

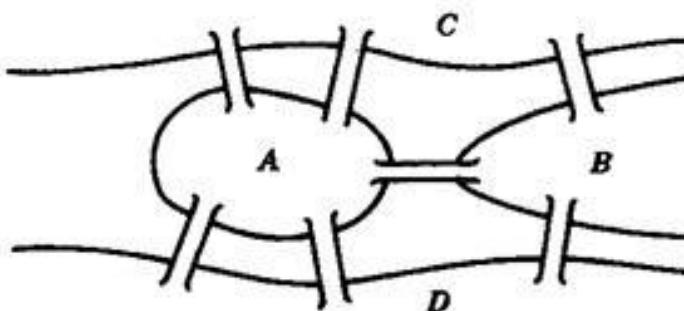
# *Duomenų struktūros ir algoritmai*

6 paskaita

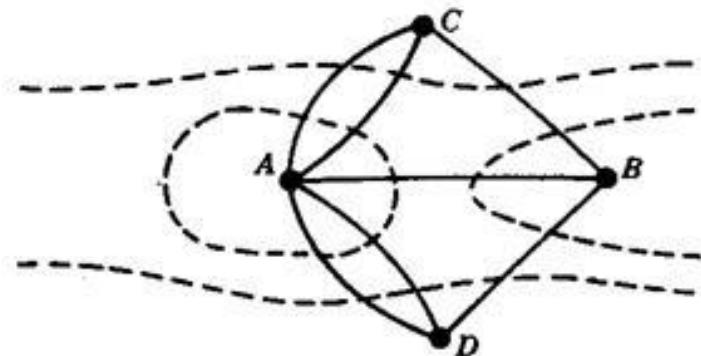
2019-03-13

# 6 paskaitos tikslas

- Susipažinti su grafais ir jų užrašymo būdais.
- Išanalizuoti atskirą grafų klasę – medžius.
- Susipažinti su medžių vizualizacijos algoritmais.
- Kaip būtų galima pritaikyti off formatai grafų vizualizacijai?



Königsberg in 1736



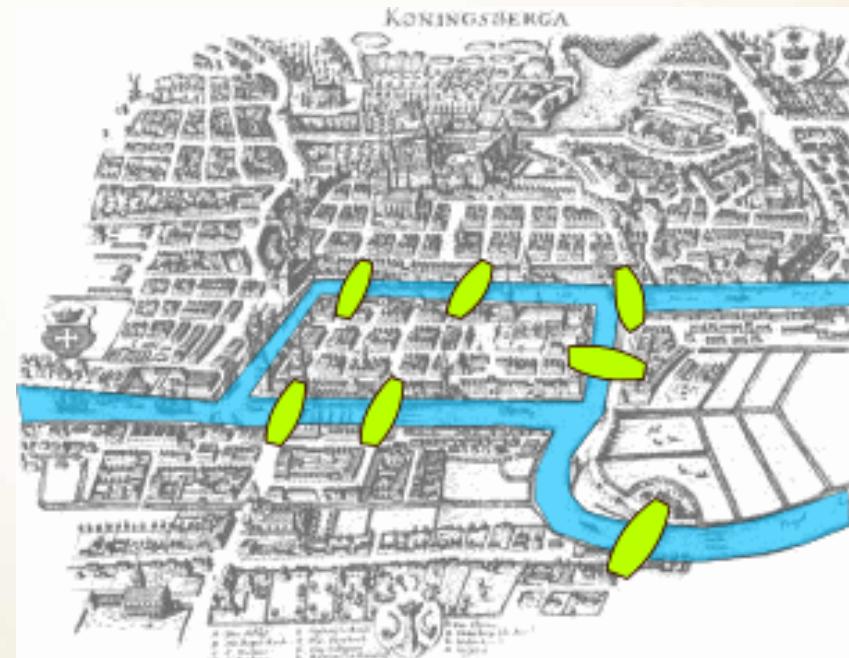
Euler's graphical representation

# Grafų teorija

- Atskira matematikos sritis, grafų teorija, atsirado XVIII amžiuje.
- Šios teorijos pradininku laikomas Leonardas Oileris, kuris, vartodamas grafo sąvoką, 1736 m. pirmasis išsprendė Septynių Karaliaučiaus tiltų uždavinį:

*Tarkime, kad Priegliaus upę galima kirsti tik pereinant kurj nors Karaliaučiaus tiltą. Ar tada įmanoma po vieną kartą pereiti septynis Karaliaučiaus tiltus?*

- Atsakymas: NE. Kodėl?

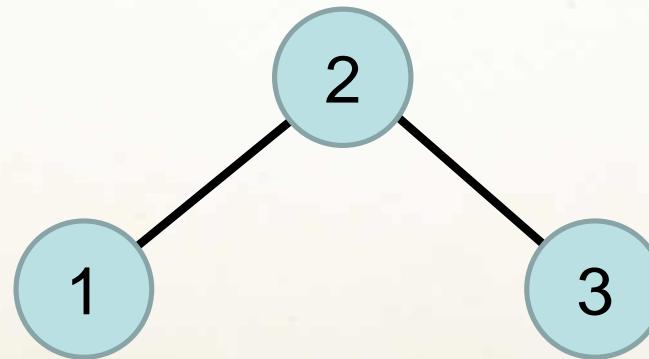


# Grafo sąvoka

- Grafu  $G$  vadinama viršūnių ir briaunų aibės pora  $(V, E)$  ir žymima

$$G = (V, E).$$

- Pavyzdžiu,  $G = (\{1, 2, 3\}, \{\{1, 2\}, \{2, 3\}\})$ :



## **Grafo eilė ir dydis**

- Grafo  $G = (V, E)$  eile vadinas jo viršūnių skaičius:

$$|V| = n.$$

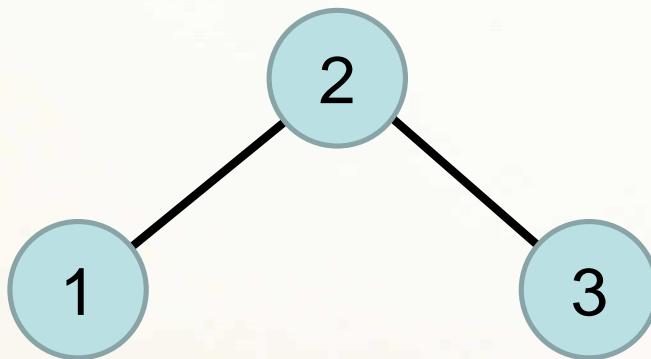
- Grafo  $G = (V, E)$  didumu (dydžiu) vadinas jo briaunų skaičius:

$$|E| = m.$$

Žymėjimas  $|A|$  parodo aibės A galia (elementų skaičių), pavyzdžiui, jei  $A = \{2, 3, 5, 7\}$ , tai  $|A| = 4$ .

## **Gretimumo ir incidentumo sąryšiai**

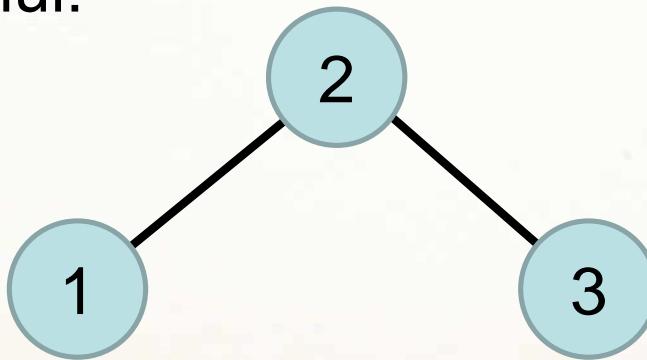
- Viršūnės grafe vadinamos gretimomis, jei jas jungia briauna.
- Gretumumo sąrašu  $\text{Adj}[u]$  vadinamas viršūnei  $u \in V$  gretimų viršūnių sąrašas, pavyzdžiui:



$\text{Adj}[1]=2$ ,  $\text{Adj}[2]=[1,3]$ ,  $\text{Adj}[3]=[2]$ .

# **Gretimumo ir incidentumo sąryšiai**

- Grafo  $G = (V, E)$  briauna žymima  $uv$ , čia  $u, v \in V$  ir galioja sąryšis:  $v \in \text{Adj}[u]$ .
- Tokiu atveju sakoma, kad viršūnė  $u$  yra incidenti briaunai  $uv$  (analogiškai,  $v$  yra incidenti  $uv$ ), pavyzdžiui:



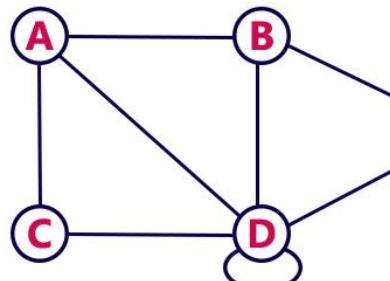
*Viršūnės 1 ir 2 yra incidentios briaunai  $\{1,2\}$ .*

- Pastaba: briauna  $vv$ ,  $v \in V$  vadina kila.

# Grafo užrašymas gretimumo matrica

- Grafas  $G = (V, E)$  užrašomos kvadratine  $n \times n$  gretimumo matrica  $A = (a_{ij})$ :

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei viršūnės } i \text{ ir } j \text{ yra gretimos,} \\ 0, & \text{jei viršūnės } i \text{ ir } j \text{ nėra gretimos.} \end{cases}$$



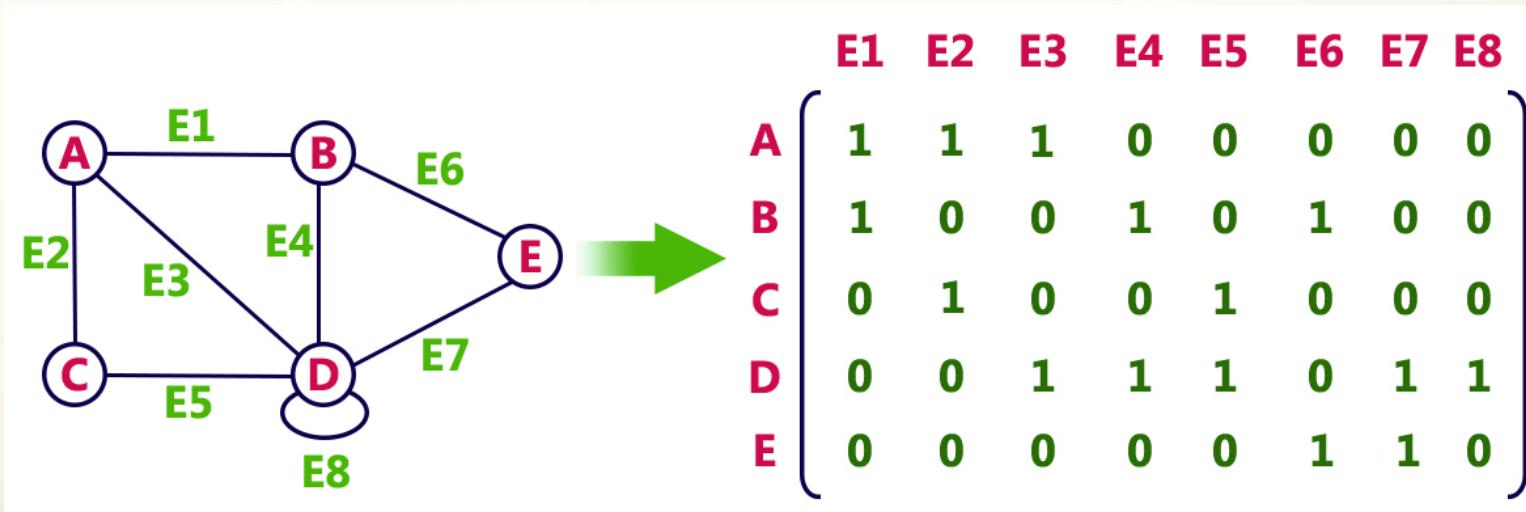
	A	B	C	D	E
A	0	1	1	1	0
B	1	0	0	1	1
C	1	0	0	1	0
D	1	1	1	1	1
E	0	1	0	1	0

- Pastaba: kilpos atveju viršūnė yra gretima pati sau.

