

Một số định lý về số (k, l) -rainbow trong đồ thị

Nguyễn Minh Quân

Trường Đại học Bách khoa Hà Nội

nguyenminhquan20163374@gmail.com

Ngày 5 tháng 4 năm 2021

1 Tổng quan về bài báo

- Giới thiệu về bài báo
- Cơ sở lý thuyết
- Các kí hiệu và quy ước

2 Các kết quả trong bài báo

- Các định lý cơ bản
- Các kết quả trong bài báo
- Ý tưởng chứng minh các định lý

- Bài báo cơ sở: Xualiang Li et al., 21 Jun 2016. “Distance proper connection of graphs”.
- Bài báo chính: Xualiang Li et al., September 2017. “Generalized Rainbow Connection of Graphs and Their Complements”.
- Nội dung chính: mối liên hệ $rc_{1,2}(G)$ với đồ thị \overline{G} , số $rc_{1,2}(G)$ với một số lớp đồ thị đặc biệt.

Định nghĩa số $rc(G)$

Định nghĩa

Một đường đi P trong đồ thị G là đường đi rainbow nếu trên đường đi đó hai cạnh bất kỳ phải có màu khác nhau. Đồ thị G với cách tô màu c được gọi là rainbow liên thông nếu giữa hai đỉnh bất kỳ của G tồn tại một đường đi rainbow. Số rainbow connection của đồ thị liên thông G , kí hiệu là $rc(G)$, là số màu nhỏ nhất của cách tô màu c , sao cho với cách tô màu c thì G là đồ thị rainbow liên thông.

Định nghĩa số $rc_{k,l}(G)$

Định nghĩa

Một đường đi P trong đồ thị G là đường đi l -rainbow nếu mỗi đường đi con có độ dài tối đa $l + 1$ là rainbow. Đồ thị G với cách tô màu c được gọi là (k, l) -rainbow liên thông nếu giữa hai đỉnh bất kỳ của G tồn tại k đường đi khác nhau là đường đi l -rainbow. Số (k, l) -rainbow connection của đồ thị liên thông G , kí hiệu là $rc_{k,l}(G)$, là số màu nhỏ nhất của cách tô màu c , sao cho với cách tô màu c thì G là đồ thị (k, l) -rainbow liên thông.

Các kí hiệu và quy ước

- Đồ thị $G = (V, E)$ là đơn đồ thị, vô hướng và hữu hạn trong đó $|V| = n, |E| = m$. G_i là các thành phần liên thông và n_i là số đỉnh tương ứng.
- Đồ thị bù \overline{G} , đồ thị hai phía đầy đủ $K_{m,n}$, đồ thị liên thông, đồ thị 2-connected, đồ thị con bao trùm, cây bao trùm, chu trình C_n , đồ thị hình sao S_n và đồ thị hình sao kép $T(n_1, n_2)$.
- $\Delta(G)$: bậc nhỏ nhất của đồ thị G , $\sigma'_2(G)$: tổng lớn nhất của hai đỉnh kề nhau x, y trong G .
- Độ lệch tâm của đỉnh v , kí hiệu $\text{ecc}(v) := \max_{x \in V(G)} d(v, x)$. Bán kính của G , kí hiệu $\text{rad}(G) := \min_{x \in V(G)} \text{ecc}(x)$. Đường kính của G , kí hiệu $\text{diam}(G) := \max_{u \in V(G)} \max_{v \in V(G)} d(u, v)$.

Kết quả 1. Nếu G là đồ thị liên thông và H là đồ thị con liên thông bao trùm của G , với số nguyên $l \geq 1$, thì $rc_{1,l}(G) \leq rc_{1,l}(H)$. Đặc biệt, $rc_{1,l}(G) \leq rc_{1,l}(T)$ với mọi T là cây bao trùm của G .

Định lý 2. Nếu T là một cây, ta có $rc_{1,2}(T) = \sigma'_2(T) - 1$.

