

UNIVERZA V LJUBLJANI  
FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO

Matematika – 1. stopnja

Jaša Knap

## **KRATKI ZAKONI V GRUPAH**

Delo diplomskega seminarja

Mentor: doc. dr. Urban Jezernik

Ljubljana, 2024



# Kazalo

<b>1</b>	<b>Uvod</b>	<b>7</b>
<b>2</b>	<b>Osnovni pojmi za obravnavo zakonov</b>	<b>8</b>
2.1	Proste grupe . . . . .	8
2.2	Definicija in osnovne lastnosti zakonov . . . . .	9
2.3	Teorija naključnih sprehodov . . . . .	12
<b>3</b>	<b>Komutatorska in razširitvena lema</b>	<b>14</b>
3.1	Komutatorska lema . . . . .	14
3.2	Razširitvena lema . . . . .	16
<b>4</b>	<b>Nilpotentne in rešljive grupe</b>	<b>19</b>
4.1	Definicija in osnovne lastnosti . . . . .	19
4.2	Konstrukcija kratkih zakonov v nilpotentnih in rešljivih grupah . . .	21
<b>5</b>	<b>Enostavne, polenostavne in simetrične grupe</b>	<b>25</b>
5.1	Simetrične grupe . . . . .	26
5.2	Enostavne grupe . . . . .	27
5.3	Grupe $PSL_2(q)$ . . . . .	27
5.3.1	Konstrukcija zakonov v grupah $PSL_2(q)$ . . . . .	28
<b>6</b>	<b>Iskanje zakonov z računalnikom</b>	<b>31</b>
6.1	Iskanje zakonov v grupah $PSL_2(p)$ . . . . .	31
6.2	Iskanje generatorjev zakonov za nilpotentne grupe . . . . .	32
<b>7</b>	<b>Zaključek</b>	<b>35</b>
	<b>Literatura</b>	<b>37</b>



# Kratki zakoni v grupah

POVZETEK

TODO

# Short Group Laws

ABSTRACT

TODO

Math. Subj. Class. (2020): 20, 05C81

Ključne besede: ..., ...

Keywords: ..., ...



# 1 Uvod

Abstraktni produkt elementov  $a_1, \dots, a_k$  ter njihovih inverzov  $a_1^{-1}, \dots, a_k^{-1}$ , je  $k$ -črkovni zakon v grupi  $G$ , če ima lastnost, da za vsako zamenjavo  $a_1, \dots, a_k$  s konkretnimi elementi  $g_1, \dots, g_k \in G$  dobimo rezultat  $1_G \in G$ . Zakonu 1 pravimo *trivialni zakon*, ki v kontekstu raziskovanja zakonov ni posebej zanimiv.

Najosnovnejši primer netrivialnega dvočrkovnega zakona se pojavi pri Abelovih grupah. Grupa  $G$  je namreč Abelova natanko tedaj, ko za vsaka elementa  $g, h \in G$  velja  $gh = hg$ , kar je ekvivalentno zahtevi

$$ghg^{-1}h^{-1} = [g, h] = 1_G.$$

Grupa  $G$  je torej Abelova natanko tedaj, ko je štiričrkovna beseda  $aba^{-1}b^{-1}$  v njej zakon.

Nadvse pomembno je vprašanje, ali vsaka grupa premore netrivialni zakon. Odgovor nanj je v splošnem negativen, kar bomo videli v nadaljevanju kot posledico trditve 5.7. Očitna posledica Lagrangeevega izreka pa je, da vsaka končna grupa  $G$  premore netrivialni zakon  $a^{|G|}$ , saj za vsak element  $g \in G$  velja

$$g^{|G|} = 1_G.$$

To dejstvo si natančneje oglejmo na primeru simetrične grupe  $S_n$ . Zanj po Lagrangeevem izreku velja enočrkovni zakon  $a^{n!}$ , katerega dolžina znaša  $n!$ , kar je po Stirlingovi formuli približno

$$n! \sim \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n.$$

Asimptotsko gledano je to zelo dolg zakon, veliko krajši je na primer že zakon oblike  $a^{\exp(S_n)}$ , kjer smo označili  $\exp(S_n) = \text{lcm}(1, \dots, n)$ , za katerega s pomočjo osnovnega izreka o praštevilih 5.10 dobimo asimptotsko oceno

$$\text{lcm}(1, \dots, n) \sim e^n.$$

Trenutno najboljša ocena za dolžine kratkih zakonov izhaja iz članka [7], ki bo predstavljena v razdelku 5.1.

Na tej točki se naravno pojavi nekaj vprašanj: kako dolgi so najkrajši netrivialni zakoni za določeno grupo oziroma družino grup? Ali lahko ocenimo asimptotsko rast dolžine najkrajših netrivialnih zakonov za družine grup, recimo za družino  $\text{Sym}(n)$ ? Kaj pa za vse grupe moči  $n$  ali manj? Katere družine grup se še posebej naravno pojavljajo pri takšnem raziskovanju? Prav ta vprašanja bodo bistvo diplomske naloge, v kateri bom predstavil dosedanje rezultate ter različne pristope, ki so jih ubrali raziskovalci. Na koncu bom predstavil, kako lahko z uporabo računalnika dobimo vpogled v delež zakonov med besedami.

Zgodovinsko gledano so zgornja vprašanja razmeroma sodobna. Obravnavanje lastnosti zakonov namreč v nekem smislu sega že do Abela in Galoisa, saj lahko tako Abelove kot rešljive grupe zelo naravno karakteriziramo s pomočjo zakonov. Zakoni so pomembni tudi za obravnavo klasičnih Bursidovih problemov, ki matematikom burijo domišljijo že od začetka 20. stoletja. Ti problemi sprašujejo po končnosti specifičnih kvocientov prostih grup, kar bo nekoliko podrobneje razloženo v razdelku 6.

## 2 Osnovni pojmi za obravnavo zakonov

Za natančno formulacijo in razumevanje zakonov moramo uvesti pojem proste grupe.

### 2.1 Proste grupe

Naslednjo definicijo proste grupe najdemo v članku [15].

**Definicija 2.1.** Grupa  $F$  je *prosta* nad neprazno množico  $S$ , če za vsako preslikavo  $\iota : S \rightarrow F$  in vsako grupo  $G$  in vsako preslikavo  $\iota : X \rightarrow G$  obstaja natanko en homomorfizem  $\tilde{\varphi} \in \text{Hom}(F, G)$ , da velja  $\tilde{\varphi} \circ \iota = \varphi$ . Z drugimi besedami, spodnji diagram komutira. Tej lastnosti pravimo *univerzalna lastnost prostih grup*.

**Trditev 2.2.** *Naj bo  $S$  neprazna množica. Potem do izomorfizma natančno obstaja največ ena prosta grupa nad množico  $S$ .*

*Dokaz.* Dokaz trditve je vzet iz [15, str. 4]. Naj bosta  $F$  in  $F'$  prosti grupi nad množico  $S$ . Označimo z  $i$  in  $j$  inkluziji  $i : S \rightarrow F$  in  $j : S \rightarrow F'$ , ki jima po definiciji 2.1 pripadata. Po univerzalni lastnosti prostih grup lahko inkluziji razširimo do homomorfizmov  $\varphi_i : F' \rightarrow F$  in  $\varphi_j : F \rightarrow F'$ . (TODO vstavi komutativni diagram) Kompozitum  $\varphi_i \circ \varphi_j : F \rightarrow F$  je na množici  $S$  identiteta. Ker sta tako  $\varphi_i \circ \varphi_j$  kot  $\text{id}_F$  razširitvi inkluzije  $i$ , mora po enoličnosti razširitev veljati  $\varphi_i \circ \varphi_j = \text{id}_F$ . Simetrično pokažemo še  $\varphi_j \circ \varphi_i = \text{id}_{F'}$ , torej sta grupi  $F$  in  $F'$  izomorfni.  $\square$

Zaradi te trditve je  $F(S)$  upravičena oznaka za prosto grupo nad množico  $S$ . Še več, grupi  $F(S)$  in  $F(T)$  sta si izomorfni kot grupi natanko tedaj, ko sta si  $S$  in  $T$  izomorfni kot množici. Zato bomo v primeru, ko je  $S$  končna množica moči  $k$ , namesto  $F(S)$  pisali  $F_k$ .

Naj bo sedaj  $S$  poljubna neprazna množica. Definiramo grupo okrajšanih besed nad množico  $S$  kot

$$S^* := \{s_1 s_2 \cdots s_n \mid n \in \mathbb{N}, \forall i = 1, \dots, n. s_i \in S \cup S^{-1}, \forall i = 1, \dots, n-1. s_i \neq s_{i+1}^{-1}\}.$$

Operacija nad njej je stikanje besed, ki jim nato še okrajšamo sosednje inverze. Ta operacija je dobro definirana, grupa  $S^*$  pa prosta nad množico  $S$ . Ti dejstvi sta natančno dokazani v viru ([10, str. 4, trditev 1.9]). Po trditvi 2.2 sledi  $S^* \cong F(S)$ , zato si lahko elemente prostih grup predstavljamo kot okrajšane besede. Z upoštevanjem tega dejstva lahko elementom proste grupe  $F(S)$  definiramo dolžino.

**Definicija 2.3.** Naj bo beseda  $w \in F(S)$  oblike  $w = s_1 \cdots s_n$ . Potem definiramo *dolžino besede*  $l(w) = n$ .

**Opomba 2.4.** Po definiciji množenja besed v prostih grupah je očitno, da za vsaki besedi  $w_1, w_2$  velja trikotniška neenakost  $l(w_1 w_2) \leq l(w_1) + l(w_2)$ .

Pri konstrukciji zakonov stalno uporabljamo naslednjo na videz očitno trditev, ki jo vendarle moramo dokazati.

**Trditev 2.5.** *Proste grupe so torzijsko proste. Z drugimi besedami, vsi elementi razen enote so neskončnega reda.*



*Dokaz.* Naj bo  $F(S)$  prosta grupa nad neprazno množico  $S$ . Recimo, da obstaja beseda  $w \in F(S)$  končnega reda oblike  $w = a_1 a_2 \dots a_n$  za paroma neinverzne  $a_1, \dots, a_n \in S$ . Naj bo preslikava  $j : S \rightarrow (\mathbb{Z}, +)$ , ki vse elemente  $a_i$  slika v pozitivna števila. Po univerzalni lastnosti prostih grup jo lahko razširimo do homomorfizma  $\varphi_j \in \text{Hom}(F(S), \mathbb{Z})$ . Ker je  $\varphi_j$  homomorfizem, bo  $\varphi(w) = \sum_{i=1}^n \varphi(a_i) > 0$ . To je prosislovno, saj bi moral red elementa  $\varphi(w)$  deliti red besede  $w$ , grupa  $(\mathbb{Z}, +)$  pa je torzijsko prosta, zato je element  $\varphi_j(w)$  v njej neskončnega reda.  $\square$

Brez dokaza bomo privzeli Nielsen–Schreierjev izrek, ki je klasični rezultat v teoriji prosti grup. Potrebovali ga bomo za dokaz komutatorske leme, še bolj izrazito pa pri obravnavi zakonov z računalnikom v razdelku 6.

**Izrek 2.6** (Nielsen–Schreierjev izrek). *Vsaka podgrupa proste grupe je prosta.*

Bralec lahko dokaz najde v [10, str. 5–8].

## 2.2 Definicija in osnovne lastnosti zakonov

Za začetek uvedimo blago zlorabo notacije. Naj bo podana prosta grupa  $F_k = \langle a_1, \dots, a_k \rangle$  in naj bo  $w$  beseda v njej. Naj bo  $G$  grupa in naj bodo  $g_1, \dots, g_k \in G$ . Potem definiramo

$$w(g_1, \dots, g_k) := \varphi(w),$$

kjer je  $\varphi \in \text{Hom}(F_k, G)$  po univerzalni lastnosti induciran s slikami  $a_i \mapsto g_i$  za  $i = 1, \dots, k$ . To je formalna definicija intuitivne ideje „vstavljanja konkretnih elementov grupe v abstraktne elemente“ iz uvodnega poglavja. Z njeno pomočjo definiramo zakone.

**Definicija 2.7.** Beseda  $w \in F_k$  je *k-črkovni zakon v grupi  $G$* , če za vse  $k$ -terice elementov  $g_1, \dots, g_k \in G$  velja  $w(g_1, \dots, g_k) = 1_G$ . Za vsako podgrupo  $H \leq G$  pravimo tudi, da je  $w \in F_k$  *k-črkovni zakon v podgrupi  $H$* , če za vse  $k$ -terice elementov  $h_1, \dots, h_k \in H$  velja  $w(h_1, \dots, h_k) = 1_G$ .

Ta definicija nam omogoča vpogled v strukturo zakonov. Naj  $K(G, k) \subseteq F_k$  označuje množico *k-črkovnih zakonov v grupi  $G$* . Potem v luči prejšnje definicije velja

$$K(G, k) = \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_k, G)} \ker(\varphi).$$

Ta množica je končni presek edink v  $G$  in posledično tudi sama edinka. Še več, je karakteristična, saj za vsak avtomorfizem  $\alpha \in \text{Aut}(F_k)$  velja

$$K(G, k) = \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_k, G)} \ker(\varphi) = \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_k, G)} \ker(\varphi \circ \alpha).$$

To je preprosta posledica dejstva, da  $\varphi$  preteče grupo  $\text{Hom}(F_k, G)$  natanko tedaj, ko jo preteče  $\varphi \circ \alpha$ .

