

3. Grafo jungiosios komponentės

Grafų teorija

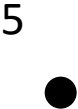
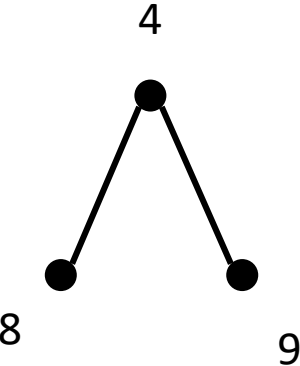
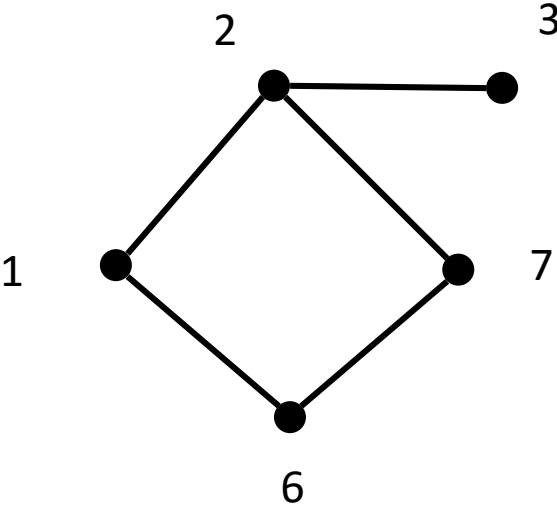
Vytautas Traškevičius

VU MIF, 2016 m.

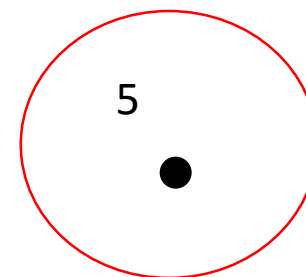
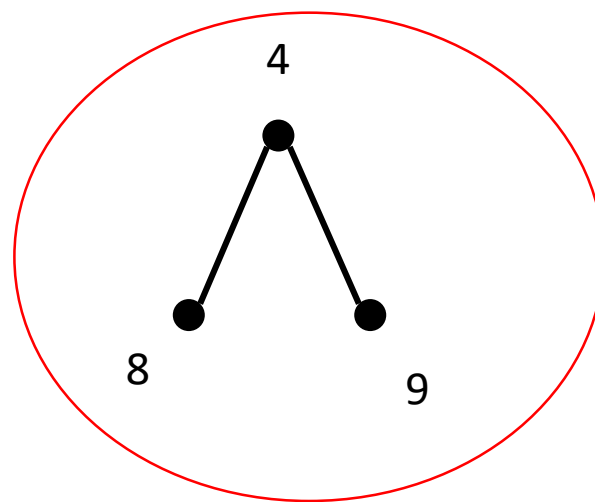
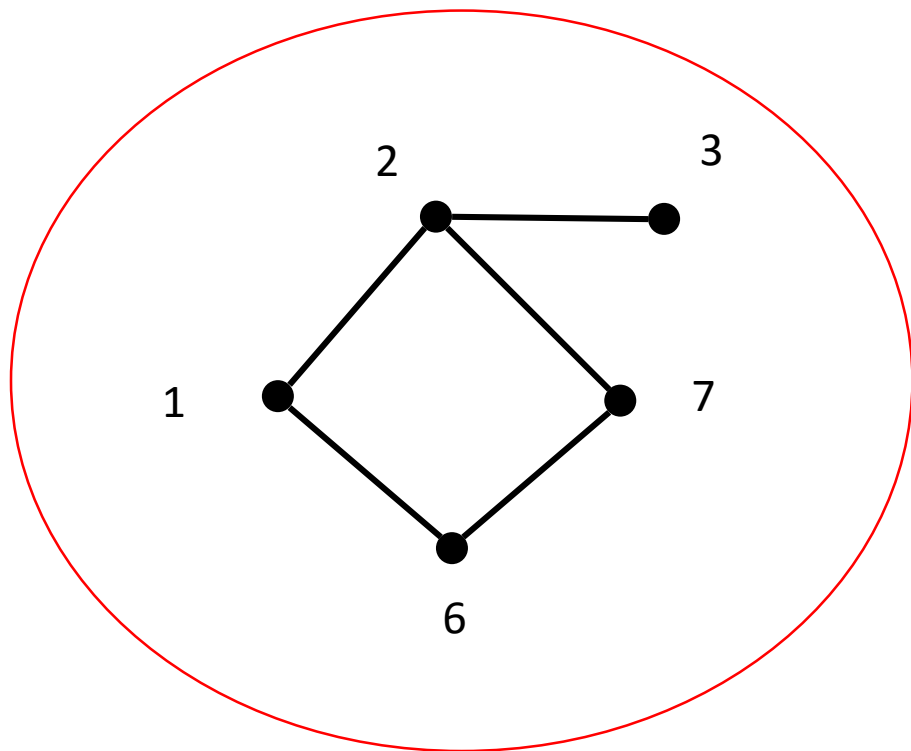
Grafo jungioji komponentė