Định lý 3. Nếu G là đồ thị 2-liên thông ta có $rc_{1,2}(G) \leq 5$.

Định lý 4. Xét số nguyên $l \geq 2$ và $m \leq n$

$$rc_{1,l}(K_{m,n}) = \begin{cases} n & \text{nếu } m = 1, \\ 2 & \text{nếu } m \geq 2 \text{ và } m \leq n \leq 2^m, \\ 3 & \text{nếu } l = 2, m \geq 2 \text{ và } n > 2^m, \\ & \text{hoặc } l \geq 3, m \geq 2 \text{ và } 2^m < n \leq 3^m, \\ 4 & \text{nếu } l \geq 3, m \geq 2 \text{ và } n > 3^m. \end{cases}$$

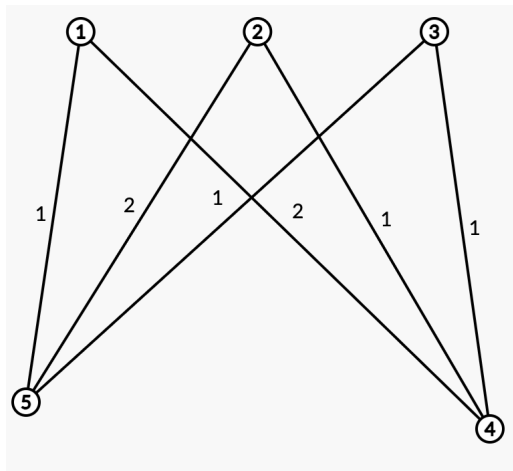
$$\text{ii) } rc_{1,l}(K_{m,n}) = 2 \text{ nếu } m \geq 2 \text{ và } m \leq n \leq 2^m$$

Xét $|U| = m$ và $|V| = n$.

Ta sẽ định nghĩa một cách tô 2 màu cho đồ thị $K_{m,n}$ với $l \geq 2$. Với mỗi đỉnh $v \in V$, ta định nghĩa vectơ $v' = (v'_1, v'_2, \dots, v'_m)$ tương ứng, sao cho $v'_i \in \{1, 2\}$, $i = 1, 2, \dots, m$ và các vectơ $(2, 1, \dots, 1), (1, 2, \dots, 1), \dots, (1, 1, \dots, 2)$ đều xuất hiện. Ngoài ra vì số đỉnh $n \leq 2^m$, điều đó đảm bảo rằng $v' \neq u'$ với các đỉnh phân biệt $v, u \in V$. Tô màu cạnh vu_i bằng màu v'_i .

- Với $u \in U, v \in V$, cạnh uv chính là đường đi l -rainbow.
- Với bất kỳ $x, y \in V$, tồn tại $1 \leq i \leq m$ sao cho $x'_i \neq y'_i$, do đó xu_iy là đường đi l -rainbow.
- Với $u_i, u_j \in U$, ta có $u_i w u_j$ là đường đi l -rainbow trong đó $w \in V$ có $w' = (w'_1, \dots, w'_{i-1}, w'_i, w'_{i+1}, \dots, w'_m) = (1, \dots, 1, 2, 1, \dots, 1)$.

Chứng minh

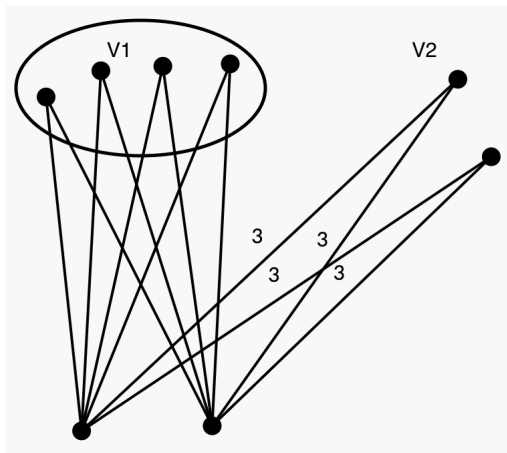


Hình: Đồ thị $K_{3,2}$ được minh họa.