**Lema 2.8.** *Naj bo  $G$  grupa ter  $H_1, \dots, H_n$  njene podgrupe končnega indeksa, torej  $[G : H_i] < \infty$  za  $i = 1, \dots, n$ . Potem je tudi  $\bigcap_{i=1}^n H_i$  podgrupa končnega indeksa v  $G$  in velja*

$$\left[ G : \bigcap_{i=1}^n H_i \right] \leq \prod_{i=1}^n [G : H_i].$$

*Dokaz.* Dovolj je dokazati trditev za  $n = 2$ , za višje vrednosti sledi z indukcijo. Naj bosta  $H_1, H_2 \leq G$  podgrupi končnega indeksa, označimo  $S := H_1 \cap H_2$ , ki je podgrupa v  $G$ . Naj bosta  $A_1$  in  $A_2$  množici odsekov podgrup  $H_1$  in  $H_2$  v  $G$  ter naj bo  $A$  množica odsekov podgrupe  $S$  v  $G$ . Definiramo preslikavo  $f : A \rightarrow A_1 \times A_2$  s predpisom  $f(gS) = (gH_1, gH_2)$ . Desna smer sklepa

$$gS = hS \iff gh^{-1} \in H_1, gh^{-1} \in H_2 \iff gH_1 = hH_1, gH_2 = hH_2$$

nam podaja dobro definirano, leva pa injektivnost preslikave  $f$ , ki nam podaja oceno  $|A| \leq |A_1||A_2|$ .  $\square$

Z uporabo te leme direktno sledi, da je grupa  $K(k)$  podgrupa končnega indeksa največ  $|G|^{k!}$  v  $F_k$ . Za vsak homomorfizem  $\varphi \in \text{Hom}(F_k, G)$  namreč po prvem izreku o izomorfizmu velja

$$|F_k / \ker \varphi| = |\text{im } \varphi| \leq |G|.$$

To dejstvo bo še posebej pomembno pri iskanju zakonov z računalnikom.

**Definicija 2.9.** Naj bo  $G$  grupa in  $S \subseteq G$  njena *simetrična* podmnožica. To pomeni, da velja  $S = S^{-1} := \{s^{-1} | s \in S\}$ . Potem  $\text{Cay}(G, S)$  označuje graf z vozlišči  $V = G$  in povezavami  $E = \{(p, q) | p^{-1}q \in S\}$ . Imenujemo ga *Cayleyjev graf grupe  $G$ , generiran z množico  $S$* .

**Opomba 2.10.** Pogoj simetričnosti  $S = S^{-1}$  nam pove, da je  $\text{Cay}(G, S)$  pravi graf in ne zgolj usmerjen. Imamo namreč

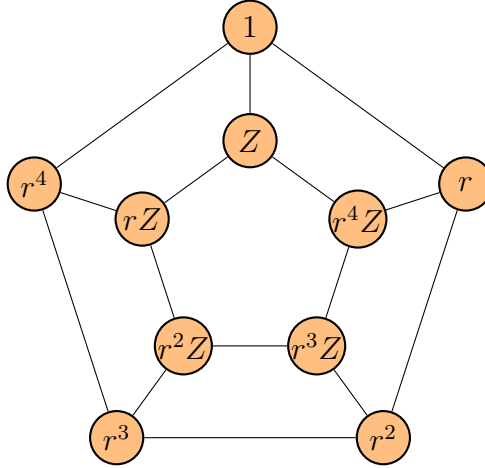
$$(p, q) \in E \iff p^{-1}q \in S \iff q^{-1}p \in S \iff (q, p) \in E.$$

Preden si ogledamo dva primera, dokažimo naslednjo preprosto, a pomembno trditev.

**Trditev 2.11.** Naj bo  $S$  končna grupa moči  $k$ . Cayleyjev graf  $\text{Cay}(G, S)$  je  $|S|$ -regularen, povezan graf.

*Dokaz.* Naj bo  $g \in G$  vozlišče Cayleyjevega grafa  $\text{Cay}(G, S)$ . Potem je  $g$  povezano z enoto  $1_G$ , saj je  $\langle S \rangle = G$ , torej lahko zapišemo  $g = s_1 s_2 \cdots s_n$  za neke elemente  $s_i \in S$ . Ta produkt določa povezavo v Cayleyjevem grafu. Ker je vsako vozlišče povezano z enoto  $1_G$ , je graf povezan. Iz  $gs_i = gs_j$  sledi  $s_i = s_j$ , zato iz vsakega vozlišča vodi natanko  $|S|$  različnih povezav.  $\square$

**Primer 2.12.** Na spodnjih slikah imamo Cayleyjev graf grupe diedrske grupe  $D_{10} = \langle r, Z \rangle$  za različni generatorski množici. TODO nariši desno od tega še graf s 5 generatorji, morda raje Cayleyjev graf proste grupe  $F_2$ , saj nastopa naslednji trditvi



◇

**Definicija 2.13.** Številu

$$\alpha_k(G) := \min \{l(w) \mid w \in F_k \setminus \{1\} \text{ je zakon v } G\} \cup \{\infty\}$$

rečemo *k*-črkovna ožina grupe *G*.

**Opomba 2.14.** TODO tole malo popravi, ni čisto logično ubesedeno Ime ožina grupe – ki je uporabljeno na primer v virih [13], [1] in [12] – je nekoliko zavajajoče. Izhaja iz Cayleyjevega grafa grupe, vsak njegov cikel  $g_1, g_2, \dots, g_n, g_1$  namreč podaja zvezo  $s_1 s_2 \dots s_n = 1_G$  za elemente  $s_i \in S$ , kjer za  $i = 2, \dots, n$  velja  $s_i = g_{i-1}^{-1} g_i$  in  $s_1 = g_n^{-1} g_1$ . V kontekstu zakonov je to ime do neke mere neupravičeno, saj beseda  $s_1 s_2 \dots s_n$  ni nujno zakon v grupi. Če si pogledamo na primer grupo  $C_3 \times C_5 = \langle (\xi, 1), (1, \eta) \rangle$ , bo Cayleyjev graf  $\text{Cay}(C_3 \times C_5, \{(\xi, 1)^{\pm 1}, (1, \eta)^{\pm 1}\})$  vseboval 3-cikel, ki ga porodi generator  $(\xi, 1)$ . Po drugi strani pa beseda  $\xi^3$  očitno ni zakon v grupi  $C_3 \times C_5$ , ki premore element reda 5. Ker je grupa  $C_3 \times C_5$  Abelova, ni težko razmisliti, da velja  $\alpha_k(C_3 \times C_5) = 4$  za  $k \geq 2$  in  $\alpha_1(C_3 \times C_5) = 15$ .

Izkaže se, da so najbolj zanimivi in za obravnavo relevantni dvočrkovni zakoni. To nam sporočata naslednji dve trditvi.

**Trditev 2.15.** *Obstaja vložitev grupe  $F_{2,3^k} = \langle a_1, \dots, a_{2 \cdot 3^k} \rangle$  v grupo  $F_2 = \langle a, b \rangle$ , da velja  $l(a_i) = 2k + 1$ , kjer  $l(w)$  označuje dolžino besede  $w \in F_2 = \langle a, b \rangle$ .*

*Dokaz.* Dokaz trditve ni posebno zahteven, vendar je nekoliko preveč tehničen za naše potrebe, saj bi zahteval uvedbo in razumevanje pojmov Schreierjevega grafa in fundamentalne grupe grafa, ki ju sicer tekom naloge ne potrebujemo. Naveden je v [13, str. 5], glavna ideja je obravnavati Cayleyev graf proste grupe  $F_2$  z dvema generatorjema. Drevo vseh besed dolžine  $k$  na ustrezen način dopolnimo (do Schreierjevega grafa) tako, da dodamo povezave listom. Pri tem dobimo cikle dolžine  $2k + 1$  in (s pomočjo fundamentalne grupe grafa) utemeljimo, da lahko jih lahko obravnavamo kot elemente  $F_{2,3^k}$ , vložene v  $F_2$ . □

**Posledica 2.16.** *Naj bo  $G$  grupa in  $k \geq 2$  naravno število. Potem velja*

$$\alpha_k(G) \leq \alpha_2(G)$$

in

$$\alpha_2(G) \leq \left( 2 \left\lceil \log_3 \left( \frac{k}{2} \right) \right\rceil + 1 \right) \alpha_k(G).$$

*Dokaz.* Prva neenakost je očitna, saj so vsi dvočrkovni zakoni tudi  $k$ -črkovni zakoni. Druga neenakost drži, saj lahko po prejšnji trditvi vložimo  $F_2^{\lceil \log_3(\frac{k}{2}) \rceil}$  v  $F_2$  tako, da noben generator ni daljši od  $2 \lceil \log_3(\frac{k}{2}) \rceil + 1$ . Hkrati velja  $F_k \subseteq F_2^{\lceil \log_3(\frac{k}{2}) \rceil}$ , kar nam da zeleno neenakost.  $\square$

## 2.3 Teorija naključnih sprehodov

Za obravnavo zakonov v simetričnih grupah bomo potrebovali naključne sprehode, natančneje lene naključne sprehode (TODO poglej, če se res tako imenuje). Naj bo  $G$  grupa, generirana s simetrično podmnožico  $S \subseteq G$ . Tekom tega razdelka naj bo  $\Gamma = \text{Cay}(G, S)$ , ki je po prejšnjem premisleku

**Definicija 2.17.** Leni naključni sprehod je naključno zaporedje elementov  $w_n \in S$  za  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ , porojeno s formulo

$$\mathbb{P}(w_{n+1} = g \mid w_n = h) = \begin{cases} \frac{1}{2}; & \text{če } g = h, \\ \frac{1}{2|S|}; & \text{če } g = sh \text{ za neki } s \in S. \end{cases}$$

Na vsakem koraku lenega naključnega sprehoda se torej z verjetnostjo  $1/2$  element ne spremeni, z verjetnostjo  $1/2$  pa se naključno spremeni v enega od svojih sosedov, ki jih je  $|S|$ . To lahko opišemo tudi z matrikami. Recimo, da je  $u_n$  vejretnostna porazdelitev  $|G|$  razsežnega vektorja, ki predstavlja vozlišča grafa  $\Gamma$ , po  $n$ -tem koraku in recimo, da začetno porazdelitev  $u_0$  poznamo. Dalje, definiramo matriko lenega naključnega sprehoda  $M \in M_{|G|}(\mathbb{R})$ , s predpisom

$$M = \frac{1}{2} \left( I + \frac{1}{|S|} A \right) = \frac{1}{2} (I + \tilde{A}),$$

kjer smo z  $A$  označili matriko soseščine grafa  $\Gamma$ , z  $\tilde{A}$  pa smo označili matriko  $\frac{1}{|S|} A$ , da . Ni težko premisliti, da po definiciji 2.17 sledi zveza

$$u_n = M^n u_0,$$

ki nam omogoča vpogled v lastnosti naključnih sprehodov.

**Lema 2.18.** Matrika  $M$  je diagonalizabilna, sebiadjungirana in njene lastne vrednosti ležijo v intervalu  $[0, 1]$ .

*Dokaz.* Ker je realna matrika  $M$  simetrična, je diagonalizabilna, sebiadjungirana in velja, da so vektorji, ki pripadajo paroma različnim lastnim vrednostim, med seboj ortogonalni. Enako velja za matriko  $A$ . Sebiadjungiranost nam implicira realnost lastnih vrednosti matrik  $M$  in  $A$ . Z oceno matričnih norm

$$\sqrt{\lambda_{\max}(\tilde{A}^2)} = \sqrt{\lambda_{\max}(\tilde{A}^T \tilde{A})} = \|\tilde{A}\|_2 \leq \sqrt{\|A\|_1} \|\tilde{A}\|_{\infty} = 1$$

sledi, da ima matrika  $\tilde{A}$  lastne vrednosti v intervalu  $[-1, 1]$ , kar pomeni, da lastne vrednosti matrike  $M$  ležijo v intervalu  $[0, 1]$ .  $\square$

Ker vemo, da so vse lastne vrednosti realne, jih lahko po razvrstitvi po velikosti:

$$1 \geq \lambda_1(G, S) \geq \lambda_2(G, S) \geq \dots \geq \lambda_{|G|}(G, S).$$

Izkaže se, da je glede na izbiro grupe  $G$  in njene generirajoče množice  $S$  lastna vrednost  $\lambda_1(G, S) = 1 > \lambda_2(G, S)$ . (TODO, posledica tega, da je  $\Gamma$  povezan + konvergence zaporedja) Razliko  $1 - \lambda_2(G, 2)$  imenujemo *spektralna razlika* grafa  $\Gamma$ .

**Definicija 2.19.** Diameter Cayleyjevega grafa  $\Gamma = \text{Cay}(G, S)$  je število

$$\text{diam}(G, S) := \min \{n \in \mathbb{N} \mid \forall g \in G. \exists s_1, \dots, s_n \in S \cup \{1_G\}. g = s_1 \cdots s_n\}$$

Intuitivno nam diameter Cayleyjevega grafa poda najmanjše število korakov, po katerem lahko naključni sprehod po grafu  $\Gamma$  doseže poljubni element grupe  $G$ . Za vse končnogenerirane in posledično končne grupe je diameter dobro definiran. Za ocenjevanje dolžin zakonov v grafih je bistvena sledeča zveza med diametrom grafa in spektralno razliko lenega naključnega sprehoda.