- Turint neorientuotą grafą $G=(V,U)$
- Grafo G jungioji komponentė - tai G pografis, kurį indukuoja aibė A
- $A=\{\text{bet kuri grafo viršūnė } v\}$
 $\cup \{\text{viršūnės, į kurias galima nukeliauti iš } v\}$

Grafo jungioji komponentė



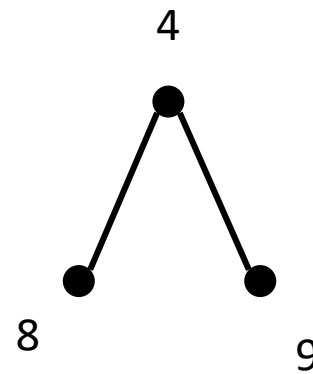
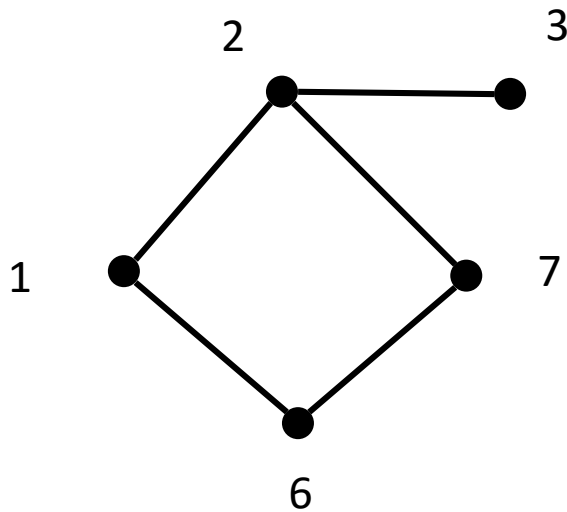
Grafo jungioji komponentė



Grafo jungiųjų komponentių apskaičiavimas

- Duotas grafas $G=(V,U)$:
 - n – viršūnių skaičius
 - m – briaunų skaičius
- Rasti:
 - p – jungiųjų komponentių skaičių
 - masyvą $S[1..n]$
 - i -tasis elementas nusako, kuriai komponentei priklauso viršūnė i

Grafo jungių komponentių apskaičiavimas



$p = 3$

S:

