

UNIVERZA V LJUBLJANI  
FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO

Matematika – 1. stopnja

Manca Murn

**METRIČNA DIMENZIJA  
LEKSIKOGRAFSKEGA PRODUKTA GRAFOV**

Delo diplomskega seminarja

Mentor: Sandi Klavžar

Ljubljana, 2023



# Kazalo

<b>1</b>	<b>Uvod</b>	<b>7</b>
1.1	Osnovni pojmi . . . . .	7
<b>2</b>	<b>Metrična dimenzija grafa</b>	<b>8</b>
2.1	Definicija . . . . .	8
2.2	Sosedska dimenzija grafa . . . . .	11
2.2.1	Lastnosti sosedske dimenzije . . . . .	11
2.3	Lastnosti metrične dimenzije . . . . .	11
2.3.1	Metrična dimenzija in premer grafa . . . . .	13
2.3.2	Dvojčki in metrična dimenzija . . . . .	13
2.3.3	Metrična dimenzija in sosedska dimenzija . . . . .	14
<b>3</b>	<b>Leksikografski produkt grafov</b>	<b>15</b>
3.1	primer . . . . .	15
3.2	lastnosti . . . . .	15
<b>4</b>	<b>Metrična dimenzija leksikografskega produkta grafov</b>	<b>16</b>
4.1	Metrična dimenzija leksikografskega produkta glede na metrično dimenzijo grafa $H$ . . . . .	16
4.1.1	$H$ je nepovezan graf . . . . .	17
4.1.2	$H$ je povezan graf . . . . .	18
4.2	Metrična dimenzija, sosedska dimenzija in dvojčki . . . . .	18
4.3	Povezave in skupni rezultati?? . . . . .	18



# Metrična dimenzija leksikografskega produkta grafov

POVZETEK

...

# The metric dimension of the lexicographic product of graphs

ABSTRACT

...

Math. Subj. Class. (2020): ..., ...

Ključne besede: ..., ...

Keywords: ..., ...



# 1 Uvod

V decembru leta 2010 sta v razmaku 17 dni nastala dva različna članka z enakim naslovom - "*The metric dimension of the lexicographic product of graphs*". Avtorji obeh člankov bojda niso vedeli za delo drugega in so se teme lotili na dva posvem različna načina. V tem diplomskem seminarju si bomo ogledali pojema metrične in sosedske dimenzije grafa in njune osnovne lastnosti, ter povezave med njima, definirali bomo leksikografski produkt grafov ter povzeli glavne rezultate o metrični dimenziji leksikografskega produkta iz obeh člankov.

## 1.1 Osnovni pojmi

Za začetek ponovimo nekaj osnovnih definicij in oznak iz teorije grafov, ki jih bomo potrebovali za razumevanje tega diplomskega seminarja.

**Definicija 1.1.** Graf  $G$  je urejen par  $(V(G), E(G))$ , kjer je  $V(G)$  množica vozlišč in  $E(G)$  podmnožica v  $\binom{V(G)}{2}$ , ki vsebuje povezave grafa.

Če je  $V(G)$  končna množica, je  $G$  končen graf. Število  $|V(G)|$  imenujemo red grafa. Če je med dvema različnima vozliščema največ ena povezava in nobeno vozlišče ni povezano samo s seboj, pravimo, da je graf enostaven. Vozlišči  $v, u \in G$  sta sosedni, če  $uv \in E(G)$ . Sosednost je ekvivalenčna relacija, zato sosedni vozlišči označimo  $u \sim v$ . Če  $w, x \in V(G)$  nista sosedni pa pišemo  $w \not\sim x$ .

**Definicija 1.2.** Naj bo  $G$  povezan graf in  $v \in V(G)$  vozlišče na grafu. Množico

$$N(v) = \{u \in V(G) \mid uv \in E(G)\}$$

imenujemo soseščina vozlišča  $v$ .

Stopnja vozlišča je  $\deg(u) = |N(u)|$ .

**Definicija 1.3.** Komplement grafa  $G$ , je graf  $\overline{G}$ , za katerega velja  $V(G) = V(\overline{G})$  in

$$\forall u, v \in V(\overline{G}) : uv \in E(\overline{G}) \Leftrightarrow uv \notin E(G).$$

Sprehod v grafu  $G$  je zaporedje vozlišč  $v_1, v_2, \dots, v_k$  iz  $V(G)$ , tako da je  $\forall i : v_i, v_{i+1} \in E(G)$ . Sprehod je enostaven, če vsebuje sama različna vozlišča. Graf je povezan, če med vsakima dvema različnima vozliščema obstaja sprehod. Na povezanem grafu lahko definiramo razdaljo med vozliščema.

**Definicija 1.4.** Razdalja med dvema vozliščema  $u, v \in V(G)$  je dolžina najkrajšega sprehoda in jo označujemo z  $d(u, v)$ .

