, s(\chi'(G) - 1) + 1, t + 1\} \leq \chi_{r,s,t}(G) \leq r(\chi(G) - 1) + s(\chi'(G) - 1) + t + 1$

引理 4<sup>[2]</sup> 若  $G$  是  $\Delta(G) \geq 2$  的第一类图,则

$$\chi_{0,s,t}(G) = \begin{cases} (\Delta - 1)s + 1, & s \geq 2t; \\ (\Delta - 2)s + 2t + 1, & t \leq s < 2t; \\ (\Delta - 1)s + t + 1, & s < t. \end{cases}$$

## 2 主要结果及证明

Behzad 和 Vizing 在文献[4-5]中独立提出了全着色猜想:对任意图  $G$  有  $\chi''(G) \leq \Delta + 2$ 。全着色猜想对一些特殊图已经证明是正确的,如完全图、二部图、完全多部图等,具体可参见文献[6]。

推论 2 若  $G$  是二部图,则  $\max\{r + 1, s(\Delta - 1) + 1, t + 1\} \leq \chi_{r,s,t}(G) \leq r + s(\Delta - 1) + t + 1$ 。

证明:若  $G$  是二部图,则  $\chi(G) = 2, \chi'(G) = \Delta$ ,代入引理 3 即可。

推论 3 若  $G$  是二部图,则它满足全着色猜想,即  $\chi''(G) \leq \Delta + 2$ 。

证明:因为  $G$  是二部图,所以  $\chi(G) = 2, \chi'(G) = \Delta$ ,又  $\chi''(G) = \chi_{1,1,1}(G)$ ,所以由引理 3 知  $\chi''(G) \leq (\chi(G) - 1) + (\chi'(G) - 1) + 1 + 1 = (2 - 1) + (\Delta - 1) + 1 + 1 = \Delta + 2$ 。

定理 1 1)若  $G$  是二部图,  $\forall v_1, v_2 \in V_\Delta, v_1 v_2 \notin E(G), \forall u \in V, \exists u_1 \in N_G(u)$ ,使得  $d_G(u_1) = 1$ ;且  $s \geq 2t, r \leq t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 1)s + 1$ 。

2)若  $G$  是二部图,且  $r \geq (\Delta - 1)s + 2t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) = r + 1$ 。

3)若  $G$  是二部图,且  $(\Delta - 1)s + t < r \leq (\Delta - 1)s + 2t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 1)s + 2t + 1$ 。

4)若  $G$  是二部图,则  $r\Delta + 1 \leq \chi_{r,r,r}(G) \leq r(\Delta + 1) + 1$ 。

证明:1)先考虑一个含有最大度顶点的  $K_{1,\Delta}$ ,设与  $K_{1,\Delta}$  中心同部的点的集合记作  $X$ ,另一部记作  $Y$ ,设  $u_1$  为  $K_{1,\Delta}$  的一度顶点,因为  $s \geq 2t, r < t$ ,所以可将  $K_{1,\Delta}$  的中心着  $t$  色,  $u_1$  着  $t + r$  色,与  $u_1$  相关联的边着 0 色,其余的边依次着  $s, 2s, \dots, (\Delta - 1)s$  色,其余的点着 0 色。因为  $G$  的最大度顶点不相邻,且所有的最大度顶点都存在一度的相邻点,于是,如果最大度顶点  $u \in X$  (或  $u \in Y$ ),则在  $Y(X)$  中选取一个与  $u$  关联的一度顶点着  $t + r$  色,与该一度点相关联的边着 0 色,与  $u$  相邻的其余顶点着 0 色,它们的边可以按  $|c(e_i) - c(e_j)| \geq s$  的规则进行着色,此时可用  $(\Delta - 1)s + 1$  种颜色进行着色,所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 1)s + 1$ 。而由推论 2 知,  $\chi_{r,s,t}(G) \geq (\Delta - 1)s + 1$ 。所以  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 1)s + 1$ 。

2)因为  $r \geq (\Delta - 1)s + 2t$ ,于是可将图  $G$  的  $X$  部顶点着 0 色,  $Y$  部顶点着  $r$  色,它的一个最大度顶点所关

