

Univerza v Ljubljani
Fakulteta za matematiko in fiziko

Predstavitev 4-ciklov v snarkih

Eva Strašek in Vanja Kalaković

Mentorja: Janoš Vidali, Riste Škrekovski

Predmet: Finančna matematika

Ljubljana, 2023

1 Uvod

Definicija: Stopnja vozlišča v v grafu G (oznaka je $\deg_G(v)$) je enaka številu povezav grafa G , ki imajo vozlišče v za svoje krajišče, pri čemer štejemo zanke dvakrat.

Definicija: Če so vsa vozlišča grafa G enake stopnje k , pravimo, da je graf **k -regularen**; 3-regularnim grafom pravimo tudi **kubični grafi**.

Definicija: Graf je **povezan**, če za poljubni vozlišči obstaja pot med njima, sicer je graf **nepovezan**.

Definicija: **Komponenta** grafa G je maksimalen povezan podgraf grafa G .

Definicija: Vozlišče $v \in V(G)$ je **prerezano vozlišče**, če ima podgraf $G - v$ več komponent kot graf G .

Definicija: Povezavi, ki ima za krajišči prerezani vozlišči, pravimo **prerezana povezava** ali **most**.

Definicija: **Kromatično število** grafa G (oznaka $\chi(G)$) je najmanjše število barv, ki jih potrebujemo, da vozlišča grafa pobarvamo tako, da so vsa sosednja vozlišča pobarvana paroma različno.

Definicija: **Kromatični indeks** grafa G je število $\chi'(G)$, ki predstavlja najmanjše število barv, ki jih potrebujemo za barvanje povezav grafa G tako, da so sosednje povezave pobarvane paroma različno.

Vizingov izrek: Za enostaven graf G z maksimalno stopnjo $\Delta(G)$ velja $\Delta(G) \leq \chi'(G) \leq \Delta(G) + 1$.

Definicija: Če so vsa vozlišča v_0, v_1, \dots, v_k različna, govoroimo o poti, v primeru, ko pa so vsa vozlišča različna, razen $v_0 = v_k$, imamo opravka z **obhodom**. Dolžini najkrajšega obhoda v grafu G pravimo **notranji obseg**.

Definicija: Naj bo A množica prerezanih povezav moči 3 in G graf. Če $G - A$ predstavlja dve komponenti, ki vsebujeta cikel, pravimo da je A ciklični prerez.

Definicija: **Ciklična povezavna povezanost** grafa G (zapis $\lambda_c(G)$) je velikost najmanjšega cikličnega prereza grafa G . Pravimo, da je G ciklično k -

povezavno povezan, če je $\lambda_c(G) \geq k$. Ali drugače, grafu G moramo odstraniti najmanj k -povezav, da nam ta razpade na dve komponenti, ki vsebujeta cikel.

Definicija: Snark je ciklično 4-povezavno povezan kubičen graf z notranjim obsegom vsaj 5 in kromatičnem indeksom 4.

2 Načrt dela

Naloga:

Želimo preveriti, ali (in kdaj) uvedba 4-ciklov v snark ohranja kromatični indeks (tj. kromatični indeks ostane 4). Uvedbo 4-cikla lahko izvedemo vsaj na dva načina:

1. Vzemite dva robova ab in cd v G in ju dvakrat razdelite, tako da dobite pot au_1u_2b iz roba ab in pot cv_1v_2d iz roba cd . Nato povežite u_1 z v_1 in u_2 z v_2 .
2. Naj bo ab rob v G in a_1, a_2 druga dva soseda a , in naj bosta b_1, b_2 druga dva soseda b . Zdaj odstranimo vrhova a, b in povežemo a_1 z b_1 in a_2 z b_2 .

Načrt:

Najprej bova prenesli majše snarke iz House Of Graphs na katerih bova preverjali ohranjanje kromatičnega indeksa. Nato bova napisali program, ki bo na prenesenih snarkih uvedel 4-cikle na zgoraj opisana načina.

Novo nastale snarke bova potem shranili in s programom izračunali nove kromatične indekse, kjer bova izločili tiste ki so različni od 4.

Na ta način bova ugotovili ali uvedba 4-cikla v snark ohrani kromatični indeks in v katerih primerih to drži. Pri tem si bova pomagali z naslednjo lemo:

Lema: Naj bo graf G' dobljen tako, da kubičnemu grafu G dodamo vozlišča a_1, a_2 in a_3, a_4 zaporedno na povezavi $e_1 = u_1v_1$ in $e_2 = u_2v_2$ ter povezave a_1a_4 in a_2a_3 . Če je $\chi'(G') = 4$, potem je $\chi'(G) = 4$.