

BILANGAN TERHUBUNG TITIK PELANGI UNTUK GRAF LINGKARAN BINTANG ($S_m C_n$)

Ariestha Widyastuty Bustan

Program Studi Matematika, Fakultas Matematika dan Ilmu Pengetahuan Alam
Universitas Pasifik Morotai, Jl Siswa Darame, Kec. Morotai Selatan,
Kab. Pulau morotai, Maluku Utara, Indonesia
e-mail: ariesthawidyastutybustan@gmail.com

Abstrak

Pewarnaan pada graf $G = (V(G), E(G))$ dikatakan terhubung titik pelangi, jika untuk setiap dua titik yang berbeda u dan v di $V(G)$, terdapat lintasan $u - v$ dengan semua titik internalnya memiliki warna yang berbeda. Bilangan terhubung titik pelangi dari G , dinotasikan dengan $rvc(G)$, adalah minimum banyak warna yang dibutuhkan sehingga G terhubung titik pelangi. Misalkan m dan n adalah dua bilangan bulat positif dengan $m \geq 3$ dan $n \geq 3$, S_m adalah graf bintang dengan $m + 1$ titik, dan C_n adalah graf lingkaran dengan n titik. Graf lingkaran bintang ($S_m C_m$) adalah graf yang diperoleh dengan menempelkan satu salinan graf C_n ke masing-masing titik pendant graf S_m . Pada paper ini ditentukan bilangan terhubung titik pelangi untuk graf lingkaran bintang.

Kata Kunci: bilangan terhubung titik pelangi, bintang, lingkaran, pewarnaan pelangi.

THE RAINBOW VERTEX CONNECTION NUMBER OF STAR CYCLE GRAPHS ($S_m C_n$)

Abstract

A vertex-colored graph $G = (V(G), E(G))$ is said to be rainbow vertex-connected, if for every two vertices u and v in $V(G)$, there exist a $u - v$ path with all internal vertices have distinct colors. The rainbow vertex-connection number of G , denoted by $rvc(G)$, is the smallest number of colors needed to make G rainbow vertex-connected. Let m and n be two integers at least 3, S_m be a star with $m + 1$ vertices, and C_n be a cycle with n vertices. A star cycle ($S_m C_n$) is a graph obtained by embedding a copy of C_n to each pendant of S_m . In this paper, we determine the rainbow vertex connection number of star cycle graphs.

Keywords: cycle, rainbow vertex-coloring, rainbow vertex connection-number, star.

1. Pendahuluan

Misalkan G adalah graf sederhana, berhingga dan terhubung tak trivial, maka didefinisikan suatu pewarnaan titik dari G yaitu $\alpha : V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$ untuk suatu bilangan bulat n sedemikian sehingga untuk setiap dua titik yang bertetangga memiliki warna yang berbeda. Suatu lintasan P pada G merupakan lintasan titik pelangi jika titik-titik dalam lintasan $u - v$ untuk setiap $u, v \in V(G)$ memiliki warna yang berbeda. Pewarnaan titik pada G dikatakan terhubung titik pelangi, jika setiap dua titik dihubungkan oleh paling sedikit satu lintasan titik pelangi. Bilangan terhubung titik pelangi dari graf terhubung G , dinotasikan dengan $rvc(G)$, adalah warna minimum yang dibutuhkan untuk membuat G terhubung titik pelangi.

Krivelevich dan Yuster memberikan batasan untuk bilangan terhubung titik pelangi, yaitu

Teorema 1.1 Misalkan $n \geq 3$ dan G graf terhubung dengan n titik, maka $(G) - 1 \leq rvc(G) \leq n - 2$.

Teorema 1.2 Misalkan G graf terhubung dengan c titik pemotong, maka $rvc(G) \geq c$.

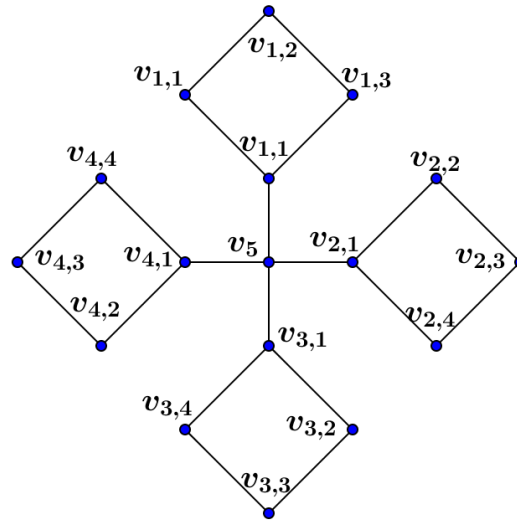
2. Hasil dan Pembahasan

Definisi 2.1. Misalkan m dan n adalah dua bilangan positif dengan $m \geq 3$ dan $n \geq 3$, S_m adalah graf bintang dengan $m + 1$ titik, C_n adalah graf lingkaran dengan n titik. Graf lingkaran bintang yang dinotasikan dengan $S_m C_n$ adalah graf yang diperoleh dengan menempelkan satu salinan graf C_n ke masing-masing titik pendant graf S_m .