联的边可依次着  $t, t + s, \dots, t + (\Delta - 1)s$ ,其它的边可按  $|c(e_i) - c(e_j)| \geq s$  的规则进行着色,此时只用了  $r + 1$  种颜色,所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq r + 1$ 。而由推论 2 知,  $\chi_{r,s,t}(G) \geq r + 1$ 。所以  $\chi_{r,s,t}(G) = r + 1$ 。

3)因为  $(\Delta - 1)s + t < r \leq (\Delta - 1)s + 2t$ ,所以  $X$  部顶点和图  $G$  的边可按 2)的方法进行着色,  $Y$  部的顶点可着  $(\Delta - 1)s + 2t$  色,此时可用  $(\Delta - 1)s + 2t + 1$  种颜色进行着色,所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 1)s + 2t + 1$ 。

4)因为  $G$  是二部图,由推论 3 知,  $\Delta + 1 \leq \chi''(G) \leq \Delta + 2$ 。又  $\chi_{r,r,r}(G) = r(\chi''(G) - 1) + 1$ 。所以  $r\Delta + 1 \leq \chi_{r,r,r}(G) \leq r(\Delta + 1) + 1$ 。

$$\text{定理 2 若 } G = K_2, \text{ 则 } \chi_{r,s,t}(G) = \begin{cases} r + 1, & r \geq 2t; \\ 2t + 1, & t \leq r < 2t; \\ r + t + 1, & r < t. \end{cases}$$

证明:由推论 2 知,  $r + 1 \leq \chi_{r,s,t}(G) \leq r + t + 1$ 。因为  $G = K_2$ ,设  $e = uv, c$  是它的一个  $[r, s, t]$ -着色,设  $c(u) \leq c(v)$ 。当  $r \geq 2t$  时,  $c(u) = 0, c(v) = r, c(e) = t$ 。所以  $\chi_{r,s,t}(G) = r + 1$ 。当  $r < 2t$  时,若  $c(e) \leq c(u)$  或  $c(e) \geq c(v)$  时,至少需要  $r + t + 1$  种颜色;当  $c(u) \leq c(e) \leq c(v)$  时,至少需要  $2t + 1$  种颜色,所以,当  $t \leq r < 2t$  时,  $\chi_{r,s,t}(G) \geq 2t + 1$ 。当  $r < t$  时,  $\chi_{r,s,t}(G) \geq r + t + 1$ 。又  $t \leq r < 2t, c(u) = 0, c(v) = 2t, c(e) = t$ 。即  $\chi_{r,s,t}(G) \leq 2t + 1$ 。当  $r < t$  时,  $c(u) = 0, c(v) = r, c(e) = r + t$ 。即  $\chi_{r,s,t}(G) \leq r + t + 1$ 。

$$\text{所以 } \chi_{r,s,t}(G) = \begin{cases} r + 1, & r \geq 2t; \\ 2t + 1, & t \leq r < 2t; \\ r + t + 1, & r < t. \end{cases}$$

设  $G$  是星,即  $G = K_{1,\Delta(G)}$ ,记  $G$  的中心为  $v_0$ ,其它的顶点从左到右依次记作  $v_1, v_2, \dots, v_\Delta, e_i = v_0 v_i, i = 1, 2, \dots, \Delta$ 。下面来讨论  $\Delta(G) \geq 2$  时星的  $[r, s, t]$ -色数。

定理 3 若  $G = K_{1,\Delta(G)}$ ,且  $\Delta(G) \geq 2$ ,则

1)若  $is \leq r \leq (i + 1)s - 2t, (i = 0, 1, \dots, \Delta - 2), r > t, s \geq 2t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 1)s + 1$ 。

2)若  $t \leq s < 2t$  且  $r \leq (\Delta - 2)s$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 2)s + 2t + 1$ 。

3)若  $is < r \leq (i + 1)s$  且  $\frac{t}{\Delta - (i + 1)} \leq s < t, i = 0, 1, \dots, \Delta - 3$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta - 1)s + t + 1$ 。

4)若  $(\Delta - 2)s < r \leq (\Delta - 1)s, s < t$ ,则  $(\Delta - 1)s + t + 1 \leq \chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 2)s + 2t + 1$ 。

5)若  $(\Delta - 2)s < r \leq (\Delta - 1)s, t \leq s < 2t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta - 1)s + t + 1$ 。