# Grafo užrašymas incidentumo matrica

- Grafas  $G = (V, E)$  užrašomos  $n \times m$  incidentumo matrica  $B = (b_{ij})$ :

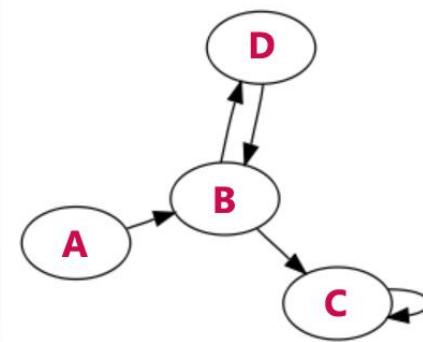
$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei viršūnė } i \text{ yra incidenti briaunai } j, \\ 0, & \text{jei viršūnė } i \text{ nėra incidenti briaunai } j. \end{cases}$$



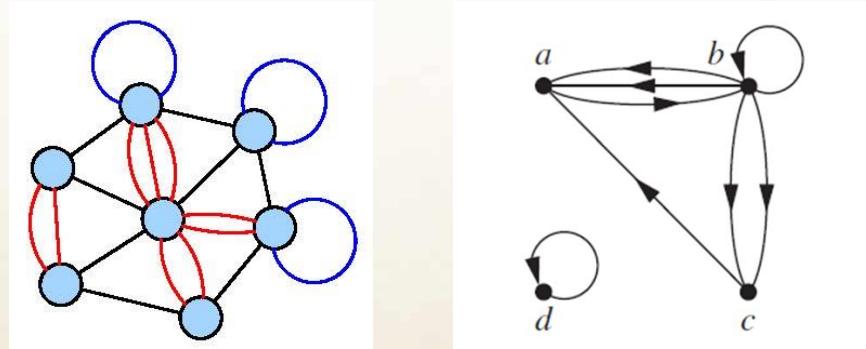
- Pastaba: kilpos atveju tik viena viršūnė incidenti briaunai

# Digrafa i multigrafa

- Digrafu vadinamas orientuotas grafas  $G = (V, E)$ , t. y. grafas, kurio briaunos turi kryptis:



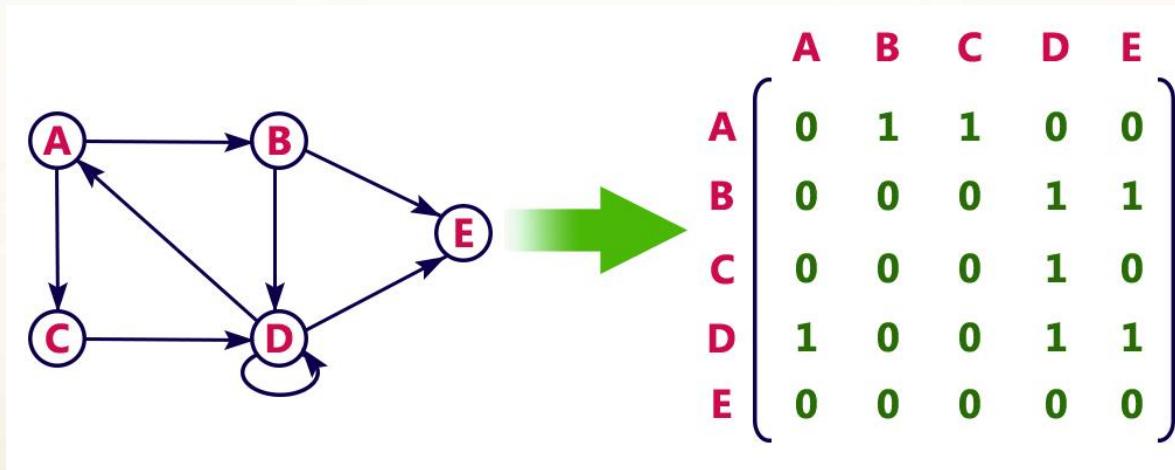
- Multigrafu vadinamas grafas (digrafas), kurio dvi viršūnes gali jungti daugiau nei 1 briauna (tos pačios krypties briauna):



# Digrafo užrašymas gretimumo matrica

- Dirafas  $G = (V, E)$  užrašomas kvadratine  $n \times n$  gretimumo matrica  $A = (a_{ij})$ :

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei briaunos kryptis iš viršūnės } i \text{ į } j, \\ 0, & \text{kitu atveju.} \end{cases}$$

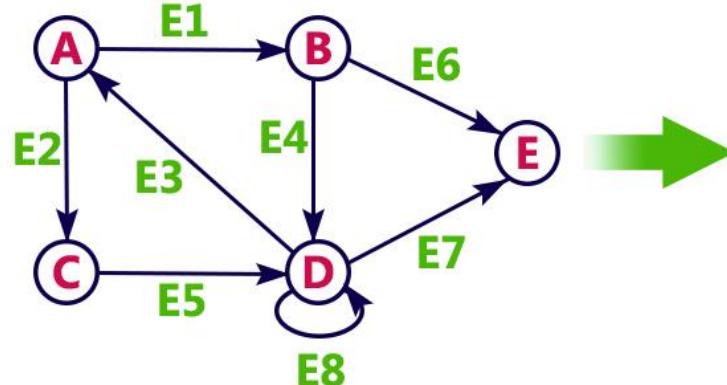


- Pastaba: kilpos atveju kryptis iš viršūnės į pačią ja

# Digrafo užrašymas incidentumo matrica

- Grafas  $G = (V, E)$  užrašomos  $n \times m$  incidentumo matrica  $B = (b_{ij})$ :

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei } i \text{ yra pradinė briaunos } j \text{ viršūnė}, \\ -1, & \text{jei } i \text{ yra galinė briaunos } j \text{ viršūnė}, \\ 0, & \text{jei viršūnė } i \text{ nėra incidenti briaunai } j. \end{cases}$$



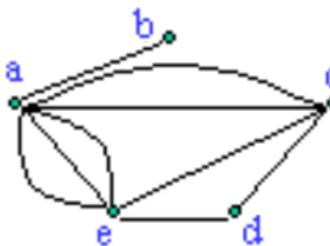
	E1	E2	E3	E4	E5	E6	E7	E8
A	1	1	-1	0	0	0	0	0
B	-1	0	0	1	0	1	0	0
C	0	-1	0	0	1	0	0	0
D	0	0	1	-1	-1	0	1	1
E	0	0	0	0	0	-1	-1	0

- Pastaba: kilpos atveju tik viena viršūnė pradinė

# Multigrafo užrašymas gretumumo matrica

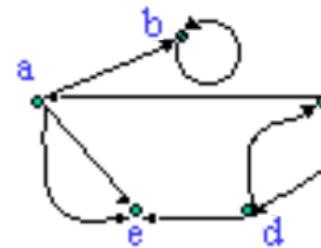
- Multigrafas  $G = (V, E)$  užrašomas kvadratine  $n \times n$  gretumumo matrica  $A = (a_{ij})$ :

$$a_{ij} = \begin{cases} k, & \text{jei per } k \text{ briaunų galima patekti iš viršūnės } i \text{ į } j, \\ 0, & \text{kitu atveju.} \end{cases}$$



Multigrafas:

	a	b	c	d	e
a	0	1	2	0	3
b	1	0	0	0	0
c	2	0	0	1	1
d	0	0	1	0	1
e	3	0	1	1	0



Multidigrafas:

	a	b	c	d	e
a	0	1	0	0	2
b	0	1	0	0	0
c	1	0	0	1	0
d	0	0	1	0	1
e	0	0	0	0	0

# Multigrafo užrašymas incidentumo matrica

- Multigrafas  $G = (V, E)$  užrašomas  $n \times m$  gretumumo matrica  $B = (b_{ij})$ :

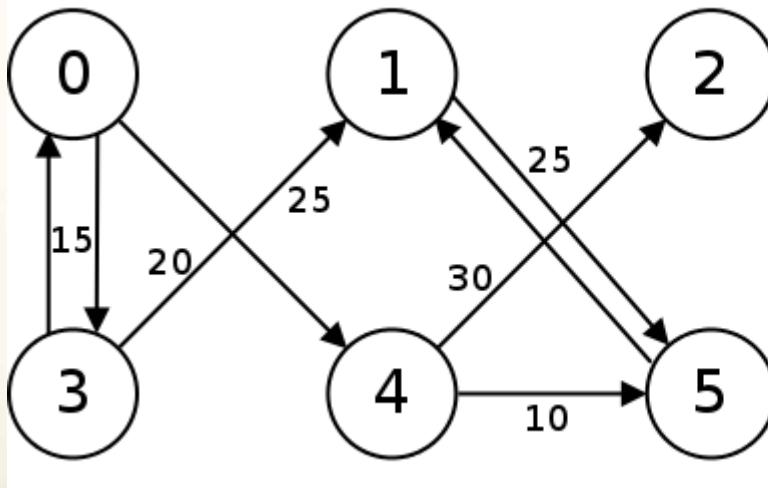
$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei } i \text{ viršūnė yra incidenti } j \text{ briaunai, kuri nėra kilpa,} \\ 2, & \text{jei } i \text{ viršūnė yra incidenti } j \text{ briaunai, kuri yra kilpa,} \\ 0, & \text{jei } i \text{ viršūnė nėra incidenti } j \text{ briaunai.} \end{cases}$$

- Bekilpis multidigrafas  $G = (V, E)$  užrašomas  $n \times m$  gretumumo matrica  $B = (b_{ij})$ :

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{jei } i \text{ yra pradinė } j \text{ briaunos viršūnė,} \\ -1, & \text{jei } i \text{ yra galinė } j \text{ briaunos viršūnė,} \\ 0, & i \text{ viršūnė nėra incidenti } j \text{ briaunai.} \end{cases}$$

# Svoriniai grafai

- Svoriniu grafu (digrafu) vadinamas grafas  $G = (V, E, w)$ , kurio briaunoms priskirtas svorio atributas (pavyzdžiui atstumas tarp viršūnių).
- Svoriniai grafai (digrafai) dažniausiai apibrėžiami gretumumo matricomis, kuriose reikšmė 1 keičiama briaunos svoriu, pavyzdžiu:



	0	1	2	3	4	5
0	0	0	0	15	20	0
1	0	0	0	0	0	25
2	0	0	0	0	0	0
3	15	25	0	0	0	0
4	0	0	30	0	0	10
5	0	25	0	0	0	0

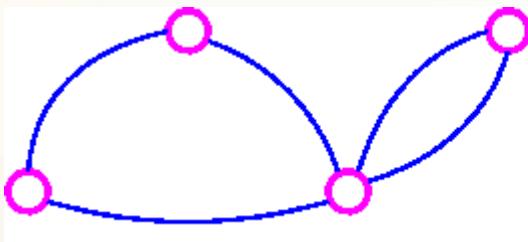
# *Kitos grafų teorijos sąvokos*

- Taku grafe (digrafe) vadinama viršūnių seka

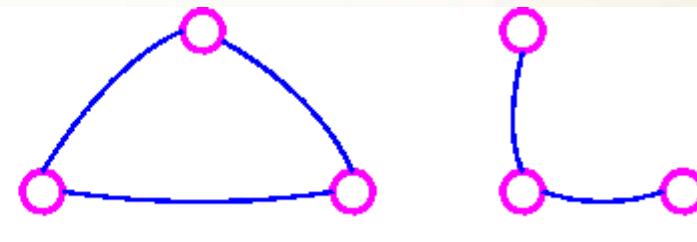
$$v_1, v_2, \dots, v_n,$$

kurioje briauna galima nukeliauti iš  $v_i$  viršūnės į  $v_{i+1}$ ,  $i = 1, \dots, n - 1$ .

- Grafas vadinamas jungiu, jei bet kurias dvi jo viršūnes jungia takas, kitu atveju grafas nėra jungus.



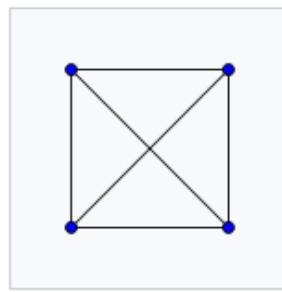
Jungus grafas.



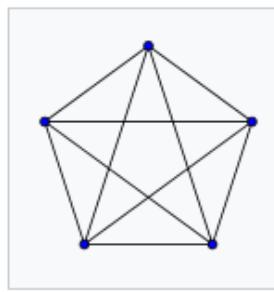
Nejungus grafas.

# *Pilnasis grafas*

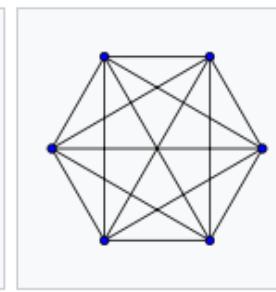
- Grafas vadinamas pilnuoju, jei bet kurias dvi jo viršūnes jungia briauna. Pilnasis grafas žymimas  $K_n$  ir turi  $n(n-1)/2$  briaunų:



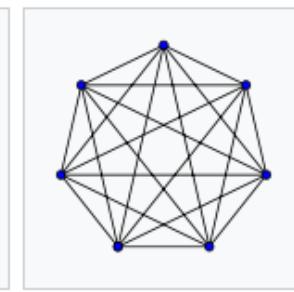
$K_4$



$K_5$



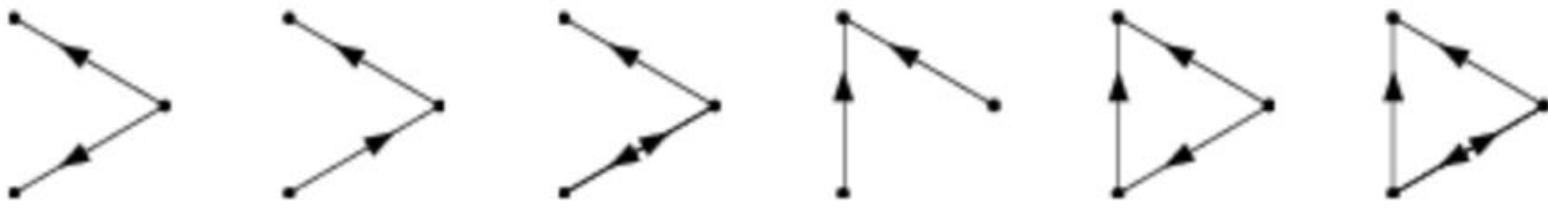
$K_6$



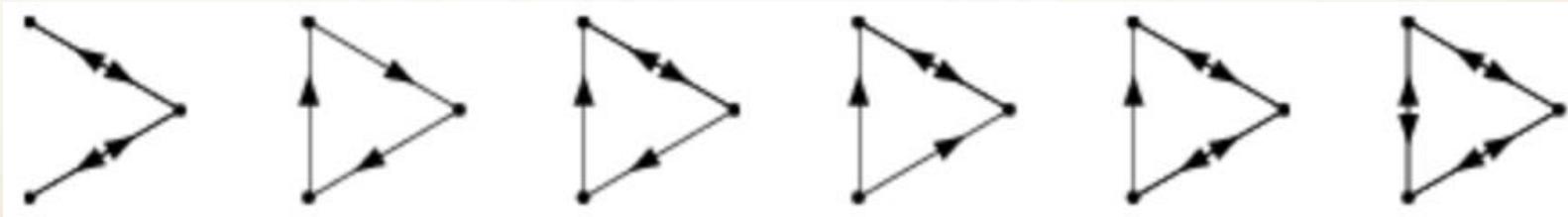
$K_7$

# *Kitos grafų teorijos sąvokos*

- Digrafas vadinamas silpnai jungiu, jei, ignoruojant briaunų kryptis, bet kurias dvi jo viršūnes jungia takas:

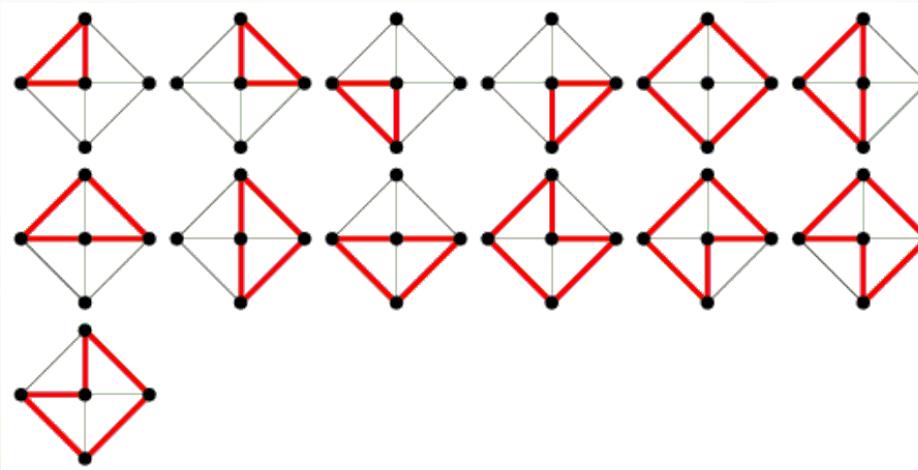
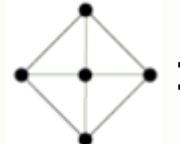


- Digrafas vadinamas stipriai jungiu, jei egzistuoja takas tarp bet kurių dviejų jo viršūnių (neignorujant briaunų krypčių):



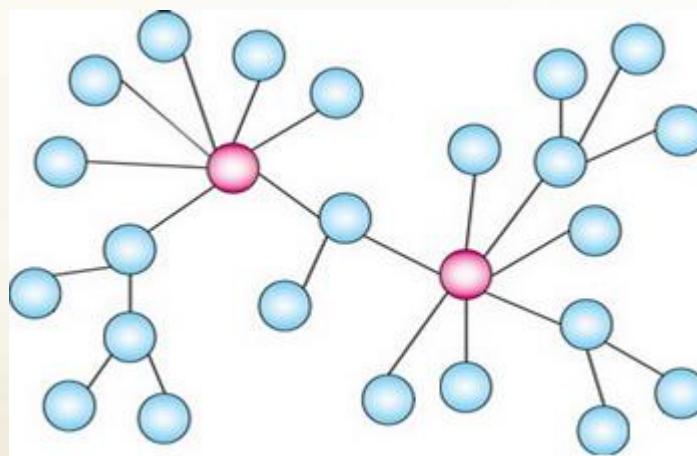
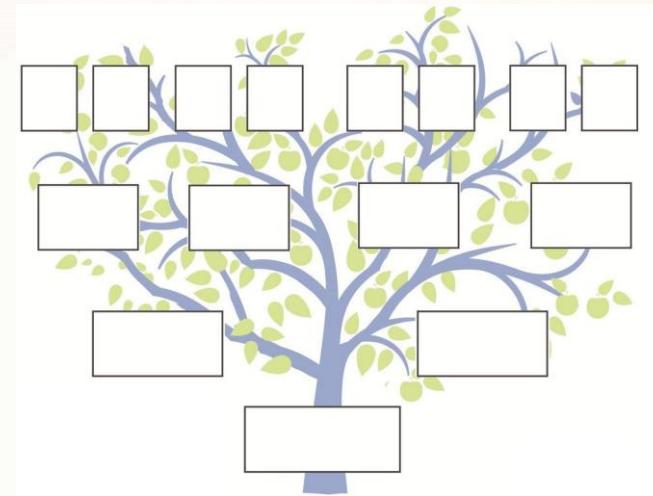
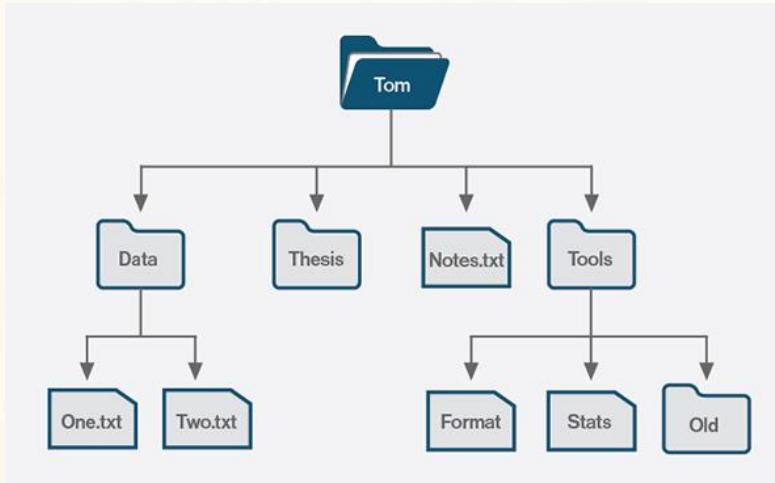
# *Kitos grafų teorijos sąvokos*

- Ciklu grafe vadinamas bent dviejų viršūnių takas, kurio pradžia ir pabaiga sutampa.
- Cikliniu grafu vadinamas grafas, turintis bent vieną ciklą.
- Ciklų pavyzdžiai grafe :



- **Medžiu** vadinamas jungus grafas, neturintis ciklų.

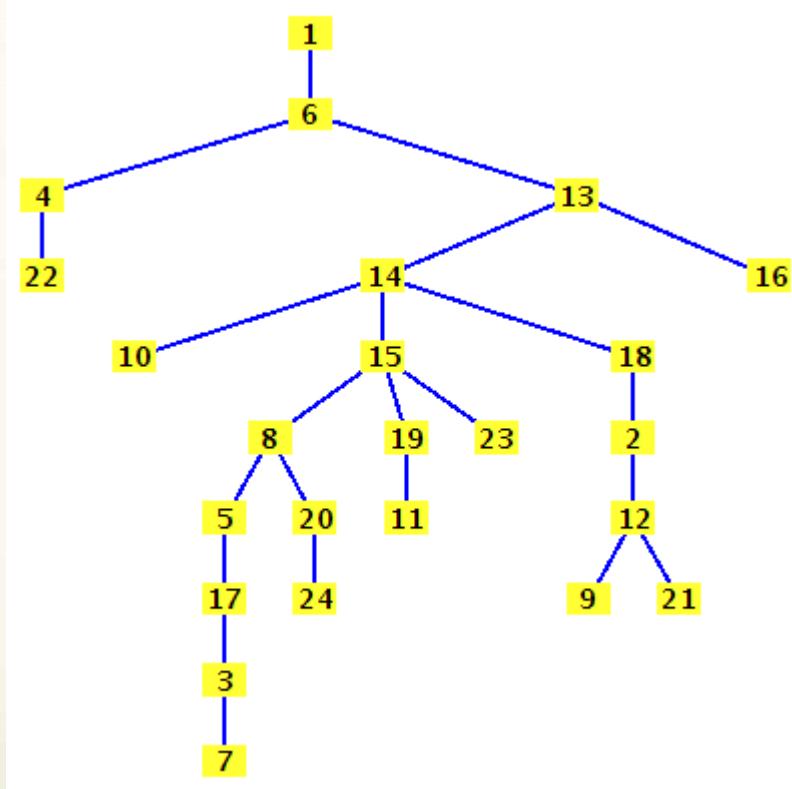
# Medžiai



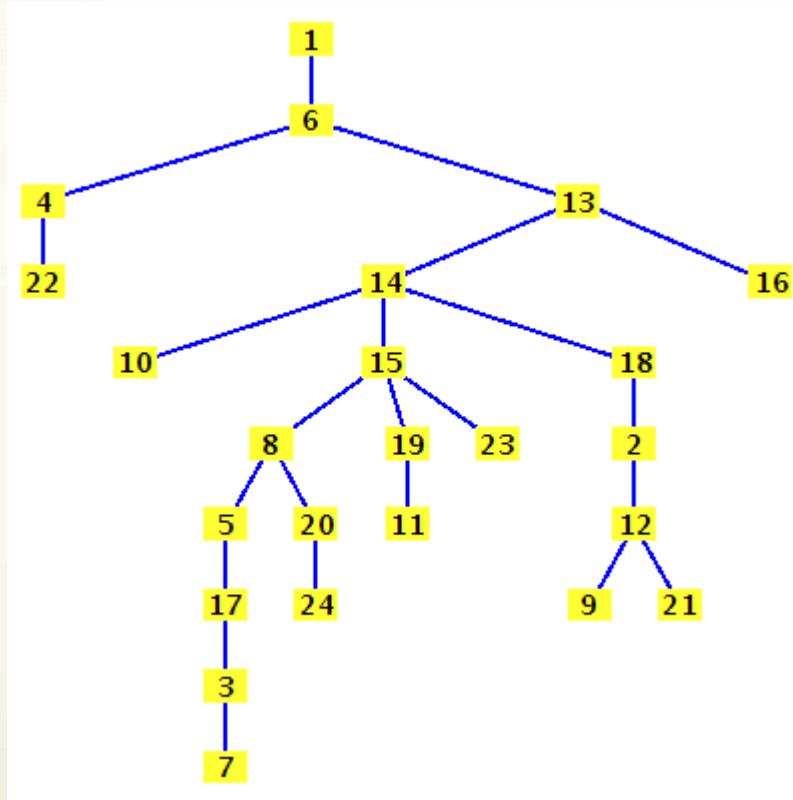
## ***Medžių užrašymo būdai***

- Gretumumo matrica.
- Incidentumo matrica.
- Briaunų aibe.
- Priuferio kodu.

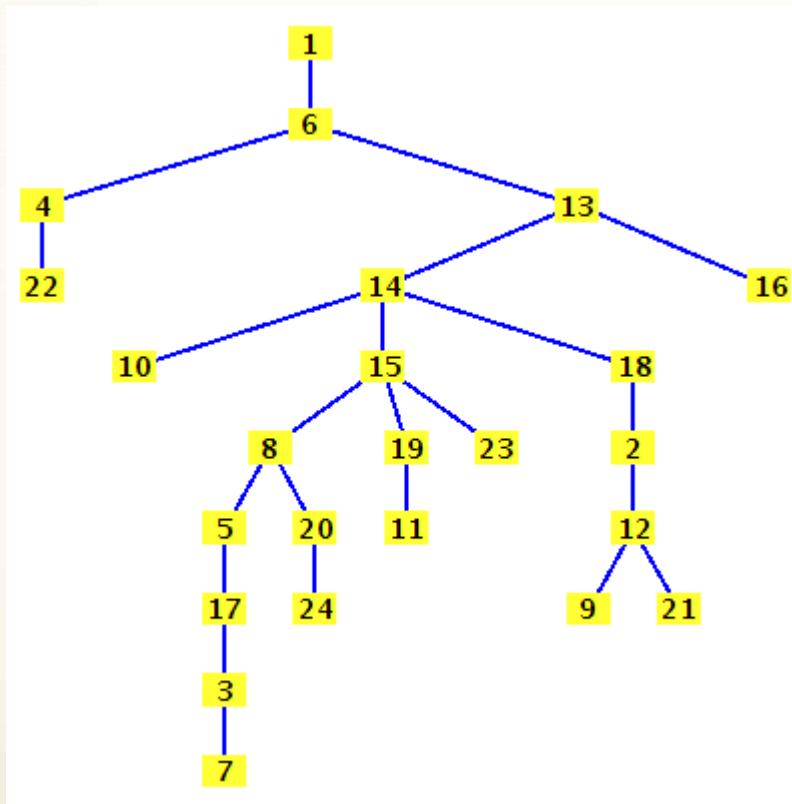
# ***Medžio užrašymas gretimumo matrica***



