

UNIVERZITET U BEOGRADU  
MATEMATIČKI FAKULTET



Ivan Drecun

ALGORITMI ZA ISPITIVANJE IZOMORFIZMA  
GRAFOVA

master rad

Beograd, 2021.

**Mentor:**

dr Filip MARIĆ, vanredni profesor  
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

**Članovi komisije:**

dr Miodrag ŽIVKOVIĆ, redovan profesor  
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

dr Vesna MARNIKOVIĆ, docent  
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

**Datum odbrane:** \_\_\_\_\_

*Mami, tati i dedi*

**Naslov master rada:** Algoritmi za ispitivanje izomorfizma grafova

**Rezime:** Apstrakt rada.

**Ključne reči:** ključne, reči

# Sadržaj

<b>1</b>	<b>Uvod</b>	<b>1</b>
<b>2</b>	<b>Opšti algoritam</b>	<b>2</b>
2.1	Osnovni pojmovi . . . . .	2
2.2	Stablo pretrage . . . . .	4
2.3	Invarijanta stabla . . . . .	6
2.4	Odsecanje pretrage . . . . .	7
<b>3</b>	<b>Realizacija algoritma</b>	<b>9</b>
<b>4</b>	<b>Rezultati testiranja</b>	<b>10</b>
<b>5</b>	<b>Zaključak</b>	<b>11</b>
	<b>Bibliografija</b>	<b>12</b>

# Glava 1

## Uvod

# Glava 2

## Opšti algoritam

U ovoj glavi predstavljeni su osnovni matematički pojmovi neophodni za dalje razumevanje konstrukcije opšteg algoritma za određivanje kanonske forme grafa. Uvedeni su pojmovi *bojenja* i *obojenog grafa*, nakon čega je prikazana konstrukcija stabla pretrage koja leži u osnovi algoritma. Nad stablom pogodno je definisana invarijanta koja omogućava određivanje grupe automorfizama grafa i kanonske forme. Na kraju su prikazani i mehanizmi odsecanja pretrage koji omogućavaju praktično izvršavanje algoritma u razumnom vremenu.

### 2.1 Osnovni pojmovi

#### Obojen graf

Graf  $G = (V, E)$  je uređeni par konačnog skupa čvorova  $V$  i skupa grana  $E \subseteq \binom{V}{2}$ . U nastavku pretpostavljamo da je  $V = \{1, 2, \dots, n\}$  za neki prirodan broj  $n > 0$ . Označimo skup svih grafova sa  $n$  čvorova sa  $\mathcal{G}_n$  (nadalje  $\mathcal{G}$ ).

Bojenje grafa  $G$  je surjekcija  $\pi : V \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$  za neki prirodan broj  $k > 0$ . Označimo skup svih bojenja grafa sa  $n$  čvorova sa  $\Pi_n$  (nadalje  $\Pi$ ).

Broj  $k$  zovemo brojem boja i označavamo ga sa  $|\pi|$ . Čelija bojenja  $\pi$  boje  $c$  je skup svih čvorova te boje, odnosno  $\pi^{-1}(c)$  za  $c \in \{1, 2, \dots, k\}$ . Bojenje je diskretno ukoliko je  $|\pi| = n$  i tada je  $\pi$  permutacija skupa  $V$ .

Bojenje  $\pi_1$  je finije od bojenja  $\pi_2$  (u oznaci  $\pi_1 \leq \pi_2$ ) ukoliko za sve  $v, w \in V$  važi implikacija  $\pi_2(v) < \pi_2(w) \implies \pi_1(v) < \pi_1(w)$ .

Obojen graf je uređeni par  $(G, \pi)$  gde je  $\pi$  jedno bojenje grafa  $G$ .

## Dejstvo grupe

Neka je  $G$  grupa i  $S$  skup na kom je definisano dejstvo grupe  $G$  označeno sa  $s^g$  za  $s \in S$  i  $g \in G$ . Orbita elementa  $s$  je skup  $\Omega_s^G = \{s^g \mid g \in G\}$ . Stabilizator elementa  $s$  je skup  $\Sigma_s^G = \{g \in G \mid s^g = s\}$  koji čini jednu podgrupu od  $G$ .

