

DAUGAVPILS UNIVERSITĀTE
Dabaszinātņu un matemātikas fakultāte
Fizikas un matemātikas katedra

Armands Gricāns

Diskrētā matemātika

Grafi ar svariem
(Belmana-Kalabas metode)

2020. gada 27. septembris

2020

Saturs

1. Belmana-Kalabas metodes apraksts	3
2. Piemērs	6
3. Piezīmes	13

1. Belmana-Kalabas metodes apraksts

Belmana-Kalabas (*Bellman-Kalaba*) metode ļauj noteikt visīsākos maršrutus *līdz dotajai* orgrafa G virsotnei u *no visām pārējām* orgrafa G virsotnēm. Šo metodi drīkst pielietot orgrafam G ar *patvaļīgiem svariem* pie nosacījuma, ka *orgrafam G nav negatīva svara kontūru.*

Pieņemsim, ka orgrafa G virsotnes ir u_1, u_2, \dots, u_n , bet

$$\omega(G) = (\omega_{ij})$$

ir orgrafa svaru matrica. Tiks meklēti visīsākie maršruti orgrafā G līdz virsotnei u_p , kur $p \in \{1; 2; \dots; n\}$, no visām pārējām orgrafa G virsotnēm.

Belmana-Kalabas metode.

1. Svaru matricas $\omega(G)$ p -to aili apzīmēsim ar

$$V^0 = (V_i^0)_{i=1,2,\dots,n} = \begin{pmatrix} V_1^0 \\ V_2^0 \\ \dots \\ V_n^0 \end{pmatrix}.$$

2. Katram $k = 1, 2, \dots, n$ atrodam

$$V^k = (V_i^k)_{i=1,2,\dots,n} = \begin{pmatrix} V_1^k \\ V_2^k \\ \dots \\ V_n^k \end{pmatrix},$$

kur

$$V_i^k = \min_{j=1,2,\dots,n} (\omega_{ij} + V_j^{k-1}) \quad (i = 1, 2, \dots, n),$$

kamēr $V^q = V^{q-1}$ kādam $q \in \{1, 2, \dots, n\}$.

2.1. V^q ir attālumu matricas $\rho(G)$ p -tā aile, citiem vārdiem sakot, V_i^q ($i = 1, 2, \dots, n$) ir attālums no virsotnes u_i līdz virsotnei u_p , t.i., $V_i^q = \rho(u_i; u_p)$.

2.2. Ja $V_i^q = \infty$, tad virsotne u_p nav sasniedzama no virsotnes u_i . Ja $V_i^q \neq \infty$, tad visīsāko $(u_i; u_p)$ -maršrutu atrod šādi:

– atrod $u_{j_1} \in \Gamma^+(u_i)$, ka

$$V_i^q - V_{j_1}^q = \omega(u_i; u_{j_1});$$

– atrod $u_{j_2} \in \Gamma^+(u_{j_1})$, ka

$$V_{j_1}^q - V_{j_2}^q = \omega(u_{j_1}; u_{j_2}) \text{ utt.};$$

– pēc galīga skaita soļu atrod $u_{j_m} = u_p \in \Gamma^+(u_{j_{m-1}})$, ka

$$V_{j_{m-1}}^q - V_{j_m}^q = \omega(u_{j_{m-1}}; u_{j_m});$$

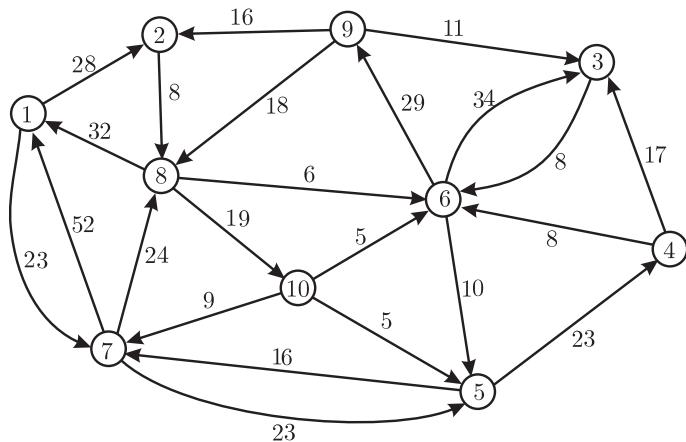
tad

$$u_i, u_{j_1}, u_{j_2}, \dots, u_{j_m} = u_p$$

ir visīsākais $(u_i; u_p)$ -maršruts.