# ***Medžio užrašymas incidentumo matrica***

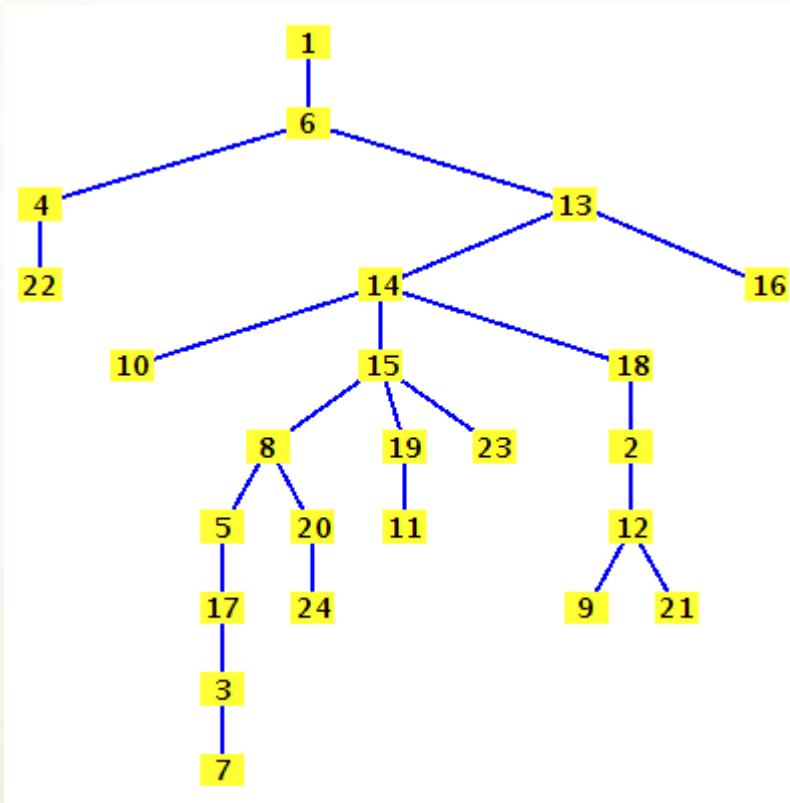


# Medžio užrašymas briaunu aibe



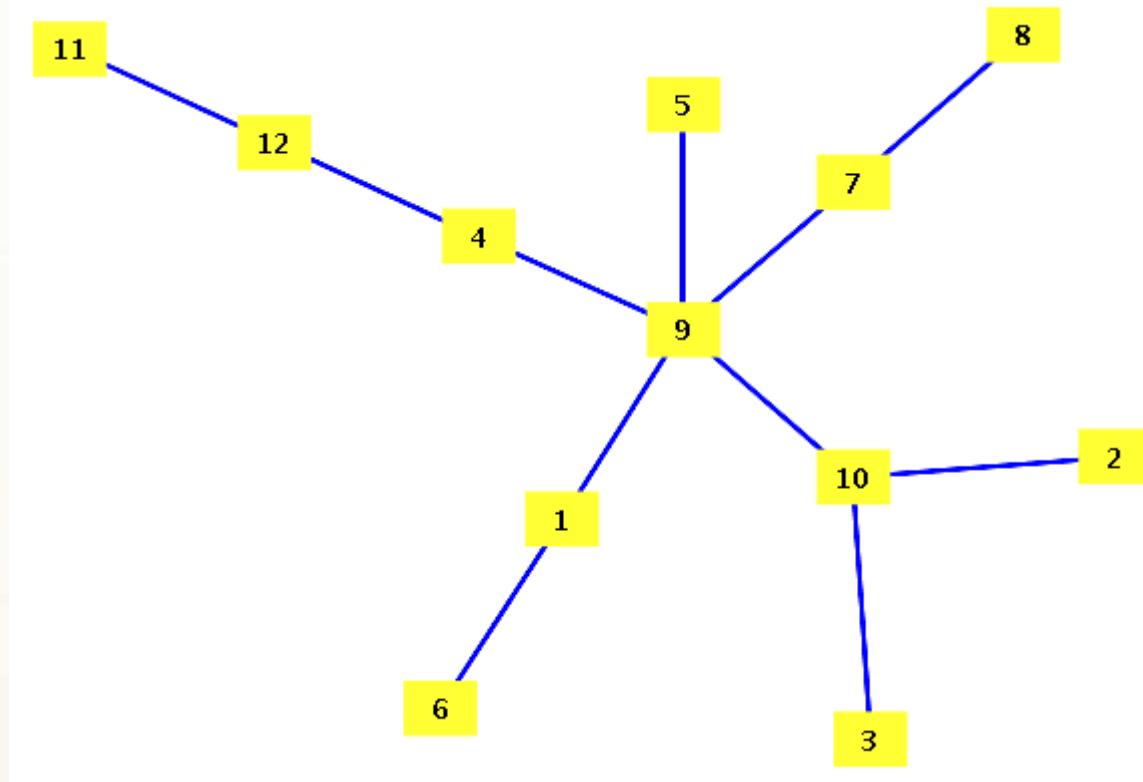
$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 12\}, \{2, 18\}, \{3, 7\}, \{3, 17\}, \{4, 6\}, \{4, 22\}, \{5, 8\}, \{5, 17\}, \{6, 13\}, \{8, 15\}, \{8, 20\}, \{9, 12\}, \{10, 14\}, \{11, 19\}, \{12, 21\}, \{13, 14\}, \{13, 16\}, \{14, 15\}, \{14, 18\}, \{15, 19\}, \{15, 23\}, \{20, 24\}\}$$

# Medžio užrašymas Priuferio kodu



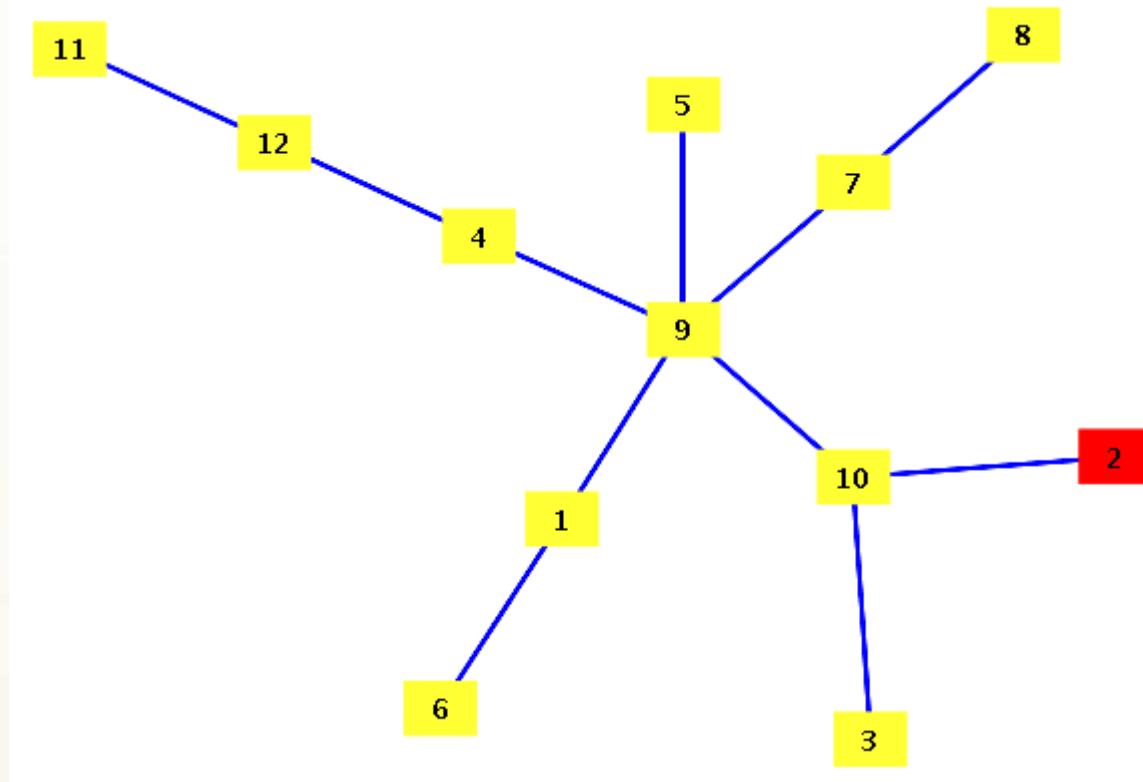
$\alpha = [6, 3, 17, 12, 14, 19, 13, 5, 8, 15, 12, 2, 18, 14, 4, 6, 13, 14, 15, 15, 8, 20]$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



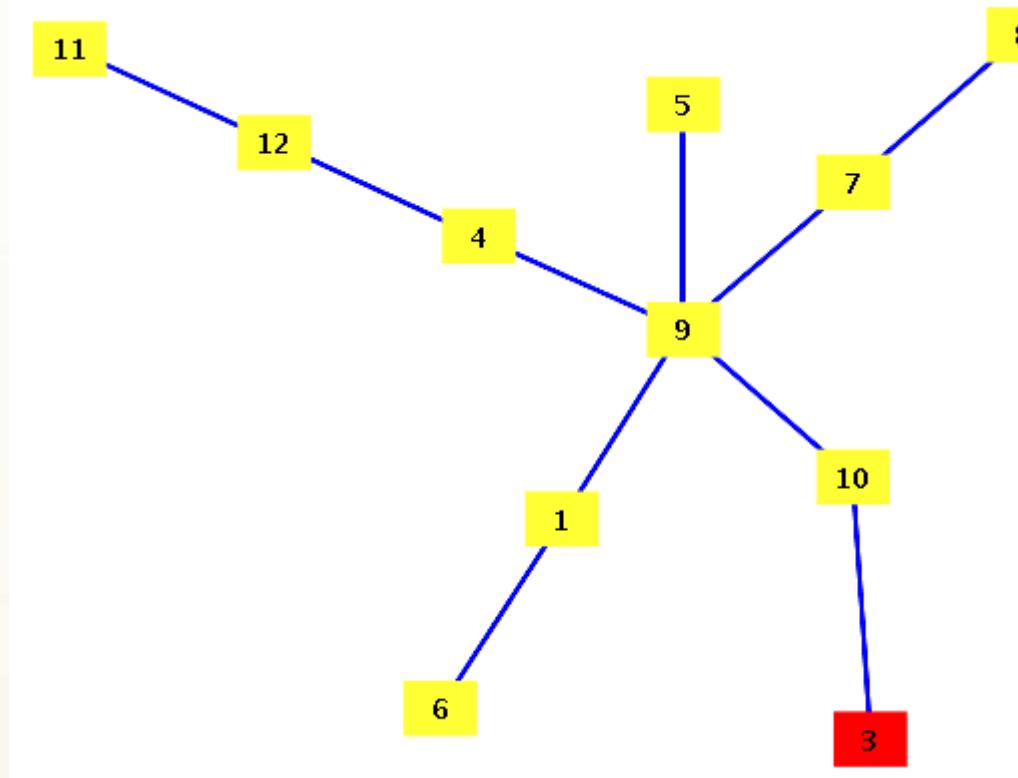
$$\alpha = []$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



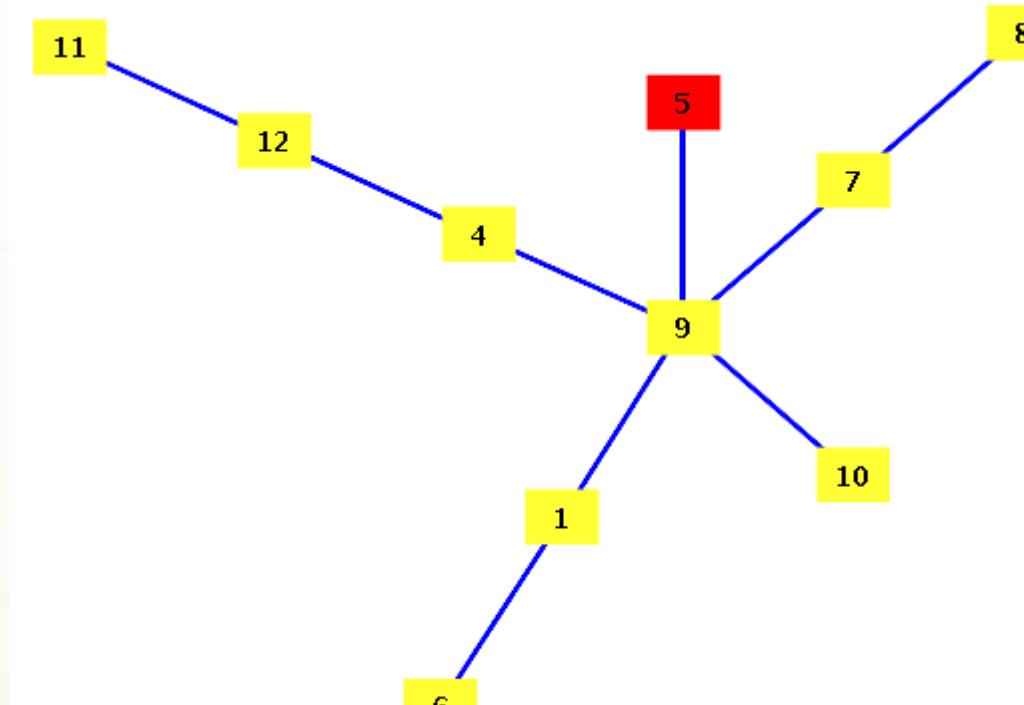
$$\alpha = [10]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



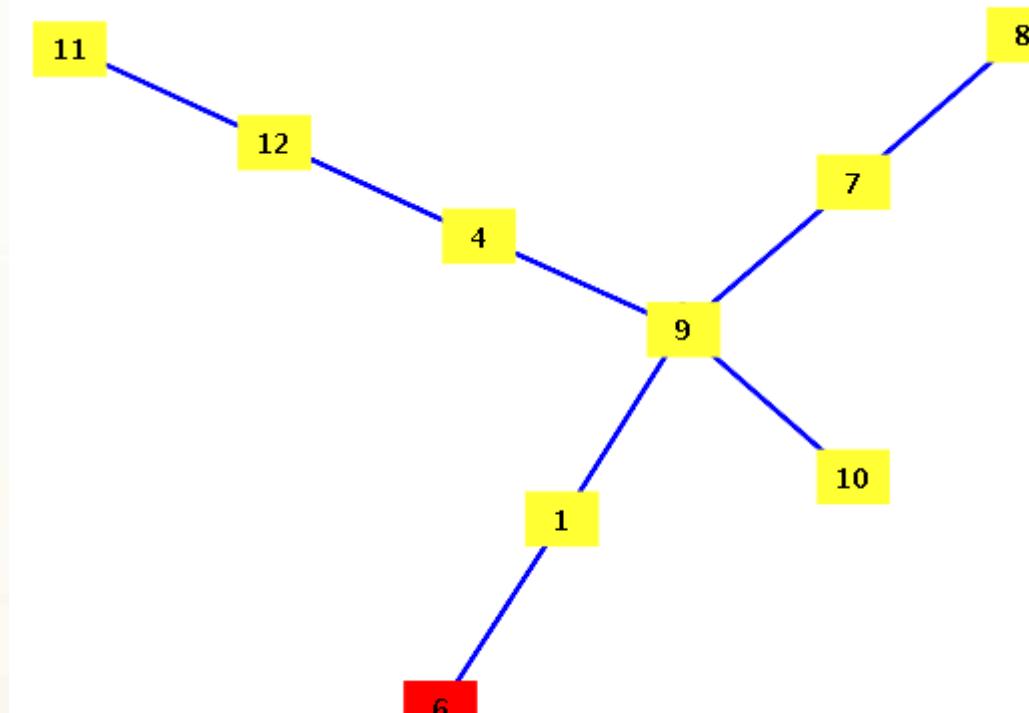
$$\alpha = [10, 10]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