Naslednja trditev o razdaji med vozlišči je očitna.

**Trditev 1.5.** Za povezan graf  $G$  in poljubni vozlišči  $v, w \in V(G)$  velja:

$$d(v, w) = 0 \Leftrightarrow v = w.$$

**Definicija 1.6.** Graf  $H$  je podgraf grafa  $G$  natanko tedaj, ko velja  $V(H) \subseteq V(G)$  in  $E(H) \subseteq E(G)$ .

**Definicija 1.7.** Graf  $H$  je induciran podgraf grafa  $G$  natanko tedaj, ko velja  $\forall u, v \in V(H) : uv \in E(G) \Rightarrow E(H)$ .

**Definicija 1.8.** Komponenta grafa je povezan podgraf, ki ni del nobenega večjega povezanega podgraфа.

Povezan graf ima seveda samo eno komponento. Definirajmo še operacijo združitve grafov.

**Definicija 1.9.** Vsota grafov  $G$  in  $H$ , je graf  $G + H$ , za katerega velja  $V(G + H) = V(G) \cup V(H)$  in  $E(G + H) = E(G) \cup E(H) \cup \{uv \mid u \in V(G) \wedge v \in V(H)\}$ .

Poglejmo še nekaj primerov osnovnih razredov grafov:

- Prazen graf na  $n$  vozliščih, ki ga označujemo z  $N_n$ , nima nobenih povezav.
- Polni graf na  $n$  vozliščih, ki ga označujemo z  $K_n$ , ima vse možne povezave.
- Polni dvodelni graf, ki ga označujemo z  $K_{n,m}$  ima množico vozlišč  $V(K_{n,m}) = \{v_1, v_2, \dots, v_n, u_1, u_2, \dots, u_m\}$  in povezave  $E(K_{n,m}) = \{v_i u_j \mid 1 \leq i \leq n \wedge 1 \leq j \leq m\}$ .
- Zvezda na  $n$  vozliščih je poseben primer polnega dvodelnega grafa in jo označujemo z  $S_{(n-1)} = K_{1,(n-1)}$
- Pot na  $n$  vozliščih, ki jo označujemo z  $P_n$ , ima množico povezav  $E(P_n) = \{v_1 v_2, v_2 v_3, \dots, v_{n-1} v_n\}$ .
- Cikel na  $n$  vozliščih, dobimo tako, da grafu  $P_n$  dodamo povezavo  $n1$ .
- IME?? na  $k + l$  vozliščih je enak združitvi poti in praznega grafa in ga označujemo s  $F_{k,l} = N_k + P_l$ .
- Drevo je povezan graf, ki ne vsebuje nobenega cikla.

**Opomba 1.10.** Očitno velja  $P_1 = K_1 = N_1 = C_1$ . To je graf s samo enim vozliščem. Običajno ga bomo označevali s  $K_1$ .

## 2 Metrična dimenzija grafa

TODO - motivacija

### 2.1 Definicija

Metrična dimenzija grafa je najmanjše število vozlišč grafa, ki jih potrebujemo, da vsa vozlišča v grafu razlikujemo med sabo zgolj s pomočjo razdalj do izbranih vozlišč. V matematičnem jeziku to povemo takole:

**Definicija 2.1.** Naj bo  $G$  povezan graf in  $W = \{w_1, \dots, w_k\} \subseteq V(G)$  neprazna podmnožica vozlišč. Vektor  $r_W(v) = (d(v, w_1), \dots, d(v, w_k))$  imenujemo metrična predstavitev vozlišča  $v \in V(G)$  s podmnožico  $W$ .



**Definicija 2.2.** Neprazna podmnožica  $R \subseteq V(G)$  je rešljiva, če  $\forall u, v \in V(G) : u \neq v \implies r_R(v) \neq r_R(u)$ .

**Definicija 2.3.** Najmanjša rešljiva množica grafa  $G$  se imenuje metrična baza. Njeno velikost imenujemo metrična dimenzija in jo označimo z  $\beta(G)$ .

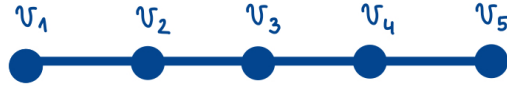
Za lažje razumevanje si pogledjmo nekaj lahkih osnovnih primerov.