2. Piemērs

Atradīsim attālumus līdz 1. zīm. attēlotā orgrafa G virsotnei $u_p = 5$ no visām pārējām šī orgrafa virsotnēm, un noteiksim visīsāko $(2; 5)$ -maršrutu, lietojot Belmana-Kalabas metodi.



1. zīm.

0. solis. Svaru matricas

$$\omega(G) = \begin{pmatrix} 0 & 28 & \infty & \infty & \infty & \infty & 23 & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 0 & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & 8 & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 0 & \infty & \infty & 8 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 17 & 0 & \infty & 8 & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & 23 & 0 & \infty & 16 & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 34 & \infty & 10 & 0 & \infty & \infty & 29 & \infty \\ 52 & \infty & \infty & \infty & 23 & \infty & 0 & 24 & \infty & \infty \\ 32 & \infty & \infty & \infty & \infty & 6 & \infty & 0 & \infty & 19 \\ \infty & 16 & 11 & \infty & \infty & \infty & \infty & 18 & 0 & \infty \\ \infty & \infty & \infty & \infty & 5 & 5 & 9 & \infty & \infty & 0 \end{pmatrix}.$$

piektā aile:

$$V^0 = \begin{pmatrix} \infty \\ \infty \\ \infty \\ \infty \\ 0 \\ 10 \\ 23 \\ \infty \\ \infty \\ 5 \end{pmatrix}.$$

1. solis. Sastādām matricu

$$M^1 = (\omega_{ij} + V_j^0),$$

kuras i -to rindiņu iegūst, saskaitot matricas $\omega(G)$ i -to rindiņas elementus ar attiecīgajiem matricas V^0 elementiem. Matricas M^1 rindiņu minimumi kalpos veidos matricu V^1 . Atrodām matricu M^1 :

0 + ∞	28 + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 0	∞ + 10	23 + 23	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	0 + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	8 + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	∞ + ∞	0 + ∞	∞ + ∞	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	∞ + ∞	17 + ∞	0 + ∞	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	23 + ∞	0 + 0	∞ + 10	16 + 23	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	∞ + ∞	34 + ∞	∞ + ∞	10 + 0	0 + 10	∞ + 23	∞ + ∞	29 + ∞	∞ + 5
52 + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	23 + 0	∞ + 10	0 + 23	24 + ∞	∞ + ∞	∞ + 5
32 + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + 0	6 + 10	∞ + 23	0 + ∞	∞ + ∞	19 + 5
∞ + ∞	16 + ∞	11 + ∞	∞ + ∞	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	18 + ∞	0 + ∞	∞ + 5
∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	∞ + ∞	5 + 0	5 + 10	9 + 23	∞ + ∞	∞ + ∞	0 + 5

jeb

∞	∞	∞	∞	∞	∞	46	∞	∞	∞	min = 46
∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	min = ∞
∞	∞	∞	∞	∞	∞	18	∞	∞	∞	min = 18
∞	∞	∞	∞	∞	∞	18	∞	∞	∞	min = 18
∞	∞	∞	∞	0	∞	39	∞	∞	∞	min = 0
∞	∞	∞	∞	10	10	∞	∞	∞	∞	min = 10
∞	∞	∞	∞	23	∞	23	∞	∞	∞	min = 23
∞	∞	∞	∞	∞	16	∞	∞	∞	24	min = 16
∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	min = ∞
∞	∞	∞	∞	5	15	32	∞	∞	5	min = 5

$$\Rightarrow V^1 = \begin{pmatrix} 46 \\ \infty \\ 18 \\ 18 \\ 0 \\ 10 \\ 23 \\ 16 \\ \infty \\ 5 \end{pmatrix}.$$

Tā kā $V^1 \neq V^0$, tad pārejam pie nākamā soļa.