**Trditev 2.20.** Velja zveza

$$1 - \lambda_1(G, S) \geq \frac{1}{2|S| \text{diam}(G, S)^2}.$$

*Dokaz.* □

Od tod sledi pomembna posledica

**Posledica 2.21.** Naj bo vektor  $u = \frac{1}{|G|}I$  in naj bo  $e_1$  bazni vektor enote  $1_G$  (TODO tole bolj razloži). Potem velja ocena

$$|M^n e_1 - u| \leq \lambda_1(G, S)^n \leq \left(1 - \frac{1}{2|S| \text{diam}(G, S)^2}\right)^n.$$

*Dokaz.* Desna neenakost je direktna posledica trditve 2.20. (TODO zakaj leva stran enačbe ... to bi se moralo dati intuitivno dokazati) □

Za konec potrebujemo še zadnjo lemo.

**Lema 2.22.** Naj bo  $E$  podmnožica grupe  $G$  in naj bo  $\alpha := |E|/|G|$  in naj bo  $(w_n)_{n \in \mathbb{N}}$  leni naključni sprehod. Če velja ocena

$$n \geq 2|S| \text{diam}(G, S)^2 \log(2|G|),$$

velja  $\mathbb{P}(w_n \in E) \geq \alpha/2$ .

*Dokaz.* TODO, to je Cauchy–Schwarz □

Glavni rezultat, ki zagotovi obstoj kratkih zakonov, je Helfgott–Seressov izrek.

**Izrek 2.23.** Naj par  $(\sigma, \tau) \in S_n^2$  generira grupo  $S_n$ , torej  $\langle \sigma, \tau \rangle = S_n$ . Potem je diameter grafa  $\Gamma = \text{Cay}(S_n, \{\sigma^{\pm 1}, \tau^{\pm 1}\})$  največ

$$\exp(C \log(n)^4 \log(\log(n))).$$

Dokaz tega izreka je zelo težek in se močno nanaša na klasifikacijo končnih enostavnih grup, zato ga opuščamo. Bralec ga lahko najde v [6].

### 3 Komutatorska in razširitvena lema

#### 3.1 Komutatorska lema

Recimo, da poznamo zakone v nekaterih podmnožicah grupe  $G$ , zanima pa nas, kako bi iz njih zgradili zakone za večje podmnožice te grupe. Na to vprašanje odgovarjata komutatorska in razširitvena lema, ki sta ključni orodji pri obravnavanju zakonov. Začeli bomo z dokazom komutatorske leme, za katero bomo potrebujemo nekaj definicij.

**Definicija 3.1.** Naj bo  $G$  grupa in  $w \in F_k$ . Potem množico

$$Z(G, w) := \left\{ (g_1, \dots, g_k) \in G^k \mid w(g_1, \dots, g_k) = 1_G \right\}$$

imenujemo *izginjajoča množica besede  $w$  v grupi  $G$* . Tu  $w(g_1, \dots, g_k)$  označuje sliko v skladu z notacijo na začetku razdelka 2.2.

**Definicija 3.2.** Naj bo  $G$  grupa. Element  $g \in G$  je *periodičen*, če je oblike  $g = h^n$  za neki element  $h \in G$  in število  $n \in \mathbb{Z} \setminus \{0, \pm 1\}$ . Sicer rečemo, da je  $g$  *aperiodičen*.

**Lema 3.3.** Naj bosta  $w_1, w_2 \in F_2 = \langle a, b \rangle$  besedi. Potem velja natanko ena izmed naslednjih trditev.

1. Besedi  $w_1$  in  $w_2$  komutirata in sta periodični z isto osnovo: Obstaja element  $c \in F_2$  ter števili  $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ , da velja  $w_1 = c^{k_1}$  in  $w_2 = c^{k_2}$ .
2. Podgrupa  $\langle w_1, w_2 \rangle \subseteq F_2 = \langle a, b \rangle$  je izomorfna prosti grupi  $F_2$ .

*Dokaz.* TODO □

Osnovna ideja komutatorske leme je pravzaprav preprosta. Recimo, da imamo besedi  $w_1, w_2 \in F_2 \setminus \{1_{F_2}\} = \langle a, b \rangle$ , ki jima pripadata izginjajoči množici  $Z(G, w_1)$  ter  $Z(G, w_2)$ . oglejmo si komutator  $w = [w_1, w_2]$ . Če vzamemo par  $(g, h) \in Z(G, w_1)$ , bo veljalo

$$w(g, h) = [w_1(g, h), w_2(g, h)] = [1_{F_2}, w_2(g, h)] = 1_{F_2}.$$

Seveda velja simetrično tudi za pare druge izginjajoče množice. Od tod sledi sklep

$$Z(G, [w_1, w_2]) \supseteq Z(G, w_1) \cup Z(G, w_2).$$

Glavni problem, na katerega lahko naletimo pri takšnem združevanju besed, je potencialna trivialnost komutatorja  $[w_1, w_2]$ , ki bi ustrezala trivialnemu zakonu. Po lemi 3.3 je komutator  $[w_1, w_2]$  trivialen natanko tedaj, ko sta besedi  $w_1$  in  $w_2$  periodični z isto osnovo. Komutatorska lema podaja konstrukcijo, ki preprečuje pojav takšnih zapletov. V sledeči obliki se pojavi v članku [7] in magistrskem delu [13], po katerem so povzeti dokazi.

**Lema 3.4.** Naj bo  $k \geq 2$ ,  $e \in \mathbb{N}$  in naj bodo besede  $w_1, \dots, w_m \in F_k$  netrivialne, pri čemer je  $m = 2^e$ . Potem obstaja aperiodična beseda  $w \in F_k$  dolžine

$$l(w) \leq 2m \left( m + \sum_{i=1}^m l(w_i) \right),$$

da za vsako grupo  $G$  velja

$$Z(G, w) \supseteq Z(G, w_1) \cup \dots \cup Z(G, w_m).$$

*Dokaz.* Dokaz poteka z indukcijo po  $e \in \mathbb{N}$ . Naj bo  $F_k = \langle a_1, \dots, a_k \rangle = \langle S \rangle$ . Za  $e = 0$  (oziroma  $m = 1$ ) vzamemo  $w = [s, w_1]$ , kjer je  $s \in S$  takšna črka, da beseda  $w_1$  ni periodična z osnovo  $s$ . To lahko zaradi pogoja  $k \geq 2$  vedno storimo. Zaradi ustrezne izbire je komutator  $[s, w_1]$  po lemi 3.3 aperiodičen z dolžino največ  $2(l(w_1) + 1)$ . Kot smo videli v predhodnem razmisleku, za poljubno grupo  $G$  velja  $Z(G, w) \supseteq Z(G, s) \cup Z(G, w_1)$ .

Zdaj se lotimo induksijskega koraka v primeru  $e \geq 1$  oziroma  $m \geq 2$ . Naj bodo podane besede  $w_1, \dots, w_{m/2}, w_{m/2+1}, \dots, w_{2m}$ . Po induksijski predpostavki obstajata aperiodični besedi  $v_1, v_2 \in F_k$ , da velja

$$l(v_1) \leq m \left( \frac{m}{2} + \sum_{i=1}^{m/2} l(w_i) \right), \quad l(v_2) \leq m \left( \frac{m}{2} + \sum_{i=m/2+1}^m l(w_i) \right)$$

in

$$\begin{aligned} Z(G, v_1) &\supseteq Z(G, w_1) \cup \dots \cup Z(G, w_{m/2}), \\ Z(G, v_2) &\supseteq Z(G, w_{m/2+1}) \cup \dots \cup Z(G, w_m) \end{aligned}$$

za vsako grupo  $G$ .

Zdaj moramo le še ugotoviti, kako lahko besedi  $v_1$  ter  $v_2$  ustrezno združimo. Po lemi 3.3 vemo, da bo komutator  $[v_1, v_2]$  trivialen natanko v primeru  $v_1 = v_2^{\pm 1}$ , ker sta  $v_1$  in  $v_2$  po predpostavki aperiodični. V primeru, da sta periodični, imamo

$$Z(G, w_1) = Z(G, w_2)$$

in lahko nastavimo  $w := v_1$  ali  $w := v_2$ , pri čemer je pogoj na dolžino besede  $w$  očitno izpolnjen. Če imamo  $v_1 \neq v_2^{\pm 1}$ , nastavimo  $w := [v_1, v_2]$ . V tem primeru je beseda  $w$  aperiodična, kot je razloženo v viru [14]. Tega rezultata ne bomo podrobneje predstavili, saj bi lahko aperiodičnost zagotovili na enak način kot v induksijskem koraku z minimalno slabšim rezultatom. Induksijska predpostavka nam zagotavlja

$$l(w) \leq 2m \left( \frac{m}{2} + \sum_{i=1}^{m/2} l(w_i) \right) + 2m \left( \frac{m}{2} + \sum_{i=m/2+1}^m l(w_i) \right) = 2m \left( m + \sum_{i=1}^m l(w_i) \right).$$

□

Lemo brez težav splošimo tudi na število besed, ki ni dvojiška potenca.

**Lema 3.5.** *Naj bo  $k \geq 2$  in naj bodo podane netrivialne besede  $w_1, \dots, w_m \in F_m$ . Potem obstaja aperiodična beseda  $w \in F_k$  dolžine*

$$l(w) \leq 8m \left( m + \sum_{i=1}^m l(w_i) \right),$$

da za vsako grupo  $G$  velja

$$Z(G, w) \supseteq Z(G, w_1) \cup \dots \cup Z(G, w_m).$$

*Dokaz.* Naj bo  $e$  takšno naravno število, da velja  $m \leq 2^e < 2m$ . Nastavimo

$$w'_1 := w_1, \dots, w'_m := w_m, w'_{m+1} := w_1, \dots, w'_{2^e} := w_{2^e-m}.$$

Ker velja  $m < 2m$  in  $\sum_{i=1}^{2^e} w'_i \leq 2 \sum_{i=1}^m l(w_i)$ , želena ocena sledi z uporabo leme 3.4. □

Ta rezultat lahko nekoliko omilimo, da dobimo bolj praktično oceno.

**Posledica 3.6.** *Naj bo  $k \geq 2$  in naj bodo podane netrivialne besede  $w_1, \dots, w_m \in F_k$ . Potem obstaja aperioidična beseda  $w \in F_k$  dolžine*

$$l(w) \leq 8m^2 \left(1 + \max_{i=1, \dots, m} l(w_i)\right)$$

*Dokaz.* To je direktna posledica leme 3.5 skupaj z dejstvom, da je

$$\sum_{i=1}^m l(w_i) \leq m \max_{i=1, \dots, m} l(w_i).$$

□

**Primer 3.7.** Najelegantnejša uporaba komutatorske leme se pojavi pri obravnavi grupe kot direktnega produkta. Naj bo recimo  $G = C_5 \times D_{10}$ . V podgrupi  $C_5$  imamo zakon  $x^5 \in F_2$  dolžine 5, razširitvena lema 3.10 pa nam bo povedala, da obstaja zakon dolžine 8 v  $D_{10}$ . Po lemi 3.4 torej obstaja netrivialna beseda  $w \in F_2$  dolžine največ  $2 \cdot (5 + 8) = 26$ , ki je zakon v grupi  $G$ . ◇

**Primer 3.8.** Naj bo  $G$  grupa. Recimo, da red vsakega njenega elementa deli vsaj eno izmed naravnih števil  $n_1, \dots, n_m$ . Če za vsak  $i = 1, \dots, m$  uvedemo množico  $H_{n_i} := \{g \in G \mid g^{n_i} = 1_G\}$ , očitno velja, da je  $\bigcup_{i=1}^m H_{n_i} = G$ . Ker za vsak  $i$  velja  $Z(G, a^{n_i}) = H_{n_i} \times G$ , lahko s pomočjo komutatorske leme 3.6 združimo besede  $a^{n_i}$  v besedo  $w$  dolžine

$$l(w) \leq 8m^2 \left(1 + \max_{i=1, \dots, m} n_i\right),$$

ki je zakon v grupi  $G$ , saj velja

$$Z(G, w) \supseteq \bigcup_{i=1}^m Z(G, a^{n_i}) = \bigcup_{i=1}^m H_{n_i} \times G = G \times G.$$

◇

Čeprav sta ta primera razmeroma enostavna, sta ključna pri praktično vseh konstrukcijah zakonov, kar bomo videli recimo na koncu razdelka 5.3 pri obravnavi družine grup  $\text{PSL}_2(q)$ .

## 3.2 Razširitvena lema

Nekoliko bolj povezana s strukturo grup je razširitvena lema. Za njeno formulacijo najprej definirajmo kratka eksaktna zaporedja.

**Definicija 3.9.** Naj bodo  $A, B, C$  grupe in naj  $\mathbf{1}$  označuje trivialno grupo. Kratko eksaktno zaporedje je zaporedje homomorfizmov

$$\mathbf{1} \rightarrow A \xrightarrow{\varphi} B \xrightarrow{\psi} C \rightarrow \mathbf{1},$$

kjer je ker  $\psi = \text{im } \varphi$ ,  $\varphi$  je injektivni in  $\psi$  surjektivni homomorfizem.



**Lema 3.10.** Naj bo  $N$  edinka v grupi  $G$  in naj bosta  $i : N \rightarrow G$  inkluzija ter  $\pi : G \rightarrow G/N$  kanonična projekcija. To lahko zapišemo z naslednjim kratkim eksaktnim zaporedjem.

$$1 \rightarrow N \xrightarrow{i} G \xrightarrow{\pi} G/N \rightarrow 1$$

Naj bo  $F_k = \langle a_1, \dots, a_k \rangle = \langle S \rangle$ . Naj bo  $w_N \in F_k$  netrivialni zakon v grupi  $N$  in  $w_{G/N} \in F_k$  netrivialni zakon v kvocientu  $G/N$ . Potem obstaja netrivialni  $k$ -črkovni zakon v grupi  $G$  dolžine kvečjem  $l(w_N)l(w_{G/N})$ .