Graf $S_m C_n$ memiliki himpunan titik dan himpunan sisi yang dituliskan secara berturut-turut sebagai berikut:

$$V(S_m C_n) = \{v_{i,j} | i, j \in [1, m]\} \cup \{v_{m+1}\}, \text{ dan}$$

$$E(S_m C_n) = \{v_{m+1} v_{i,1} | i \in [1, m]\} \cup \{v_{i,j} v_{i,j+1} | i \in [1, m], j \in [1, m-1]\} \\ \cup \{v_{i,m} v_{i,1} | i \in [1, m]\} \cup \{v_{i,j} v_{i,j+\frac{m}{2}} | i \in [1, m], j \in [1, \frac{m}{2}]\}$$



Gambar 1. Graf $S_4 C_4$

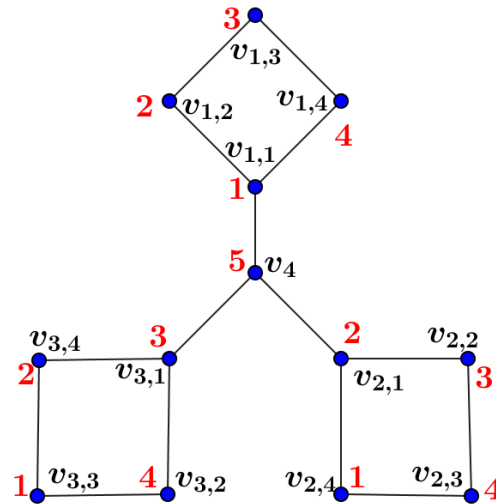
Teorema 2.2. Misalkan m dan n adalah dua bilangan positif dengan ≥ 3 dan $n \in [3,5]$. $S_m C_n$ adalah graf lingkaran bintang, maka

$$rvc(S_m C_n) = \begin{cases} diam - 1 & \text{untuk } S_3 C_4 \\ c & \text{untuk } m \geq 3 \text{ dan } n = 3 \\ & \text{untuk } m \geq 4 \text{ dan } n = 4 \\ diam & \text{untuk } S_3 C_5 \\ diam + 1 & \text{untuk } S_4 C_5 \end{cases}$$

Bukti.

Kasus 1. $rvc(S_3 C_4) = 5$

Berdasarkan teorema 1.1 diperoleh $rvc(S_3 C_4) \geq diam(S_3 C_4) - 1 = 6 - 1 = 5$. Sehingga diperoleh suatu pewarnaan 5-titik pelangi pada graf $S_3 C_4$ seperti yang ditunjukkan pada Gambar 2.

Gambar 2. Graf S_3C_4 **Kasus 2.** $rv_c(S_mC_n) = c$

Berdasarkan teorema 1.2 diperoleh $rv_c(S_mC_n) \geq c = m + 1$. Selanjutnya akan didefinisikan suatu pewarnaan $\alpha: V(S_mC_n) \rightarrow [1, m + 1]$ sebagai berikut:

$$\alpha(v_{m+1}) = m + 1$$

$$\alpha(v_{i,j}) = \begin{cases} i + j - 1, & \text{jika } i + j \leq m + 1, \text{ dan } i, j \in [1, m]; \\ (i + j) \bmod (m + 1), & \text{lainnya.} \end{cases}$$

Kasus 3. $rv_c(S_3C_5) = diam$

Berdasarkan teorema 1.1, diperoleh $rv_c(S_3C_5) \geq diam - 1 = 6 - 1 = 5$. Andaikan terdapat suatu pewarnaan titik pelangi pada (S_3C_5) dengan 5 warna. Tanpa mengurangi keumuman warnai titik pemotong dengan warna berbeda dengan aturan sebagai berikut:

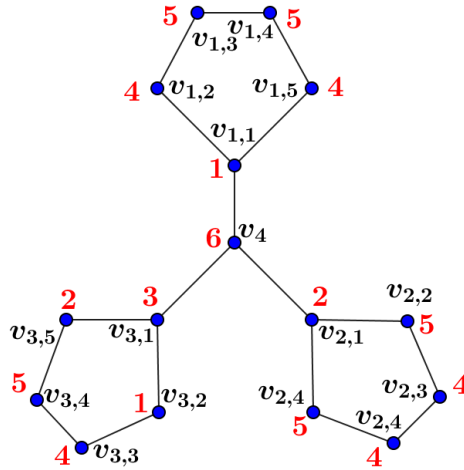
$$\alpha'(v_{m+1}) = m + 1$$

$$\alpha'(v_{i,m+1}) = i, i \in [1, m]$$

Perhatikan titik $v_{1,4}$ dan titik $v_{3,4}$, satu-satunya lintasan yang menghubungkan kedua titik tersebut dengan panjang sama dengan diameter adalah lintasan $v_{1,4}, v_{1,5}, v_{1,1}, v_4, v_{3,1}, v_{3,5}, v_{3,4}$. Hal ini mengakibatkan $v_{1,5}$ atau $v_{3,5}$ harus diwarnai dengan salah satu warna yang ada pada titik pemotong yaitu warna 2. Misalkan $v_{1,5}$ diwarnai dengan warna 2, maka tidak terdapat lintasan titik pelangi yang menghubungkan titik $v_{1,4}$ dengan $v_{2,4}$. Misalkan $v_{3,5}$ diwarnai dengan warna 2 maka tidak terdapat lintasan titik pelangi yang menghubungkan titik $v_{3,4}$ dengan $v_{2,4}$. karena pada graf (S_3C_5) tidak berlaku pewarnaan 5-titik pelangi, maka diperoleh