1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	1	1	2	3	1	1	2	2

Pirmasis grafo jungiųjų komponentių apskaičiavimo algoritmas

$p := 0$, užnuliname masyvą S

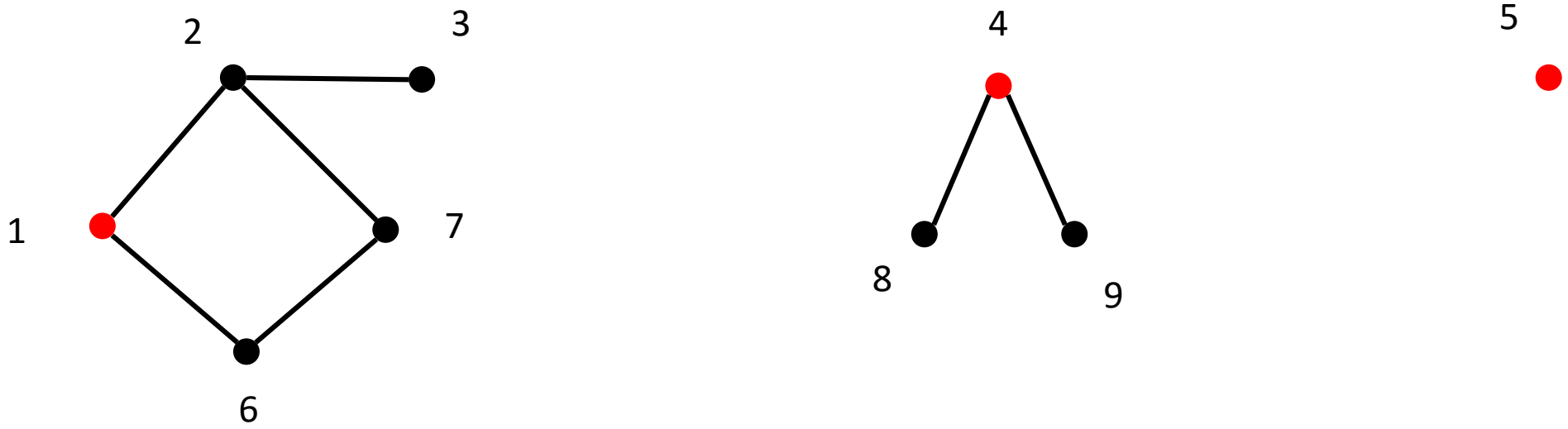
Iteruojame per masyvą S , $i = 1..n$

Jei einamasis masyvo S elementas v lygus 0 (vadinasi, rasta pirmoji naujos komponentės viršūnė)

$p := p + 1$

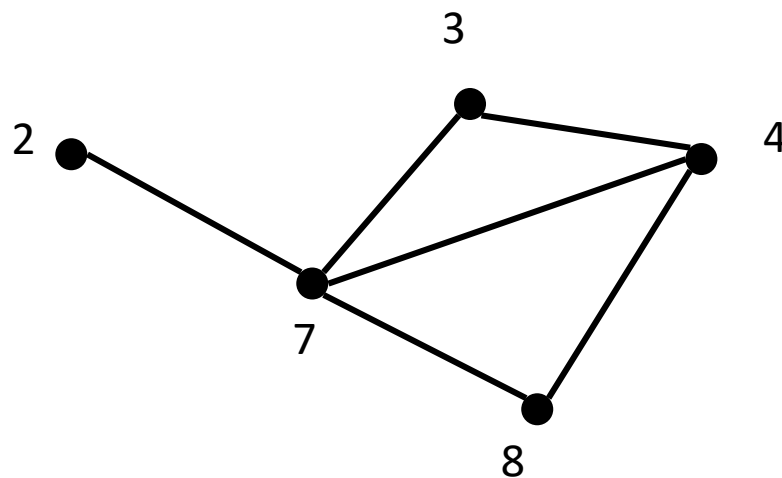
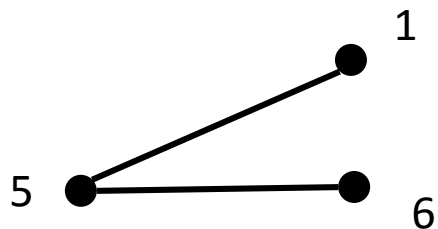
elementui v priskiriame p

randame visas viršūnes, pasiekiamas iš v , ir jas atitinkantiems S elementams priskiriame p (viršūnėms rasti naudojame paiešką gilyn arba paiešką platyn)

