Finančni praktikum

k-total rainbow domination numer vs. domination number

Tim Resnik Lana Herman Univerza v Ljubljani

Fakulteta za matematiko in fiziko

November, 2019

1 Problem naloge

V projektni nalogi se bova ukvarjala z domeno, ki se ukvarja s povezavo med 'k-rainbow total domination number' (označimo z $\gamma_{krt}(G)$) in 'domination number' (označimo z $\gamma(G)$). Definiciji za $\gamma_{krt}(G)$ in $\gamma(G)$ sta v razdelku **Razlaga pojmov**.

Domneva pravi, da za graf G in $k \geq 4$ obstaja tesna povezava $\gamma_{krt}(G) \geq 2\gamma(G)$. Cilj najine projetkne naloge je najti tak graf, za katerega ta neenkost ne drži. To sva na majhnih grafih preverila na konkretnih primerih, kjer sva število vozlišč in število k vnesla ročno. Za večje grafe sva uporabila metodo Simulated Annealing.

Poiskala sva tudi primere, za katere velja enakost $\gamma_{krt}(G) = 2\gamma(G)$.

2 Razlaga pojmov

Graf G ima množico vozlišč V(G) in množico povezav E(G). Za množico $N_G(v)$ velja, da vsebuje vsa sosednja vozlišča v, v grafu G. Za grafa G in H, je kartezični produkt $G \square H$ graf z množico vozlišč $V(G) \times V(H)$.

Dominirana množica grafa G je $D\subseteq V(G)$, taka da za vsako vozlišče $v\in V(G)$ in $v\notin D$ velja, da je sosed nekemu vozlišču iz D. Dominirano število, $\gamma(G)$, je velikost najmanjše dominirane množice. Če za $\forall v\in V(G)$ velja, da je sosed vozlišču iz D, za D rečemo, da je totalno dominirana množica grafa G. Totalno dominirano število, $\gamma_t(G)$, je velikost najmanjše totalno dominirane množice. Za pozitivno celo število k, je 'k-rainbow domination function' (kRDF) grafa G funkcija f, ki slika iz V(G) v množico $\{1,\cdots,k\}$. Zanjo velja, da za katerikoli $v\in V(G)$ in $f(v)=\emptyset$ velja $\cup_{u\in N_G(v)}f(u)=[k]$. Definiramo $\|f\|=\sum_{v\in V(G)}|f(v)|$. $\|f\|$ rečemo teža f-a. 'k-rainbow domination number', $\gamma_{kr}(G)$, grafa G je minimalna vrednost $\|f\|$ za vse 'k-rainbow domination functions'. Po definiciji vemo, da za vse $k\geq 1$ velja

$$\gamma_{kr}(G) = \gamma(G \square K_k).$$

Graf K_k predstavlja polni graf na k vozliščih. Nazadnje definirajmo še 'k-rainbow total domination function' (kRTDF), katera se od 'k-rainbow domination function' razlikuje v dodatnem pogoju, ki zagotavlja, da če za $\forall v \in V(G)$ velja $f(v) = \{i\}$, potem obstaja tak $u \in N_G(v)$, da je $i \in f(u)$. 'k-rainbow total domination number', $\gamma_{krt}(G)$, grafa G je minimalna vrednost ||f|| za vse 'k-rainbow total domination functions'. Tudi tu za vse $k \geq 1$ velja

$$\gamma_{krt}(G) = \gamma_t(G \square K_k).$$

3 Reševanje problema

3.1 Majhni grafi

Za majhne grafe sva definirala naslednjo pseudokodo.

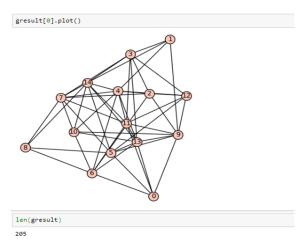
```
result=[]; #seznam vseh gamak/gama
gresult=[]; #seznam proti primerov
dvaresult=[]; #seznam grafov, ki imajo x=2
n=15; #število vozlišč
p=0.5; #verjetnost da posamezno povezavo dodaš v graf
for i in range(10): #preveri na 10ih random grafih
    for k in range(2,6):
        g=graphs.RandomGNP(n,p)
        gk=g.cartesian product(graphs.CompleteGraph(k))
        gama=g.dominating set(value only=True)
        gamak=gk.dominating_set(value_only=True,total=True)
        x=float(gamak/gama);
        if x<2: gresult.append(g)</pre>
        if x==2: dvaresult.append(g)
        result.append(x)
print(min(result))
```

V kodi seznam result predstavlja seznam vseh koeficientov $\frac{\gamma_{krt}(G)}{\gamma(G)}$, seznam gresult predstvalja vse tiste grafe, za katere velja neenakost $\frac{\gamma_{krt}(G)}{\gamma(G)} < 2$, seznam dvaresult pa predstavlja grafe za katere velja enakost $\frac{\gamma_{krt}(G)}{\gamma(G)} = 2$.

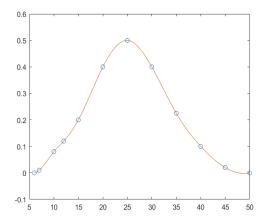
Prva zanka preteče i naključnih grafov, generiranih z že vgrajeno funkcijo iz programa sage, imenovano graphs.RandomGNP(n,p), kjer n predstvalja število vozlišč, p pa verjetnost, da posamezno povezavo doda v graf.

Druga zanka se zapelje čez določeni število k-jev, kjer k predstvalja število vozlišč na polnem grafu. Po definiciji namreč vemo, da 'k-rainbow total domination number' izračunamo preko kartezičnega produkta med grafom G in polnim grafom s k vozlišči.

To kodo sva uporabila za $n\in\{5,\cdots,20\}$ na različnem številu korakov in različnih k-jih. Za $k\geq 3$ sva minimum zmeraj dobila enak 2, za k=2 pa sva dobila veliko protiprimerov, npr.:



Opazimo, da je takih grafov kar 205 (koda je preverila na 1000 grafih s 15 vozlišči). To število se seveda spreminja, ko kodo poženemo večkrat. Zato sva jo pognala večrat in na različnem številu vozlišč. Vse skupaj je koda pregledala približno 10^{100} grafov, izključno za k=2. Podatke sva izpisala v program Matlab, jih za posamezno število vozlišč povprečila in jih aproksimirala z že vgrajeno funkcijo interp1. Dobila sva spodnji graf.



Opazimo, da protiprimerov ne dobimo za grafe z manj kot 7 vozlišč, za večje grafe pa velja, da gre število protiprimerov proti nič, ko se veča število vozlišč. Največ pa jih je pri grafih s približno 25 vozlišči.

3.2 Veliki grafi

Za velike grafe sva definirala naslednjo pseudokodo.