**Primer 2.4.** Označimo vozlišča poti z  $v_1, v_2, \dots, v_n$ , kot je prikazano na spodnji sliki 1. Izberimo podmnožico  $W = \{v_1\} \subseteq V(G)$ . Metrične predstavitev vozlišč grafa  $P_n$ , glede na  $W$ , so potem sledeče:

$$\begin{aligned} r_W(v_1) &= d(v_1, v_1) = 0 \\ r_W(v_2) &= d(v_2, v_1) = 1 \\ &\dots \\ r_W(v_{n-1}) &= d(v_{n-1}, v_1) = n - 2 \\ r_W(v_n) &= d(v_n, v_1) = n - 1. \end{aligned}$$

Vidimo, da so metrične predstavitev vseh vozlišč med seboj različne. Sledi, da je  $W$  rešljiva množica. Ker je njena velikost enaka 1 in je to najmanjša možna neprazna podmnožica vozlišč, je torej metrična dimenzija grafa poti poljubne dolžine enaka  $\beta(P_n) = 1$ .

Slika 1: Graf  $P_5$



◇

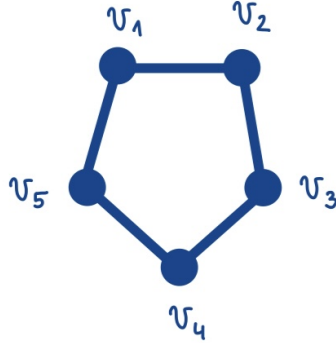
**Primer 2.5.** Označimo vozlišča cikla z  $v_1, v_2, \dots, v_n$ , kot je prikazano na sliki 2. Izberimo podmnožico  $W = \{v_1, v_2\} \subseteq V(G)$ . Metrične predstavitev vozlišč grafa  $C_n$ , glede na  $W$ , so potem sledeče:

$$\begin{aligned} r_W(v_1) &= (d(v_1, v_1), d(v_1, v_2)) = (0, 1) \\ r_W(v_2) &= (d(v_2, v_1), d(v_2, v_2)) = (1, 0) \\ &\dots \\ r_W(v_{n-1}) &= (d(v_{n-1}, v_1), d(v_{n-1}, v_2)) = (2, 3) \\ r_W(v_n) &= (d(v_n, v_1), d(v_n, v_2)) = (1, 2) \end{aligned}$$

Zopet vidimo, da so metrične predstavitev vseh vozlišč med seboj različne. Če bi vzeli množico z samo enim vozliščem, bi imeli po dve vozlišči enako metrično predstavitev.  $W$  je torej najmanjša rešljiva množica, njena velikost pa je enaka 2. Metrična dimenzija poljubno velikega cikla je enaka  $\beta(C_n) = 2$ .

◇

Slika 2: Graf  $C_5$ .

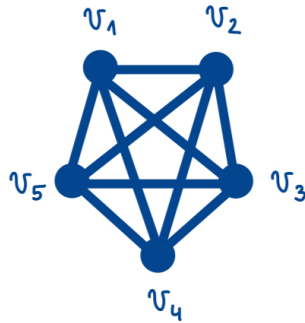


**Primer 2.6.** Označimo vozlišča polnega grafa z  $v_1, v_2, \dots, v_n$ , kot je prikazano na sliki 3. Izberimo podmnožico  $W = v_1, v_2, \dots, v_{n-1} \subseteq V(G)$ . Metrične predstavitve vozlišč grafa  $K_n$ , glede na  $W$ , so potem sledeče:

$$\begin{aligned} r_W(v_1) &= (d(v_1, v_1), d(v_1, v_2), \dots, d(v_1, v_{n-1})) = (0, 1, \dots, 1) \\ r_W(v_2) &= (d(v_2, v_1), d(v_2, v_2), \dots, d(v_2, v_{n-1})) = (1, 0, \dots, 1) \\ &\dots \\ r_W(v_{n-1}) &= (d(v_{n-1}, v_1), d(v_{n-1}, v_2), \dots, d(v_{n-1}, v_{n-1})) = (1, 1, \dots, 0) \\ r_W(v_n) &= (d(v_n, v_1), d(v_n, v_2), \dots, d(v_n, v_{n-1})) = (1, 1, \dots, 1) \end{aligned}$$

Zopet vidimo, da so metrične predstavitve vseh vozlišč med seboj različne. Vsako vozlišče ima na  $i$ -ti komponenti metrične predstavitve 0 in povsod drugje 1, z izjemo vozlišča  $v_n$ , ki ima povsod 1. Če bi iz  $W$  izvzeli poljubno vozlišče  $v_i$ , bi imeli vozlišči  $v_i$  in  $v_n$  enaki metrični predstavitvi.  $W$  je torej najmanjša rešljiva množica, njena velikost pa je enaka  $n - 1$ . Metrična dimenzija poljubno velikega polnega grafa je enaka  $\beta(K_n) = n - 1$ .

Slika 3: Graf  $K_5$ .



◇

## 2.2 Sosedska dimenzija grafa

V nekaterih primerih si bomo pri obravnavanju metrične dimenzije pomagali tudi s pojmom sosedske dimenzije.

Pri sosedski dimenziji zopet iščemo podmnožico vozlišč, s pomočjo katerih bomo lahko vsa vozlišča v grafu med sabo razlikovali, vendar tokrat ne s pomočjo razdalje, pač pa s pomočjo relacije sosednosti.