Neka  $S_n$  označava simetričnu grupu stepena  $n$ . Na skupu čvorova  $V$  definisano je dejstvo grupe sa  $v^g = g(v)$  za  $v \in V$  i  $g \in S_n$ . Definiciju dejstva grupe permutacija možemo proširiti i na složenije strukture:

- $W^g = \{w^g \mid w \in W\}$  za skup  $W \subseteq V$
- $w^g = (v_1^g, v_2^g, \dots, v_k^g)$  za uređenu  $k$ -torku  $w$
- $G^g = (V, E')$  za graf  $G$  i  $E' = \{e^g \mid e \in E\}$
- Ako je  $\pi$  bojenje,  $\pi^g$  je bojenje za koje važi  $\pi^g(v^g) = \pi(v)$  odnosno  $\pi^g = \pi g^{-1}$
- $(G, \pi)^g = (G^g, \pi^g)$  za obojen graf  $(G, \pi)$

## Izomorfizam

Obojeni grafovi  $(G_1, \pi_1)$  i  $(G_2, \pi_2)$  su *izomorfni* (u oznaci  $(G_1, \pi_1) \cong (G_2, \pi_2)$ ) ukoliko postoji  $g \in S_n$  tako da je  $(G_1, \pi_1) = (G_2, \pi_2)^g$ . Takvo  $g$  zovemo *izomorfizam*.

*Automorfizam* obojenog grafa  $(G, \pi)$  je izomorfizam tog grafa sa samim sobom, odnosno  $g \in S_n$  za koje važi  $(G, \pi) = (G, \pi)^g$ . Skup automorfizama grafa  $(G, \pi)$  označavamo sa  $\text{Aut}(G, \pi)$ . Zajedno sa operacijom kompozicije preslikavanja skup  $\text{Aut}(G, \pi)$  čini *grupu automorfizama*.

## Kanonska forma

Neka je  $f : \mathcal{G} \times \Pi \rightarrow S$  preslikavanje iz skupa svih obojenih grafova u proizvoljan skup  $S$ . Kažemo da je  $f$  *funkcija invarijantna na imenovanje čvorova* ukoliko za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  i svaku permutaciju  $g \in S_n$  važi  $f(G^g, \pi^g) = f(G, \pi)$ . Neformalno, to znači da vrednost funkcije  $f$  ne zavisi od konkretnog imenovanja čvorova grafa, već samo od njegove unutrašnje strukture.

Ako na skupu  $S$  postoji definisano dejstvo grupe  $S_n$ , kažemo da je  $f$  *transformacija invarijantna na imenovanje čvorova* ukoliko za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  i svaku permutaciju  $g \in S_n$  važi  $f(G^g, \pi^g) = f(G, \pi)^g$ .



**Definicija.** *Kanonska forma* je preslikavanje  $\mathcal{C} : \mathcal{G} \times \Pi \rightarrow \mathcal{G} \times \Pi$  koje ispunjava sledeće uslove:

- (C1) Za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  važi  $\mathcal{C}(G, \pi) \cong (G, \pi)$
- (C2)  $\mathcal{C}$  je funkcija invarijantna na imenovanje čvorova

## 2.2 Stablo pretrage

Označimo sa  $V^*$  skup svih konačnih nizova elemenata skupa  $V$ . Ako je  $\nu \in V^*$  sa  $|\nu|$  označavamo dužinu niza  $\nu$ . Ako je  $\nu = (v_1, v_2, \dots, v_k) \in V^*$  i  $w \in V$ , onda  $\nu \| w$  označava niz  $(v_1, v_2, \dots, v_k, w)$ . Za  $0 \leq s \leq k$  prefiks niza  $\nu$  dužine  $s$  označavamo sa  $[\nu]_s = (v_1, v_2, \dots, v_s)$ . Uređenje  $\leq$  na skupu  $V^*$  predstavlja leksikografski poredak.

Čvorovi stabla pretrage predstavljeni su nizovima elemenata skupa  $V$ , pri čemu korenu stabla odgovara prazan niz. U nastavku definišemo funkcije na osnovu kojih ćemo definisati pravila grananja u stablu.