$$\text{iii) } rc_{1,l}(K_{m,n}) = 3 \text{ nếu } l = 2, m \geq 2 \text{ và } n > 2^m$$

- ① Định nghĩa một cách tô 3 màu cho $K_{m,n}$, tức là $rc_{1,2}(K_{m,n}) \geq 3$.
 - $V = V_1 \cup V_2, |V_1| = 2^m$.
 - $v \in V_1$, định nghĩa vectơ v' tương ứng giống trong ii).
 - $t \in V_2$, định nghĩa vectơ $t' = (t'_1, t'_2, \dots, t'_m) = (3, 3, \dots, 3)$.
- ② Chứng minh $rc_{1,2}(K_{m,n}) > 2$.
 - Phép chứng minh phản chứng. Giả sử tồn tại một cách tô 2 màu.
 - Tồn tại $x, y \in V$, sao cho $c(xu_i) = c(yu_i)$. Không tồn tại đường đi 2-rainbow có độ dài 2.

Chứng minh



Hình: Đồ thị $K_{6,2}$ được minh họa.

I. Số $(1, 2)$ -rainbow đối với đồ thị bù

Định lý 5. Nếu G là đồ thị với $\text{diam}(\overline{G}) \geq 4$ thì $rc_{1,2}(G) \leq 3$.

Định lý 6. Nếu G là đồ thị mà \overline{G} là triangle-free và $\text{diam}(\overline{G}) = 3$ thì $rc_{1,2}(G) \leq 3$.

Định lý 7. Xét G là đồ thị liên thông. Nếu \overline{G} là đồ thị triangle-free và $\text{diam}(\overline{G}) = 2$ thì $rc_{1,2}(G) \leq 3$.

II. Định lý Nordhaus-Gaddum-Type đối với số $(1, 2)$ -rainbow connection

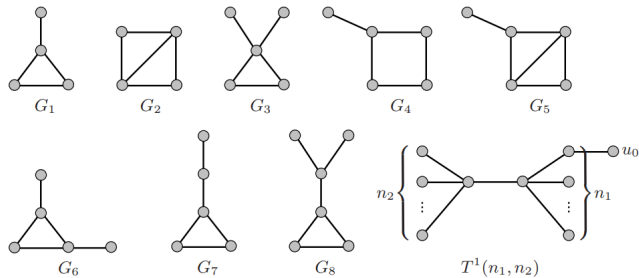
Định lý 8. Xét G là đồ thị liên thông không tầm thường với số đỉnh $n \geq 2$. Ta có

- ① $rc_{1,2}(G) = n - 1$ khi và chỉ khi
 $G \in \mathcal{G}_1 = \{S_n(n \geq 2), T(n_1, n_2)(n_1, n_2 \geq 1)\};$
- ② $rc_{1,2}(G) = n - 2$ khi và chỉ khi
 $G \in \mathcal{G}_2 = \{C_3, C_4, C_5, G_1, G_2, G_3, G_4, G_5, G_6, G_7, G_8, T^1(n_1, n_2)\}.$

Định lý 9.

Xét G và \overline{G} là các đồ thị có n đỉnh. Khi đó $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) \leq n + 2$, xảy ra dấu bằng khi và chỉ khi G hoặc \overline{G} đẳng cấu với đồ thị hình sao kép hay $G \cong T(n_1, n_2)(n_1, n_2 \geq 1)$ hoặc $\overline{G} \cong T(n_1, n_2)(n_1, n_2 \geq 1)$.

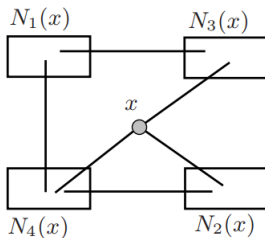
Các kết quả trong bài báo



Hình: Các đồ thị $G_i (1 \leq i \leq 8)$ và đồ thị $T^1(n_1, n_2)$ trong \mathcal{G}_2 .

