1-2-3 Domneva

Gašper Domen Romih

April 5, 2020

1. Osnovne definicije

2. 1-2-3 Domneva
   - Zgodovinski okvir
   - Izračun μ za poti
   - Izračun μ za cikle

Graf

Graf G je urejen par (V, E), kjer je množica V množice vozlišč in $E \subset V^2$ množice povezav.

Barvanje grafa

Barvanje grafa $G = (V, E)$ je preslikava $c : V \to S$. Množici S rečemo množica barv. Rečemo, da je barvanje **pravilno**, če za vsak $uv \in E$ velja $c(u) \neq c(v)$.

Utežitev grafa

Utežitev grafa je preslikava $\omega : E \to W$. V kolikor je množica uteži W oblike $\{1, 2, \ldots, k\}$ rečemo, da je preslikava ω k-utežitev grafa G.

Od utežitve do barvanja

Barvanje grafa z k-utežitvijo

Naj bo ω neka k-utežitev grafa G. Sedaj definiramo preslikavo $c_\omega : V \to S$ na naslednji način:

$$c_\omega(u) = \sum_{e=uv\in E} \omega(e).$$

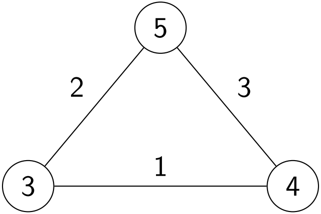


Figure: Primer 3-utežitve, ki porodi pravilno 3-barvanje.

Označimo z $\mu(G)$ najmanjši tak k za katerega obstaja k-utežitev ω grafa G, ki inducira pravilno barvanje c_ω.

1-2-3 Domneva

Za vsak povezan graf G, ki ni K_2 je $\mu(G) \leq 3$.

- Leta 2004 v članku [] zastavljena domneva.
- Leta 2007 dokazano $\mu(G) \leq 30$.
- Leta 2008 dokazano $\mu(G) \leq 16$.
- Leta 2008 dokazano $\mu(G) \leq 13$.
- Leta 2009 $\mu(G) \leq 6$.
- Leta 2010 $\mu(G) \leq 5$. To je do sedaj tudi najboljši rezultat za splošne grafe.

Opomba

Kljub temu, da je trenutno najboljša zgornja $\mu(G) \leq 5$ je za veliko zananih družin grafov dokazano $\mu(G) \leq 3$.

$\mu(P_n)$ za $n \leq 3$

V primeru $n = 2$ imamo graf K_n zato obravnavamo primere ko $n \geq 3$. Posebaj si oglejmo še primer ko $n = 3$. V tem primeru utežimo povezavi z 1 in dobimo pravilno barvanje iz česar sledi $\mu(P_3) = 1$.

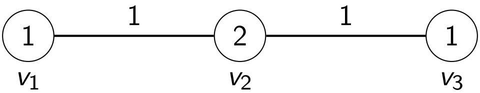


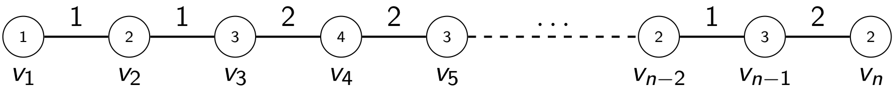
Figure: Primer utežitve grafa P_n.

$\mu(P_n)$ za $n > 3$

Najprej oštevilčimo povezave kot $e_1, e_2, \ldots, e_{n-1}$, kjer $e_i = v_i v_{i+1}$ za $1 \leq i < n$.

Pogoj za pravilno barvanje

Utežitev povezav ω inducira pravilno barvanje P_n natanko tedaj ko $\omega(e_i) \neq \omega(e_j)$ za vsak $|j - i| = 2$.



Ugotovitve za P_n

Utežitev ω za P_n

$$\omega(e_i) = \begin{cases} 1 & i \equiv 1,2 \pmod 4 \\ 2 & i \equiv 3,4 \pmod 4 \end{cases}$$

- Našli smo 2-utežitev, ki porodi pravilno barvanje $\implies \mu(P_n) = 2$.
- Zaporedje uteži na povezavah je $11221 \ldots 22112$, lahko pa bi definicijo utežitve popravili z naprimer levim zamikom zgornjega zaporedja. To so tudi vse možne pravilne 2-utežitve poti.

Osnovna ideja za izračun $\mu(C_n)$

Ideja

Cikel je pot, ki ji dodamo povezavo e_n med prvim in zadnjih vozliščem. Pogoj za pravilno barvanje poti velja tudi za cikle . Poizkusili bomo modificirati obstoječo utežitev za poti, tako da boveljavna tudi za cikle.