**Definicija.** *Funkcija profinjavanja* je bilo koje preslikavanje  $R : \mathcal{G} \times \Pi \times V^* \rightarrow \Pi$  koje za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  i svako  $\nu \in V^*$  zadovoljava sledeće uslove:

- (R1)  $R(G, \pi, \nu) \leq \pi$
- (R2) Ako je  $v \in \nu$ , onda je  $\{v\}$  ćelija bojenja  $R(G, \pi, \nu)$
- (R3) Za svako  $g \in S_n$  važi  $R(G^g, \pi^g, \nu^g) = R(G, \pi, \nu)^g$

**Definicija.** *Funkcija odabira ciljne ćelije* je bilo koje preslikavanje  $T : \mathcal{G} \times \Pi \times V^* \rightarrow \mathcal{P}(V)$  koje za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  i svako  $\nu \in V^*$  zadovoljava sledeće uslove:

- (T1) Ako je  $R(G, \pi, \nu)$  diskretno, onda je  $T(G, \pi, \nu) = \emptyset$
- (T2) Ako  $R(G, \pi, \nu)$  nije diskretno, onda je  $T(G, \pi, \nu)$  nejedinična ćelija od  $R(G, \pi, \nu)$
- (T3) Za svako  $g \in S_n$  važi  $T(G^g, \pi^g, \nu^g) = T(G, \pi, \nu)^g$

Kako je graf fiksna, ove funkcije možemo smatrati funkcijama čvorova stabla. Funkcija profinjavanja obezbeđuje postojanje bojenja pridruženog svakom čvoru stabla (koje postaje finije kako se spuštamo niz stablo). Funkcija odabira ciljne ćelije nam omogućava da odaberemo skup čvorova grafa koji nam služi za konstrukciju dece tog čvora u stablu. Treći uslov u obe definicije govori da su u pitanju transformacije invarijantne na imenovanje čvorova.

**Definicija.** *Stablo pretrage*  $\mathcal{T}(G, \pi)$  određeno je sledećim uslovima:

(T1) Koren stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  je prazan niz  $()$

(T2) Ako je  $\nu$  čvor stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$ , njegova deca u stablu su  $\{\nu \| w \mid w \in T(G, \pi, \nu)\}$

Dejstvo grupe  $S_n$  na stablo definiše se slično kao za bilo koju drugu strukturu. Naredna lema pokazuje da je ovako definisano stablo invarijantno na imenovanje čvorova grafa.

**Lema 1.** *Za svaki obojen graf  $(G, \pi)$  i svako  $g \in S_n$  važi  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g) = \mathcal{T}(G, \pi)^g$ .*

*Dokaz.* Dokažimo da za svaki čvor  $\nu$  stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  važi da je  $\nu^g$  čvor stabla  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)$ . Dokaz izvodimo indukcijom po strukturi stabla.

**Baza indukcije** Prazan niz je koren stabla  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)$ , pa tvrđenje trivijalno važi.

**Induktivni korak** Pretpostavimo da tvrđenje važi za čvor  $\nu$ . Neka je  $\nu \| w$  dete čvora  $\nu$  za neko  $w \in T(G, \pi, \nu)$ . Tada je  $(\nu \| w)^g = \nu^g \| w^g$ , ali kako važi  $w^g \in T(G, \pi, \nu)^g =_{(T3)} T(G^g, \pi^g, \nu^g)$  to je  $\nu^g \| w^g$  dete čvora  $\nu^g$  u stablu  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)$ .

Time smo dokazali da je stablo  $\mathcal{T}(G, \pi)^g$  podstablo od  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)$  ( $\mathcal{T}(G, \pi)^g \subseteq \mathcal{T}(G^g, \pi^g)$ ). Prema prethodno dokazanom važi  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)^{g^{-1}} \subseteq \mathcal{T}(G, \pi)$ , pa primenom  $g$  na obe strane konačno dobijamo  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g) \subseteq \mathcal{T}(G, \pi)^g$ .  $\square$

**Posledica 1.** *Neka je  $\nu$  čvor stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  i neka  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu)$  označava njegovu podstablo sa korenom u  $\nu$ . Ako je  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$ , onda je  $\nu^g$  čvor stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  i važi  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu^g) = \mathcal{T}(G, \pi, \nu)^g$ .*

**Lema 2.** *Neka je  $\nu$  čvor stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  i  $\pi_\nu = R(G, \pi, \nu)$ . Tada je  $\text{Aut}(G, \pi_\nu) = \sum_\nu^{\text{Aut}(G, \pi)}$ .*

*Dokaz.* Na osnovu uslova (R2) bilo koji automorfizam obojenog grafa  $(G, \pi_\nu)$  stabilizuje  $\nu$ . Sa druge strane, neka  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$  stabilizuje  $\nu$ . Tada po (R3) važi  $\pi_\nu^g = R(G, \pi, \nu)^g = R(G, \pi, \nu) = \pi_\nu$ , pa je  $g \in \text{Aut}(G, \pi_\nu)$ .  $\square$