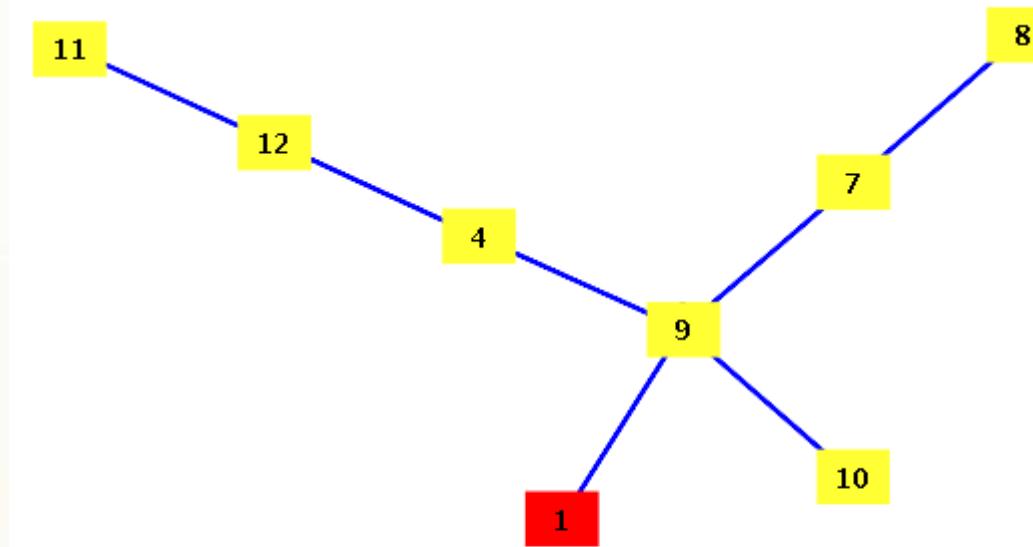
$$\alpha = [10, 10, 9]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



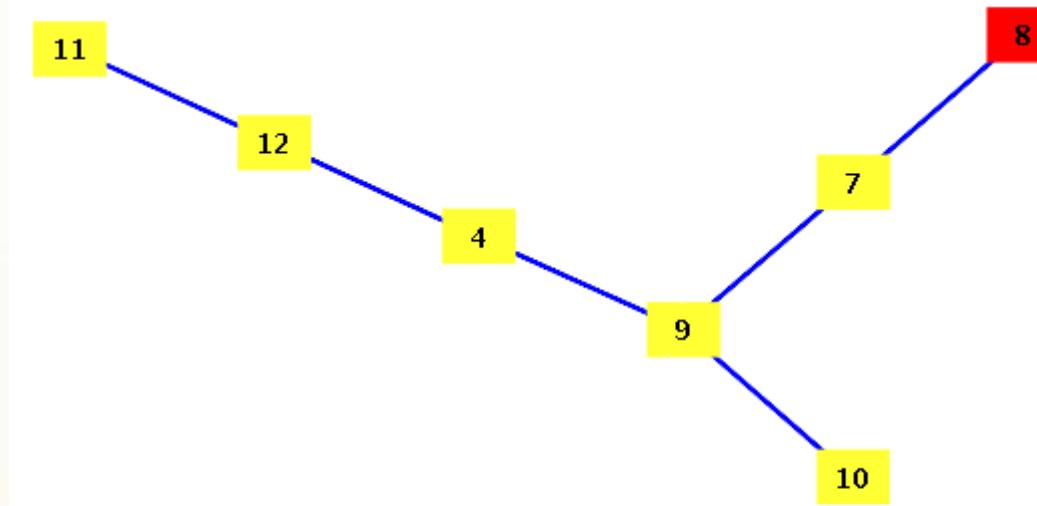
$$\alpha = [10, 10, 9, 1]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



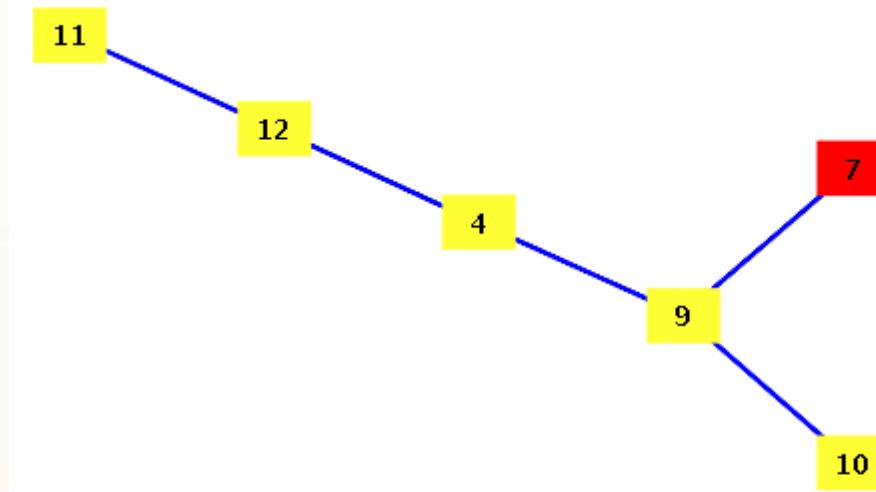
$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medį*



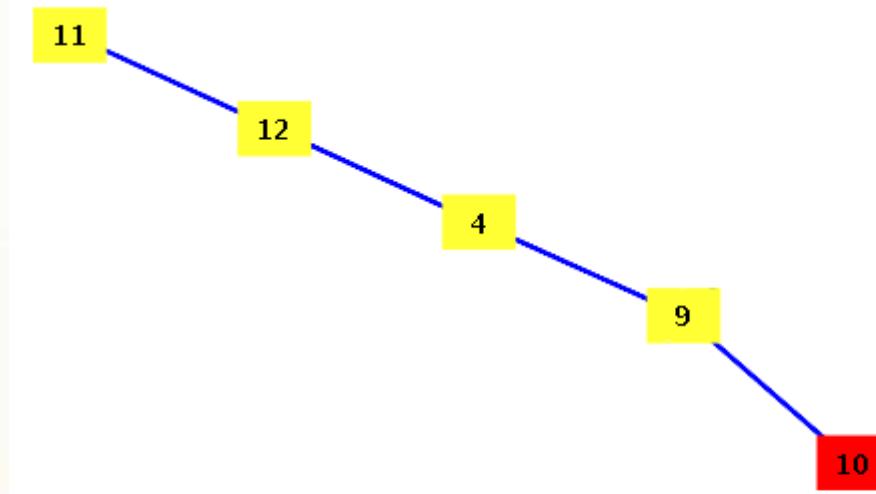
$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medį*



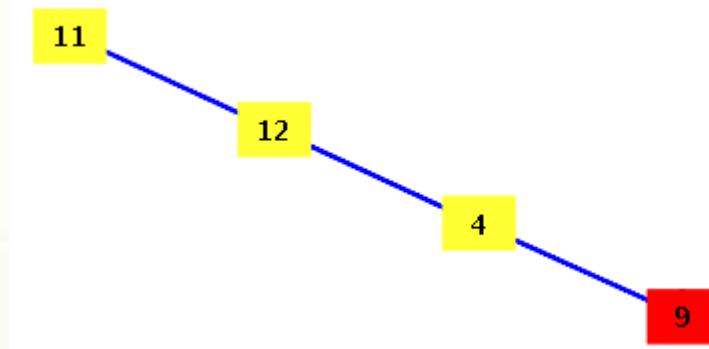
$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medį*



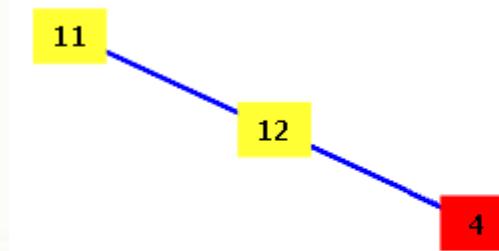
$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9, 9]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medijus*



$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9, 9, 4]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medijus*



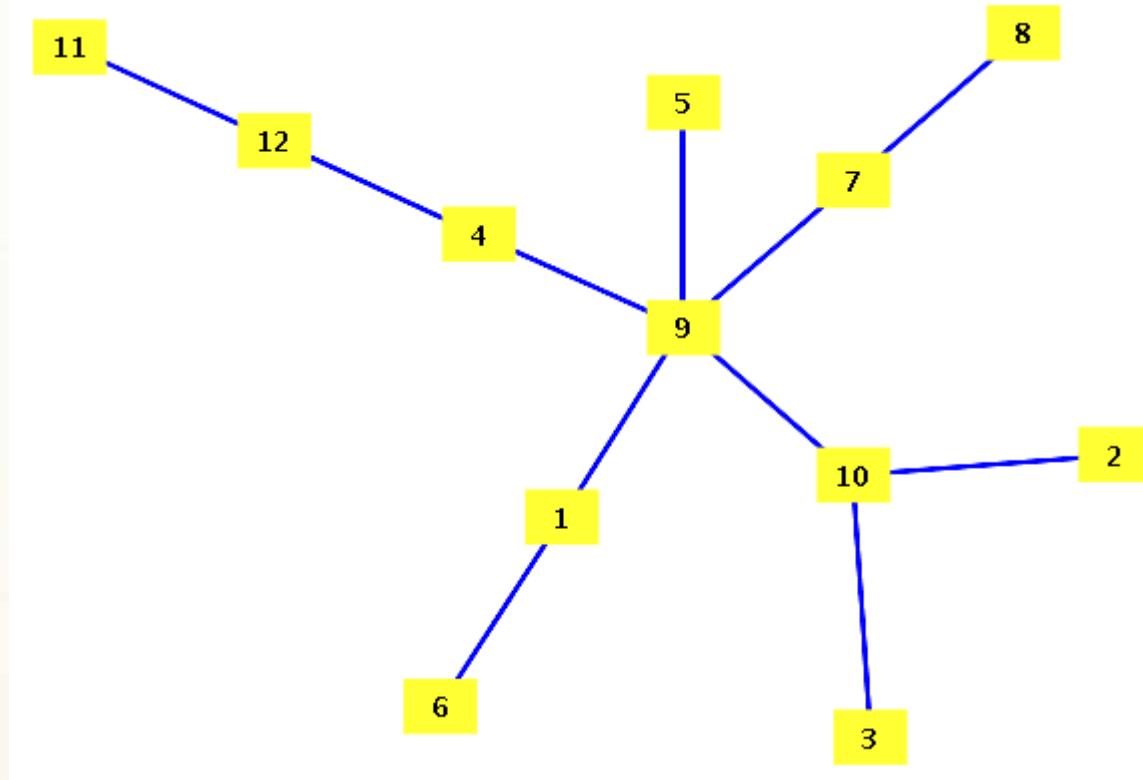
$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9, 9, 4, 12]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medijus*



$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9, 9, 4, 12]$$

# *Priuferio kodas ir jo sudarymas pagal medži*



$$\alpha = [10, 10, 9, 1, 9, 7, 9, 9, 4, 12]$$

## *Medžio generavimas pagal Priuferio kodą*

$$\alpha = [1,2,3,4,5,5,4,3,2,1]$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [1, 2, 3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [1, 2, 3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [1, 2, 3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [2, 3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 9, 10, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 8, 9, 10, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 9, 10, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 10, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [5, 4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 11, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \\ \{5, 11\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [4, 3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \\ \{5, 11\}, \{4, 5\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [3, 2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 4, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \\ \{5, 11\}, \{4, 5\}, \{4, 3\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [2, 1]$$

$$V = \{1, 2, 3, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \\ \{5, 11\}, \{4, 5\}, \{4, 3\}, \{3, 2\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$$\alpha = [1]$$

$$V = \{1, 2, 12\}$$

$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \\ \{5, 11\}, \{4, 5\}, \{4, 3\}, \{3, 2\}, \{2, 1\}\}$$