2. *solis*. Sastādām matricu

$$M^2 = (\omega_{ij} + V_j^1),$$

kuras i -to rindiņu iegūst, saskaitot matricas $\omega(G)$ i -to rindiņas elementus ar attiecīgajiem matricas V^1 elementiem. Matricas M^2 rindiņu minimumi kalpos veidos matricu V^2 . Atrodam matricu M^2 :

0 + 46	28 + ∞	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	23 + 23	∞ + 16	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + 46	0 + ∞	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	8 + 16	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + 46	∞ + ∞	0 + 18	∞ + 18	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + 16	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + 46	∞ + ∞	17 + 18	0 + 18	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + 16	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + 46	∞ + ∞	∞ + 18	23 + 18	0 + 0	∞ + 10	16 + 23	∞ + 16	∞ + ∞	∞ + 5
∞ + 46	∞ + ∞	34 + 18	∞ + 18	10 + 0	0 + 10	∞ + 23	∞ + 16	29 + ∞	∞ + 5
52 + 46	∞ + ∞	∞ + 18	∞ + 18	23 + 0	∞ + 10	0 + 23	24 + 16	∞ + ∞	∞ + 5
32 + 46	∞ + ∞	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	6 + 10	∞ + 23	0 + 16	∞ + ∞	19 + 5
∞ + 46	16 + ∞	11 + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	18 + 16	0 + ∞	∞ + 5
∞ + 46	∞ + ∞	∞ + 18	∞ + 18	5 + 0	5 + 10	9 + 23	∞ + 16	∞ + ∞	0 + 5

jeb

46	∞	∞	∞	∞	∞	46	∞	∞	∞	min = 46	$\Rightarrow V^2 = \begin{pmatrix} 46 \\ 24 \\ 18 \\ 18 \\ 0 \\ 10 \\ 23 \\ 16 \\ 29 \\ 5 \end{pmatrix}$
∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	24	∞	∞	min = 24	
∞	∞	18	∞	∞	18	∞	∞	∞	∞	min = 18	
∞	∞	35	18	∞	18	∞	∞	∞	∞	min = 18	
∞	∞	∞	41	0	∞	39	∞	∞	∞	min = 0	
∞	∞	52	∞	10	10	∞	∞	∞	∞	min = 10	
98	∞	∞	∞	23	∞	23	40	∞	∞	min = 23	
78	∞	∞	∞	∞	16	∞	16	∞	24	min = 16	
∞	∞	29	∞	∞	∞	∞	34	∞	∞	min = 29	
∞	∞	∞	∞	5	15	32	∞	∞	5	min = 5	

Tā kā $V^2 \neq V^1$, tad pārejam pie nākamā soļa.

3. solis. Sastādām matricu

$$M^3 = (\omega_{ij} + V_j^2),$$

kurās i -to rindiņu iegūst, saskaitot matricas $\omega(G)$ i -to rindiņas elementus ar attiecīgajiem matricas V^2 elementiem. Matricas M^3 rindiņu minimumi kalpos veidos matricu V^3 . Atrodām matricu M^3 :

0 + 46	28 + 24	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	23 + 23	∞ + 16	∞ + 29	∞ + 5
∞ + 46	0 + 24	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	8 + 16	∞ + 29	∞ + 5
∞ + 46	∞ + 24	0 + 18	∞ + 18	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + 16	∞ + 29	∞ + 5
∞ + 46	∞ + 24	17 + 18	0 + 18	∞ + 0	8 + 10	∞ + 23	∞ + 16	∞ + 29	∞ + 5
∞ + 46	∞ + 24	∞ + 18	23 + 18	0 + 0	∞ + 10	16 + 23	∞ + 16	∞ + 29	∞ + 5
∞ + 46	∞ + 24	34 + 18	∞ + 18	10 + 0	0 + 10	∞ + 23	∞ + 16	29 + 29	∞ + 5
52 + 46	∞ + 24	∞ + 18	∞ + 18	23 + 0	∞ + 10	0 + 23	24 + 16	∞ + 29	∞ + 5
32 + 46	∞ + 24	∞ + 18	∞ + 18	∞ + 0	6 + 10	∞ + 23	0 + 16	∞ + 29	19 + 5
∞ + 46	16 + 24	11 + 18	∞ + 18	∞ + 0	∞ + 10	∞ + 23	18 + 16	0 + 29	∞ + 5
∞ + 46	∞ + 24	∞ + 18	∞ + 18	5 + 0	5 + 10	9 + 23	∞ + 16	∞ + 29	0 + 5