*Dokaz.* Dokaz je prirejen po [13, str. 10] in obravnava dva možna primera oblike zakona  $w_{G/N}$ . V prvem primeru je  $w_{G/N}$  enočrkovni zakon, torej je oblike  $w_{G/N} = s^n$  za neko črko  $s \in S$  in neničelno celo število  $n$ . V tem primeru je za vsak  $i = 1, \dots, k$  beseda  $a_i^n$  zakon v kvocientu  $G/N$ . Definirajmo besedo

$$w := w_N(a_1^n, \dots, a_k^n).$$

Ker je za vsak  $i = 1, \dots, k$  beseda  $a_i^n$  zakon v kvocientu, preslikava  $g \mapsto g^n$  vse elemente iz  $G$  slika v elemente edinke  $N$ . Ker je  $w_N$  netrivialni zakon v grupi  $N$  in med paroma različnimi besedami  $a_i^n$  ne more priti do krajšanja, je beseda  $w$  netrivialni zakon v grupi  $G$ .

Če  $w_{G/N}$  ni enočrkovni zakon, lahko brez škode za splošnost predpostavimo, da je oblike  $w_{G/N} = a_1 w'_{G/N} a_2$ , kjer se  $w'_{G/N}$  niti ne začne z  $a_1^{-1}$  niti ne konča z  $a_2^{-1}$ . To storimo z zaporednim izvajanjem enega izmed treh korakov:

- Če je zakon  $w_{G/N}$  oblike  $a_1 w'_{G/N} a_1$ , ga konjugiramo s črko  $a_1$  tolikokrat, da se zadnja črka razlikuje od  $a_1$ .
- Če je zakon oblike  $w_{G/N}$  oblike  $a_1 w'_{G/N} a_1^{-1}$ , ga konjugiramo s črko  $a_1^{-1}$ , s čimer zmanjšamo problem.
- Če zakon ni ene izmed zgornjih dveh oblik, izvedemo takšno bijektivno transformacijo črk, da se beseda začne z  $a_1$  in, če je le mogoče, konča z  $a_2$ . To transformacijo nam inducira univerzalna lastnost prostih grup.

Pri tem se zavedajmo, da zakoni v grupi tvorijo karakteristično edinko proste grupe  $F_k$  (glej razmislek pod definicijo 2.7), zato je uporaba zgoraj naštetih transformacij legitimna. Nato definiramo besede

$$w_i := w_{G/N}(a_i, \dots, a_k, a_1, \dots, a_{i-1}).$$

Ni težko preveriti, da so netrivialne kombinacije besed  $w_i$ , torej  $w_i w_j$ ,  $w_i^{-1} w_j$ ,  $w_i^{-1} w_j^{-1}$ ,  $w_i w_j^{-1}$ ,  $w_i w_i$ ,  $w_i^{-1} w_i^{-1}$  za vse paroma različne  $i, j \in \{1, \dots, k\}$ , okrajšane. Zato je

$$w := w_N(w_1, \dots, w_k)$$

netrivialni zakon za grupo  $G$ . Vse besede  $w_i$  namreč inducirajo preslikave, ki  $G$  slikajo v  $N$ ,  $w_N$  pa je netrivialni zakon za  $N$ .  $\square$

**Primer 3.11.** S pomočjo razširitvene leme lahko dokažemo, da za vsak  $n \in \mathbb{N}$  obstaja zakon  $w \in F_2$  v diedrski grupi  $D_{2n}$  dolžine 8. Ker ima podgrupa  $\langle r \rangle \subseteq D_{2n}$  indeks 2, je edinka, zato lahko tvorimo kratko eksaktno zaporedje

$$1 \rightarrow \langle r \rangle \xrightarrow{i} D_{2n} \xrightarrow{\pi} D_{2n}/\langle r \rangle \rightarrow 1.$$

Ker je podgrupa  $\langle r \rangle$  Abelova, je v njej zakon beseda  $[a, b] = aba^{-1}b^{-1}$ , grupa  $D_{2n}/\langle r \rangle$  pa je moči 2 in je zato v njej zakon beseda  $a^2$ . Po lemi 3.10 torej obstaja beseda  $w \in F_2$  dolžine  $l(w) \leq 8$ , ki je zakov v  $D_{2n}$ . Če sledimo konstrukciji izreka, vidimo, da je to natanko beseda  $w = [a^2, b^2] = a^2b^2a^{-2}b^{-2}$ .  $\diamond$

Iz primera je razvidno, da je moč razširitvene leme je še posebej izrazita, kadar ima grupa kakšno edinko z lepimi lastnostmi, kot so na primer rešljivost, nilpotentnost ali celo Abelovost. Od tod sledi tudi, da so s stališča preučevanja zakonov *virtualno nilpotentne* oziroma *rešljive grupe* – torej grupe, ki imajo nilpotentno oziroma rešljivo edinko končnega indeksa – praktično enake nilpotentnim oziroma rešljivim. Naravna posledica razširitvene leme je tudi dejstvo, da bistveno vlogo pri iskanju kratkih zakonov igrajo enostavne grupe, saj lahko problem iskanja zakonov v neenostavnih grupah vedno prevedemo na dva manjša; na problema edinke in njenega kvocienta.

## 4 Nilpotentne in rešljive grupe

### 4.1 Definicija in osnovne lastnosti

Intuitivno gledano so nilpotentne in rešljive grupe tiste, ki so po svoji strukturi še najbolj podobne Abelovim. Da jih lahko vpeljemo moramo najprej uvesti nekaj pojmov.

**Definicija 4.1.** Naj bo  $G$  grupa in  $H, K \leq G$  njeni podgrupi. Potem definiramo komutator podgrup  $H$  in  $K$  kot podgrupo

$$[H, K] = \langle [h, k] \mid h \in H, k \in K \rangle.$$

**Definicija 4.2.** Naj bo  $G$  grupa in  $(H_k)_{k \geq 1}$  padajoče zaporedje njenih podgrup, torej  $H_{i+1} \subseteq H_i$  za vsak  $i \geq 1$ . Rečemo, da se zaporedje  $(H_k)_{k \geq 1}$  izteče z grupo  $K$ , če obstaja naravno število  $n$ , da velja  $H_k = K$  za vsako naravno število  $k \geq n$ .

**Definicija 4.3.** Grupa  $G$  je nilpotentna, če se spodnja centralna vrsta  $(\gamma_k(G))_{k \geq 1}$ , podana rekurzivno z

$$\gamma_1(G) := G \text{ in } \gamma_{k+1}(G) := [\gamma_k(G), G],$$

izteče s trivialno grupo. Najmanjšemu številu  $d$ , za katero je  $\gamma_{d+1} = \{1_G\}$ , rečemo razred nilpotentnosti grupe  $G$ .

Na kratko razmislimo, da je vsak člen spodnje centralne vrste  $\gamma_k(G)$  edinka v grupi  $G$ . Osnovna ideja je, da lahko konjugiranje prenesemo v notranjost komutatorja: Za poljubne elemente  $g, h, k \in G$  velja zveza

$$[g, h]^k = kghg^{-1}h^{-1}k^{-1} = kghg^{-1}khk^{-1}kg^{-1}k^{-1}kh^{-1}k^{-1} = [kgk^{-1}, khk^{-1}] = [g^k, h^k].$$

Elementi grupe  $\gamma_1(G) = [G, G]$  so po definiciji oblike  $\prod_{i=1}^n [g_i, h_i]$  za neke elemente  $g_i, h_i \in G$ , zato za vsak element  $k \in G$  velja

$$\left( \prod_{i=1}^n [g_i, h_i] \right)^k = \prod_{i=1}^n [g_i^k, h_i^k].$$

S tem smo dokazali, da je  $\gamma_1(G)$  edinka v  $G$ , z indukcijo pokažemo enako za vse nadaljnje člene. S tem smo hkrati utemeljili tudi, da za vsako število  $k \geq 0$  velja  $\gamma_{k+1}(G) \triangleleft \gamma_k(G)$ .

Celo družino primerov nilpotentnih grup nam podaja naslednja ugotovitev.

**Trditev 4.4.** Vse  $p$ -grupe so nilpotentne. Natančneje, če je  $|G| = p^d$  za neko naravno število  $d \geq 1$ , potem je  $G$  nilpotentna razreda največ  $d$ .

*Dokaz.* Naj bo  $|G| = p^k$ . Dokaz poteka z indukcijo po  $k$ . Za  $k = 1$  je grupa Abelova in zato očitno nilpotentna. Za  $k \geq 2$  uporabimo posledico razredne formule, da imajo  $p$ -grupe netrivialni center. Če je  $Z(G) = G$  je grupa Abelova. Sicer sta po indukcijski predpostavki grupi  $Z(G)$  in  $G/Z(G)$  nilpotentni. Nilpotentnost kvocienta implicira obstoj najmanjšega števila  $m$ , za katero velja  $\gamma_m(G) \subseteq Z(G)$ . Od tod direktno sledi, da je  $\gamma_{m+1}(G) = \{1_G\}$ .  $\square$

**Primer 4.5.** Trditev 4.4 nam sporoča, da so vse diedrske grupe oblike  $D_{2 \cdot 2^k}$  nilpotentne. Izkaže se, da so to tudi vse.  $\diamond$

**Definicija 4.6.** Grupa  $G$  je *rešljiva*, če se *izpeljana vrsta*  $(G^{(k)})_{k \geq 0}$ , podana rekurzivno z

$$G^{(0)} := G \text{ in } G^{(k+1)} := [G^{(k)}, G^{(k)}],$$

izteče s trivialno grupo. Najmanjšemu številu  $d$ , za katero je  $G^{(d)} = \{1_G\}$ , rečemo *razred rešljivosti grupe*  $G$ .

Analogno kot pri nilpotentnih grupah sklepamo, da izpeljana vrsta  $(G^{(k)})_{k \geq 0}$  tvori verigo edink, ki so vse hkrati tudi edinke v  $G$ .

**Primer 4.7.** Diedrske grupe  $D_{2n} = \langle r, Z \rangle$  so rešljive razreda največ 2. Z računom je enostavno pokazati, da je  $(D_{2n})^{(1)}$  podmnožica Abelove podgrupe  $\langle r \rangle$ , zato bo grupa  $(D_{2n})^{(2)} = ((D_{2n})^{(1)})^{(1)}$  trivialna. Ta sklep namiguje na nekatere lastnosti rešljivih grup, ki jih dokaže trditev 4.9.  $\diamond$

**Primer 4.8.** Vse nilpotentne grupe so rešljive, saj po definiciji za vsako število  $k \geq 0$  velja

$$G^{(k)} = [G^{(k-1)}, G^{(k-1)}] \subseteq [\gamma_k(G), G] = \gamma_{k+1}(G).$$

Niso pa vse nilpotentne grupe rešljive, primer so recimo diedrske grupe  $D_{2n}$ , kjer  $2n$  ni dvojiška potenca.  $\diamond$

**Trditev 4.9.** Za rešljive grupe veljajo naslednje osnovne lastnosti.

1. Vsaka podgrupa rešljive grupe je rešljiva.
2. Vsak kvocient rešljive grupe je rešljiv.
3. Naj bo  $N \triangleleft G$  in naj bosta  $N$  in  $G/N$  rešljivi grupi razreda  $d_N$  oziroma  $d_{G/N}$ . Potem je  $G$  rešljiva grupa razreda največ  $d_N + d_{G/N}$ .
4. Naj bosta  $M, N \triangleleft G$  rešljivi razreda  $d_M$  oziroma  $d_N$ . Potem je edinka  $MN$  rešljiva razreda največ  $d_M + d_N$ .

*Dokaz.* 1. To je očitna posledica dejstva, da za  $H \leq G$  velja  $H^{(k)} \subseteq G^{(k)}$  za vsak  $k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ .

2. Naj bo  $G$  rešljiva in naj bo  $N \triangleleft G$ . Zaradi rešljivosti grupe  $G$  obstaja naravno število  $d$ , da je  $G^{(k)} \subseteq N$  za vse  $k \geq d$ , kar implicira  $(G/N)^{(k)} = \{1_{G/N}\}$  za vse  $k \geq d$ .
3. Ker je  $G/N$  rešljiva grupa razreda  $n_{G/N}$ , bo  $G^{(k)} \subseteq N$  za vse  $k \geq d_{G/N}$ . Ker je  $N$  rešljiva razreda  $d_N$ , bo nadalje veljalo  $G^{(k)} = \{1_G\}$  za vse  $k \geq d_M + d_N$ .
4. Dokaz je prirejen po opombi 4 iz [13, str.4]. Po drugem izreku o izomorfizmu lahko zapišemo kratko eksaktno zaporedje

$$1 \rightarrow M \rightarrow MN \rightarrow MN/M \cong N/(N \cap M) \rightarrow 1.$$

Ker je  $N$  rešljiva, je po drugi točki trditve njen kvocient  $N/(N \cap M)$  rešljiv razreda največ  $d_N$  in posledično tudi kvocient  $MN/M$ . Ker je  $M$  rešljiva razreda  $d_M$ , po tretji točki trditve sledi  $(MN)^{(k)} = \{1_G\}$  za vse  $k \geq d_N + d_M$ .  $\square$

Razširitvena lema 3.10 nam ponuja naslednjo skromno oceno dolžine kratkih netrivialnih zakonov v rešljivih oziroma nilpotentnih grupah.

