

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

1	Uvod	7
1.1	Osnovni pojmi	7
2	Metrična dimenzija grafa	8
2.1	Definicija	8
2.2	Lastnosti	11
2.2.1	Metrična dimenzija in premer grafa	12
2.2.2	Dvojčki in metrična dimenzija	12
2.3	NP - poln problem	13
3	Leksikografski produkt grafov	13
3.1	primer	14
3.2	lastnosti	14
4	Metrična dimenzija leksikografskega produkta grafov	15
4.1	Metrična dimenzija leksikografskega produkta glede na metrično dimenzijo grafa H	15
4.1.1	H je nepovezan graf	15
4.1.2	H je povezan graf	17
4.2	Metrična dimenzija, sosedska dimenzija in dvojčki	17
4.3	Povezave in skupni rezultati??	17

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 pojem metrične dimenzije grafa in njene osnovne lastnosti, definirali leksikografski produkt grafov ter povzeli glavne rezultate o metrični dimenziji leksikografskega produkta iz obeh člankov. Na koncu bomo skušali najti tudi povezavo med enim in drugim pristopom obravnave le te.

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. 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 1.3. 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 1.4. Za povezan graf G in poljubni vozlišči $v, w \in V(G)$ velja:

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

Definicija 1.5. Graf H je podgraf grafa G natanko tedaj, ko velja $V(H) \subseteq V(G)$ in $E(H) \subseteq E(G)$.

Definicija 1.6. Graf H je induciran podgraf grafa G natanko tedaj, ko velja $\forall u, v \in V(H) : uv \in E(G) \Rightarrow uv \in E(H)$.

Definicija 1.7. 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 1.8. 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 1.9. 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 $\beta(G)$.

Poglejmo si 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:

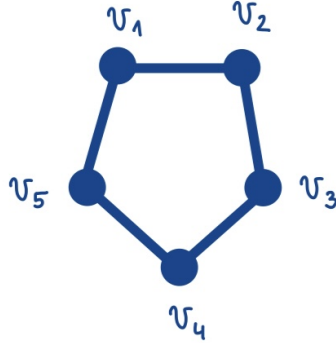
$$\begin{aligned} r_W(v_1) &= (d(v_1, v_1), d(v_1, v_2)) = (0, 1) \\ r_W(v_2) &= (d(v_2, v_1), d(v_2, v_2)) = (1, 0) \\ &\dots \\ r_W(v_{n-1}) &= (d(v_{n-1}, v_1), d(v_{n-1}, v_2)) = (2, 3) \\ r_W(v_n) &= (d(v_n, v_1), d(v_n, v_2)) = (1, 2) \end{aligned}$$

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 $\beta(C_n) = 2$.

◇

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 predstavitev

Slika 2: Graf C_5 .

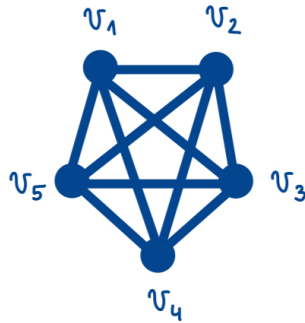


vozlišč grafa K_n , glede na W , so potem sledeče:

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

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 Lastnosti

Nekaj osnovnih ugotovitev o rešljivih množicah grafa lahko razberemo iz zgornjih primerov.

Trditev 2.7. *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 1.4 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 2.8. *Za povezan graf G velja*

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

Trditev 2.9. *Metrična baza povezanega grafa G ni nujno enolično določena.*

Dokaz. To hitro vidimo na primeru 2.4. Za W bi lahko vezli tudi vozlišče v_n in prišli do enakega rezultata. \square

Trditev 2.10. *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 2.11. *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. $n \notin \{1, 2, 3, 6\} \Rightarrow \beta(P_n + K_1) = \left\lfloor \frac{2n+2}{5} \right\rfloor$

Opomba 2.12. 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.

