# Naslov Skupina 19: Graffiti conjecture 232

Urban Merhar, Martin Kokošinek

#### 1 Navodilo

Računalniško generirana domneva trdi: Če je G enostaven povezan graf, potem

$$2\gamma_t(G) \ge rad(G) + ecc(B)$$
.

Preveri domnevo na različne načine za male in velike grafe. Z uporabo populacijske metahevristike, preveri domnevo v upanju, da jo ovržeš.

#### Nekaj pripomb:

- 1. ecc(v) je ekscentričnost od vozlišča v. Ekscentričnost od v je razdalja do najbolj oddaljenega vozlišča od vozlišča v, i.e.,  $max\{d(v,u): u \text{ je vozlišče na grafu }\}.$
- 2. rad(G) je radij grafa, t.j., minimum vseh ekscentričnosti vozlišč grafa G.
- 3. B je obrobje grafa G, t.j., množica vozlišč z maksimalno ekscentričnostjo.
- 4. ecc(S) je ekscentričnost množice vozlišč S. Definirana je kot: Naj bo S podmnožica množice vozlišč V. Razdalja med vozliščem v in množico S, definirajmo kot razdaljo od v do najbližjega volišča v S. ecc(S) je maksimum razadalj od vozlišča v  $V \setminus S$  do množice S.

## 2 Kratek opis

Computer generated conjectures so računalniško ustvarjene domneve. Graffiti je računalniški program, ki generira te matematične domneve oziroma odprte probleme. Računalniši program Graffiti je ustvaril Siemion Fajtlowicz.

V najinem projektu pri predmetu Finančni praktikum si bova ogledala *Graffiti conjecture* 232, ki jo bova testirala za majhne in velike grafe v upanju, da najdeva protiprimer. Ideja je, da enačbo zapiševa v programskem jeziku *Sage* in generirava naključne grafe. Na vsakem od teh grafov pa predpostavko testirava.

Že vgrajene funkcije, ki jih bova uporabila v programu:

- 2. radius() vrne radij grafa G.
- 3. eccentricity() vrne ekscentričnost vozlišča v.
- 4. periphery() vrne množico vozlišč iz obrobja grafa G.

#### 2.1 Razlaga pojmov

- Dominirajoča Množica D: D je množica, kjer je vsako vozlišče iz  $G \setminus D$  sosed nekega vozlišča iz D.
- Totalno Dominirajoča množica (TDM): Dominirajoči množici D dodamo pogoj, da so tudi vozlišča dominirajoče množice D sosedi vozlišč iz D.
- Totalno Dominirajoče Število (TDŠ): Moč totalno dominirajoče množice grafa G.
- $\gamma_t(G)$  je TDŠ grafa G.

#### 2.1.1 Populacijska metahevristika

**Hevristika** (iz Grščine: 'najdem, odkrijem'): V računalništvu in matematični optimizaciji je visokonivojski način reševanja problemov, ko so klasični postopki prepočasni oziroma, ko klasične metode ne vrnejo točnih rezultatov. V zameno za polnost, optimalnost, natančnost, raje pridobimo na časovni zahtevnosti.

**Meta-hevristika** (meta iz Grščine: 'za, onstran') oziroma v prevodu Izčrpna-hevristika: Metahevristika vzame množico rešitev, ki je prevelika za analizo in s pomočjo določenih predpostavk glede optimizacije vrne zadovoljivo rešitev. Ta ni nujno globalno optimalna.

**Populacijska metahevristika**: Ohranjamo večje število kandidatov za rešitev in jih izboljšujemo s pomočjo populacijsih karakteristik. Primer je particle swarm optimization (PSO).

#### 3 Plan dela

Zapisati učinkovit algoritem, ki bo za vsak generiran graf preverila lastnosti grafa in posledično domnevo. Za grafe, kjer domneva ne bi držala pa nam izpiše graf in vrne vrednosti lastnosti, ki so potrebovane v domnevi.

### 4 Potek dela

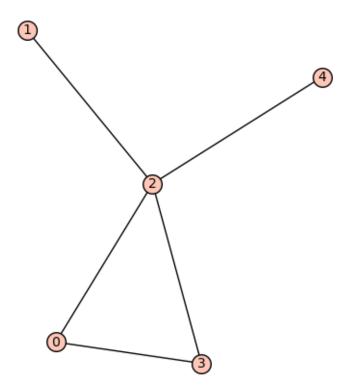
Razlaga programa...

```
[1]: # Projektna naloga pri predmetu Financni praktikum
     # Naloga 19: Graffiti conjecture 232
     def predpostavka(G):
          '''Funkcija, ki testira predpostavko Graffiti conjecture 232.'''
         if G.is_connected == False:
             return('Graf ni povezan!')
         B = set(G.periphery())
         d = G.distance_all_pairs()
         razdalja = set(d[u][v] for u in B for v in G if v not in B)
         if razdalja == set():
             razdlaja = 0
         # ce je razdalja slucajno prazna mnozica nastavimo njeno vrednost na nic
         razlika = 2 * G.dominating set(total=True, value only=True) - G.radius() -
      →min(razdalja) if razdalja else 0
         if razlika >= 0:
             print('Razlika med levo in desno stranjo predpostavke je:')
             print(razlika)
             return('Predpostavka velja!')
         else:
             return('Predpostavka NE velja!')
```

```
[2]: # VELIKE GRAFE GENERIRAMO Z:
# graphs.RandomGNP(n, p) generira nakljucni preprost graf kjer je n stevilo vozlisc⊔
→ in p verjetnost povezave med dvema vozliscema
G = graphs.RandomGNP(5, 0.4)
```

```
[3]: G.show()
```