Označimo preslikavo  $a : V(G) \times V(G) \rightarrow \mathbb{N}$ ;

$$a(v, w) = \begin{cases} 0; & v = w \\ 1; & v \sim w \\ 2; & v \not\sim w \end{cases} \quad (2.1)$$

Sedaj lahko zapišemo naslednje definicije.

**Definicija 2.7.** Naj bo  $G$  poljuben graf in  $W = \{w_1, \dots, w_k\} \subseteq V(G)$ . Podmnožica vozlišč. Vektorju  $s_W(v) = (a(v, w_1), \dots, a(v, w_k))$ , kjer je  $a$  rečemo sosedska predstavitev vozlišča  $v \in V(G)$  s podmnožico  $W$ .

**Definicija 2.8.** Podmnožica vozlišč  $S \subseteq V(G)$  je sosedsko rešljiva, če  $\forall u, v \in V(G) : u \neq v \implies s_S(v) \neq s_S(u)$ .

**Definicija 2.9.** Najmanjša sosedsko rešljiva množica grafa  $G$  se imenuje sosedska baza. Njeno velikost imenujemo sosedska dimenzija in jo označimo z  $\mu(G)$ .

### 2.2.1 Lastnosti sosedske dimenzije

**Trditev 2.10.** Naj bo  $G$  povezan graf. Potem velja:

1.  $\mu(G) \geq \beta(G)$ .
2.  $\text{diam}(G) = 2 \implies \mu(G) = \beta(G)$ .
3.  $\mu(G) = \mu(\overline{G})$ .
4.  $\mu(G) = 1 \iff G \in \{P_1, P_2, P_3, \overline{P_2}, \overline{P_3}\}$ .
5.  $\mu(G) = n - 1 \iff G \in \{K_n, \overline{K_n}\}$ .

*Dokaz.* TODO □

## 2.3 Lastnosti metrične dimenzije

Oglejmo si nekaj osnovnih ugotovitev o metrični dimenziji. Iz primera 2.4 lahko hitro razberemo, da metrična baza ni nujno enolično določena. Za  $W$  bi lahko vezli tudi vozlišče  $v_n$  in prišli do enakega rezultata. Poiščimo sedaj najbolj splošno omejitev za metrično dimenzijo.

**Trditev 2.11.** Za povezan graf  $G$ , je  $V(G)$  rešljiva množica. Še več, za poljubno vozlišče  $v_i \in V(G)$  je  $W_i = V(G) \setminus \{v_i\}$  rešljiva množica.

*Dokaz.* Naj bo  $G$  povezan in  $|V(G)| = n$ . Označimo vozlišča z  $v_1, \dots, v_n$ . Upoštevajoč trditev 1.5 hitro opazimo,  $\forall j \neq i$  : vozlišče  $v_j$  imelo natanko  $j$ -to komponento metrične predstavitve glede na  $W_i$  enako 0. Vozlišče  $v_i$  pa bo imelo vse komponente različne od 0. Sledi  $\forall u, v \in V(G) : u \neq v \Rightarrow r_{W_i}(v) \neq r_{W_i}(u)$ , torej je  $W_i$  rešljiva množica. Ker je  $V(G) = W_i \cup \{v_i\}$ , je tudi  $V(G)$  rešljiva.  $\square$

**Posledica 2.12.** *Za povezan graf  $G$  velja*

$$1 \leq \beta(G) \leq |V(G)| - 1.$$

**Lema 2.13.** *Naj bo  $G$  povezan graf in  $|V(G)| = n$ , ter naj bo  $u \in V(G)$  vozlišče stopnje  $n - 1$ . Potem obstaja metrična baza v  $G$ , ki ne vsebuje vozlišča  $u$ .*

*Dokaz.* TODO  $\square$

**Opomba 2.14.** Če za neko množico  $S \subseteq V(G)$  preverjamo, če je rešljiva je dovolj preveriti metrične predstavitve vozlišč  $v \in V(G) \setminus S$ . Vozlišča iz  $S$  bodo imela natanko eno komponento vektorja enako nič.

V splošnem je iskanje metrične dimenzije grafa NP-poln problem. Za nekatere vrste grafov, pa lahko najdemo eksplicitne formule za njen izračun.

**Trditev 2.15.** *Naj bo  $G$  povezan graf in  $|V(G)| = n \geq 2$ . Potem velja:*

1.  $G = K_n \Leftrightarrow \beta(G) = n - 1$ .
2.  $G = P_n \Leftrightarrow \beta(G) = 1$ .

*Dokaz.* Implikacijo v desno stran za obe točki smo že pokazali v primerih 2.4 in 2.6.