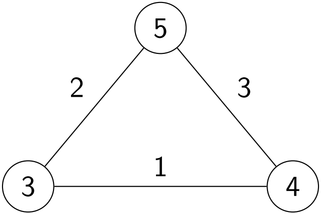


Figure: Na primeru C_3 vidimo, $\mu(C_3) = 3$, saj morajo v luči potrebnega pogaja uteži na povezavah biti paroma različne.

$\mu(C_n)$ za $n = 4k$

Vzamemo kar enako utežitev kot za pot, z dodatkom $\omega(e_n) = 2$.

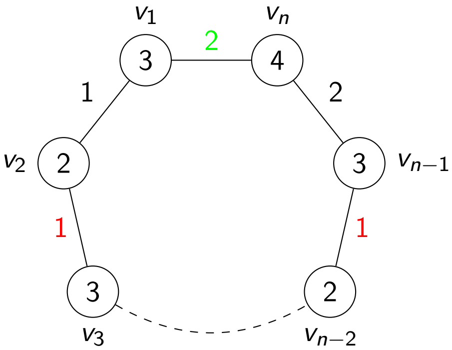


Figure: Kot je razvidno iz slike zgornja utežitev porodi pravilno barvanje. Na povezavo e_n (označena rdeče) tako vplivata le povezavi e_2 in e_{n-2} (označena zeleno). Iz tega sledi $\mu(c_{4k}) = 2$.

$\mu(C_n)$ za $n = 4k + 1$

Ponovno vzamemo utežitev za pot ter dodamo $\mu(e_n) = 3$.

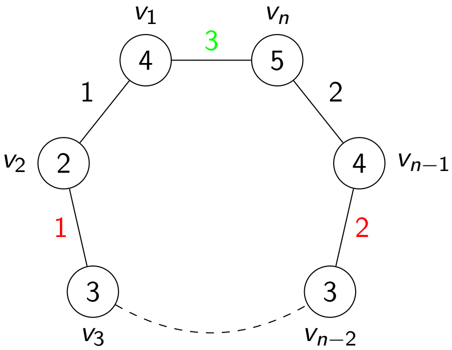


Figure: Kot je razvidno iz slike zgornja utežitev porodi pravilno barvanje. Nova povezava sedaj zaradi omejitev ne more imeti uteži 1 ali 2. Utež 3 na povezavi e_n tako porodi pravilno barvanje iz česar sledi $\mu(C_{4k+1}) \leq 3$.

$\mu(C_n)$ za $n = 4k + 2$

Poleg povezave e_n moramo v tem primeru popravit tudi e_{n-1}.

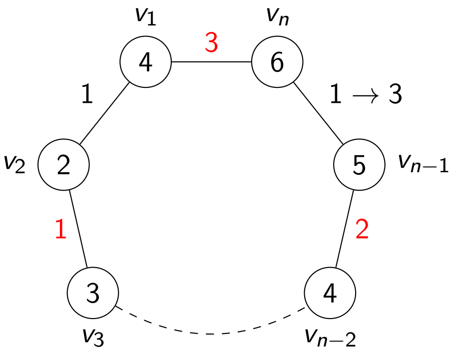


Figure: Kot v prjšnjem primer moramo nastavit utež na povezavi e_n na 3. Ker ima povezava e_1 enako utež kot e_{n-1} popravimo še utež na tej povezavi na 3.

$\mu(C_n)$ za $n = 4k + 3$

V tem primeru moramo prav tako popravit uteži na dveh povezavah. Deluje kar isti popravek kot v prejšnjem primeru.

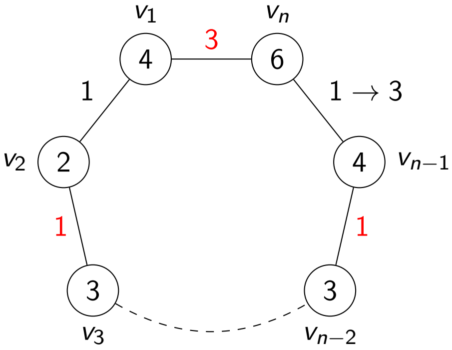


Figure: Na enak način kot v prejšnjem primeru dobimo pravilno barvanje.

Ugotovitve za C_n

Ugotovili smo, da $\mu(C_n) \leq 3$ za vsak n. Pokazali bomo še, da je ta meja tudi stroga za $n \neq 4k$. Recimo nasprotno torej, da imamo 2-utežitev cikla, ki porodi pravilno barvanje. Veljati mora torej $\omega(e_i) \neq \omega(e_{i+2})$ iz česar sledi $\omega(e_i) = \omega(e_{i+4})$. To pa je protislovje ko $n \neq 4k$.

Rezultat

Za C_n velja:

$$\mu(C_n) = \begin{cases} 2; & n \equiv 0 \pmod 4 \\ 3; & \text{sicer} \end{cases}$$