2.2.1 Metrična dimenzija in premer grafa

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

Definicija 2.13. Premer grafa G označujemo z $\text{diam}(G)$ in je enak dolžini najdaljše najkrajše poti v grafu. Torej

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

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 2.14. 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 2.15. 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.

2.2.2 Dvojčki in metrična dimenzija

Spomnimo se pojma soseščine vozlišča.

Definicija 2.16. Naj bo G povezan graf in $v \in V(G)$ vozlišče na grafu. Množico

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

imenujemo soseščina vozlišča v .

Sedaj vpeljimo ekvivalenčno relacijo na vozliščih

$$v \equiv u \Leftrightarrow N(v) \setminus \{u\} = N(u) \setminus \{v\} \quad (2.1)$$

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 2.17. *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 2.18. *Za povezan graf G velja*

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

Dokaz. TODO

□

2.3 NP - poln problem

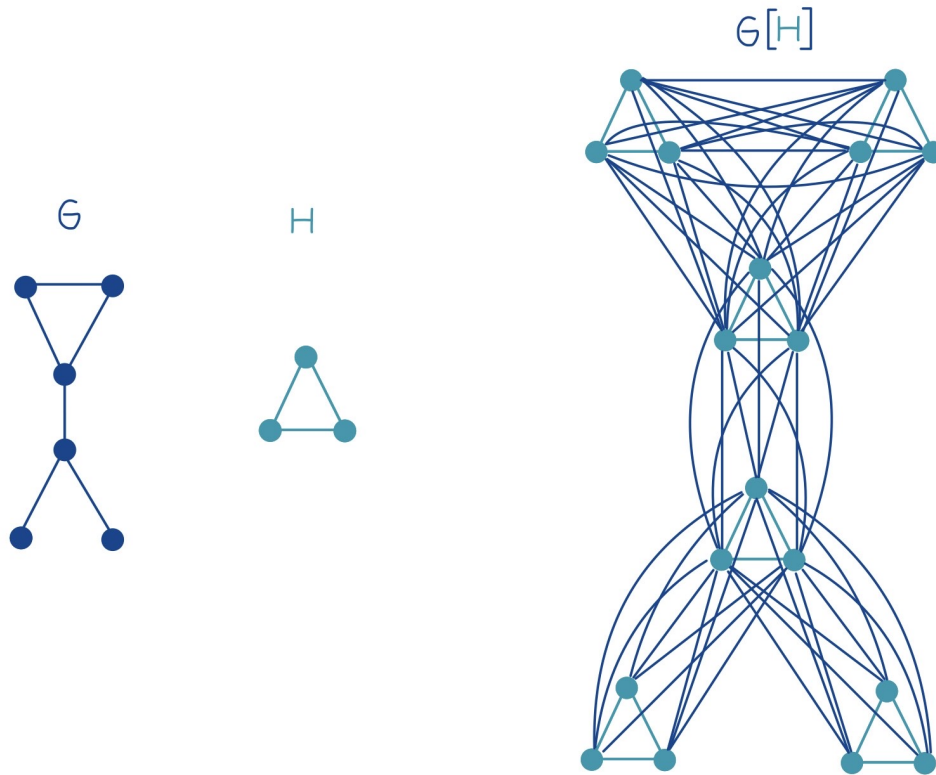
TODO

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 $vy \in E(H)$.

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



3.1 primer

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

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

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

Poglejmo si kako izgleda razdalja med vozliščema v leksikografskem produktu grafov. Označimo preslikavo $a : V(G) \times V(G) \rightarrow \mathbb{N}$;

$$a(v, w) = \begin{cases} 0; & v = w \\ 1; & v \sim w \\ 2; & v \not\sim w \end{cases} \quad (3.1)$$

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

$$d_{G[H]}(v_{ij}, v_{rs}) = \begin{cases} d_G(v_i, v_r); & v_i \neq v_r \\ a_H(u_j, u_s); & \text{sicer} \end{cases} \quad (3.2)$$

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 2.12 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 3.2, 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