1.  $\Leftarrow$  TODO
2.  $\Leftarrow$  Recimo, da imamo povezan graf  $G$  na  $n$  vozliščih z  $\beta(G) = 1$ . Sledi, da obstaja neka rešljiva baza  $W = \{w\}$ . Označimo  $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, w\}$ . Sedaj mora veljati, da so števila

$$d(v_1, w), d(v_2, v_1), \dots, d(v_{n-1}, w), d(w, w)$$

paroma različna. Vemo  $d(w, w) = 0$ . Ker je  $G$  povezan, mora obstajati vsaj eno vozlišče, ki je sosednje z  $w$ . BSŠ naj bo  $v_{n-1} \sim w$ . Torej je  $d(v_{n-1}, w) = 1$  in sledi, da nobeno drugo vozlišče ni sosednje z  $w$ . Zopet zaradi povezanosti grafa obstaja vozlišče sosednje z  $v_{n-1}$ , ki je različno od  $w$ . Recimo, da je to  $v_{n-2}$ , za katerega sedaj velja  $d(v_{n-2}, w) = 2$ . Spet je to edino takšno vozlišče. Nadaljujemo podobno, dokler ne pridemo do  $v_1$ . Dobimo graf  $P_n$ .  $\square$

**Trditev 2.16.** *Naj bo  $n \geq 1$ , potem velja:*

1.  $n \notin \{3, 6\} \Rightarrow \beta(C_n + K_1) = \left\lfloor \frac{2n+2}{5} \right\rfloor$
2.  $n \notin \{1, 2, 3, 6\} \Rightarrow \beta(P_n + K_1) = \left\lfloor \frac{2n+2}{5} \right\rfloor$

*Dokaz.* TODO  $\square$

### 2.3.1 Metrična dimenzija in premer grafa

Ni presenetljivo, da lahko najdemo povezavo med metrično dimenzijo in premerom grafa. Spomnimo se matematične definicije premera.

**Definicija 2.17.** Premer grafa  $G$  označujemo z  $\text{diam}(G)$  in je enak dolžini najdaljše najkrajše poti v grafu. Torej

$$\text{diam}(G) = \max_{u,v \in V(G)} d(u, v).$$

Iz definicije očitno sledi, da za poljubni dve vozlišči iz povezanega grafa  $u, v \in V(G)$  velja  $0 \leq d_G(u, v) \leq \text{diam}(G)$ .

**Trditev 2.18.** Naj bo  $G$  povezan graf in  $|V(G)| = n$ . Potem velja naslednja povezava:

$$n \leq (\text{diam}(G))^{\beta(G)} + \beta(G).$$

*Dokaz.* Naj bo  $R$  rešljiva baza grafa  $G$ , torej  $|R| = \beta(G)$ . Zanima nas, največ koliko vozlišč ima lahko tak graf  $G$ . Vozlišča iz množice  $R$  bodo imela natanko eno komponento metrične predstavitve enako nič, tako se bodo te razlikovale med sabo in vseh ostalih. Če pa vzamemo vozlišče  $v \notin R$ , pa velja sledeče:

$$\forall r_i \in R : 1 \leq d(v, r_i) \leq \text{diam}(G).$$

Vseh možnih različnih metričnih predstavitev za vozlišča izven rešljive množice  $R$  je tako  $(\text{diam}(G))^{\beta(G)}$  in lahko zapišemo:

$$n \leq (\text{diam}(G))^{\beta(G)} + \beta(G).$$

□

V resnici lahko red grafa z dano metrično dimenzijo in premerom še bolj omejimo.

**Trditev 2.19.** Naj bo  $G$  povezan graf in  $|V(G)| = n$ . Označimo  $\delta = \text{diam}(G)$  in  $\beta = \beta(G)$ . Potem velja

$$n \leq \left( \left\lfloor \frac{2\delta}{3} \right\rfloor + 1 \right)^{\beta} + \beta \sum_{i=1}^{\lceil \delta/3 \rceil} (2i-1)^{\beta-1}.$$

*Dokaz.* TODO

□

Ta zgornja meja postane še bolj natančna za posamezne družine grafov, vendar v tem delu tega ne bomo obravnavali tako podrobno.

### 2.3.2 Dvojčki in metrična dimenzija

Spomnimo se pojma sosesčine vozlišča.

Sedaj vpeljimo ekvivalenčno relacijo na vozliščih

$$v \equiv u \Leftrightarrow N(v) \setminus \{u\} = N(u) \setminus \{v\} \quad (2.2)$$

Če sta vozlišči v tej ekvivalenčni relaciji, pravimo, da sta dvojčka. Ekvivalenčni razred vozlišča  $v$  označimo z  $v^*$ , množico vseh ekvivalenčnih razredov z  $\tau(G)$ , število vseh razredov pa naj bo označeno z  $|\tau(G)| = \iota(G)$ .