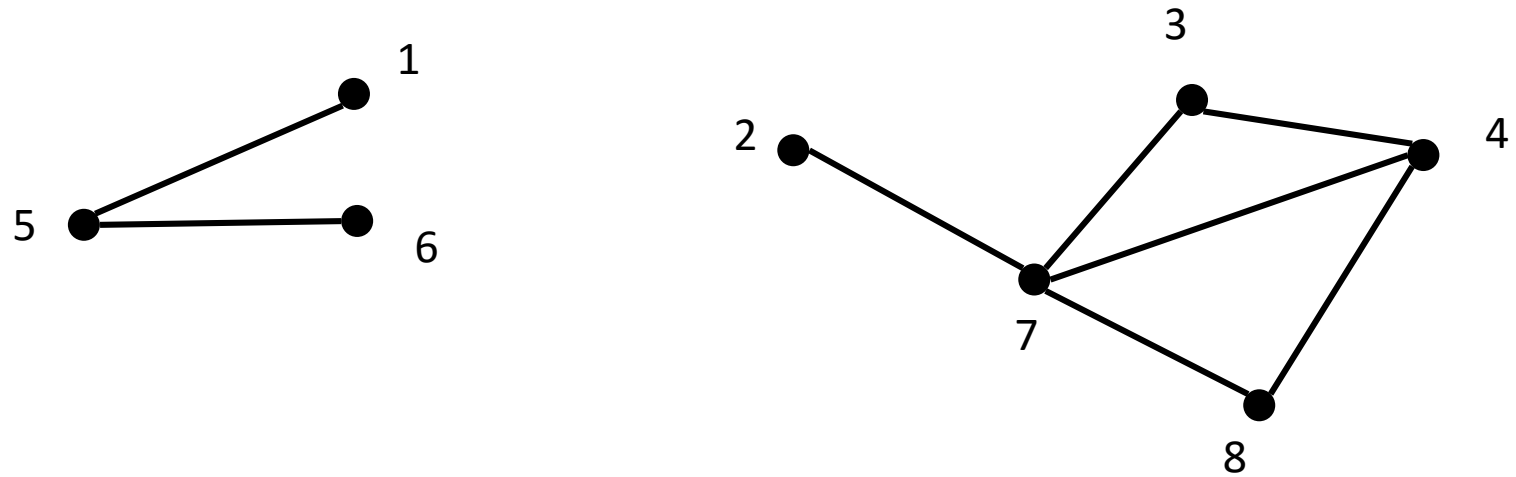


Pradžia	p = 0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		0	0	0	0	0	0	0	0	0
Po 1-os iteracijos	p = 1	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	0	0	1	1	0	0
Po 4-os iteracijos	p = 2	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	2	0	1	1	2	2
Po 5-os iteracijos	p = 3	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	2	3	1	1	2	2

Užd. Raskite p ir S naudodamiesi pirmuoju jungiųjų komponentių skaičiavimo algoritmu.



Atsakymas



$p = 2$

S:

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	2	2	1	1	2	2

Antrasis grafo jungių komponentių apskaičiavimo algoritmas

Pradžioje laikoma, kad grafas yra tuščiasis, t.y. kiekviena jo viršūnė priklauso skirtingai jungiajai komponentei.

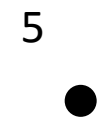
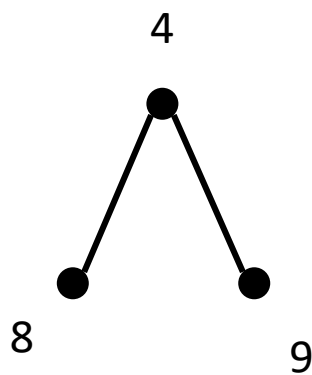
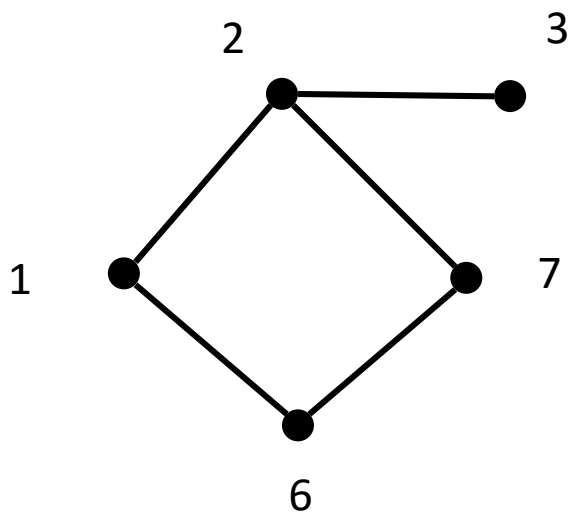
$p := n, S[i] = i, i = 1..n$

Iteruojame per grafo G briaunas ($i=1..m$) ir nuosekliai jas įvedame

Jei einamoji briauna yra (a, b) ir $S[a] \neq S[b]$ (briaunos galai priklauso skirtingoms jungiosioms komponentėms)

$p := p - 1$

visus masyvo S elementus, lygius elementui $S[b]$, keičiame elementu $S[a]$.