6)若  $(\Delta - 2)s < r < (\Delta - 1)s, r > t, s \geq 2t$ ,则  $\chi_{r,s,t}(G) \leq r + 2t + 1$ 。

证明:1)设  $c$  是  $G$  的一个  $[r, s, t]$ -着色,不妨设  $c(e_1) \leq c(e_2) \leq \dots \leq c(e_\Delta)$ ,则  $c(e_j) = (j - 1)s, j = 1, 2, \dots, \Delta$ 。由  $s \geq 2t$ ,即  $s - t \geq t$ ,则  $c(v_0) = t$ ,又因  $r > t$ ,且  $is \leq$

$r \leq (i+1)s - 2t, (i=0,1,\dots,\Delta-2), t+r \leq (i+1)s - t < (\Delta-1)s, i=0,1,\dots,\Delta-2$ . 则  $c(v_j) = t+r, j=1,2,\dots, i+1$ . 而  $[(i+1)s - t] - t \geq r$ , 则  $c(v_j) = (i+1)s - t$ ,

$j = i+2, i+3, \dots, \Delta, i=0,1,\dots,\Delta-2$ , 所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta-1)s + 1$ . 又由推论 2 知,  $\chi_{r,s,t}(G) \geq (\Delta-1)s + 1$ , 所以  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta-1)s + 1$ .

2) 由  $t \leq s < 2t$ , 当  $c(v_0) < c(e_1)$  或  $c(v_0) > c(e_\Delta)$  时, 至少需要  $s(\Delta-1) + t + 1$  种颜色; 当  $c(e_i) \leq c(v_0) \leq c(e_{i+1}), i=1,2,\dots,\Delta-1$  时, 至少需要  $s(i-1) + 2t + s(\Delta - (i+1)) + 1 = s(\Delta-2) + 2t + 1$  种颜色.  $r \leq s(\Delta-2)$ , 则  $s(\Delta-2) + 2t - t - t \geq r$ , 且  $s(\Delta-3) + 2t + t - t \geq r$ , 可按如下方法进行着色:  $c(e_1) = 0; c(e_i) = 2t + (i-2)s, 2 \leq i \leq \Delta; c(v_0) = t; c(v_i) = s(\Delta-3) + 3t, 1 \leq i \leq \Delta-1; c(v_\Delta) = s(\Delta-2) + t$ . 所以,  $\chi_{r,s,t}(G) \leq s(\Delta-2) + 2t + 1$ . 由引理 1 和引理 4 可得  $\chi_{r,s,t}(G) \geq \chi_{0,s,t}(G) = s(\Delta-2) + 2t + 1, \chi_{r,s,t}(G) = s(\Delta-2) + 2t + 1$ .

3) 因  $is < r \leq (i+1)s$ , 且  $\frac{t}{\Delta - (i+1)} \leq s < t, i=0,1,\dots,\Delta-3$ . 所以  $2t + is \leq t + (\Delta-1)s, i=0,1,\dots,\Delta-3$ . 则可进行如下的  $[r,s,t]$ -着色:  $c(v_0) = 0, c(e_j) = t + (j-1)s, j=1,2,\dots,\Delta; c(v_j) = 2t + is, j=1,2,\dots,i+1; c(v_j) = (i+1)s, j=i+2,\dots,\Delta, i=0,1,\dots,\Delta-3$ . 所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta-1)s + t + 1$ . 又由引理 1 和引理 4 得

$$\chi_{r,s,t}(G) \geq \chi_{0,s,t}(G) = (\Delta-1)s + t + 1,$$

所以  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta-1)s + t + 1$ .

4) 因  $G = K_{1,\Delta(G)}$ , 且  $s < t$ , 所以当  $c(v_0) < c(e_1)$  或  $c(v_0) > c(e_\Delta)$  时, 至少需要  $s(\Delta-1) + t + 1$  种颜色; 当  $c(e_i) \leq c(v_0) \leq c(e_{i+1}), i=1,2,\dots,\Delta-1$ . 时, 至少需要  $s(i-1) + 2t + s(\Delta - (i+1)) + 1 = s(\Delta-2) + 2t + 1$

种颜色, 且  $(\Delta-1)s + t + 1 < (\Delta-2)s + 2t + 1$ . 又  $(\Delta-2)s < r \leq (\Delta-1)s, s < t$ , 于是,  $c(v_0) = 0, c(e_j) = (j-1)s + t, c(v_j) = (\Delta-2)s + 2t, j=1,2,\dots,\Delta-1. c(v_\Delta) = (\Delta-1)s$ . 所以  $(\Delta-1)s + t + 1 \leq \chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta-2)s + 2t + 1$ .