**Trditev 4.10.** *Obstaja beseda  $w \in F_2 = \langle a, b \rangle$  dolžine  $l(w) \leq 4^d$ , ki je zakon v vseh grupah razreda rešljivosti (ali nilpotentnosti)  $d$  ali manj.*

*Dokaz.* Trditev je posledica razširitvene leme 3.10, dokaz poteka z indukcijo po razredu rešljivosti grupe  $G$ , ki ga označimo z  $d$ . Za  $d = 1$  je grupa  $G$  Abelova, zato je ustrezni zakon beseda  $w = [a, b]$ , ki je dolžine 4. Za  $d > 1$  opazimo, da je kvocient  $G/G^{(1)}$  Abelova grupa,  $G^{(1)}$  pa rešljiva grupa razreda največ  $d - 1$ . Zato z uporabo razširitvene leme in induksijske predpostavke najdemo besedo  $w \in F_2$  dolžine

$$l(w) \leq 4 \cdot 4^{d-1} = 4^d,$$

ki je zakon v grupi  $G$ . Za nilpotentne grupe upoštevamo dejstvo  $G^{(1)} \subseteq \gamma_1(G)$ , kar implicira komutativnost grupe  $G/\gamma_1(G)$  ( $G^{(1)}$  je po definiciji najmanjša edinka, za katero je kvocient  $G/G^{(1)}$  Abelova grupa).  $\square$

**Opomba 4.11.** V članku [7, str. 8] je podana nekoliko šibkejša meja  $l(w) \leq 4 \cdot 6^{d-1}$ , ker je avtor uporabil šibkejšo obliko razširitvene leme.

## 4.2 Konstrukcija kratkih zakonov v nilpotentnih in rešljivih grupah

Konstrukcija kratkih zakonov v nilpotentnih grupah je opisana v članku [4] in z razlagami dopolnjena v magistrskem delu [13]. Glavna ideja je poiskati kratke netrivialne predstavnike izpeljane vrste proste grupe  $F_2 = \langle a, b \rangle$ . Najprej definiramo zaporedji  $(a_n)_n$  in  $(b_n)_n$  v  $F_2$  s predpisoma

$$a_0 := a, a_{n+1} := [b_n^{-1}, a_n] \text{ in } b_0 := b, b_{n+1} := [a_n, b_n].$$

Besede, ki jih bomo konstruirali s tema zaporedjema, morajo biti netrivialne, zato potrebujemo naslednjo lemo (lema 3.1 v viru [7] oziroma lema 8 v [13]).

**Lema 4.12.** *Za vsako nenegativno celo število  $n$  so besede  $a_n a_n$ ,  $a_n^{-1} a_n^{-1}$ ,  $b_n b_n$ ,  $b_n^{-1} b_n^{-1}$ ,  $a_n^{-1} b_n$ ,  $b_n^{-1} a_n$ ,  $a_n b_n^{-1}$ ,  $b_n a_n^{-1}$ ,  $a_n^{-1} b_n^{-1}$  in  $b_n a_n$  okrajšane.*

*Dokaz.* Dokaz poteka z indukcijo po  $n$ . Za  $n = 0$  je trditev očitna, ker sta  $a$  in  $b$  različna generatorja grupe  $F_2$ . Za  $n > 0$  najprej razpišimo produkt  $a_n a_n$ .

$$a_n a_n = [b_{n-1}^{-1}, a_{n-1}]^2 = b_{n-1}^{-1} a_{n-1} b_{n-1} \underbrace{a_{n-1}^{-1} b_{n-1}^{-1}}_{\text{ni krajšanja}} a_{n-1} b_{n-1} a_{n-1}^{-1}$$

Ker po induksijski predpostavki vemo, da ne more priti do krajšanja v produktu  $a_{n-1}^{-1} b_{n-1}^{-1}$ , ne more priti do krajšanja v produktu  $a_n a_n$  ali njegovem inverzu  $a_n^{-1} a_n^{-1}$ . Enako sklepamo za preostale produkte.

- Produkt  $b_n b_n$  in njegov inverz sta okrajšana, ker je okrajšan  $b_{n-1}^{-1} a_{n-1}$ .
- Produkt  $a_n^{-1} b_n$  in njegov inverz sta okrajšana, ker je okrajšan  $b_{n-1} a_{n-1}$ .

- Produkt  $b_n b_n^{-1}$  in njegov inverz sta okrajšana, ker je okrajšan  $a_{n-1}^{-1} b_{n-1}$ .
- Produkt  $a_n^{-1} b_n^{-1}$  in njegov inverz sta okrajšana, ker je okrajšan  $b_{n-1} b_{n-1}$ .

□

**Opomba 4.13.** Produkti oblike  $a_n b_n$  oziroma njihovi inverzi  $b_n^{-1} a_n^{-1}$  niso nujno okrajšane besede, na primer že za  $n = 1$  dobimo  $a_1 b_1 = b^{-1} a b a a^{-1} b a^{-1} b^{-1}$ . To dejstvo bomo izkoristili v nadaljevanju pri dokazu ocene iz trditve 4.16.

Najprej se prepričajmo, da so besede  $a_n$  oziroma  $b_n$  elementi izpeljane grupe  $F_2^{(n)}$ .

**Lema 4.14.**

*Dokaz.* Dokaz poteka z indukcijo po  $n$ . Za  $n = 0$  je očitno  $a_0 = a \in F_2 = F_2^{(0)}$  in  $b_0 = b \in F_2 = F_2^{(0)}$ . Za  $n > 0$  velja  $a_{n+1} = [b_n^{-1}, a_n] \in [F_2^{(n)}, F_2^{(n)}] = F_2^{(n+1)}$  in  $b_{n+1} = [a_n, b_n] \in [F_2^{(n)}, F_2^{(n)}] = F_2^{(n+1)}$ . □

Nato ocenimo dolžino členov zaporedij  $(a_n)_n$  in  $(b_n)_n$ .

**Lema 4.15.** Za vsak  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  velja  $4^n \geq l(a_n) = l(b_n) \geq 2^n$ .

*Dokaz.* Po definiciji zaporedja  $(b_n)_n$  velja

$$\begin{aligned} l(b_{n+1}) &= l(a_n b_n a_n^{-1} b_n^{-1}) \\ &= l(a_n b_n) + l(a_n) + l(b_n) \\ &= l(b_n^{-1} a_n b_n a_n^{-1}) \\ &= l(a_{n+1}) \end{aligned}$$

Za sklep v drugi in tretji vrstici je bila potrebna lema 4.12 ter preprost sklep, da za besedi  $w_1, w_2 \in F_2$ , za kateri je produkt  $w_1 w_2$  okrajšan, velja  $l(w_1 w_2) = l(w_1) + l(w_2)$ . Iz druge vrstice sledi  $l(b_{n+1}) \geq 2l(b_n)$  od koder z indukcijo dobimo  $l(a_n) = l(b_n) \geq 2^n$ . Iz tretje vrstice dobimo  $l(b_{n+1}) \leq 4l(b_n)$  od koder z indukcijo sledi  $l(b_n) \leq 4^n$ , kar zopet dokaže oceno 4.17. □

Vrednost splošnega člena zaporedja  $c_n := l(a_n) = l(b_n)$  nam podaja dolžino netrivialne besede v grupi  $F_2^{(n)}$ .

**Lema 4.16.** Zaporedje  $(c_n)_n$  ustreza rekurzivni zvezi  $c_{n+2} = 3c_{n+1} + 2c_n$  z začetnima členoma  $c_0 = 1$  in  $c_1 = 4$ . Od tod lahko izrazimo

$$c_n = \left( \frac{1}{2} + \frac{5}{2\sqrt{17}} \right) \left( \frac{3 + \sqrt{17}}{2} \right)^n + \left( \frac{1}{2} - \frac{5}{2\sqrt{17}} \right) \left( \frac{3 - \sqrt{17}}{2} \right)^n \leq C_1 \iota^n + o(1),$$

kjer je  $\iota := (3 + \sqrt{17})/2 = 3,5615528 \dots$  in  $C_1 = 1/2 + 5/(2\sqrt{17})$ .

*Dokaz.* Dokaz je v isti obliki podan v [13] in uporablja lemo 4.12.

$$\begin{aligned}
c_{n+2} &= l(b_{n+2}) \\
&= l([a_{n+1}, b_{n+1}]) \\
&= l([b_n^{-1}, a_n], [a_n, b_n]) \\
&= l(b_n^{-1} a_n b_n \underbrace{a_n^{-1} a_n}_{\text{se pokrajša}} b_n a_n^{-1} b_n^{-1}) + l([a_n, b_n^{-1}]) + l([b_n, a_n]) \\
&= \underbrace{l(b_n^{-1} a_n b_n)}_{l(a_{n+1}) - l(a_n^{-1}) = c_{n+1} - c_n} + \underbrace{l(b_n) + l(a_n^{-1}) + l(b_n^{-1})}_{3c_n} + \underbrace{l([a_n, b_n^{-1}])}_{l(a_{n+1}) = c_{n+1}} + \underbrace{l([b_n, a_n])}_{l(b_{n+1}) = c_{n+1}}.
\end{aligned}$$

To nam da za  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  želeno zvezo  $c_{n+2} = 3c_{n+1} + 2c_n$  skupaj z začetnima vrednostima  $c_0 = 1$  in  $c_1 = 4$ , kar nam podaja zvezo

$$\begin{bmatrix} c_{n+1} \\ c_n \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} 3 & 2 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}}_A^n \begin{bmatrix} 4 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{3-\sqrt{17}}{2} & \frac{3+\sqrt{17}}{2} \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{3-\sqrt{17}}{2} & 0 \\ 0 & \frac{3+\sqrt{17}}{2} \end{bmatrix}^n \begin{bmatrix} -\frac{1}{\sqrt{17}} & \frac{1}{2} + \frac{3}{2\sqrt{17}} \\ \frac{1}{\sqrt{17}} & \frac{1}{2} - \frac{3}{2\sqrt{17}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

Z diagonalizacijo matrike  $A$  lahko iz druge vrstice razberemo zvezo iz trditve. Nenakost je posledica dejstva, da je po absolutni vrednosti največja lastna vrednost matrike  $A$  enaka  $\iota = (3 + \sqrt{17})/2 = 3,5615528\dots$ , kar je asimptotsko gledano veliko boljši rezultat od trditve 4.10.  $\square$

Direktna posledica te leme je naslednja ugotovitev za rešljive grupe.

**Trditev 4.17.** *Obstaja netrivialna beseda  $w \in F_2$ , ki je zakon za vse grupe rešljivo-stnega razreda  $n$  ali manj, dolžine*

$$l(w) \leq C_1 \iota^n + o(1),$$

kjer sta konstanti  $C_1$  in  $\iota$  enaki kot v lemi 4.16.

*Dokaz.* Naj bo  $G$  rešljiva grupa razreda  $k$ . Za poljubno besedo  $w \in F_2^{(n)}$  za vsaka  $g, h \in G$  velja – v skladu z oznakami iz definicije 3.1 –  $w(g, h) \in G^{(n)}$ . Ker je grupa  $G$  rešljiva razreda  $k \leq n$ , je  $G^{(n)} = G^{(k)} = \{1_G\}$ , torej bo  $w$  zakon za grupo  $G$ . Po prejšnji lemi obstaja netrivialna beseda dolžine  $C_1 \iota^n + o(1)$  v  $F_2^{(n)}$ , ki je iskani netrivialni zakon za grupo  $G$ .  $\square$

Zdaj moramo to znanje le še prevesti na nilpotentne grupe. Brez dokaza (najdemo ga lahko v [?, str. 17–18]) bomo privzeli naslednje razmeroma znano dejstvo o členih spodnje centralne vrste.

**Lema 4.18.** *Za vsak  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  velja inkluzija*

$$G^{(n)} \subseteq \gamma_{2^n}(G).$$

Naslednja trditev je kombinacija posledice 4 in leme 11 iz naloge [13].

**Trditev 4.19.** *Obstaja netrivialna beseda  $w \in F_2$ , ki je zakon za vse nilpotentne grupe  $G$  moči največ  $n$ , dolžine*

$$l(w) \leq C_3 \log(n)^\kappa + o(1),$$

kjer sta  $C_3 = 7,712869694\dots$  in  $\kappa = \log_2(\iota) = 1,832506\dots$  konstanti.