## ***Medžio generavimas pagal Priuferio kodą***

$\alpha = []$

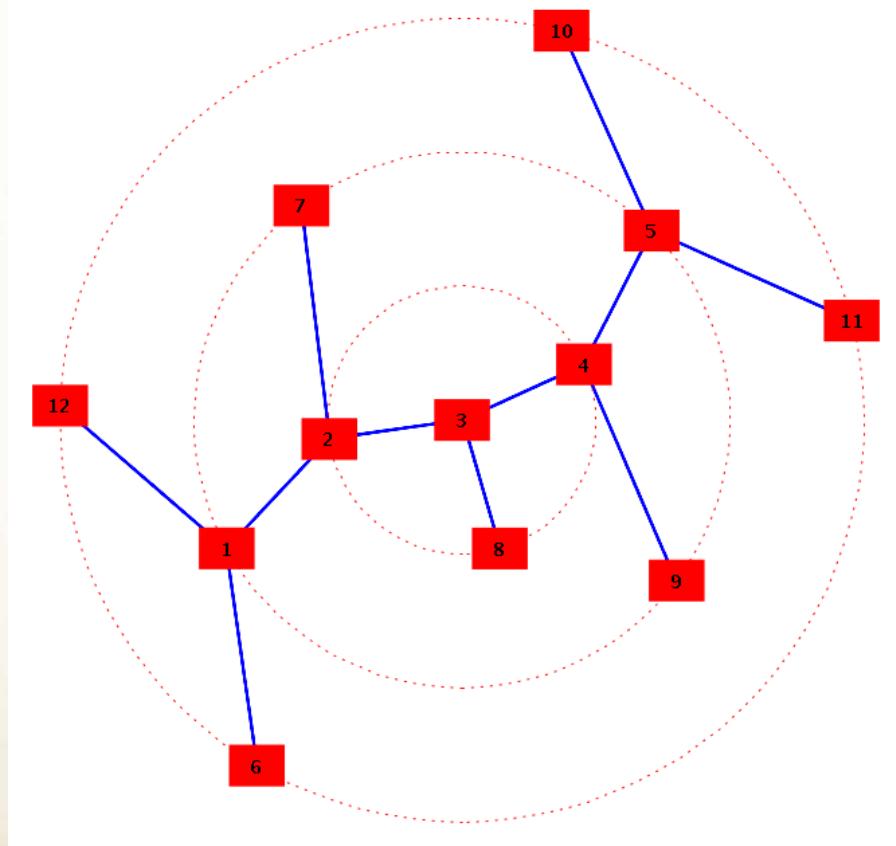
$V=\{1, 12\}$

$E=\{\{1,6\}, \{2,7\}, \{3,8\}, \{4,9\}, \{5,10\},$   
 $\{5,11\}, \{4,5\}, \{4,3\}, \{3,2\}, \{2,1\}, \{1,12\}\}$

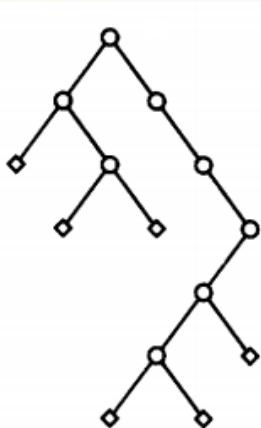
# *Medžio generavimas pagal Priuferio kodą*

$$\alpha = [1, 2, 3, 4, 5, 5, 4, 3, 2, 1]$$

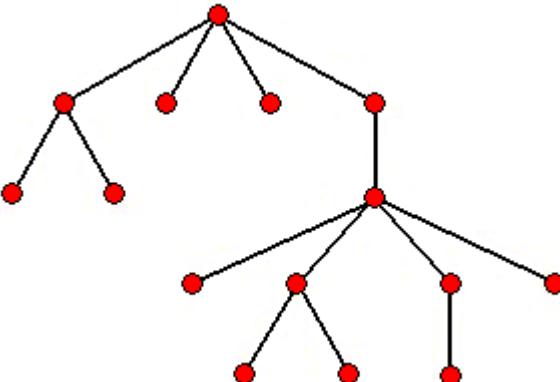
$$E = \{\{1, 6\}, \{2, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 9\}, \{5, 10\}, \{5, 11\}, \{4, 5\}, \{4, 3\}, \{3, 2\}, \{2, 1\}, \{1, 12\}\}$$



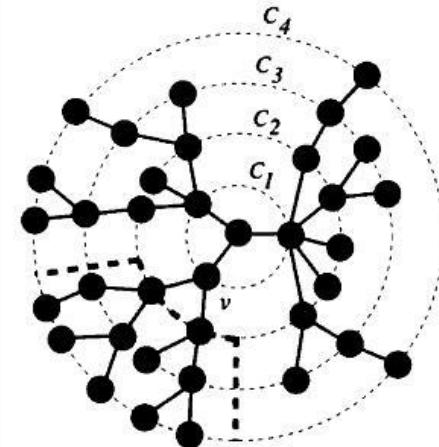
# Medžių vizualizacijos algoritmų raida



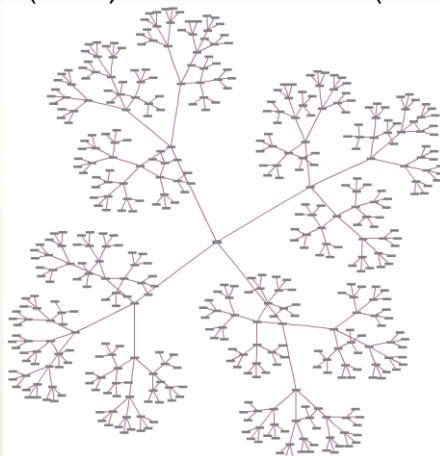
Binarieji medžiai  
Wetherell ir Shannon (1979)



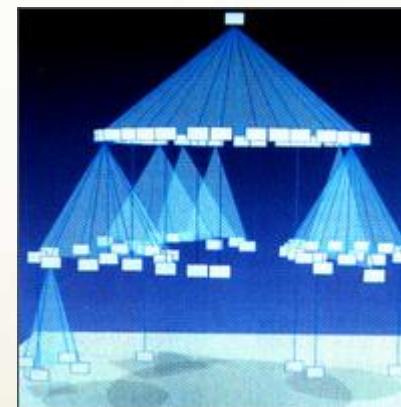
Numeruotieji medžiai  
Walker (1990)



Radialinis medžių vaizdavimas  
Eades (1992)



Žiediniai medžiai  
Melancon ir Herman (1998)



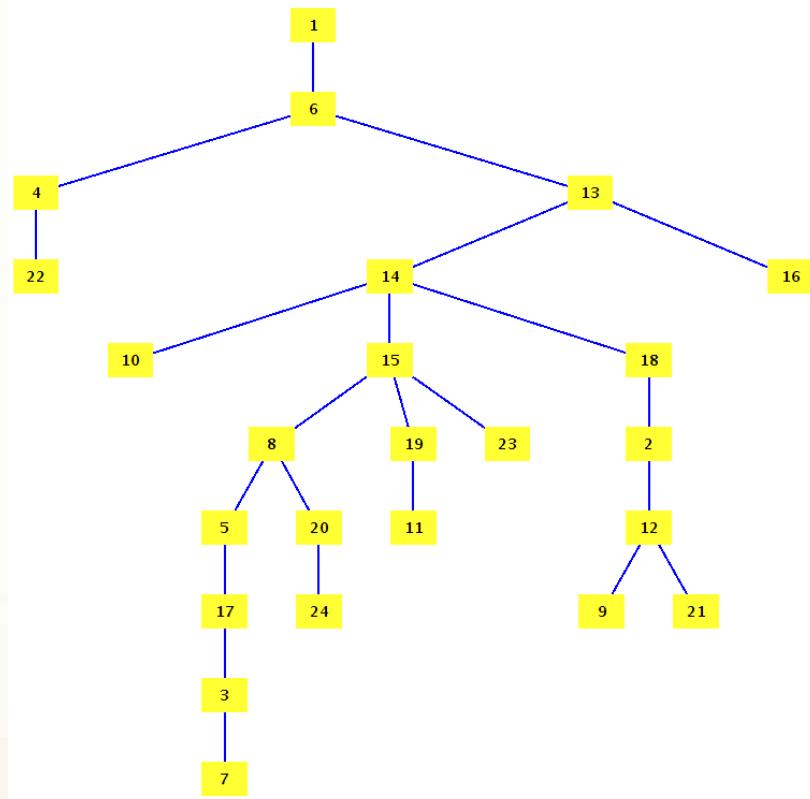
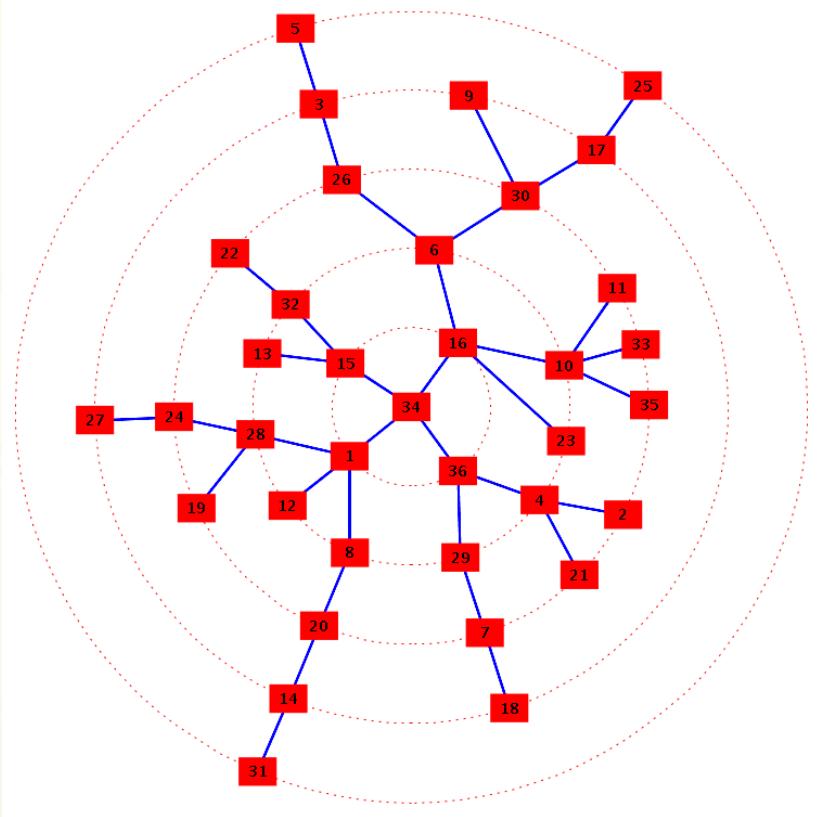
Kūginiai medžiai  
Robertson (1991)

# ***Estetiniai reikalavimai medžių vizualizacijai***

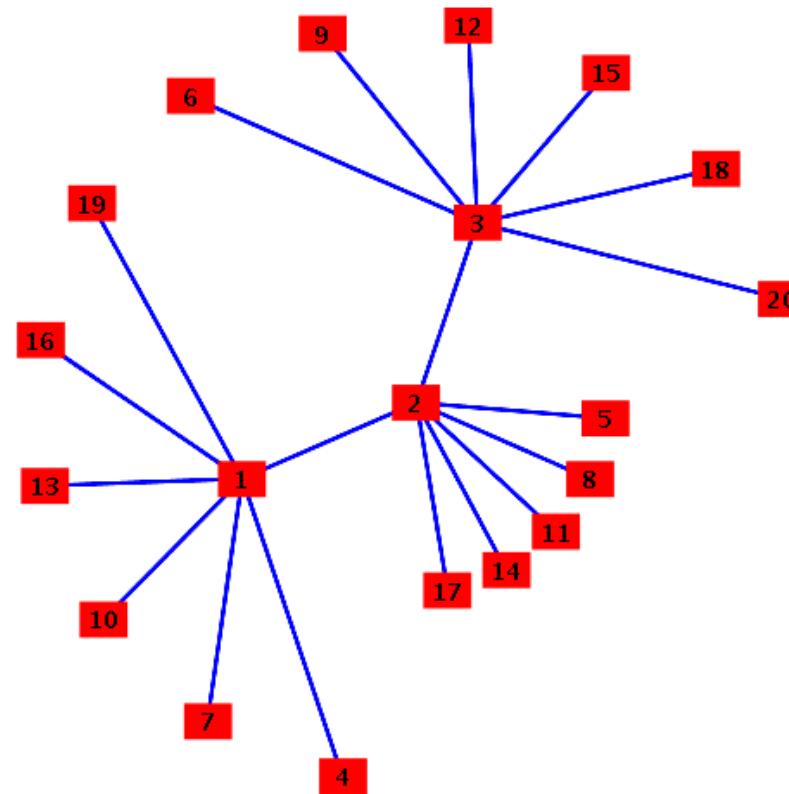
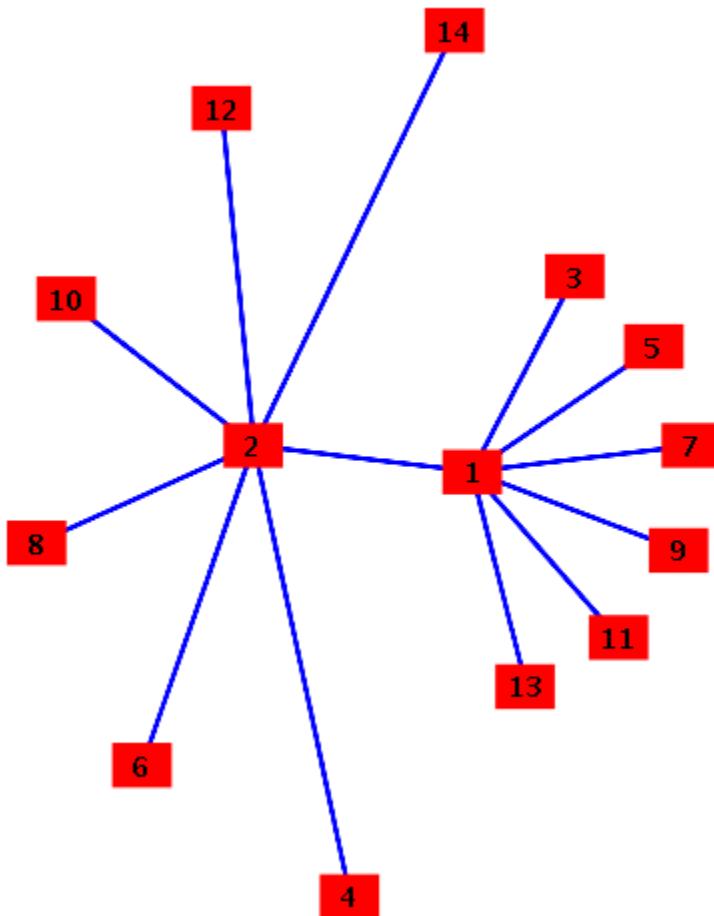
(remiantis *Di Battista et al. (1994), Section 2.1.2, Aesthetics, pp. 14–16.*)