jeb

46	52	∞	∞	∞	∞	46	∞	∞	∞	min = 46
∞	24	∞	∞	∞	∞	∞	24	∞	∞	min = 24
∞	∞	18	∞	∞	18	∞	∞	∞	∞	min = 18
∞	∞	35	18	∞	18	∞	∞	∞	∞	min = 18
∞	∞	∞	41	0	∞	39	∞	∞	∞	min = 0
∞	∞	52	∞	10	10	∞	∞	58	∞	min = 10
98	∞	∞	∞	23	∞	23	40	∞	∞	min = 23
78	∞	∞	∞	∞	16	∞	16	∞	24	min = 16
∞	40	29	∞	∞	∞	∞	34	29	∞	min = 29
∞	∞	∞	∞	5	15	32	∞	∞	5	min = 5

 $\Rightarrow V^3 = \begin{pmatrix} 46 \\ 24 \\ 18 \\ 18 \\ 0 \\ 10 \\ 23 \\ 16 \\ 29 \\ 5 \end{pmatrix}.$

Tā kā $V^3 = V^2$, tad Belmana-Kalabas metodes darbu beidzam! Matrica V^3 ir ne kas cits, kā attālumu matricas $\rho(G)$ piektā aile. Attālums no virsotnes 2 līdz

viršotnei 5 ir vienāds ar $\rho(2; 5) = V_2^3 = 24$.

Atradīsim visīsāko $(2; 5)$ -maršrutu. Tā kā

$$\Gamma^+(2) = \{8\} \text{ un}$$

$$V_2^3 - V_8^3 = 24 - 16 = 8 = \omega(2; 8),$$

tad $u_{j_1} = 8$;

$$\Gamma^+(8) = \{1; 6; 10\} \text{ un}$$

$$V_8^3 - V_1^3 = 16 - 46 = -30 \neq 32 = \omega(8; 1),$$

$$V_8^3 - V_6^3 = 16 - 10 = 6 = \omega(8; 6),$$

$$V_8^3 - V_{10}^3 = 16 - 5 = 11 \neq 19 = \omega(8; 10),$$

tad $u_{j_2} = 6$;

$$\Gamma^+(6) = \{3; 5\} \text{ un}$$

$$V_6^3 - V_3^3 = 10 - 18 = -8 \neq 34 = \omega(6; 3),$$

$$V_6^3 - V_5^3 = 10 - 0 = 10 = \omega(6; 5),$$

tad $u_{j_3} = 5$;

tāpēc

$$u_i, u_{j_1}, u_{j_2}, u_{j_3} = u_p \quad \text{jeb} \quad 2, 8, 6, 5$$

ir visīsākais $(2; 5)$ -maršruts ar garumu $V_2^3 = 24$.

3. Piezīmes

3.1. piezīme. Belmana-Kalabas metodi var pielietot arī orgrafam ar patvaļīgiem svāriem, kuram nav negatīva svāra kontūru.

3.2. piezīme. Ja virsotne u_p ir sasniedzama no virsotnes u_i ($i \neq p$), tad Belmana-Forda metode ļauj atrast visīsāko maršrutu no virsotnes u_i līdz virsotnei u_p . ***Kā noteikt, vai virsotne u_p ir sasniedzama no virsotnes u_i ?*** Atbilde uz šo jautājumu ir šāda:

- ja $V_i^q = \infty$, tad **virsothe u_p nav sasniedzama no virsotnes u_i ;**
- ja $V_i^q \neq \infty$, tad **virsothe u_p ir sasniedzama no virsotnes u_i .**

Mūsu piemērā $q = 3$ un $V_i^3 \neq \infty$ ($i = 1, 2, \dots, 10$), tāpēc virsothe $u_p = 5$ ir sasniedzama no jebkuras orgrafa virsotnes.