$$rv_c(S_3C_5) \geq 6 = diam$$

Selanjutnya akan dibuktikan $rv_c(S_3C_5) \leq 6$ dengan mendefinisikan pewarnaan 6-titik pelangi untuk graf S_3C_5 seperti pada Gambar 3.

Gambar 3. Graf $S_3 C_5$ **Kasus 4.** $rvc(S_4 C_5) = diam + 1$

Andaikan terdapat suatu pewarnaan titik pelangi pada $(S_4 C_5)$ dengan $diam = 6$ warna. Tanpa mengurangi keumuman warnai titik pemotong dengan warna berbeda dengan aturan sebagai berikut:

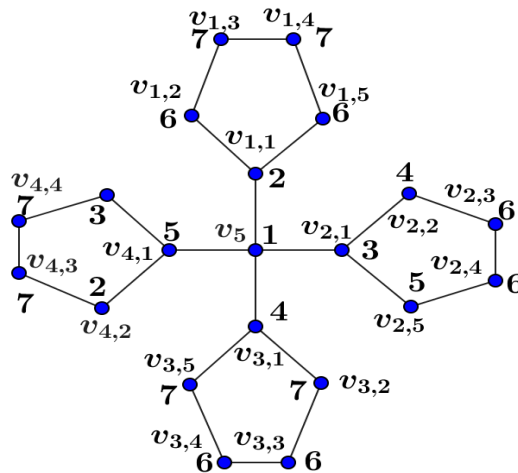
$$\alpha'(v_{m+1}) = m + 1$$

$$\alpha'(v_{i,m+1}) = i, i \in [1, m]$$

Perhatikan titik-titik $v_{i,2}$ dan $v_{i,5}$, pasti ada yang diwarnai dengan warna pada titik pemotong, misal $v_{i,2}$ yang diwarnai dengan warna yang ada pada titik pemotong dan dimisalkan dengan warna k , maka titik $v_{k,2}$ dan titik $v_{k,5}$ harus diwarnai dengan warna yang sama. Jika warna yang sama tersebut adalah warna pada titik pemotong, maka tidak terdapat pewarnaan titik pelangi untuk lintasan yang melalui titik pemotong tersebut. Sebaliknya jika warna yang sama adalah warna yang tidak digunakan pada titik pemotong, maka perhatikan titik $v_{i,5}$, titik tersebut pasti diwarnai dengan warna yang ada pada titik pemotong, misal diwarnai dengan warna $m \neq \alpha'(v_{i,2})$. Selanjutnya perhatikan titik-titik $v_{m,2}$ dan titik $v_{m,5}$ harus diwarnai dengan warna yang sama, hal ini mengakibatkan tidak terdapat lintasan titik pelangi yang melewati titik potong yang diwarnai dengan warna m . Karena pada graf $(S_4 C_5)$ tidak berlaku pewarnaan 6-titik pelangi, maka diperoleh

$$rvc(S_4 C_5) \geq 7 = diam + 1$$

Selanjutnya akan dibuktikan $rvc(S_4 C_5) \leq 7$ dengan mendefinisikan pewarnaan 7-titik pelangi untuk graf $S_4 C_5$ seperti pada Gambar 4.

Gambar 4. Graf $S_4 C_5$

3. Kesimpulan

Berdasarkan hasil dan pembahasan, diperoleh dapat disimpulkan bahwa bilangan terhubung titik pelangi untuk graf lingkaran bintang ($S_m C_n$) adalah sebagai berikut:

Misalkan m dan n adalah dua bilangan positif dengan ≥ 3 dan $n \in [3,5]$. $S_m C_n$ adalah graf lingkaran bintang, maka

$$rvc(S_m C_n) = \begin{cases} diam - 1 & \text{untuk } S_3 C_4 \\ c & \text{untuk } m \geq 3 \text{ dan } n = 3 \\ & \text{untuk } m \geq 4 \text{ dan } n = 4 \\ diam & \text{untuk } S_3 C_5 \\ diam + 1 & \text{untuk } S_4 C_5 \end{cases}$$

Daftar Pustaka

- [1] Krivelevich, M. Yuster, R. , The Rainbow Connection of a Graph is (at most) reciprocal to its minimum degree. Graph Theory., 2010..
- [2] X. d. S. Li, Tight Upper Bound of The Rainbow vertex-connection for 2-connected graphs. Discrete Applied Mathematics, 2014, pp. 62-69.