[3]:



```
[4]: # Spodaj so loceno izracunane vse vrednosti v predpostavki
```

```
[5]: # total=True da bo total dominating set
# value_only=True -> ker nas zanima samo vrednost in ne seznam vozlisc
G.dominating_set(total=True, value_only=True)
```

[5]: 2

```
[6]: # radij grafa
G.radius()
```

[6]: 1

```
[7]: # B je obrobje grafa
B = set(G.periphery())
d = G.distance_all_pairs()
razdalja = set(d[u][v] for u in B for v in G if v not in B)
# razdalja je ekscentricnost obrobja grafa B
razdalja
```

[7]: {1}

```
[8]: # Preizkusimo funkcijo na zgornjem grafu: predpostavka(G)
```

Razlika med levo in desno stranjo predpostavke je:

[8]: 'Predpostavka velja!'

```
[9]: # GENERIRANJE MAJHNIH GRAFOV # ker grafe generiras z nauty_geng so vsi preprosti (tako pise v dokumentaciji)
```

```
seznam = [G for G in graphs.nauty_geng('3 -c')] # povezani grafi na "n" vozliscih,⊔

→ "-c" pomeni da so grafi povezani
```

```
[10]: protiprimeri = []
for graf in seznam:
    if predpostavka(graf) == 'Ni res!':
        graf.show()
        protiprimeri.append(graf)
```

Razlika med levo in desno stranjo predpostavke je: 2 Razlika med levo in desno stranjo predpostavke je: 0

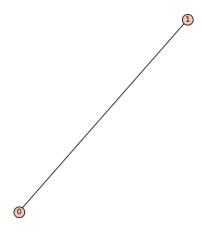
```
[11]: # Ali obstaja protiprimer?
protiprimeri
```

[11]: []

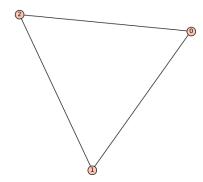
## 5 Majhni grafi

Majhne grafe sva v sagu generirala s pomočjo funkcije  $graphs.nauty\_geng('v-c')$ . Kjer je v število vozlišč grafa, -c pa pomeni, da so grafi povezani. Na dovolj majhnih grafih sva generirala vse možne enostavne in povezane grafe ter na njih testirala predpostavko. Prav vsi grafi so ji ustrezali, zato sva se odločila podrobneje pogledati grafe, kjer je bila razlika med levo in desno stranjo predpostavke najmanjša.

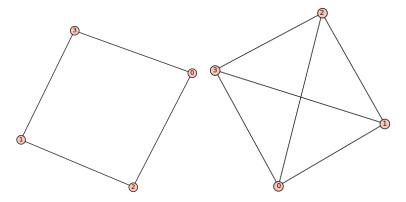
Graf na dveh vozliščih. Razlika v predpostavki je 0.



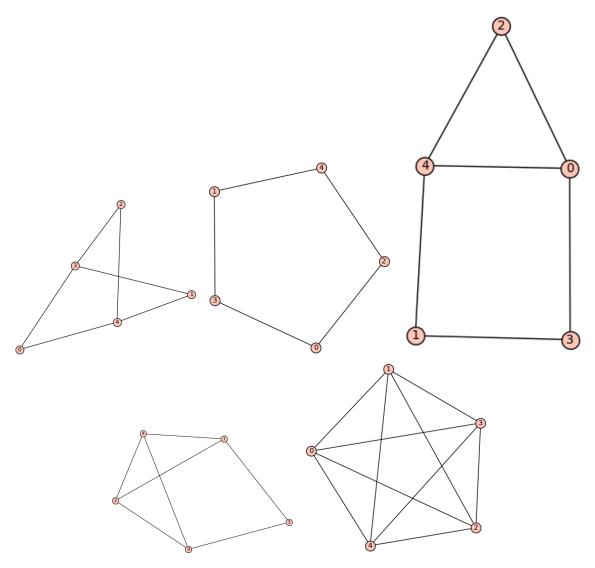
Graf na treh vozliščih. Razlika je 0.



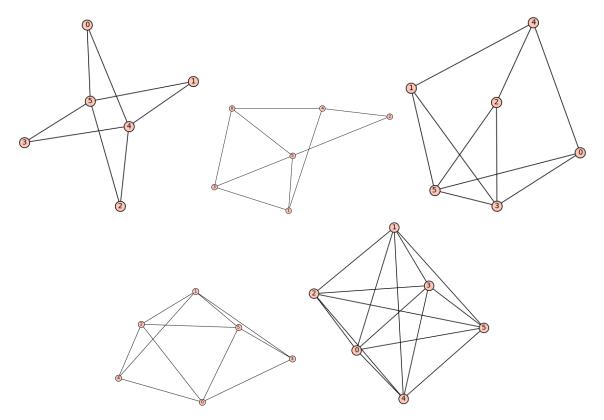
Grafi na štirih vozliščih imajo ponovno razliko predpostavke enako 0. Izmed 6 generiranih grafov imamo 2 z razliko predpostavke 0.