Định lý 5. Nếu G là đồ thị với $diam(\overline{G}) \geq 4$ thì $rc_{1,2}(G) \leq 3$.

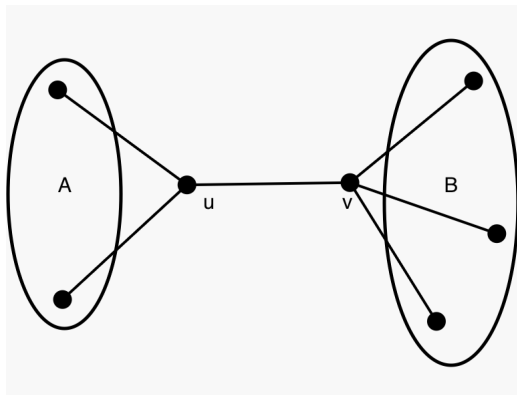
- Chứng minh G liên thông. Phản chứng, G không liên thông, \overline{G} chứa đồ thị bao trùm hai phía đầy đủ, $diam(\overline{G}) \leq 2$.
- Chọn đỉnh x sao cho $ecc_{\overline{G}}(x) = diam(\overline{G})$. Kí hiệu $N_i(x) = \{v : dist_{\overline{G}}(x, v) = i\}$ với $0 \leq i \leq 3$ và $N_4(x) = \{v : dist_{\overline{G}}(x, v) \geq 4\}$.
 $N_{i,j}$ ($0 \leq i \neq j \leq 4$) là tập cạnh giữa N_i và N_j trong G .
- Xét 4 trường hợp, trong mỗi trường hợp chỉ ra một cách tô 3 màu để đồ thị là (1,2)-rainbow liên thông. Như vậy, $rc_{1,2}(G) \leq 3$.



Hình: Đồ thị G được biểu diễn trong định lý.

Định lý 9.

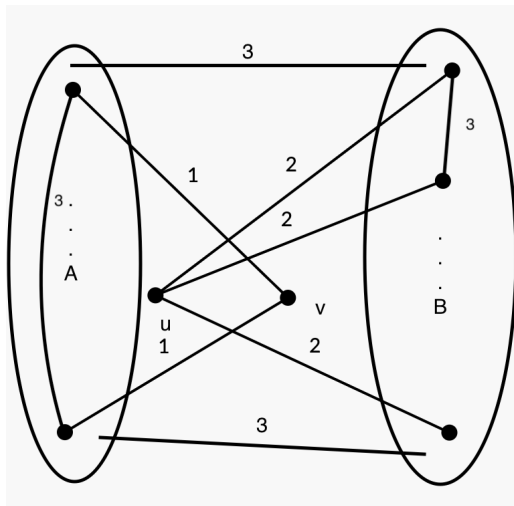
Xét G và \overline{G} là các đồ thị có n đỉnh. Khi đó $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) \leq n + 2$, xảy ra dấu bằng khi và chỉ khi G hoặc \overline{G} đẳng cấu với đồ thị hình sao kép hay $G \cong T(n_1, n_2) (n_1, n_2 \geq 1)$ hoặc $\overline{G} \cong T(n_1, n_2) (n_1, n_2 \geq 1)$.



Hình: Đồ thị hình sao kép $T(n_1, n_2)$ có n đỉnh, $rc_{1,2}(T(n_1, n_2)) = n - 1$.

- ① G là đồ thị hình sao kép thì $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n + 2$.
- $rc_{1,2}(G) = n - 1$.
 - Với u, v là hai đỉnh trung tâm. $N_G(u) - v = A$ và $N_G(v) - u = B$.
 $\overline{G}[A \cup B]$ là một clique và $N_{\overline{G}}(u) = B, N_{\overline{G}}(v) = A$.
 - Tô màu cho \overline{G} : tô tất cả các cạnh kề với v là màu 1, các cạnh kề với u là màu 2, các cạnh trong thành phần $\overline{G}[A \cup B]$ là màu 3. Như vậy $rc_{1,2}(\overline{G}) \leq 3$. Mặt khác $d(u, v) = 3$. Như vậy, $rc_{1,2}(\overline{G}) = 3$.
 - Kết luận, $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n - 1 + 3 = n + 2$.