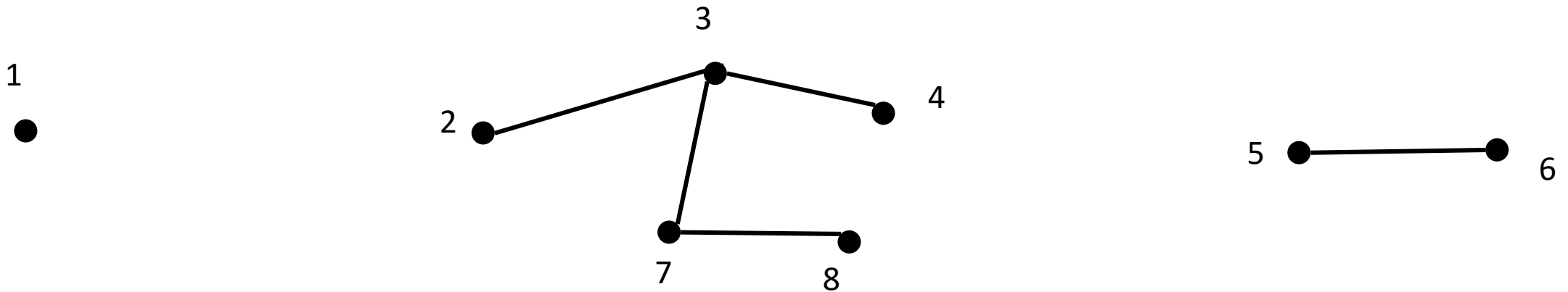


Pradžia	p = 9	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	2	3	4	5	6	7	8	9
Briauna (2, 3)	p = 8	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	2	2	4	5	6	7	8	9
Briauna (7,6)	p = 7	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	2	2	4	5	7	7	8	9

Briauna (1, 2)	p = 6	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	4	5	7	7	8	9
Briauna (2, 7)	p = 5	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	4	5	1	1	8	9
Briauna (1, 6)	p = 5	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	4	5	1	1	8	9
Briauna (4,9)	p = 4	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	4	5	1	1	8	4
Briauna (4,8)	p = 3	1	2	3	4	5	6	7	8	9
		1	1	1	4	5	1	1	4	4

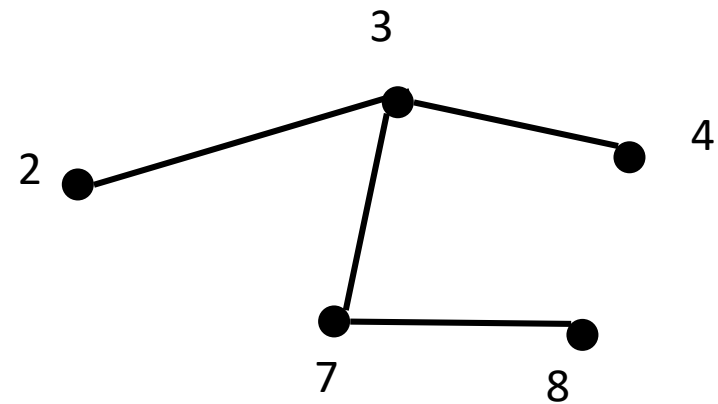

Pabaigoje reikia pernumeruoti masyvo S reikšmes taip, kad jos priklausytų aibei $\{1, 2, \dots, p\}$

Užd. Raskite p ir S naudodamiesi antruoju jungiųjų komponentių skaičiavimo algoritmu. Briaunų įvedimo tvarka: $(4,3)$, $(5,6)$, $(2,3)$, $(8,7)$, $(7,3)$. S gali turėti elementų, didesnių už p .



Atsakymas

1



$p = 3$

S:

1	2	3	4	5	6	7	8
1	8	8	8	5	5	8	8