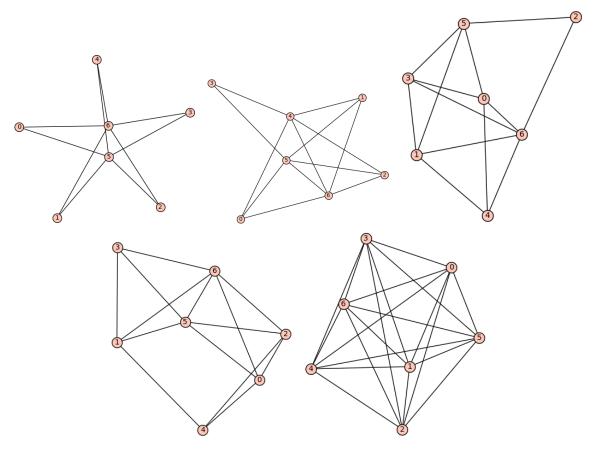
Pri grafih generiranih na petih vozliščih dobiš več grafov katerih razlika predpostavke je 0. Generiranih je skupno 21 grafov na pet vozliščih, od katerih jih ima 5 razliko predpostavke 0. Program testira vse te grafe v manj kot 0.07 sekunde.



Pri grafih na šest vozliščih je razlika ponovno 0. Od skupno 112 vseh možnih grafov na šest vozliščih ima razliko 0 natanko 28 grafov. Program testira vse šestvozliščne grafe v približno 0.3 sekunde. Spodaj je prikazanih par primerov.

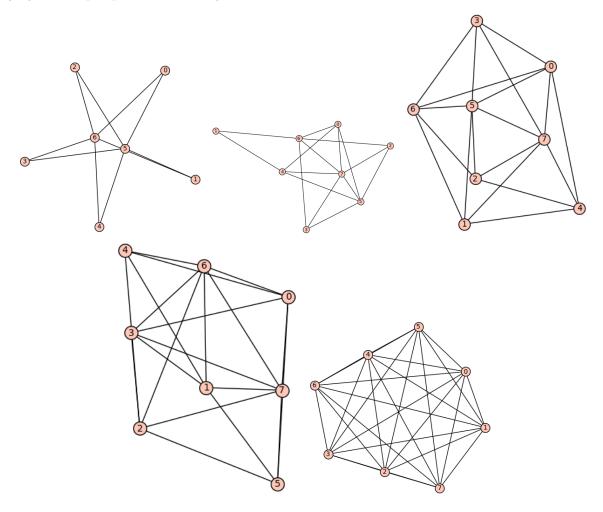


Za grafe na sedem vozliščih je minimalna razlika predpostavke ponovno 0. Sedaj je možno generirati 853 različnih grafov, razliko 0 pa jih ima 223. Program testira to predpostavko na vseh generiranih grafih na sedmih vozliščih v približno 2.5 sekunde. Ponovno si poglejmo nekaj primerov teh grafov.



Grafi na osmih vozliščih imajo razliko leve in desne strani ponovno enako 0. Zdaj generiramo že 11117

različnih grafov in za njihovo testiranje porabimo že kar približno 55 sekund. Grafov z osmimi vozlišči, kjer je razlika predpostavke enaka 0 je 3374.



Za grafe na devetih vozliščih se konča naše preizkušanje majhnih grafov, ker na tej točki računalnik ni več sposoben generirati vseh preprostih povezanih grafov na devetih vozliščih preko generatorja  $graphs.nauty\_geng('v-c')$ . Portal CoCalc sam terminira generator, če je ta zagnan.

Iz vseh preverjenih majhnih grafov na do osem vozlišč pa lahko opazimo več stvari. Kot prvič, je bila minimalna razlika v predpostavki ne glede na število vozlišč enaka 0. Tudi z izjemo grafa na dveh vozliščih, je bila razlika predpostavke enaka 0, ko je imelo vsako vozlišče najmanj 2 povezavi. Opazimo pa lahko še, da je bil med grafi, kjer je bila razlika predpostavke enaka 0 vedno graf, kjer so bila vsa vozlišča povezana med seboj.

Glede na zadnjo opazko si poglejmo še kakšen graf kjer so vsa vozlišča povezana med sabo in poglejmo ali je razlika v predpostavki ponovno 0. Te grafe ustvarimo kar s pomočjo ugrajenega generatorja graphs.RandomGNP(n, p), ki generira naključni preprost graf, kjer je n število vozlišč in p verjetnost povezave med dvema vozliščema. Torej bo za preverjanje naše opazke verjetnost p=1, da bodo vsa vozlišča povezana med sabo.

[1]: G = graphs.RandomGNP(9, 1)

[2]: G.show()

Gasdfasd