*Dokaz.* Za vsako število  $k \in \mathbb{N}$  je število  $e = \lceil \log_2(k) \rceil$  najmanjše naravno število, da velja  $k \leq 2^e \leq 2k$ . Od tod po lemi 4.18 sledi

$$F_2^{(e)} \subseteq \gamma_{2^e}(F_2) \subseteq \gamma_k(F_2).$$

Po trditvi 4.17 obstaja netrivialna beseda  $w \in F_2^{(e)}$  dolžine največ  $C_1 \iota^e + o(1)$ . Zaradi izbira števila  $e$  lahko zapišemo

$$l(w) \leq C_1 \iota^e = C_1 2^{\log_2(\iota)e} \leq C_1 (2k)^{\log_2(\iota)} = C_1 \iota k^{\log_2(\iota)} = C_2 k^\kappa.$$

Nadalje naj bo grupa  $G$  nilpotentna razreda  $d$ , moči  $n$  ali manj. Zaradi nilpotentnosti  $G$  iz netrivialnosti grupe  $\gamma_i(G)$  (za  $i \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ ) sledi netrivialnost kvocienta  $\gamma_i(G)/\gamma_{i+1}(G)$ , saj je centralna vrsta pred iztekom strogo padajoča. Za razred nilpotentnosti  $d$  velja ocena (TODO najdi vir oziroma dokaži, verjetno je v resnici očitno s katrakterizacijo nilpotentnih grup)  $d \leq \lfloor \log_2(G) \rfloor \leq \log_2(n)$ . Zato po prvem sklepu dokaza obstaja netrivialna beseda  $w \in \gamma_d(G)$  dolžine

$$l(w) \leq C_2 d^\kappa \leq C_2 \log_2(n)^\kappa = \frac{C_2}{\log_2(n)^\kappa} \log(n)^\kappa = C_3 \log(n)^\kappa,$$

saj velja  $w \in \gamma_{\lfloor \log_2(n) \rfloor}(F_2) \subseteq \gamma_d(F_2)$ . Od tod z analognim razmislekom kot v trditvi 4.17 sledi, da je  $w$  netrivialni zakon za vse nilpotentne grupe razreda  $d$ .  $\square$

V nadaljevanju članka [4] avtorja eksponent  $\kappa$  iz prejšnje trditve izboljšata na  $\lambda := 1,44115577\dots$ , pri čemer je treba namesto konstante  $C_3$  vzeti faktor oblike  $8,395184144\dots + o(1)$ . To storita s preučevanjem funkcije

$$\gamma(w) := \max \{n \in \mathbb{N} \mid w \in \gamma_n(F_2)\} \cup \{\infty\}.$$

Če namreč definiramo  $\gamma_n := \gamma(a_n) = \gamma(b_n)$ , se da pokazati zvezo  $\gamma_{n+2} - 2\gamma_{n+1} - \gamma_n \geq 0$  za vse  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ , s čimer se da po enakem postopku kot v dokazu 4.16 izračunati spodnjo mejo  $\gamma_n \geq C_4(1 + \sqrt{2})^n - o(1)$ . Avtorja razmislek zaključita z ugotovitvijo, da je namesto eksponenta  $\kappa = \log_2(\iota)$  ustrezen  $\lambda := \log_{1+\sqrt{2}}(\iota)$ .

Da dobimo primerljiv rezultat za rešljive grupe, se moramo precej bolj potruditi. Postopek je opisan v [16, str. 3–4], sklicuje se na lastnosti grup avtomorfizmov nilpotentnih grup, ki jih vložimo v primerne splošne linearne grupe, ki jim lahko dokaj učinkovito ocenimo razred rešljivosti. Ker je jedro te vložitve nilpotentno, se lahko skličemo na izrek [?], kar nam zagotovi naslednji izrek (formulacija iz [13, str. 25]).

**Izrek 4.20.** *Za vsako število  $n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  obstaja netrivialna beseda  $w \in F_2$  dolžine*

$$l(w) \leq (C_{10} + o(1)) \log(n)^\lambda,$$

*ki je zakon za vse rešljive grupe moči  $n$  ali manj, kjer sta konstanti enaki  $C_{10} := 86.321,05422\dots$  in  $\lambda := 4,331612776\dots$*



## 5 Enostavne, polenostavne in simetrične grupe

Na prvi pogled se zdi nenavadno obravnavati enostavne in simetrične grupe v istem poglavju. Po strukturi se namreč močno razlikujejo; simetrične grupe imajo bogato strukturo edink, po drugi strani pa enostavne nimajo nobenih pravih netrivialnih. Razlog za takšno obravnavo se skriva v postopku za iskanje kratkih zakonov, ki poteka z uporabo naključnih sprehodov. Ta postopek ni konstruktiven, zgolj pokaže nam obstoj nekega kratkega zakona v grupi, čeprav njegove konkretne oblike ne poznamo. Naključni sprehodi so se izkazali za ključno orodje pri obravnavi družine enostavnih grup  $\mathrm{PSL}_2(q)$ , ki bo glavna tema poglavja.

Začnimo z razmislekom o pomembnosti enostavnih grup pri iskanju kratkih zakonov v splošnih grupah. Glavno idejo smo pravzaprav že videli v opombi pod razširitveno lemo 3.10, kjer smo ugotovili, da lahko problem iskanja kratkih zakonov v neki konkretni grupi prevedemo na problem o njeni edinki in kvocientu po tej edinki. To idejo bomo povezali z našim znanjem o rešljivih grupah z uvedbo rešljivega radikala.

**Definicija 5.1.** Naj bo  $G$  končna grupa. Največjo rešljivo edinko  $G$  imenujemo rešljivi radikal grupe  $G$  in ga označimo z  $S(G)$ . Če je  $S(G) = \mathbf{1}$ , rečemo, da je  $G$  polenostavna grupa.

**Lema 5.2.** *Rešljivi radikal je dobro definiran za končne grupe.*

*Dokaz.* Naj bosta  $M$  in  $N$  rešljivi edinki končne grupe  $G$ . Po četrti točke trditve 4.9 je tudi  $MN$  rešljiva edinka (produkt edink je vedno edinka, manj očitna je rešljivost). Ker je grupa  $G$  končna, ima kočno mnogo edink, s primerjanjem vseh parov v končnem številu korakov najdemo največjo.  $\square$

**Lema 5.3.** *Naj bo  $G$  končna grupa. Potem je kvocient  $G/S(G)$  polenostavna grupa.*

*Dokaz.* Dokaz poteka s protislovjem. Recimo, da  $G/S(G)$  ni polenostavna grupa in ima netrivialno rešljivo edinko  $N$ . Po korespondenčnem izreku je  $N = N'/S(G)$  za neko edinko  $N' \triangleleft G$ . Po tretji točki trditve 4.9 sledi, da je  $N'$  rešljiva in hkrati strogo večja od  $S(G)$ , kar je protislovno z definicijo rešljivega radikala.  $\square$

Naj bo  $G$  poljubna končna grupa. S tvorjenjem kratkega eksaktnega zaporedja

$$\mathbf{1} \rightarrow S(G) \rightarrow G \rightarrow G/S(G) \rightarrow \mathbf{1}$$

in uporabo razširitvene leme 3.10 vidimo, da za netrivialna zakona  $w_{S(G)}$  in  $w_{G/S(G)}$  v grupah  $S(G)$  oziroma  $G/S(G)$  obstaja netrivialni zakon  $w_G$  v grupi  $G$ , dolžine

$$l(w_G) \leq l(w_{S(G)})l(w_{G/S(G)}).$$

Na straneh 28–31 vira [13] je podan razmislek, kako problem v polenostavnih grupah prevedemo na problem o simetričnih grupah in grupah avtomorfizmov enostavnih grupa. Slednjih se lahko presenetljivo elegantno lotimo s pomočjo Schreierjeve domneve, ki jo bomo formulirali.

**Definicija 5.4.** Naj bo  $G$  grupa in  $\mathrm{Aut}(G)$  njena grupa avtomorfizmov. Ker je grupa notranjih avtomorfizmov  $\mathrm{Inn}(G) = \{x \mapsto gxg^{-1} \mid g \in G\}$  njena edinka, lahko definiramo kvocient  $\mathrm{Out}(G) := \mathrm{Aut}(G)/\mathrm{Inn}(G)$ , ki mu rečemo grupa zunanjih avtomorfizmov grupe  $G$ .

**Izrek 5.5.** *Naj bo  $G$  končna enostavna grupa, ki ni Abelova. Potem je grupa  $\text{Out}(G)$  rešljiva razreda največ 3.*

To domnevo so potrdili z uporabo klasifikacije končnih enostavnih grup. Vprašanje, ali obstaja bolj elementaren dokaz, je še vedno odprto [3, str. 133]. Glede na to, da se iskanje zakonov v enostavnih grupah močno naslanja na to klasifikacijo, bomo domnevo brez zadržkov uporabili. Naj bo  $H$  poljubna enostavna grupa. S tvorjenjem kratkega eksaktnega zaporedja

$$1 \rightarrow \text{Inn}(H) \rightarrow \text{Aut}(H) \rightarrow \text{Out}(H) \rightarrow 1$$

in uporabo razširitvene leme 3.10 vidimo, da za netrivialna zakona  $w_{\text{Inn}(H)}$  in  $w_{\text{Out}(H)}$  v grupah  $\text{Inn}(H)$  oziroma  $\text{Out}(H)$  obstaja netrivialni zakon  $w_{\text{Aut}(H)}$  v grupi  $\text{Aut}(H)$ , dolžine

$$l(w_{\text{Aut}(H)}) \leq l(w_{\text{Inn}(H)})l(w_{\text{Out}(H)}).$$

Ker je  $H$  enostavna, velja  $H \cong \text{Inn}(H)$ . Za splošno grupo  $G$  namreč velja  $G/Z(G) \cong \text{Inn}(G)$ , v primeru enostavnosti (nekomutativne) grupe pa je center seveda trivialen. Dalje, po Schreierjevi domnevi 5.5 in lemi 4.16 obstaja zakon dolžine  $c_3 = 50$ , ki je zakon za vse rešljive grupe razreda 3 ali manj. Tako zgornjo enačbo prevedemo na

$$l(w_{\text{Aut}(H)}) \leq 50l(w_H).$$

Ko vse to združimo, dobimo (TODO napiši po komponentah kaj dobiš). Zdaj se lotimo posameznih delov te enačbe. Ker je podrobna obravnava spošnih enostavnih grup in simetričnih grup preobsežna za okvir te diplomske naloge, bomo zgolj navedli glavne rezultate in povzeli njihove dokaze.

## 5.1 Simetrične grupe

Obravnava simetričnih grup je najnatančneje opisana v članku [7], kjer avtorja dokazeta obstoj kratkih zakonov v simetričnih grupah s pomočjo naključnih sprehodov. Ker je celoten dokaz glavnega rezultata preveč specifičen za okvir te diplomske naloge, bom predstavil le del, ki je bralcu te naloge vsebinsko nov, tematsko drugačen od dosedanjih konstrukcij s komutatorsko in razširitveno lemo.

Osnovna ocena dolžin kratkih zakonov v simetričnih grupah izhaja iz zgornje meje maksimalnega reda elementov v simetrični grupi, ki jo je dokazal Edmund Landau leta 1903 v knjigi [8]:

$$\max_{\sigma \in S_n} \text{ord}(\sigma) \leq \exp((1 + o(1))(n \log n)^{1/2}).$$

Od tod po enakem postopku kot na koncu razdelka 5.3 z uporabo komutatorske leme  $a, a^2, \dots, a^{\max_{\sigma \in S_n} \text{ord}(\sigma)}$  na elementih proste grupe  $F_2 = \langle a, b \rangle$  dobimo asimptotsko gledano enako oceno

$$\alpha(n) \leq \exp((1 + o(1))(n \log n)^{1/2}),$$

kjer smo z  $\alpha(n)$  označili dolžino najkrajšega netrivialnega zakona v grupi  $S_n$ .

Avtorja članka [7] sta rezultat močno izboljšala in sicer na obliko

$$\alpha(n) \leq \exp((1 + o(1)) \log(n)^4 \log(\log n)) \quad (5.1)$$

z uporabo:

- Liebeckovega izreka ([9]) o strukturi podgrup grupe  $S_n$ , ki opredeli vrste podgrup v odvisnosti od načina delovanja na  $S_n$ . Najpomembnejši rezultat izreka je ugotovitev, da je vsaka podgrupa  $\Gamma \subseteq S_n$ , ki ne sodi med prve štiri vrste, omejena z  $|\Gamma| \leq \exp((1 + o(1)) \log(n)^2)$ .
- Helfgott–Seressov izrek ([6]), ki poda asimptotsko oceno za diametre Cayleyjevih grafov grupe  $S_n$ .

Oba rezultata sta zahtevna in temeljita na uporabi klasifikacije končnih enostavnih grup. Dokaz ocene 5.1 v grobem poteka v dveh delih, in sicer za vsak  $k \leq n$  razdeli pare  $(\sigma, \tau) \in S_k^2$  na tiste, ki generirajo grupo  $S_k$  ali  $A_k$  (to je prva vrsta podgrup po Liebeckovem izreku) in na pare, ki generirajo preostale vrste podgrup.

1. Najprej za vsako naravno število  $k \leq n$  s  $P(k)$  označimo množico  $k$ -ciklov grupe  $S_k$ . Helfgott–Seressov izrek nam zagotovi obstoj množice  $W \subseteq F_2$ , velikosti  $|W| \leq 8n^2 \log n$ , da za vsak  $w \in W$  velja

$$l(w) \leq \exp((1 + o(1)) \log(n)^4 \log(\log(n))). \quad (5.2)$$

Še več, za vse  $k \leq n$  in vse pare  $(\sigma, \tau) \in S_k^2$ , ki generirajo  $S_k$ , obstaja beseda  $w \in W$ , tako da je  $w(\sigma, \tau) \in P(k)$ . Ker beseda  $1_{F_2}$  ni  $k$ -cikel (za  $k \geq 2$ , primer  $k = 1$  pripada trivialni podgrupi in nas ne zanima), je beseda  $w$  netrivialna. Nato definiramo množico

$$W' = \{w^k \mid w \in W, 1 \leq k \leq n\},$$

ki ne vsebuje enote  $1_{F_2}$ , ker je grupa  $F_2$  torzijsko prosta (glej posledico 2.5). S pomočjo ocene moči  $W$  sklepamo  $|W'| \leq 8n^3 \log n$ . Ker za vsak  $k \leq n$  in za vsak  $(\sigma, \tau) \in S_k^2$  obstaja beseda  $w \in W'$ , da je  $w(\sigma, \tau) = 1_{F_2}$ , po komutatorski lemi 3.6 in oceni 5.2 obstaja netrivialna beseda  $v \in F_2$ , dolžine

$$l(v) \leq \exp((1 + o(1)) \log(n)^4 \log(\log(n))).$$

2. V drugem primeru z obravnavanjem podgrup po Liebeckovem izreku konstruiramo netrivialno besedo  $\tilde{v} \in F_2$ , ki trivializira vse pare  $(\sigma, \tau) \in S_k^2$ , ki ne generirajo grupe  $S_k$  (veljati mora  $\tilde{v}(\sigma, \tau) = 1_{F_2}$  za vse pare s to lastnostjo). Na primer, v prvo vrsto spadajo podgrupe oblike  $S_k$  ali  $A_k$ , ki spadajo pod prejšnjo točko dokaza, mejo za meto vrsto pa nam direktno podaja Liebeckov izrek. Vrste dva do štiri je treba obravnavati vsako posebej. Na koncu zakone za posamezne vrste grup povežemo s komutatorsko lemo.

