

FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO  
UNIVERZA V LJUBLJANI

# Zunajravninski grafi

Poročilo naloge

Jure Kraševac, Urh Videčnik

Februar 2026

# Kazalo

1	Teoretični uvod	2
2	Cilj naloge	2
3	Zunajravnski grafi na $n \leq 10$ vozliščih	2
4	Naključno generirani zunajravnski grafi	4
5	Preverjanje neenakosti za večja števila vozlišč	5

## 1 Teoretični uvod

Naj bo  $G = (V, E)$  graf, kjer je  $V$  množica vozlišč in  $E$  množica povezav med vozlišči. Zunajravninski graf (ang. Outerplanar graph) je graf, ki ga lahko narišemo v ravnini tako, da se nobeni dve povezavi ne sekata in da vsa vozlišča ležijo na zunanji strani oziroma zunanjem licu grafa. Takšni grafi so podmnožica ravninskih grafov.

Množica vozlišč  $S \subseteq V$  grafa  $G$  je liha neodvisna množica, če za vsako vozlišče  $u \in S$  velja, da je lihe stopnje ter za vsak par  $u, v \in S$  velja, da med njima ne obstaja povezava v  $E$ . Za liho neodvisno množico  $S$  velja, da vsako vozlišče  $v \in V \setminus S$  nima nobenega sosedu v  $S$ :  $N(v) \cap S = \emptyset$  ali pa ima liho število sosedov v  $S$ :  $|N(v) \cap S| \equiv 1 \pmod{2}$ . Z  $\alpha_{od}(G)$  označimo največjo moč lihe neodvisne množice grafa  $G$ .

## 2 Cilj naloge

Cilj naloge je preveriti, veljavnost neenakosti

$$\alpha_{od}(G) \geq n/7,$$

za vsak zunajravninski graf  $G$  z  $n$  vozlišči. Nalogo smo razdelili na dva dela. Prvi del je namenjen preverjanju neenakosti na manjših zunajravninskih grafih - grafih z največ 10 vozlišči. V tem delu bomo implementirali algoritem, ki bo generiral vse zunajravninske grafe z največ 10 vozlišči in za vsak graf izračunal  $\alpha_{od}(G)$ . V drugem delu pa bomo s postopkom lepljenja zunajravninskih grafov, generirali zunajravninske grafe z več kot 10 vozlišči in poskušali najti protiprimer, torej graf, za katerega ne velja zgornja neenakost.

## 3 Zunajravninski grafi na $n \leq 10$ vozliščih

Najprej bomo preverili neenakost  $\alpha_{od}(G) \geq n/7$  za vse zunajravninske grafe z največ 10 vozlišči. Prvo bomo implementirali funkcijo, ki za dan graf preveri, ali je zunajravninski. Ker za vsak zunajravninski graf velja, da ga lahko narišemo kot krožno ravninski graf (angl. Circular planar graph), lahko za preverjanje zunajravninskosti uporabimo vgrajeno metodo `is_circular_planar`. Funkcijo za preverjanje zunajravninskosti smo testirali na nekaj grafih, da smo se prepričali o njeni pravilnosti. Za samo iskanje števila vseh zunajravninskih grafov smo definirali funkcijo `outerplanar_graphs(n)`. Znotraj funkcije smo uporabili metodo `planar_graphs(n)`, ki generira vse ravninske grafe z  $n$  vozlišči. Uporabo te metode nam omogoča program Plantri, katerega naložimo znotraj SageMath okolja. Na ta način prihranimo čas, saj je

število ravninskih grafov z  $n$  vozlišči veliko manjše od števila vseh grafov z  $n$  vozlišči. Za nadaljno filtracijo uporabimo pogoj `G.size() ≤ G.order() − 3`, ki je nujen pogoj za zunajravninske grafe. Potem za vsak graf, ki izpolnjuje ta pogoj, preverimo še, ali je zunajravninski z uporabo funkcije `preveri_outerplanarnost(G)`. Ker se želimo izogniti podvajanju izomorfnih grafov, shranjujemo le tiste grafe, ki niso izomorfni z že shranjenimi grafi, kar najlažje dosežemo z uporabo kanonične oblike grafa, ki jo dobimo z metodo `canonical_label()`.

Število zunajravninskih grafov na  $n \leq 10$  vozliščih je prikazano v spodnji tabeli:

$n$	število zunajravninskih grafov na $n$ vozliščih
1	1
2	1
3	2
4	5
5	13
6	46
7	172
8	777
9	3 783
10	20 074

Tabela 1: Število zunajravninskih grafov na  $n \leq 10$  vozliščih.