5) 因  $t \leq s < 2t$ , 且  $(\Delta-2)s < r \leq (\Delta-1)s$ , 所以  $(\Delta-2)s + 2t + 1 \leq (\Delta-1)s + t + 1, (\Delta-2)s + 2t > (\Delta-1)s \geq r$ . 于是可进行如下着色:  $c(v_0) = 0; c(e_j) = (j-1)s + t, j=1,2,\dots,\Delta; c(v_j) = (j-2)s + 2t, j=1,2,\dots,\Delta; c(v_\Delta) = (\Delta-1)s$ . 所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta-1)s + t + 1$ .

6) 因  $(\Delta-2)s < r < (\Delta-1)s, r > t, s \geq 2t$ , 所以可进行如下着色:  $c(e_j) = (j-1)s, j=1,2,\dots,\Delta-1; c(v_j) = r + t, j=1,2,\dots,\Delta; c(e_\Delta) = r + 2t$ . 所以  $\chi_{r,s,t}(G) \leq r + 2t + 1$ .

#### 参考文献:

- [1] BONDY J A, MURTY U S R. Graph theory with applications[M]. London: Macmillan, 1976.
- [2] KEMNITZ A, MARANGIO M.  $[r,s,t]$ -colorings of graphs[J]. Discrete Math, 2007, 307: 199-207.
- [3] KEMNITZ A, MARANGIO M.  $[r,s,t]$ -chromatic numbers and hereditary properties of graphs[J]. Discrete Math, 2007, 307: 916-922.
- [4] BEHZAD M. Graphs and their chromatic numbers[D]. Michigan: [s. n.], 1965.
- [5] VIZING V G. On an estimate of the chromatic class of a p-graph[J]. Metody Diskret, 1964, 3: 25-30.
- [6] YAP H P. Total colourings of graphs[M]. Berlin: Lecture Notes in Mathematics, 1996.

## $[r,s,t]$ -Coloring of the Bipartite graph

GONG Qu<sup>1</sup>, ZHANG Xin-jun<sup>1,2</sup>

(1. College of Mathematics and Physics, Chongqing University, Chongqing 400030, P. R. China

2. Mathematics Department Putian University, Putian 351100, P. R. China)

**Abstract:** A. Kemnitz and M. Marangio first give us the concept of  $[r,s,t]$ -colorings, it is a generalization of the classical graph colorings, such as proper vertex coloring, edge coloring and total coloring. In this paper, we obtain the bounds of the  $[r,s,t]$ -chromatic number of the bigraph and the conditions of the lower bound achieved, talking about the  $[r,s,t]$ -chromatic number of the star, we get the main results as follows: 1) If  $G$  is bipartite graph,  $\forall v_1, v_2 \in V_\Delta, v_1 v_2 \notin E(G)$ , for all  $u \in V_\Delta$ , there exists  $u_1 \in N_G(u)$  makes  $d_G(u_1) = 1$  and  $s \geq 2t, r \leq t$ , then  $\chi_{r,s,t}(G) = (\Delta-1)s + 1$ . 2) If  $G$  is bipartite graph and  $r \geq (\Delta-1)s + 2t$ , then  $\chi_{r,s,t}(G) = r + 1$ . 3) If  $G$  is bipartite graph and  $(\Delta-1)s + t < r \leq (\Delta-1)s + 2t$ , then  $\chi_{r,s,t}(G) \leq (\Delta-1)s + 2t + 1$ . 4) If  $G$  is bipartite graph, then  $r\Delta + 1 \leq \chi_{r,r,r}(G) \leq r(\Delta + 1) + 1$ .

**Key words:**  $[r,s,t]$ -coloring;  $[r,s,t]$ -chromatic; bipartite graph; star