3.3. piezīme. Visīsākos $(u_i; u_p)$ -maršrutus var noteikt arī šādi. Konstruēsim matricu

$$\theta = \begin{pmatrix} \theta_1 \\ \theta_2 \\ \theta_3 \\ \theta_4 \\ \theta_5 \\ \theta_6 \\ \theta_7 \\ \theta_8 \\ \theta_9 \\ \theta_{10} \end{pmatrix},$$

kur θ_i ($i \neq 5$) ir vienāds ar matricas M^3 i -tās rindiņas elementa M_{ij}^3 , kuram $M_{ij}^3 = V_i^3$, otro indeksu j , ka $j \neq i$. Ja $i = 5$, tad uzskatām, ka $\theta_i = \theta_5 = 5$.

$$\begin{aligned}
\text{Tā kā } V_1^3 &= 46 = M_{11}^3 = M_{17}^3, \text{ tad } \theta_1 = 7; \\
\text{tā kā } V_2^3 &= 24 = M_{22}^3 = M_{28}^3, \text{ tad } \theta_2 = 8; \\
\text{tā kā } V_3^3 &= 18 = M_{33}^3 = M_{36}^3, \text{ tad } \theta_3 = 6; \\
\text{tā kā } V_4^3 &= 18 = M_{44}^3 = M_{46}^3, \text{ tad } \theta_4 = 6; \\
\text{tā kā } V_5^3 &= 0 = M_{55}^3, \text{ tad } \theta_5 = 5; \\
\text{tā kā } V_6^3 &= 10 = M_{65}^3 = M_{66}^3, \text{ tad } \theta_6 = 5; \\
\text{tā kā } V_7^3 &= 23 = M_{75}^3 = M_{77}^3, \text{ tad } \theta_7 = 5; \\
\text{tā kā } V_8^3 &= 16 = M_{86}^3 = M_{88}^3, \text{ tad } \theta_8 = 6; \\
\text{tā kā } V_9^3 &= 29 = M_{93}^3 = M_{99}^3, \text{ tad } \theta_9 = 3; \\
\text{tā kā } V_{10}^3 &= 5 = M_{10,5}^3 = M_{10,10}^3, \text{ tad } \theta_{10} = 5.
\end{aligned}$$

Tātad

$$\theta = \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 6 \\ 6 \\ 5 \\ 5 \\ 5 \\ 6 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix}.$$

Tā kā

$$\theta_2 = 8, \theta_8 = 6, \theta_6 = 5,$$

tad visīsākais (2;5)-maršruts ir

$$2, 8, 6, 5$$

ar garumu

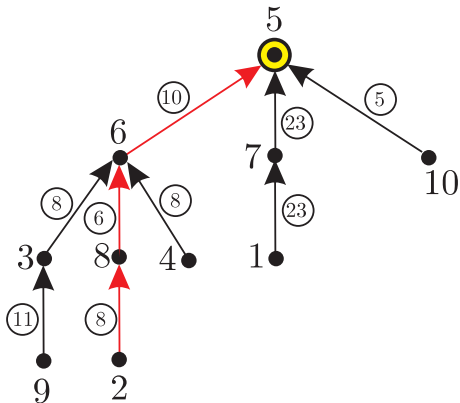
$$V_2^3 = \rho(2; 5) = w_{28} + w_{86} + w_{65} = 8 + 6 + 10 = 24.$$

Matrica θ ļauj konstruēt arī visīsāko maršrutu līdz virsotnei $u_p = 5$ orientētu parciālkoku \tilde{T}_5 .