## 5.2 Enostavne grupe

### 5.3 Grupe $PSL_2(q)$

Tekom tega poglavja bo  $p$  vedno označevalo praštevilo,  $q$  pa praštevilsko potenco oblike  $q = p^k$  za neko naravno število  $k \geq 1$ . Začnimo z definicijo družine grup  $PSL_n(q)$ .

**Definicija 5.6.** Naj bo  $n \in \mathbb{N}$  in  $q \in \mathbb{N}$  praštevilska potenca, torej  $q = p^k$ . Potem definiramo

$$\mathrm{PSL}_n(q) = \mathrm{SL}_n(q) / Z(\mathrm{SL}_n(q)).$$

V primeru  $n = 2$  dobimo so elementi podgrupe  $Z(\mathrm{SL}_n(q))$  skalarne  $2 \times 2$  matrike oblike  $\lambda I$  z lastnostjo  $\det \lambda I = 1$ . To enačbo prevedemo na enačbo oblike  $(\lambda - 1)(\lambda + 1) = 0$ . Če ima polje  $\mathbb{F}_q$  karakteristiko 2 – kar se zgodi natanko v primeru  $q = 2^k$  – sta  $\lambda_{1,2} = \pm 1$  isti element, sicer pa dva različna. Tako dobimo

$$\mathrm{PSL}_2(q) = \begin{cases} \mathrm{SL}_2(q); & p = 2, \\ \mathrm{SL}_2(q) / \{I, -I\}; & p \neq 2. \end{cases}$$

Družina  $\mathrm{PSL}_2(q)$  ima – poleg svoje problematičnosti pri iskanju kratkih zakonov – zelo posebne lastnosti. Ena izmed glavnih je sledeča.

**Trditev 5.7.** *Naj bo  $p$  praštevilo. Potem ima vsak netrivialni zakon v grupi  $\mathrm{PSL}_2(p)$  dolžino vsaj  $p$ .*

*Dokaz.* TODO, imaš v Schneiderju □

Direktna posledica te leme je recimo dejstvo, da grupa  $\mathrm{Sym}(\mathbb{N})$  nima netrivialnih zakonov, saj vsebuje vse  $\mathrm{PSL}_2(p)$  kot podgrupe. Druga taka grupa je recimo  $\mathrm{SL}_2(\mathbb{Z})$ , saj vsebuje vse grupe  $\mathrm{PSL}_2(q)$  kot kvociente (TODO pri Jezerniku je to za domačo nalogo). Ker se zakoni prenašajo na kvociente, enako kot v prvem primeru sklepamo, da  $\mathrm{SL}_2(\mathbb{Z})$  ne more imeti netrivialnih zakonov.

### 5.3.1 Konstrukcija zakonov v grupah $\mathrm{PSL}_2(q)$

Osnovna konstrukcija zakonov za grupe  $\mathrm{PSL}_2(q)$  poteka prek obravnave redov elementov in uporabe komutatorske leme ???. Dokaz je prirejen po [13, str. 36–37].

**Lema 5.8.** *Red poljubnega element  $A \in \mathrm{PSL}_2(q)$  deli vsaj eno izmed števil  $p$ ,  $q - 1$  ali  $q + 1$ .*

*Dokaz.* Naj bo matrika  $A \in \mathrm{PSL}_2(q)$ . Obravnavajmo primere glede na njeno Jordano formo. Naj bo  $\chi_A(X) \in \mathbb{F}_q[X]$  karakteristični polinom matrike  $A$ .

1. Če je  $A$  diagonalizabilna, je oblike

$$A \sim \begin{bmatrix} \alpha & 0 \\ 0 & \beta \end{bmatrix},$$

kjer sta  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}_q^*$  (0 ne moreta biti, ker je matrika  $A$  obrnljiva). Ker je  $(\mathbb{F}_q^*, \cdot)$  grupa moči  $q - 1$ , velja  $\alpha^{q-1} = \beta^{q-1} = 1$  in od tod  $A^{q-1} = I$ .

2. Če je  $\chi_A(X)$  razcepen v  $\mathbb{F}_q[X]$ , vendar matrika  $A$  ni diagonalizabilna, mora biti oblike

$$A \sim \begin{bmatrix} 1 & \alpha \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = I + N.$$

Diagonalna elementa morata namreč oba biti enaka 1 po razmisleku v definiciji 5.6. Ker velja  $A^p = (I + N)^p = I^p + N^p = I$ , red matrike  $A$  deli  $p$ .

3. Če  $\chi_A(X)$  ni razcepen v  $\mathbb{F}_q[X]$ , je razpečen v  $\mathbb{F}_{q^2}[X] = \mathbb{F}_q[X]/(\chi_A(X))$ . Naj bo  $\alpha \in \mathbb{F}_{q^2}$  neka ničla  $\chi_A(X)$ . Pokazati moramo, da je potem tudi  $\alpha^q$  njegova ničla. Naj bo  $\chi_A(X) = X^2 + bX + c$  za neka  $b, c \in \mathbb{F}_q^*$ . Potem iz enačbe  $\alpha^2 + b\alpha + c = 0$  sledi

$$0 = (\alpha^q + b\alpha + c)^q = \alpha^{2q} + b^q\alpha^q + c^q \stackrel{\text{točka 1}}{=} \alpha^{2q} + b\alpha^q + c.$$

Tako lahko matriko  $A$  diagonaliziramo v kolobarju  $M_2(\mathbb{F}_{q^2})$

$$A \sim \begin{bmatrix} \alpha & 0 \\ 0 & \alpha^q \end{bmatrix}.$$

Ker velja  $\det A = \alpha\alpha^q = 1$ , red  $A$  deli število  $q - 1$ .

□

Za konkretno grupo  $G = \text{PSL}_2(q)$  definirajmo podmnožice

$$H_m := \{A \in \text{PSL}_2(q) \mid A^m = I\}$$

za števila  $m \in \{p, q - 1, q + 1\}$ . Po razmisleku iz prejšnje leme te podmnožice tvorijo pokritje  $G$ . Z uporabo komutatorske leme ??, je zakon v grupi  $G$  beseda oblike

$$\begin{aligned} w &= [[ba^pb^{-1}, a^{q-1}], a^{q+1}] \\ &= ba^pb^{-1}a^{q-1}ba^{-p}b^{-1}a^{1-q}a^{q+1}a^{q-1}ba^pb^{-1}a^{1-q}ba^{-p}b^{-1}a^{-q-1} \\ &= ba^pb^{-1}a^{q-1}ba^{-p}b^{-1}a^{q+1}ba^pb^{-1}a^{1-q}ba^{-p}b^{-1}a^{-q-1} \end{aligned}$$

dolžine

$$l(w) = 4(2 + p + q) \leq 8(q + 1).$$

Pred uporabo komutatorske leme moramo navesti še dva rezultata.

**Lema 5.9.**

$$|\text{PSL}_2(q)| = \begin{cases} (q^2 - 1)q; & p = 2, \\ \frac{1}{2}(q^2 - 1)q; & p \neq 2. \end{cases}$$

*Dokaz.* Grupa  $\text{GL}_2(q)$  ima  $(q^2 - 1)(q^2 - q)$  elementov. Če hočemo, da je matrika  $A \in M_2(\mathbb{F}_q)$  obrnljiva, imamo namreč za prvi stolpec  $q^2 - 1$  izbir, za drugega pa  $q^2 - q$ . Od tod sledi, da ima  $\text{SL}_2(q)$   $(q^2 - 1)q$  elementov, saj je  $|\mathbb{F}_q^*| = q - 1$ . V primeru  $p \neq 2$ , nam kvocient po centru odbije še polovico elementov. □

**Lema 5.10.** Naj bo preslikava  $\tau : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{N} \cup \{0\}$ , ki prešteje število praštevilskih potenc, podana s predpisom

$$\tau(x) = \sum_{p^k \leq x, k \in \mathbb{N}} 1.$$

Potem velja  $\tau(x) = (1 + o(1)) \frac{n}{\log(n)}$ .

Ta lema je ena izmed oblik osnovnega izreka o praštevilih. Leta 1851 je Čebišev dokazal ([5, str. 4–5]), da limita  $\frac{\tau(x)}{x/\log(x)}$  – če le obstaja – mora biti 1, kar bi potrdilo Gaussovo domnevo. Obstoja limite mu ni uspelo dokazati, je pa to uspelo Riemannu v svojem znamenitem članku [11] leta 1859, v katerem je povezal porazdelitev praštevil s funkcijo zeta in formuliral Riemannovo hipotezo. Ker je dokaz netrivialen, ga bomo opustili, Riemann ga je v prej omenjenem članku dokazal z uporabo kompleksne analize. Nekoliko več o tej lemi piše v članku [7].

Zdaj se lahko lotimo konstrukcije netrivialnega zakona za vse grupe oblike  $\mathrm{PSL}_2(q)$ , moči manjše ali enake številu  $n \in \mathbb{N}$ . Z uporabo lem 5.9 in 5.10 vemo, da moramo moramo konstruirati zakone za vse grupe  $\mathrm{PSL}_2(q)$ , za katere je  $q \leq \sqrt[3]{(1+o(1))2n}$ . Od tod dobimo besedo  $w \in F_2$  dolžine

$$l(w) \leq 8 \left( \frac{3\sqrt[3]{(1+o(1))2n}}{\log((1+o(1))2n)} \right)^2 \cdot 8\sqrt[3]{(1+o(1))2n} \leq 1152(1+o(1)) \frac{n}{\log(n)^2},$$

ki je zakon za vse grupe  $\mathrm{PSL}_2(q)$ , moči  $n$  ali manj. Ta rezultat ni najboljši in je predstavljal oviro, kot je bilo omenjeno v tretjem odstavku članka [1, str. 6]. Izognemo se ji lahko z uporabo naključnih sprehodov, ki prinaša naslednji rezultat.

**Izrek 5.11** (Bradford–Thom). *Za vsako naravno število  $n \in \mathbb{N}$  obstaja beseda  $w \in F_2$  dolžine*

$$O(n^{2/3} \log(n)^3),$$

*ki je zakon v vsaki grupi  $\mathrm{PSL}_2(q)$ , moči  $n$  ali manj.*

Dokaz tega izreka je glavni rezultat članka [1]. Ker je nekoliko preveč specifičen za okvir te naloge, ga opuščamo. Poteka podobno kot dokaz enačbe 5.1, le da moramo uporabiti ustrezen ekvivalent Helfgott-Seressovega in Liebeckovega izreka.

## 6 Iskanje zakonov z računalnikom

Na roke preverjati, ali je beseda zakon, je zoprno. Veliko lažje je z uporabo raznih lastnosti grupe – še posebej redov – preveriti, da beseda ni zakon. Zato je zelo naravno pomisliti na uporabo računalnika. Programi se nahajajo v repozitoriju (TODO daj pravo povezavo, lepo uredi).

### 6.1 Iskanje zakonov v grupah $\text{PSL}_2(p)$

Najprimitivnejši način iskanja zakonov v dani grupi  $G$  je kar po definiciji: Poiščemo vse besede grupe  $F_2 = \langle a, b \rangle$  določene dolžine, nato pa jih iz vrednotimo na vseh možnih parih. Za začetek me je zanimalo, koliko zakonov dolžine 17 ali manj premorejo grupe  $\text{PSL}_2(p)$ . Za višje dolžine je bilo potrebno generirati nepraktično veliko besed. Pri tem se zavedamo, da grupe  $\text{PSL}_2(p)$  ne morejo imeti zakonov krajših od  $p$ -črk po trditvi 5.7. Program sem spisal v jeziku C++, ki je v splošnem veliko hitrejši od GAP-a, opisuje ga spodnja psevdokoda.

```
# generiranje besed in parov elementov

za k = 1, ... , 17:
    - generiraj vse okrajšane besede dolžine k
    - shrani jih v datoteko

za p = 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17:
    - predstavi elemente grupe PSL_2(p) kot 2x2 matrike
    - generiraj vse pare elementov
    - pare shrani v datoteko

# preverjanje zakonov

za p = 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17:
    za k = p, ... , 17:
        - preberi pare grupe PSL_2(p) in besede dolžine k
          iz generiranih datotek
        - na vsaki besedi evalviraj vse pare
        - če je rezultat vseh evalvacij besede identična matrika,
          je ta beseda zakon
```

Hitro se je izkazalo, da je tak pristop tako zelo neučinkovit. Problem je namreč v tem, da število besed dolžine  $k$  narašča eksponentno. Če brez škode za splošnost fiksiramo prvo črko, je število besed dolžine  $k$  črk ali manj enako  $3^{k-1}$ , saj lahko v vsakem koraku dodamo natanko 3 črke, da ne pride do krajšanja. Tudi če bi obravnavali tako imenovane *komutatorske besede*, ki vsebujejo enako število črk kot njihovih inverzov (število črk  $a$  je enako številu črk  $a^{-1}$ , podobno za  $b$ ), število dvočrkovnih besed, ki bi jih morali pregledati, mnogo prehitro narašča, da bi lahko pokazali karkoli smiselnega.