- 1) Minimalus briaunų susikirtimų skaičius
- 2) Tolygus viršūnių pasiskirstymas
- 3) Maža grafo briaunų ilgių imties dispersija
- 4) Simetrinis grafo vaizdavimas (jei yra galimybė)

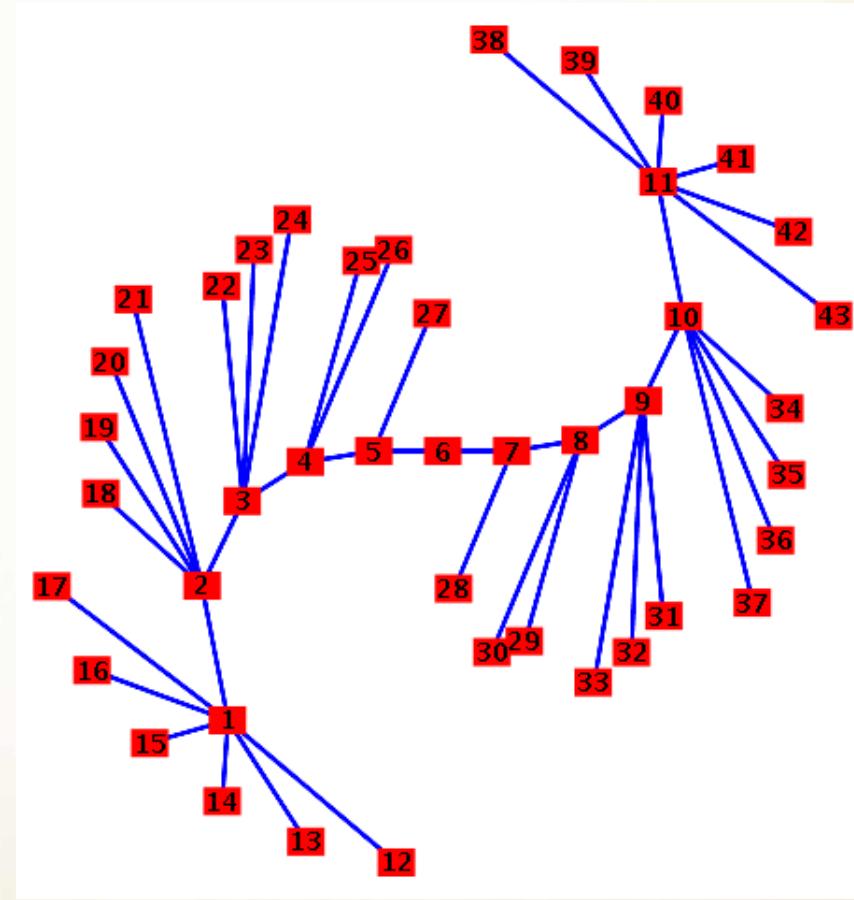
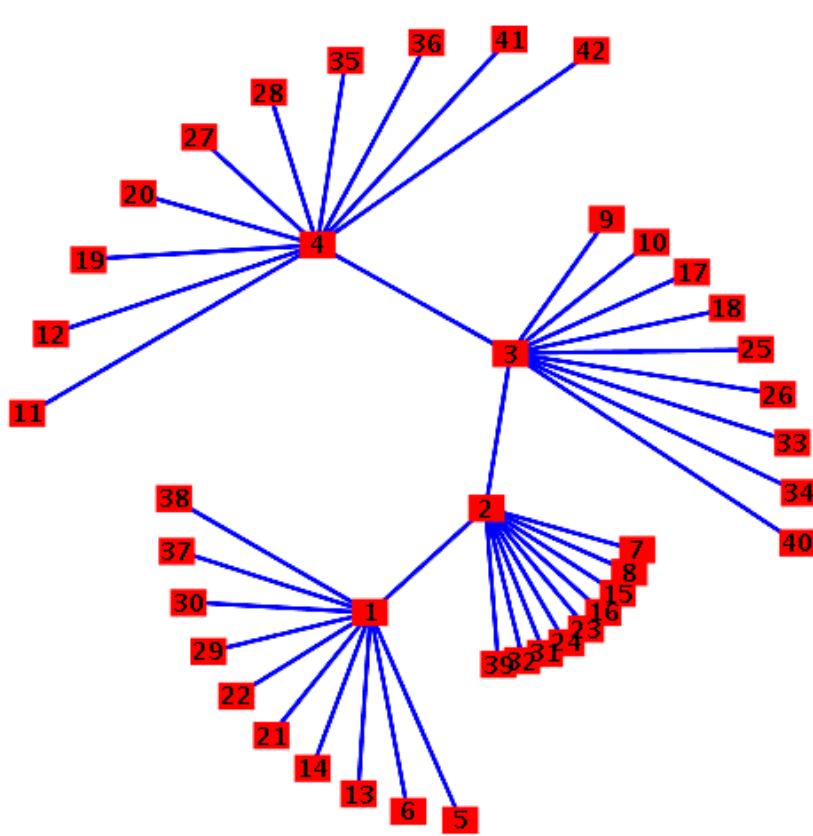
# *Radialinis ir hierarchinis medžių vaizdavimas*



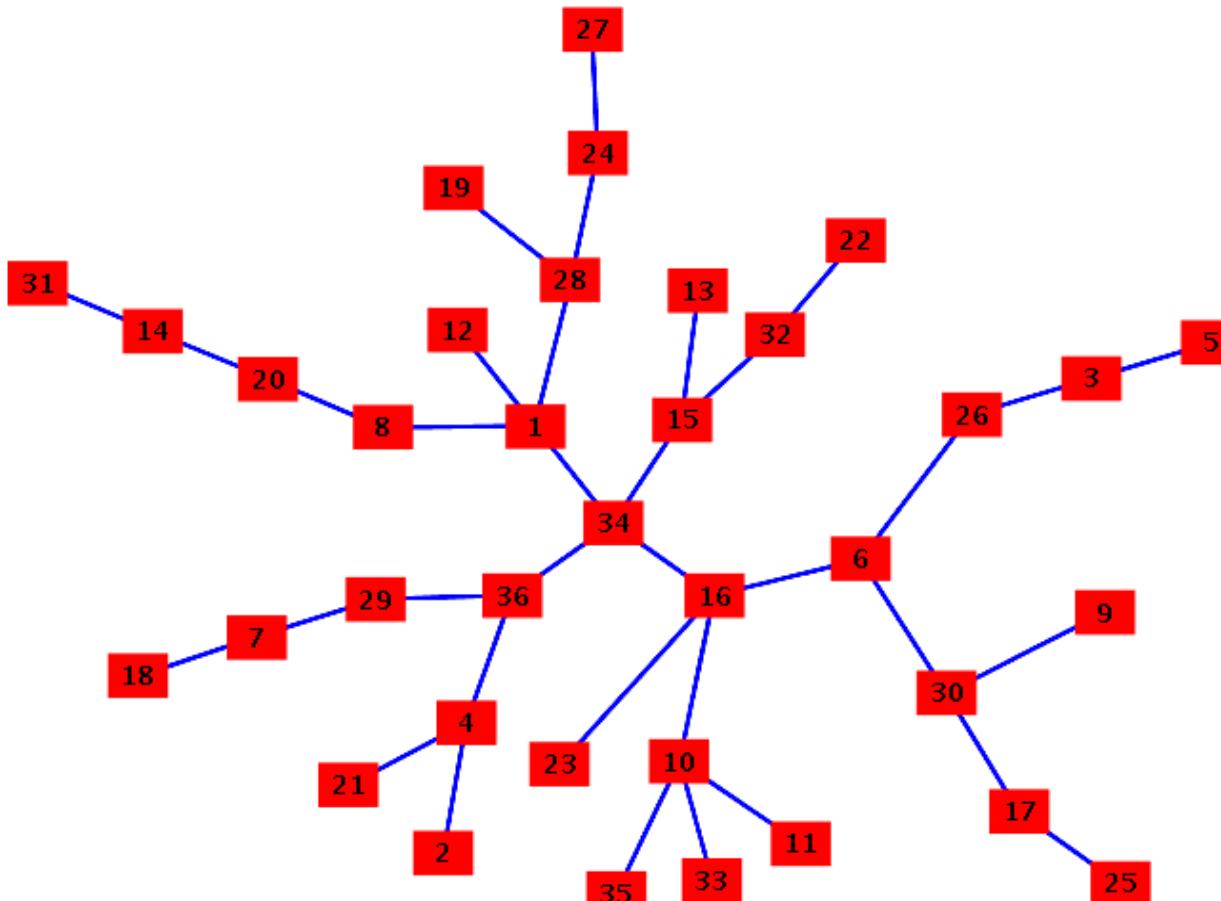
# *Radialiniu būdu pavaizduoti medžiai pagal ciklinius Priuferio kodus*



# *Radialiniu būdu pavaizduoti medžiai pagal ciklinius Priuferio kodus*



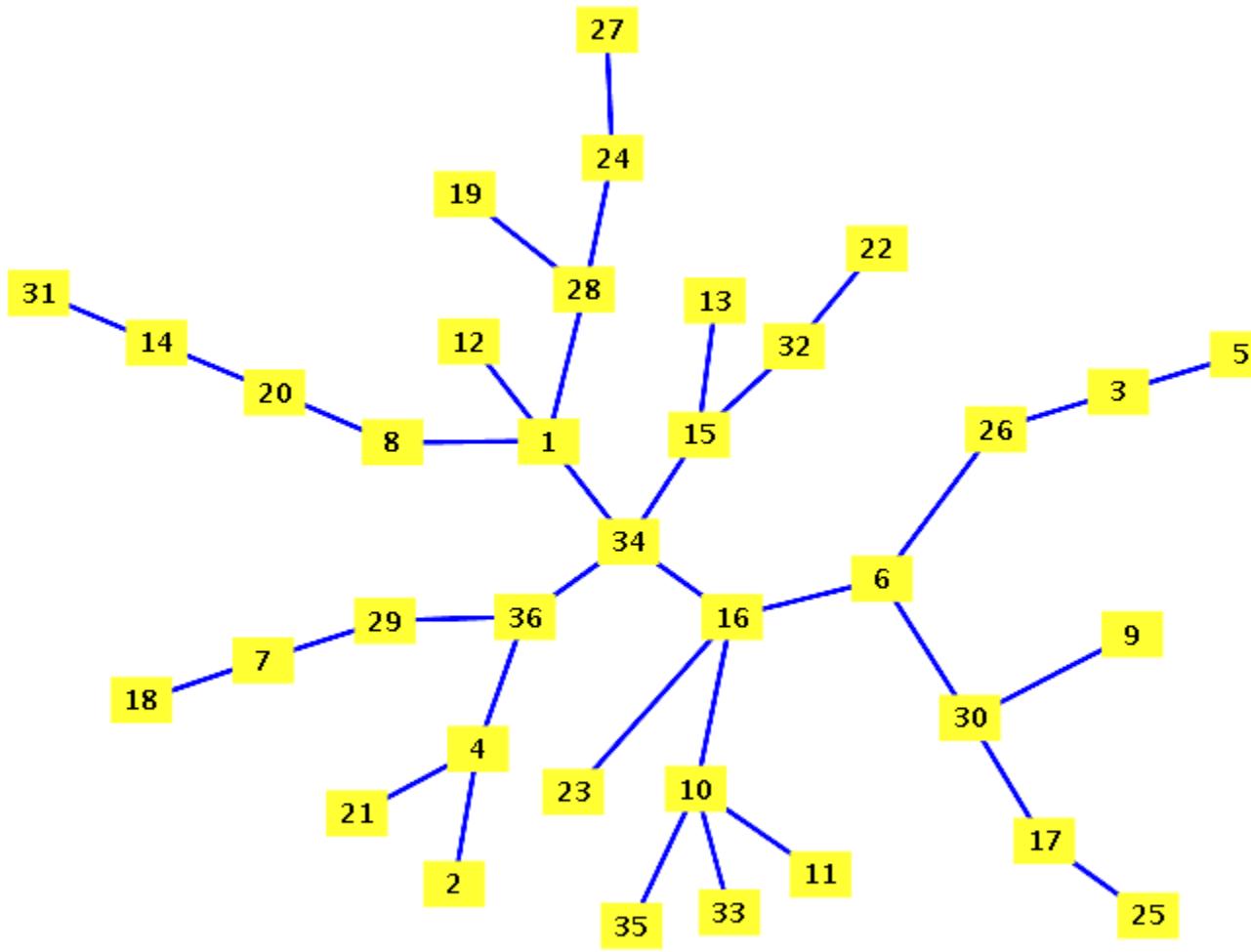
# *Medžio centro ir ilgiausių takų paieška*