Potem smo s funkcijo `check_alpha_od(G)` preverili, ali za vse zunajravninske grafe z največ 10 vozlišči velja neenakost  $\alpha_{od}(G) \geq n/7$ . Za izračun  $\alpha_{od}(G)$  smo implementirali funkcijo `alpha_od(G)`, ki pregleda vse možne podmnožice množice vozlišč in preveri, ali so lihe neodvisne množice. Funkcija vrne največjo moč lihe neodvisne množice. Ugotovili smo, da neenakost velja za vse zunajravninske grafe z največ 10 vozlišči.

«««< HEAD Za vsak  $n$  smo si še ogledali najmanjšo moč lihe neodvisne množice ter število grafov, pri katerih je ta vrednost dosežena. Rezultati so prikazani v spodnji tabeli:

$n$	$\min \alpha_{od}$	število zunajravninskih grafov
1	1	1
2	1	1
3	1	2
4	1	3
5	1	5
6	1	4
7	1	2
8	2	204
9	2	428
10	2	687

Tabela 2: Število zunajravninskih z minimalno vrednostjo  $\alpha_{od}$  na  $n \leq 10$  vozliščih.

=====

## 4 Naključno generirani zunajravninski grafi

Ker je število zunajravninskih grafov z večjim številom vozlišč zelo veliko, v drugem delu naloge ne moremo več pregledati vseh možnih primerov. Namesto tega uporabimo pristop z naključnim generiranjem zunajravninskih grafov in eksperimentalnim preverjanjem neenakosti  $\alpha_{od}(G) \geq \frac{|V(G)|}{7}$ .

Za ta namen smo implementirali funkcijo `random_outerplanar_graph(n)`, ki za dano število vozlišč  $n$  generira naključen zunajravninski graf. Algoritem temelji na znani strukturni lastnosti zunajravninskih grafov, da jih lahko razstavimo na 2-povezane zunajravninske bloke, ki so med seboj povezani v drevesno strukturo.

Najprej ustvarimo 2-povezan zunajravninski blok kot podgraf triangulacije konveksnega mnogokotnika. To dosežemo s postopkom dodajanja t. i. uhelj, pri katerem zaporedoma vstavljamo nova vozlišča na robove zunanega cikla in jih povežemo z ustreznima krajiščema. Tako dobimo maksimalen zunajravninski graf. Da povečamo raznolikost generiranih primerov, nato naključno odstranimo del diagonal, pri čemer vedno ohranimo robove zunanega cikla. Ker odstranjujemo le robove, zunajravninskost ostane ohranjena.

Ko ustvarimo začetni blok, nove bloke postopoma dodajamo, dokler ne dosežemo želenega števila vozlišč. Pri vsakem dodajanju se naključno odločimo med dvema načinoma lepljenja:

- blok dodamo disjunktno in ga z obstoječim grafom povežemo z enim

samim robom (mostom),

- blok prilepimo tako, da identificiramo eno njegovo vozlišče z izbranim vozliščem že zgrajenega grafa.

Oba postopka ohranjata zunajravninskost grafa. Prvi ustvari mostove, drugi pa rezalna vozlišča, zato dobljeni grafi praviloma niso 2-povezani, kar je skladno s splošno strukturo zunajravninskih grafov.

Če na koncu ostane manjše število vozlišč, ki ne zadostuje za tvorbo novega bloka, jih dodamo kot liste, povezane z enim robom na že obstoječi graf.

## 5 Preverjanje neenakosti za večja števila vozlišč

Za eksperimentalno preverjanje neenakosti smo definirali novo testno funkcijo `test_outerplanar_alpha_range(n,m)`, ki za vsako naravno število v danem območju velikosti grafov  $n \leq |V(G)| \leq m$  generira naključni zunajravninski graf in za vsakega izračuna vrednost  $\alpha_{od}(G)$ . Za vsak generiran graf preverimo, ali velja  $\alpha_{od}(G) \geq \frac{|V(G)|}{7}$

S tem pristopom ne moremo dokazati veljavnosti neenakosti za vse zunajravninske grafe, lahko pa z veliko verjetnostjo zaznamo morebitne protiprimere. Pognali smo funkcijo za  $n =$  in  $m = 55$  in nismo našli nobenega protiprimera, kar dodatno potrjuje pravilnost domnevane neenakosti.

Treba je poudariti, da je ta del naloge povsem eksperimentalen. Naključno generiranje grafov ne zagotavlja enakomerne porazdelitve po vseh zunajravninskih grafih, zato rezultatov ne moremo obravnavati kot dokaz.