V splošnem se sicer da oceniti, z najmanj kolikšno verjetnostjo je naključna beseda  $w \in F_2$  zakon v grupi  $G$ . Oceniti moramo indeks grupe zakonov  $K(G, 2)$  v

grupi  $F_2$ . S pomočjo razmisleka pod dokazom leme 2.8 v primeru  $k = 2$  dobimo oceno

$$[F_2 : K(G, 2)] \leq |G|^{|G|^2},$$

kar vsekakor ni ravno spodbudno. Pa vendar se v praksi izkaže, da ti indeksi dejansko so razmeroma visoki. Članek [2] nam ponuja konkretne vrednosti naslednjih indeksov.

$$\begin{aligned} [F_2 : K(D_{10}, 2)] &= 2^2 \cdot 5^5 = 12500, \\ [F_2 : K(S_3, 2)] &= 2^2 \cdot 3^5 = 972, \\ [F_2 : K(A_4, 2)] &= 2^{10} \cdot 3^2 = 9216, \\ [F_2 : K(A_5, 2)] &= 2^{48} \cdot 3^{24} \cdot 5^{24} \approx 4.73 \cdot 10^{42}. \end{aligned}$$

V splošnem ni veliko grup, za katere bi poznali točne vrednosti teh kvocientov [2, str. 1]. Rezultatov za grupe  $\text{PSL}_2(q)$  nisem našel.

## 6.2 Iskanje generatorjev zakonov za nilpotentne grupe

Kot smo videli v prejšnjem poglavju, moramo do problema pristopiti bolj zvito. Delež zakonov med vsemi dvočrkovnimi besedami nam določa kvocient

$$F_2 / \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_2, G)} \varphi.$$

Vemo že, da je grupa  $F_2^{\exp(G)} = \{w^{\exp(G)} \mid w \in F_2\}$  edinka v  $F_2$ . (TODO tega v resnici nisem nikjer pokazal, je treba). Zato lahko po tretjem izreku o izomorfizmu zapišemo

$$F_2 / \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_2, G)} \varphi \cong \frac{F_2 / F_2^{\exp(G)}}{\left( \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_2 / F_2^{\exp(G)}, G)} \ker \varphi \right) / F_2^{\exp(G)}}.$$

S tem smo problem poenostavili, saj nam za izračun zakonov ni več treba računati jeder vseh homomorfizmov  $F_2 \rightarrow G$ , temveč le še  $F_2 / F_2^{\exp(G)} \rightarrow G$ . Če je grupa  $G$  nilpotentna razreda  $d$ , uporabimo podoben razmislek. (TODO to bo treba dokazati pri nilpotentnih grupah) Ker je poljubni člen spodnje centralne vrste edinka v  $F_2$ , je tudi grupa  $\gamma_{d+1}(F_2)$ . Produkt edink je edinka, zato je tudi  $F_2^{\exp(G)} \gamma_{d+1}(F_2)$  edinka v  $F_2$ , in lahko tvorimo kvocient

$$F_2 / \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_2, G)} \varphi \cong \frac{F_2 / F_2^{\exp(G)} \gamma_{d+1}(F_2)}{\left( \bigcap_{\varphi \in \text{Hom}(F_2 / F_2^{\exp(G)} \gamma_{d+1}(F_2), G)} \ker \varphi \right) / F_2^{\exp(G)} \gamma_{d+1}(F_2)}.$$

S tem pa smo problem (za nilpotentne grupe) že močno poenostavili, saj vsebuje GAP paket za delo z nilpotentnimi grupami `nq`, s pomočjo katerega lahko zgornji kvocient izračunamo in obravnavamo kot grupo. Na tak način sem izračunal indekse za vse nilpotentne grupe do vključno moči 64. Program je dostopen na repozitoriju (TODO tukaj prilepi ), opisuje ga naslednja psevdokoda.



vse nilpotentne grupe zelenih moči shranimo v seznam  
za vsako grupo  $G$  iz seznama:  
izračunamo vrednosti  $\exp(G)$  in  $d$   
kvocient := (zgornji izraz z ustreznimi vrednostmi)  
zakoni := presek homomorfizmov kvocient  $\rightarrow G$   
poračunamo strukturo in velikost kvocienta kvocient/zakoni  
izračunane rezultate shranimo v datoteko

Ta pristop do problema je mnogo boljši, saj je ne le bolj povezan s strukturo grup, temveč tudi omogoča boljši vpogled v razumevanje zakonov. Z njegovo pomočjo je namreč lažje opaziti in posledično dokazati naslednje lastnosti zakonov. Začnimo s preprostimi.

**Trditev 6.1.** *Za vsako ciklično grupo  $C_n$  je*

$$F_2/K(C_n, 2) \cong C_n \times C_n$$

*in posledično sledi*

$$[F_2 : K(C_n, 2)] = n^2.$$

*Z drugimi besedami, delež zakonov v cikličnih grupah med vsemi besedami je  $1/n^2$ .*

*Dokaz.* Naj bo  $F_2 = \langle a, b \rangle$ . Najti moramo epimorfizem  $F_2 \rightarrow C_n \times C_n$  z jedrom  $K(C_n, 2)$ . Na tej točki se spomnimo preprostega sklepa, da velja  $K(C_n, 2) = K(C_n \times C_n, 2)$ . Naj bo  $\xi \in C_n$  generator ciklične grupe. Definirajmo preslikavo  $\varphi : F_2 \rightarrow C_n \times C_n$ , inducirano s slikama elementov  $a \mapsto (\xi, 1_{C_n})$  in  $b \mapsto (1_{C_n}, \xi)$ . Ta preslikava je očitno surjektivna, preveriti moramo še, da je  $\ker \varphi = K(C_n, 2)$ . Najprej preverimo inkluzijo  $\ker \varphi \subseteq K(C_n, 2)$ . Naj bo  $w \in \ker \varphi \subseteq F_2$  okrajšana beseda oblike  $w = a^{r_1}b^{s_1} \dots a^{r_k}b^{s_k}$  za neka cela števila  $r_1, s_1, \dots, r_k, s_k$ . To pomeni, da je

$$\varphi(w) = \varphi(a^{r_1})\varphi(b^{s_1}) \dots \varphi(a^{r_k})\varphi(b^{s_k}) = (\xi^{r_1+\dots+r_k}, \xi^{s_1+\dots+s_k}) = (1_{C_n}, 1_{C_n}).$$

Z drugimi besedami, vsoti  $r_1 + \dots + r_k$  in  $s_1 + \dots + s_k$  morata biti deljivi z  $n$ . Zato imamo za poljubna elementa  $g, h \in C_n$

$$w(g, h) = g^{r_1+\dots+r_k}h^{s_1+\dots+s_k} = 1_{C_n},$$

torej je  $w$  zakon v  $C_n$ . Dokažimo še  $\ker \varphi \supseteq K(C_n, 2)$ . Naj bo  $w \in K(C_n, 2)$  okrajšana beseda oblike  $w = a^{r_1}b^{s_1} \dots a^{r_k}b^{s_k}$  za neka cela števila  $r_1, s_1, \dots, r_k, s_k$ . Potem velja

$$\varphi(w) = \varphi(a)^{r_1}\varphi(b)^{s_1} \dots \varphi(a)^{r_k}\varphi(b)^{s_k} = w(\varphi(a), \varphi(b)) = (1_{C_n}, 1_{C_n}).$$

Zadnja enakost sledi iz dejstva, da je  $w$  zakon v grupi  $C_n$  in posledično v  $C_n \times C_n$ .  $\square$

**Posledica 6.2.** *Naj bo grupa  $G$  elementarno Abelova, torej  $G = \prod_{i=1}^n C_{p^{k_i}}$ . Potem velja  $F_2/K(G, 2) \cong C_{p^k} \times C_{p^k}$ , kjer je  $k = \max_{i=1, \dots, n} k_i$ .*

*Dokaz.* Beseda  $w \in F_2$  je zakon v  $C_{p^k}$  natanko tedaj, ko je zakon v vsakem faktorju produkta  $\prod_{i=1}^n C_{p^{k_i}}$ . Implikacija v levo je zato očitna, implikacija v desno pa tudi, saj za vsak  $i = 1, \dots, n$  velja  $C_{p^{k_i}} \leq C_{p^k}$ , zakoni pa se prenašajo na podgrupe.  $\square$

**Posledica 6.3.** *Naj bo grupa  $G$  poljubni končni produkt cikličnih grup. Natančneje, naj bo  $G = \prod_{i=1}^n \prod_{j=1}^{n_i} C_{p_i^{k_{i,j}}}^{m_j}$ , kjer so za vsak  $i = 1, \dots, n$   $p_i$  paroma različna praštevila, števila  $n_i, m_i \geq 1$ , in vsak  $j = 1, \dots, n_i$  števila  $k_{i,j} \geq 1$  paroma različna. Naj bodo  $k_i = \max_{j=1, \dots, n_i} k_{i,j}$ . Potem velja  $F_2/K(G, 2) \cong C_l \times C_l$ , kjer je  $l = p_1^{k_1} \cdots p_n^{k_n}$ .*

*Dokaz.* V luči prejšnje posledice je beseda  $w \in F_2$  zakon v grupi  $C_l$  natanko tedaj, ko je zakon v grupi  $\prod_{i=1}^n C_{p_i^{k_i}}$ , ki je po klasifikaciji končnih Abelovih grup izomorfna  $C_l$ . □

TODO NAPIŠI POVEZAVO Z AMIT'S CONJECTURE

## 7 Zaključek

## Slovar strokovnih izrazov

## Literatura

- [1] H. Bradford in A. Thom, *Short laws for finite groups and residual finiteness growth*, 2017, dostopno na <https://arxiv.org/abs/1701.08121>, verzija 1. 7. 2022 [ogled 29. 2. 2024].
- [2] W. Cocke in D. Skabelund, *The free spectrum of  $a_5$* , International Journal of Algebra and Computation **30**(04) (2020) 685–691, dostopno na <https://doi.org/10.1142/S0218196720500162>.
- [3] J. D. Dixon in B. Mortimer, *Permutation Groups*, Graduate Texts in Mathematics **163**, Springer-Verlag, 1996.
- [4] A. Elkasapy in A. Thom, *On the length of the shortest non-trivial element in the derived and the lower central series*, 2013, dostopno na <https://arxiv.org/abs/1311.0138>, verzija 1. 10. 2013 [ogled 29. 2. 2024].
- [5] A. Granville, *Herald cramer and the distribution of prime numbers*, 1993, dostopno na [https://web.archive.org/web/20150923212842/http://www.dartmouth.edu/~chance/chance\\_news/for\\_chance\\_news/Riemann/cramer.pdf](https://web.archive.org/web/20150923212842/http://www.dartmouth.edu/~chance/chance_news/for_chance_news/Riemann/cramer.pdf).
- [6] H. A. Helfgott in A. Seress, *On the diameter of permutation groups*, 2013, dostopno na <https://arxiv.org/abs/1109.3550>, verzija 31. 12. 2013 [ogled 8. 8. 2024].
- [7] G. Kozma in A. Thom, *Divisibility and laws in finite simple groups*, Mathematische Annalen **364**(1-2) (2016) 79–95.
- [8] E. Landau, *Über die maximalordnung der permutationen gegebenen grades*, 1903, dostopno na <https://archive.org/details/archivdermathem48grungoog/page/n1/mode/2up>.
- [9] M. W. Liebeck, *On minimal degrees and base sizes of primitive permutation groups*, Archiv der Mathematik **43**(01) (1984) 11–15, dostopno na <https://link.springer.com/article/10.1007/BF01193603>.
- [10] R. Lyndon in P. Schupp, *Combinatorial group theory*, Springer Science and Business Media, 2015.
- [11] B. Riemann, *Ueber die anzahl der primzahlen unter einer gegebenen grösse*, Monatsberichte der Berliner Akademie (1859), dostopno na <https://www.claymath.org/wp-content/uploads/2023/04/Wilkins-transcription.pdf>.
- [12] S. Schleimer, *On the girth of groups* (2001).
- [13] J. Schneider, *On the length of group laws*, magistrsko delo, Technische Universität Dresden, Department of mathematics, 2016.

- [14] M.-P. Schützenberger, *Sur l'équation  $a^{2+n} = b^{2+m}c^{2+p}$  dans un groupe libre*, Comptes rendus de l'Académie des Sciences Paris, Série I Mathématique **248** (1959) 2435–2436, dostopno na <https://www-igm.univ-mlv.fr/~berstel/Mps/Travaux/A/1959EquationGroupeLibreCRAS.pdf>.
- [15] J. P. Souvent, *Proste grupe in drevesa*, Matrika **11**(1) (2024), dostopno na <https://matrika.fmf.uni-lj.si/letnik-11/stevilka-1/pogacnik.pdf>.
- [16] A. Thom, *About the length of laws for finite groups*, 2015, dostopno na <https://arxiv.org/abs/1508.07730>, verzija 5. 9. 2015 [ogled 29. 2. 2024].