**Lema 2.20.** Naj bosta  $u, v \in v(G)$  dvojčka. Potem je

$$\forall w \in V(G) \setminus \{u, v\} : d(u, w) = d(v, w).$$

*Dokaz.* Naj bosta  $u$  in  $v$  dvojčka v grafu  $G$ . Označimo  $V(G) = \{u, v, w_1, \dots, w_k\}$  in  $S = N(v) \setminus \{u\} = N(u) \setminus \{v\}$ . Izberimo vozlišče  $w_i \in V(G) \setminus \{u, v\}$ .

$$1. \ w_i \in S \Rightarrow d(u, w_i) = d(v, w_i) = 1.$$

$$2. \ w_j \notin S \Rightarrow d(u, w_j) = m \geq 2.$$

Denimo  $m = 2$ . Potem obstaja  $w_j \in S$ , da je  $w_j \sim w_i$  in sledi  $d(v, w_i) = 2$ .

Naj bo sedaj  $m > 2$ . Obstaja vozlišče  $w_j$ , sosednje od  $w_i$ , za katerega velja  $d(u, w_j) = m - 1$ . Potem je po indukcijski predpostavki tudi  $d(v, w_j) = m - 1$  in sledi  $d(v, w_i) = m - 1 + 1 = m$ .

□

Iz tega sledi, da mora vsaka rešljiva množica vsebovati vsaj enega od dvojčkov. Zapišemo lahko naslednjo trditev:

**Trditev 2.21.** Za povezan graf  $G$  velja

$$\beta(G) \geq \sum_{v^* \in \tau(G)} (|v^*| - 1).$$

*Dokaz.* TODO

□

### 2.3.3 Metrična dimenzija in sosedska dimenzija

**Trditev 2.22.** Za poljuben graf  $G$  velja

$$\beta(G + K_1) - 1 \leq \mu(G) \leq \beta(G + K_1).$$

Velja še več,  $\mu(G) = \beta(G + K_1) \Leftrightarrow$  obstaja sosedska baza  $S$  grafa  $G$ , da nobeno vozlišče ni sosednje vsem vozliščem iz  $S$ .

*Dokaz.* TODO

□

**Trditev 2.23.** Če je  $n \geq 4$ , velja  $\mu(C_n) = \mu(P_n) = \left\lfloor \frac{2n+2}{5} \right\rfloor$ .

*Dokaz.* TODO

□

**Trditev 2.24.** Naj bo  $K_{m_1, \dots, m_t}$   $t$ -delni polni graf, ki ima  $r$  delov vsaj 2 vozlišči in ostali po eno vozlišče, ter naj velja  $\sum_{i=1}^t m_i = m$ . Potem je

$$\mu(K_{m_1, \dots, m_t}) = \beta(K_{m_1, \dots, m_t}) = \begin{cases} m - r - 1; & r \neq t \\ m - r; & r = t \end{cases}.$$

*Dokaz.* TODO

□

### 3 Leksikografski produkt grafov

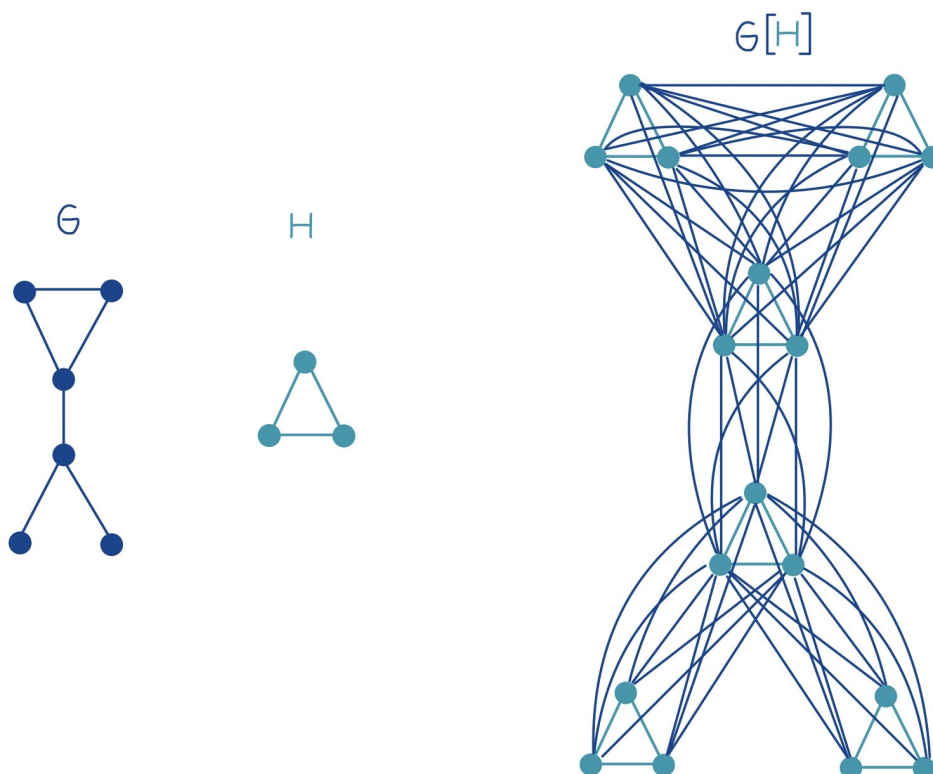
**Definicija 3.1.** Leksikografski produkt  $G[H]$  grafov  $G$  in  $H$  je definiran na množici vozlišč  $V(G[H]) = V(G) \times V(H)$ . Dve različni vozlišči  $(u, v)$  in  $(x, y)$  sta sosedni, kadar velja