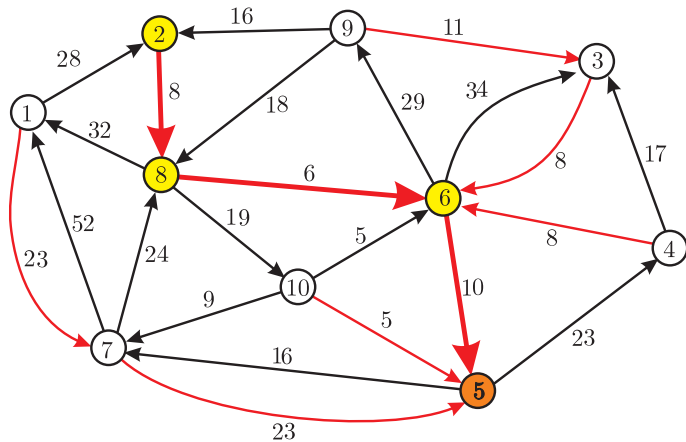
Virsoņe u_i	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Iezīme θ_i	7	8	6	6	5	5	5	6	3	5

Parciālkoka \tilde{T}_5 loki un to svāri:

Loki	(1;7)	(2;8)	(3;6)	(4;6)	(6;5)	(7;5)	(8;6)	(9;3)	(10;5)
Svāri	23	8	8	8	10	23	6	11	5



2. zīm. Parciālkoks \tilde{T}_5 .



3. zīm.

3.4. piezīme. Kā jau iepriekš tika minēts, tad matrica V^3 ir attālumu matricas piektā kolonna:

$$\rho(G) = \begin{pmatrix} 0 & 28 & 76 & 69 & 46 & 42 & 23 & 36 & 71 & 55 \\ 40 & 0 & 48 & 47 & 24 & 14 & 36 & 8 & 43 & 27 \\ 86 & 53 & 0 & 41 & 18 & 8 & 34 & 55 & 37 & 74 \\ 86 & 53 & 17 & 0 & 18 & 8 & 34 & 55 & 37 & 74 \\ 68 & 76 & 40 & 23 & 0 & 31 & 16 & 40 & 60 & 59 \\ 78 & 45 & 34 & 33 & 10 & 0 & 26 & 47 & 29 & 66 \\ 52 & 75 & 63 & 46 & 23 & 30 & 0 & 24 & 59 & 43 \\ 32 & 51 & 40 & 39 & 16 & 6 & 28 & 0 & 35 & 19 \\ 50 & 16 & 11 & 52 & 29 & 19 & 45 & 18 & 0 & 37 \\ 61 & 50 & 39 & 28 & 5 & 5 & 9 & 33 & 34 & 0 \end{pmatrix}, V^3 = \begin{pmatrix} 46 \\ 24 \\ 18 \\ 18 \\ 0 \\ 10 \\ 23 \\ 16 \\ 29 \\ 5 \end{pmatrix}.$$

Ja pielietot dotajam grafam Floida metodi, tad iegūsim matricu P^{10} . Iepriekš atrastā matrica θ nav vienāda ar matricas P^{10} piekto kolonnu:

$$P^{10} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 6 & 5 & 7 & 8 & 1 & 2 & 6 & 8 \\ 8 & 2 & 6 & 5 & 6 & 8 & 10 & 2 & 6 & 8 \\ 7 & 9 & 3 & 5 & 6 & 3 & 5 & 9 & 6 & 8 \\ 7 & 9 & 4 & 4 & 6 & 4 & 5 & 9 & 6 & 8 \\ 7 & 9 & 4 & 5 & 5 & 4 & 5 & 7 & 6 & 8 \\ 7 & 9 & 6 & 5 & 6 & 6 & 5 & 9 & 6 & 8 \\ 7 & 9 & 4 & 5 & 7 & 8 & 7 & 7 & 6 & 8 \\ 8 & 9 & 6 & 5 & 6 & 8 & 10 & 8 & 6 & 8 \\ 8 & 9 & 9 & 5 & 6 & 3 & 5 & 9 & 9 & 8 \\ 7 & 9 & 6 & 5 & 10 & 10 & 10 & 7 & 6 & 10 \end{pmatrix}, \theta = \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 6 \\ 6 \\ 5 \\ 5 \\ 5 \\ 6 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix}.$$