## 2.3 Invarijanta stabla

**Definicija.** *Invarijanta stabla* je preslikavanje  $\phi : \mathcal{G} \times \Pi \times V^* \rightarrow F$  za neki potpuno uređen skup  $F$  koje za sve obojene grafove  $(G, \pi)$  i različite čvorove  $\nu_1, \nu_2 \in \mathcal{T}(G, \pi)$  ispunjava sledeće uslove:

- ( $\phi 1$ ) Ako su  $\nu_1, \nu_2 \in \mathcal{T}(G, \pi)$  takvi da je  $|\nu_1| = |\nu_2|$  i  $\phi(G, \pi, \nu_1) < \phi(G, \pi, \nu_2)$ , onda za sve  $\omega_1 \in \mathcal{T}(G, \pi, \nu_1)$  i  $\omega_2 \in \mathcal{T}(G, \pi, \nu_2)$  važi  $\phi(G, \pi, \omega_1) < \phi(G, \pi, \omega_2)$
- ( $\phi 2$ ) Ako su  $\nu_1, \nu_2 \in \mathcal{T}(G, \pi)$  takvi da su  $\pi_1 = R(G, \pi, \nu_1)$  i  $\pi_2 = R(G, \pi, \nu_2)$  diskretna bojenja, onda je  $\phi(G, \pi, \nu_1) = \phi(G, \pi, \nu_2) \iff G^{\pi_1} = G^{\pi_2}$
- ( $\phi 3$ )  $\phi$  je funkcija invarijantna na imenovanje čvorova grafa

Listovi  $\nu_1$  i  $\nu_2$  su *ekvivalentni* ako i samo ako  $\phi(G, \pi, \nu_1) = \phi(G, \pi, \nu_2)$ .

U nastavku ćemo kroz dve teoreme prikazati značaj ovako definisane invarijante stabla. Označimo za proizvoljan čvor stabla  $\nu$  njegovo bojenje dobijeno funkcijom profinjavanja sa  $\pi_\nu = R(G, \pi, \nu)$ .

**Lema 3.** *Neka je  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$  i listovi  $\nu_1$  i  $\nu_2$  takvi da je  $\nu_1^g = \nu_2$ . Tada su  $\nu_1$  i  $\nu_2$  ekvivalentni i  $g = \pi_{\nu_2}^{-1} \pi_{\nu_1}$ .*

*Dokaz.* Na osnovu svojstva ( $\phi 3$ ) invarijante stabla i činjenice da je  $g$  automorfizam sledi  $\phi(G, \pi, \nu_1) =_{(\phi 3)} \phi(G^g, \pi^g, \nu_1^g) =_{g \in \text{Aut}(G, \pi)} \phi(G, \pi, \nu_1^g) = \phi(G, \pi, \nu_2)$ , odnosno  $\nu_1$  i  $\nu_2$  su ekvivalentni. Dalje, važi  $\pi_{\nu_2}^{-1} \pi_{\nu_1} = \pi_{\nu_1^g}^{-1} \pi_{\nu_1} =_{(R3)} (\pi_{\nu_1}^g)^{-1} \pi_{\nu_1} = (\pi_{\nu_1} g^{-1})^{-1} \pi_{\nu_1} = g \pi_{\nu_1}^{-1} \pi_{\nu_1} = g$ .  $\square$

**Teorema 1.** *Za svaki list  $\nu$  važi  $\text{Aut}(G, \pi) = \{\pi_\omega^{-1} \pi_\nu \mid \nu \text{ i } \omega \text{ su ekvivalentni}\}$ .*

*Dokaz.* Neka je  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$ . Tada je po posledici 1  $\nu^g$  list stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$ . Po prethodno dokazanoj lemi 3 su  $\nu$  i  $\nu^g$  ekvivalentni i  $g = \pi_{\nu^g}^{-1} \pi_\nu$  što je element skupa sa desne strane jednakosti. Sa druge strane, ako su  $\nu$  i  $\omega$  ekvivalentni, onda je  $G^{\pi_\nu} = G^{\pi_\omega}$ , pa je  $\pi_\omega^{-1} \pi_\nu \in \text{Aut}(G, \pi)$  (**dokazati, nije trivijalno!**).  $\square$

Prethodna teorema pokazuje da je otkrivanjem svih čvorova ekvivalentnih jednom čvoru moguće odrediti grupu automorfizama datog grafa. Naravno, ovakav način određivanja grupe automorfizama nije veoma efikasan pošto se grupa generiše član po član. Ovo se može poboljšati odsecanjem pretrage o čemu će biti reči u narednom odeljku.