- $ux \in E(G)$  ali
- $u = x$  in  $vy \in E(H)$ .

#### 3.1 primer

Za lažjo predstavo si lahko ogledamo sliko 4, ki prikazuje leksikografski produkt dveh naključnih povezanih grafov.

Slika 4: Leksikografski produkt poljubnih povezanih grafov  $G$  in  $H$ .



#### 3.2 lastnosti

Nekaj osnovnih lastnosti leksikografskega produkta grafov:

- RED:  $|V(G)| = n$  in  $|V(H)| = m \Rightarrow |V(G[H])| = n \cdot m$ .

- POVEZANOST:  $G[H]$  je povezan  $\Leftrightarrow G$  povezan.
- NEKOMUTATIVNOST: v splošnem velja  $G[H] \neq H[G]$ .
- DISTRIBUTIVNOST:  $(G_1 + G_2)[H] = G_1[H] + G_2[H]$ ,
- ENAKOST KOMPLEMENTOV:  $\overline{G[H]} = \overline{G}[\overline{H}]$ .
- PREMIER:

$$\text{diam}(G[H]) = \begin{cases} \text{diam}(G); & |V(G)| \geq 2 \\ \text{diam}(G); & G = K_1 \end{cases}$$

Poglejmo si kako izgleda razdalja med vozliščema v leksikografskem produktu grafov. Opazujemo leksikografski produkt povezanega grafa  $G$  reda  $n$ , z množico vozlišč  $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  in grafa  $H$  reda  $m$ , z množico vozlišč  $V(H) = \{u_1, u_2, \dots, u_m\}$ . Zaradi boljše preglednosti vpeljimo oznako  $v_{ij} := (v_i, u_j) \in V(G[H])$ . Sedaj lahko zapišemo

$$d_{G[H]}(v_{ij}, v_{rs}) = \begin{cases} d_G(v_i, v_r); & v_i \neq v_r \\ a_H(u_j, u_s); & \text{sicer} \end{cases} \quad (3.1)$$

Tu je preslikava  $a$  definirana v enačbi 2.1.

## 4 Metrična dimenzija leksikografskega produkta grafov

### 4.1 Metrična dimenzija leksikografskega produkta glede na metrično dimenzijo grafa $H$

Obravnavamo leksikografski produkt  $G[H]$ , kjer je  $G$  povezan graf in  $H$  poljuben graf. Naj bosta  $a \in V(G)$  in  $b \in H$  poljubni vozlišči. Za potrebe tega podpoglavlja vpeljimo naslednje oznake:

- $H(a) = \{(a, v) \mid v \in V(H)\}$ .
- $G(b) = \{(v, b) \mid v \in V(G)\}$ .
- Če so  $H_1, H_2, \dots, H_k$  komponente grafa  $H$ , označimo  $H_i(a) = \{(a, v) \mid v \in V(H_i)\}$

Vzemimo sosednji vozlišči  $a, b \in V(G)$ . Vemo, da je vsako vozlišče iz  $H(b)$  sosednje vsakemu iz  $H_i(a)$ . Hitro lahko preverimo, da je inducirani podgraf grafa  $G[H]$ , kjer vzamemo eno vozlišče iz množice  $H(b)$  in vsa vozlišča iz  $H_i(a)$ , izomorfen grafu  $H_i + K_1$ . V nadaljevanju bomo pokazali, da lahko z rešljivo bazo tega združenega grafa omejimo rešljivo bazo  $G[H]$ .

TODO - leme



#### 4.1.1 H je nepovezan graf

**Izrek 4.1.** Naj bo  $G$  povezan graf reda  $n \geq 2$  in  $H$  poljuben graf reda  $m \geq 2$ , s  $k \geq 1$  komponentami  $H_1, H_2, \dots, H_k$ . Potem velja:

$$n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p) \right) - 1 \right) \leq \beta(G[H]) \leq n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p + K_1) \right) + k - 1 \right) + (n - 2).$$

V dokazu naslednjega izreka bomo konstruirali grafe, katerih metrična dimenzija je enaka spodnji ali zgornji meji iz izreka 4.1 ter dvema vmesnima vrednostima.