Ý tưởng chứng minh



Hình: Đồ thị bù của \overline{G} của $T(n_1, n_2)$ với $rc_{1,2}(\overline{G}) = 3$.

Ý tưởng chứng minh (tt)

- ① G là đồ thị hình sao kép thì $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n + 2$.
- ② Nếu $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n + 2$ thì G hoặc \overline{G} đẳng cấu với đồ thị hình sao kép. Phản chứng, G và \overline{G} không là đồ thị hình sao kép, ta sẽ chứng minh $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) < n + 2$ (*).
 - Điều (*) đúng với số đỉnh là $n = 4, n = 5$. Xét $n \geq 6$.
 - Nếu G hoặc \overline{G} có số $(1, 2)$ -rainbow connection là $n - 1$ hoặc $n - 2$. Theo định lý 8, ta kiểm tra hữu hạn các đồ thị và điều (*) là đúng. Như vậy, xét $2 \leq rc_{1,2}(G) \leq n - 3$ và $2 \leq rc_{1,2}(\overline{G}) \leq n - 3$.
 - Xét G và \overline{G} là các đồ thị 2-connected. Với $n \geq 9$, theo định lý 3, $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) \leq 5 + 5 = 10 < 11 = n + 2$. Kiểm tra với trường hợp với $n = 6, 7, 8$. (Sử dụng định lý Whitney cho đồ thị 2-connected, đường đi Hamilton và chu trình $C(G)$ để lập luận).

Ý tưởng chứng minh (tt)

Xét G và \overline{G} , một trong hai đồ thị, một đồ thị chứa ít nhất một đỉnh cắt. Không mất tính tổng quát giả sử G chứa ít nhất một đỉnh cắt.

- ① Trường hợp 1. G có đỉnh cắt là u sao cho $G - u$ có ít nhất 3 thành phần liên thông.
 - Các thành phần liên thông $G_1, G_2, \dots, G_k (k \geq 3)$ của $G - u$ và $n_1 \leq n_2 \leq \dots \leq n_k$. Vì $\Delta(G) \leq n - 2$ nên $n_k \geq 2$.
 - Đồ thị $\overline{G} - u$ chứa đồ thị hai phía đầy đủ $K_{n_k, n - n_k - 1}$, theo định lý 4, $rc_{1,2}(K_{n_k, n - n_k - 1}) = 3$. Tô màu các đỉnh kề của u trong \overline{G} bằng màu 4. Như vậy, $rc_{1,2}(\overline{G}) = 4$.
 - Vậy $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n - 3 + 4 = n + 1 < n + 2$.

Ý tưởng chứng minh (tt)

- ① Trường hợp 1. G có đỉnh cắt là u sao cho $G - u$ có ít nhất 3 thành phần liên thông.
- ② Trường hợp 2. Mỗi đỉnh cắt của u thoả mãn $G - u$ có hai thành phần liên thông G_1, G_2 và $n_1 \leq n_2, n_2 \geq 2$.
 - Trường hợp 2.1 $n_1 \geq 2$. Khi đó $\overline{G} - u$ chứa đồ thị K_{n_1, n_2} . Khi đó,
 $rc_{1,2}(G) + rc_{1,2}(\overline{G}) = n - 3 + 4 = n + 1 < n + 2$.
 - Trường hợp 2.2 $n_1 = 1$ (tt).

Vậy định lý 9 được chứng minh.



Xualiang Li et al., September 2017. “Generalized Rainbow Connection of Graphs and Their Complements”.



Xualiang Li et al., 21 Jun 2016. “Distance proper connection of graphs”.



D.B. West, Introduction to Graph Theory (Prentice Hall, Upper Saddle River, 2001).

Cảm ơn thầy và các bạn đã lắng nghe!