**Definicija.** Neka je  $\nu^*$  list stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  u kom invarijanta  $\phi(G, \pi, \nu)$  dostiže maksimum. *Kanonska forma* obojenog grafa  $(G, \pi)$  je funkcija  $\mathcal{C}(G, \pi) = (G, \pi)^{\pi_{\nu^*}}$ .

Primetimo da zbog uslova ( $\phi 2$ ) definicija ne zavisi od izbora lista  $\nu^*$ . Naredna teorema opravdava naziv i oznaku funkcije.

**Teorema 2.** *Funkcija  $\mathcal{C}(G, \pi)$  je kanonska forma.*

*Dokaz.* Dokazujemo da ovako definisana funkcija ispunjava uslove kanonske forme za svaki obojen graf  $(G, \pi)$ .

- (C1) Kako je  $\mathcal{C}(G, \pi) = (G, \pi)^{\pi_{\nu^*}}$  to je  $\mathcal{C}(G, \pi) \cong (G, \pi)$  za izomorfizam  $\pi_{\nu^*}$ .
- (C2) Za svako  $g \in S_n$  i svako  $\nu \in \mathcal{T}(G, \pi)$  važi  $\nu^g \in \mathcal{T}(G, \pi)^g = \mathcal{T}(G^g, \pi^g)$  kao i  $\phi(G^g, \pi^g, \nu^g) = \phi(G, \pi, \nu)$ , pa je  $\nu^{*g}$  list u kom invarijanta stabla  $\mathcal{T}(G^g, \pi^g)$  dostiže maksimalnu vrednost. Odatle sledi  $\mathcal{C}(G^g, \pi^g) = (G^g, \pi^g)^{R(G^g, \pi^g, \nu^{*g})} = (G^g, \pi^g)^{\pi_{\nu^*}^g} = (G, \pi)^{\pi_{\nu^*}} = \mathcal{C}(G, \pi)$  pa je  $\mathcal{C}$  funkcija invarijantna na imenovanje čvorova.

□

## 2.4 Odsecanje pretrage

Stablo pretrage može biti veoma veliko, pa pretraga kompletnog stabla nije poželjna. To možemo rešiti uvođenjem tri različite operacije odsecanja.

- Neka su  $\nu_1$  i  $\nu_2$  različiti čvorovi stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  takvi da je  $|\nu_1| = |\nu_2|$  i  $\phi(G, \pi, \nu_1) > \phi(G, \pi, \nu_2)$ . Operacija  $P_A(\nu_1, \nu_2)$  podrazumeva odsecanje podstabla  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu_2)$ .
- Neka su  $\nu_1$  i  $\nu_2$  različiti čvorovi stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  takvi da je  $|\nu_1| = |\nu_2|$  i  $\phi(G, \pi, \nu_1) \neq \phi(G, \pi, \nu_2)$ . Operacija  $P_B(\nu_1, \nu_2)$  podrazumeva odsecanje podstabla  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu_2)$ .
- Neka su  $\nu_1$  i  $\nu_2$  različiti čvorovi stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  takvi da je  $\nu_1 < \nu_2$  i  $\nu_1^g = \nu_2$  za neko  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$ . Operacija  $P_C(\nu_1, g)$  podrazumeva odsecanje podstabla  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu_2)$ .

Naredna teorema opravdava uvođenje ovih operacija odsecanja i pokazuje da one ne narušavaju rezultate teorema o određivanju grupe automorfizama i kanonske forme iz prethodnog odeljka.