**Izrek 4.2.** Obstajata taka grafa  $G$  in  $H$ , da je  $G$  povezan graf reda  $n \geq 2$  in  $H$  poljuben graf reda  $m \geq 2$ , s  $k \geq 1$  komponentami  $H_1, H_2, \dots, H_k$ , da velja:

1.  $\beta(G[H]) = n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p) \right) - 1 \right)$
2.  $\beta(G[H]) = n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p + K_1) \right) + k - 1 \right) + (n - 2)$
3.  $\beta(G[H]) = n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p + K_1) \right) + k - 1 \right)$
4.  $\beta(G[H]) = n \cdot \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p + K_1) \right)$

*Dokaz.* 1. Naj bo  $G = P_n$ ,  $n \geq 4$  in  $H$  graf s  $k \geq 2$  vozlišči, brez povezav. Zaradi izreka 4.1, je dovolj pokazati  $\beta(G[H]) \leq n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p) \right) - 1 \right) = n \cdot (k - 1)$ . Označimo  $V(G) = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ , kjer so  $\forall 1 \leq i < n : p_i p_{i+1} \in E(G)$ , in  $V(H) = \{v_1, v_2, \dots, v_k\}$ . Definirajmo množico  $W = V(G[H]) \setminus G(v_k)$ . Velja  $|W| = n \cdot (k - 1)$ . Pokažimo, da je  $W$  rešljiva množica. Opomba 2.14 nam pove, da je dovolj preveriti vozlišča iz množice  $G(v_k) = \{(p_1, v_k), (p_2, v_k), \dots, (p_n, v_k)\}$ . Če se spomnimo formule 3.1, vidimo, da velja:

- $2 \leq d((p_i, v_k), (p_{j+1}, v_1)) \neq d((p_j, v_k), (p_{j+1}, v_1)) = 1$ , za  $1 \leq i \leq j < n$ .
- $2 \leq d((p_n, v_k), (p_{i-1}, v_1)) \neq d((p_i, v_k), (p_{i-1}, v_1)) = 1$ , za  $2 \leq i < n$ .
- $1 = d((p_1, v_k), (p_2, v_1)) \neq d((p_n, v_k), (p_2, v_1)) \geq 2$ .

Sledi, da so metrične predstavitve vozlišč iz  $G(v_k)$  paroma različne in je  $W$  rešljiva množica.

2. Naj bo  $G = S_{n-1}$  zvezda na  $n$  vozliščih,  $n \geq 4$ , in  $H$  graf s  $k \geq 2$  komponentami  $H_1, H_2, \dots, H_k$ , kjer je  $H_i = P_8$ . Velja  $\beta(P_8 + K_1) = \left\lfloor \frac{2 \cdot 8 + 2}{5} \right\rfloor = 3$ . Zato je, podobno kot v prvi točki, pokazati

$$\beta(G[H]) \geq n \cdot \left( \left( \sum_{p=1}^k \beta(H_p + K_1) \right) + k - 1 \right) + (n - 2) = 4kn - 2.$$

Naj bo  $B$  rešljiva baza  $P_8 + K_1$ , potem obstaja  $v \in V(P_8)$ , da je  $r_B(v) = (2, 2, 2)$ .

Recimo, da je  $\beta(G[H]) < 4kn - 2$ , in naj bo  $W$  rešljiva baza  $G[H]$ .

TODO

3. TODO

4. TODO

□

#### 4.1.2 H je povezan graf

**Izrek 4.3.** *Naj bo  $G$  povezan graf reda  $n \geq 2$  in  $H$  povezan graf reda  $m \geq 2$ . Potem velja:*

$$n \cdot \beta(H) \leq \beta(G[H]) \leq n \cdot \beta(H_p + K_1) + (n - 2).$$

**Izrek 4.4.** *Obstajata taka grafa povezana  $G$  in  $H$ , reda vsaj 2, da velja:*

1.  $\beta(G[H]) = n \cdot \beta(H)$
2.  $\beta(G[H]) = n \cdot \beta(H_p + K_1) + (n - 2)$
3.  $\beta(G[H]) = n \cdot \beta(H_p + K_1)$

*Dokaz.* TODO

□

Na tej točki se lahko vprašamo, če za vsako vrednost  $c$  znotraj zgornjih mej lahko najdemo grafa  $G$  in  $H$ , ki bosta zadoščala  $\beta(G[H]) = c$ .

## 4.2 Metrična dimenzija, sosedska dimenzija in dvojčki

V tem podpoglavju bomo obravnavali metrično dimenzijo leksikografskega produkta  $G[H]$  na podlagi reda grafa  $G$  in sosedske dimenzije grafa  $H$ .

## 4.3 Povezave in skupni rezultati??

## Slovar strokovnih izrazov