**Teorema 3.** *Neka je  $(G, \pi)$  obojen graf.*

1. *Neka je nad stablom  $\mathcal{T}(G, \pi)$  izvršen proizvoljan niz operacija  $P_A$  i  $P_C$ . Tada u dobijenom stablu postoji bar jedan list  $\nu$  takav da je  $\phi(G, \pi, \nu) = \phi(G, \pi, \nu^*)$ .*
2. *Neka je  $\nu_0$  list stabla  $\mathcal{T}(G, \pi)$  i neka je nad stablom izvršen proizvoljan niz operacija  $P_B(\nu_1, \nu_2)$  i  $P_C$  gde je  $|\nu_2| > |\nu_0|$  ili  $\phi(G, \pi, \nu_2) \neq \phi(G, \pi, [\nu_0]_{|\nu_2|})$  i neka su  $g_1, \dots, g_k$  svi automorfizmi korišćeni u izvršenim operacijama  $P_C$ . Tada je grupa automorfizama  $\text{Aut}(G, \pi)$  generisana skupom  $\{g \in \text{Aut}(G, \pi) \mid \nu_0^g \text{ pripada dobijenom stablu}\} \cup \{g_1, \dots, g_k\}$ .*

*Dokaz.* Dokažimo za početak nekoliko pomoćnih tvrđenja.

Nijedna operacija  $P_A$  ne uklanja listove u kojima je vrednost invarijante maksimalna. Pretpostavimo suprotno. Neka je  $\nu_1$  list u kom invarijanta stabla dostiže maksimum i neka je  $\nu'_1$  predak od  $\nu_1$ . Operacija  $P_A(\nu'_2, \nu'_1)$  uklanja  $\nu'_1$  ako je  $\phi(G, \pi, \nu'_1) < \phi(G, \pi, \nu'_2)$ , pa po svojstvu  $(\phi 1)$  za proizvoljan list  $\nu_2$  u  $\mathcal{T}(G, \pi, \nu'_2)$  važi  $\phi(G, \pi, \nu_1) < \phi(G, \pi, \nu_2)$ , što je u kontradikciji sa pretpostavkom da je vrednost invarijante maksimalna u  $\nu_1$ .

Nijedna operacija  $P_B$  ne uklanja nijedan list  $\nu$  ekvivalentan listu  $\nu_0$  (iz drugog dela teoreme). Iz pretpostavke teoreme nijedna operacija  $P_B(\nu_1, \nu_2)$  ne uklanja čvor  $\nu_2$  takav da je  $\phi(G, \pi, [\nu_0]_{|\nu_2|}) = \phi(G, \pi, \nu_2)$ , pa samim tim ne uklanja nijedan čvor  $[\nu]_s$  za  $0 \leq s \leq |\nu|$ .

Nijedna operacija  $P_C$  ne uklanja leksikografski najmanji među ekvivalentnim listovima. Štaviše, nijedna operacija  $P_C$  ne uklanja leksikografski najmanji list iz  $\Omega_{\nu}^{<g_1, \dots, g_k>}$  za bilo koje  $\nu$ . Neka je bez umanjenja opštosti  $\nu$  leksikografski najmanji list u svojoj orbiti. Operacija  $P_C(\omega, g)$  uklanja čvor  $\omega^g$  ako je  $\omega < \omega^g$ , pa je  $[\nu]_{|\omega|} \neq \omega^g$  pošto je ili  $[\nu]_{|\omega|} < \omega$  ili su  $\omega$  i  $[\nu]_{|\omega|}$  iz različitih orbita.

1. Na osnovu dokazanih svojstava operacija  $P_A$  i  $P_C$  iz stabla se ne uklanja leksikografski najmanji list  $\nu$  ekvivalentan listu  $\nu^*$ .
2. Ako je  $g \in \text{Aut}(G, \pi)$ , onda na osnovu dokazanih svojstva operacija  $P_B$  i  $P_C$  važi da iz stabla nije uklonjen leksikografski najmanji list oblika  $\nu_0^{hg}$  za neko  $h \in <g_1, \dots, g_k>$ , izborom  $\omega = \nu_0^g$ . Odatle sledi da je  $hg \in <\{g_1, \dots, g_k\} \cup \{g \in \text{Aut}(G, \pi) \mid \nu_0^g \text{ pripada dobijenom stablu}\}>$ , pa je i  $g$  element generisane grupe.

□

## Glava 3

### Realizacija algoritma

## Glava 4

### Rezultati testiranja

Glava 5

Zaključak



# Bibliografija

- [1] Yuri Gurevich and Saharon Shelah. Expected computation time for Hamiltonian path problem. *SIAM Journal on Computing*, 16:486–502, 1987.
- [2] Petar Petrović and Mika Mikić. Naučni rad. In Miloje Milojević, editor, *Konferencija iz matematike i računarstva*, 2015.

# Biografija autora

Biografija.