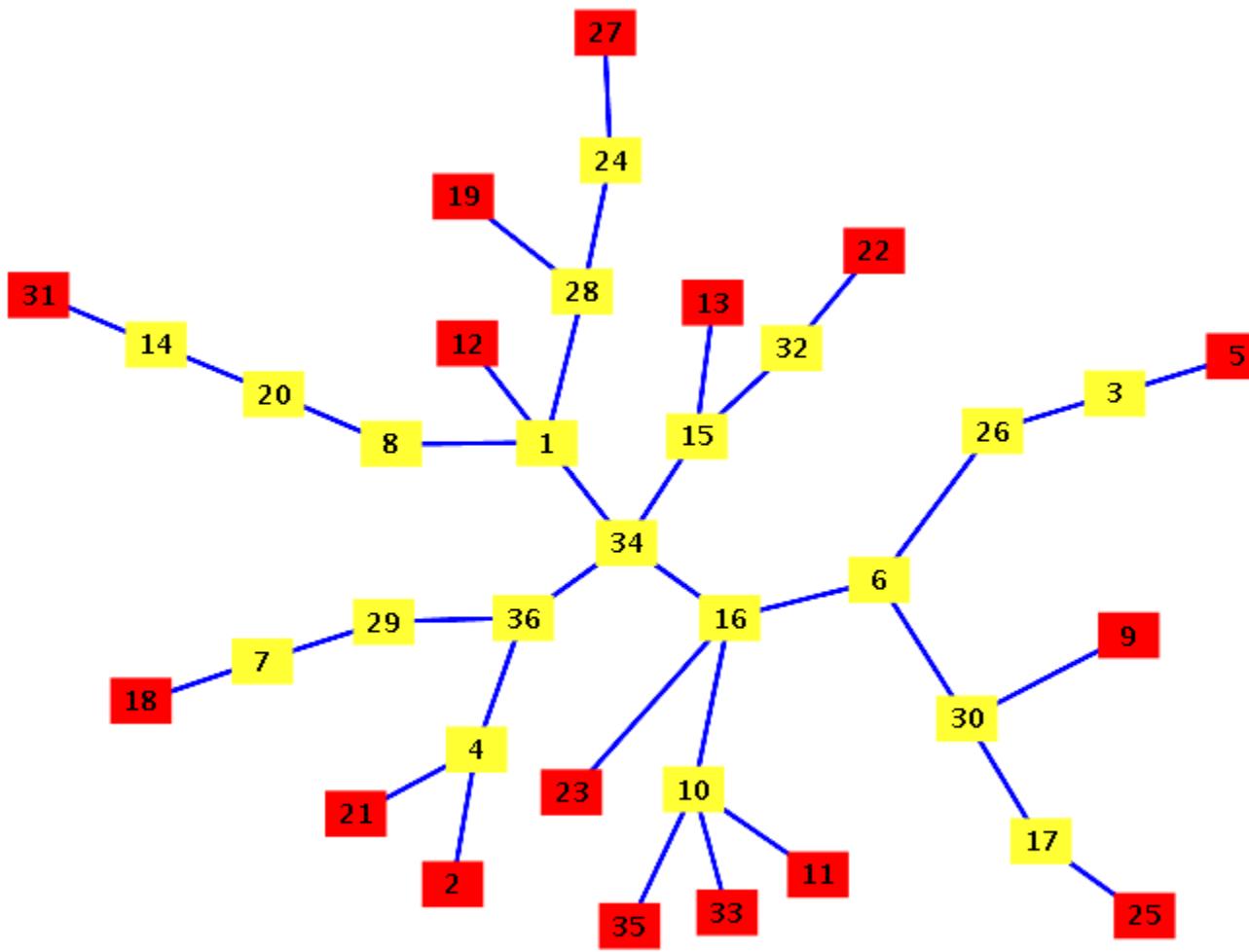


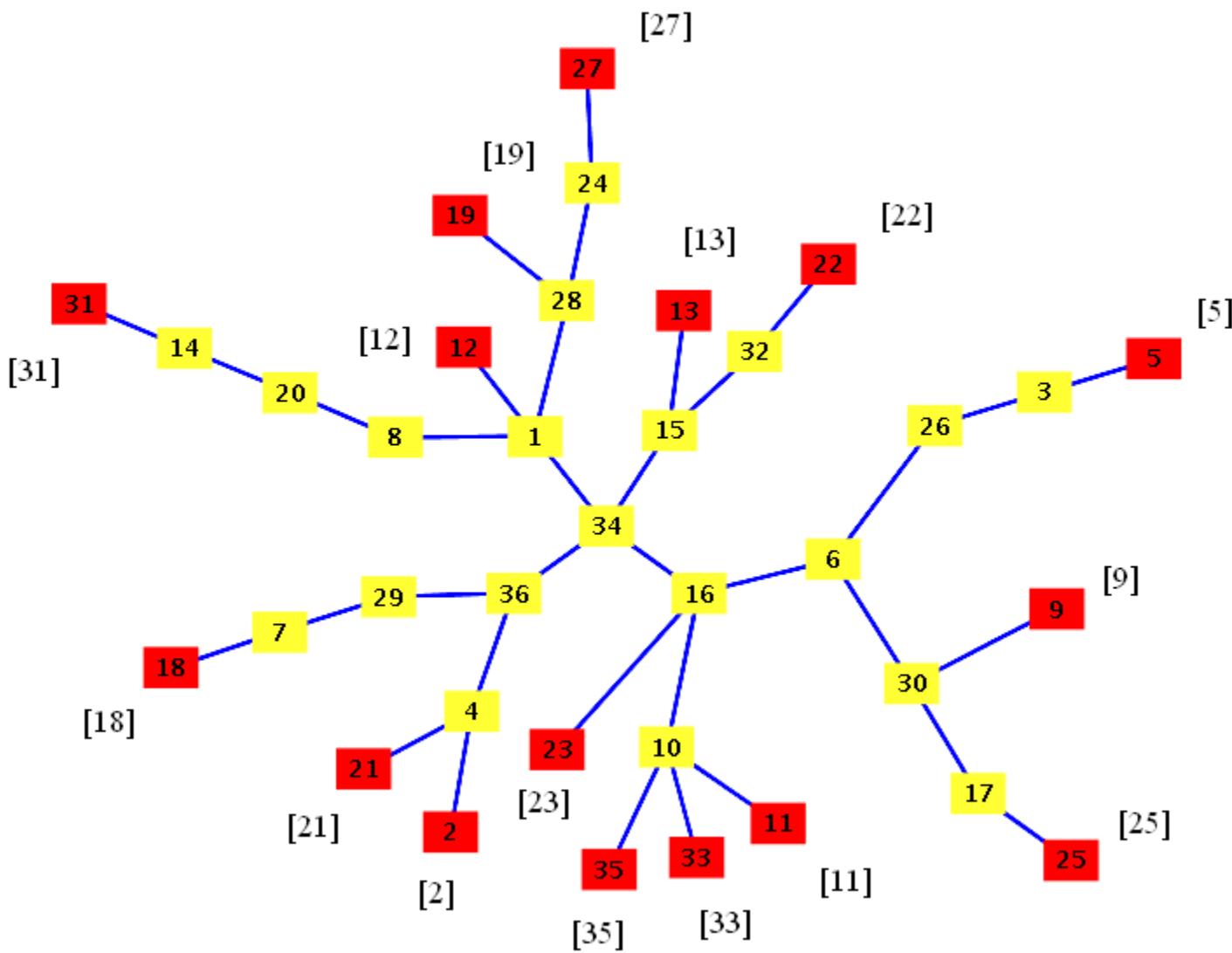
Takas<sub>1</sub> = [31, 14, 20, 8, 1, 34, 16, 6, 26, 3, 5]

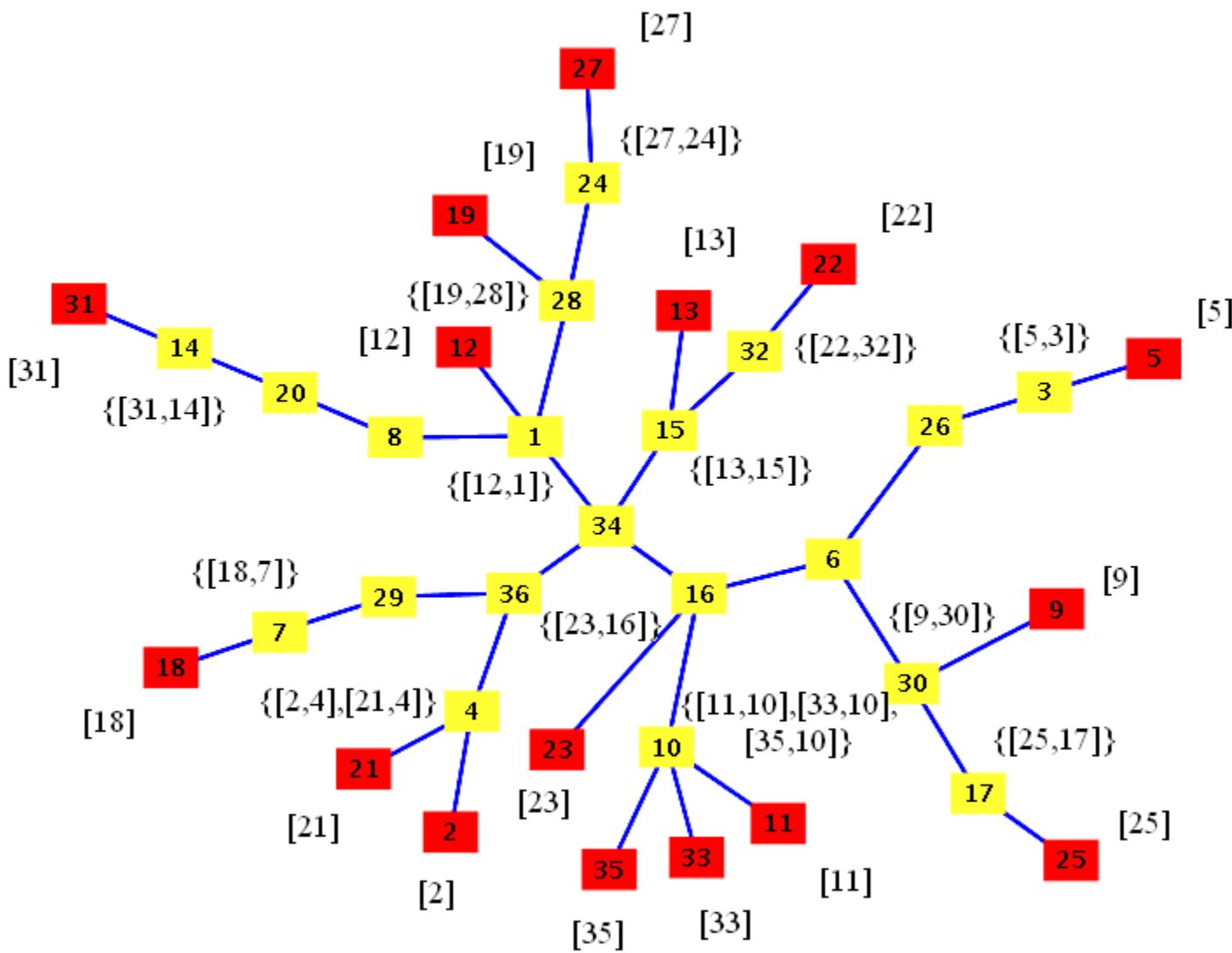
Takas<sub>2</sub> = [31, 14, 20, 8, 1, 34, 16, 6, 30, 17, 25]

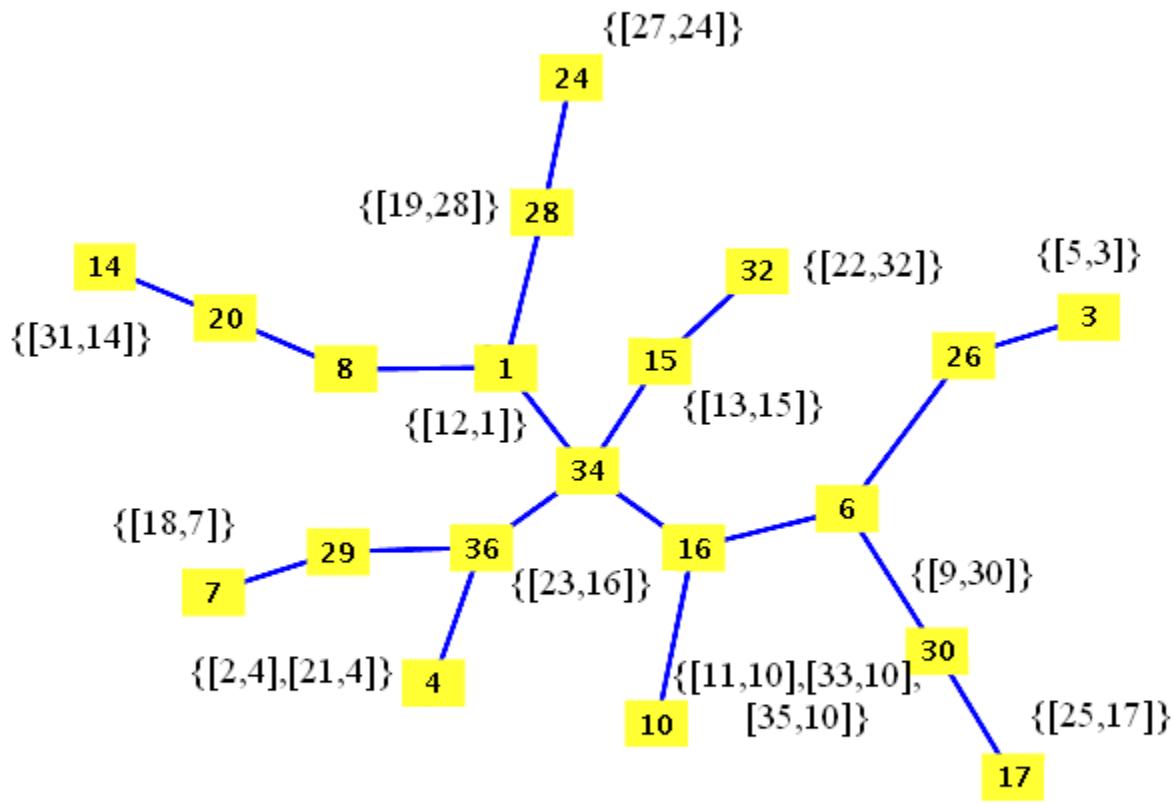
Centras = [34]

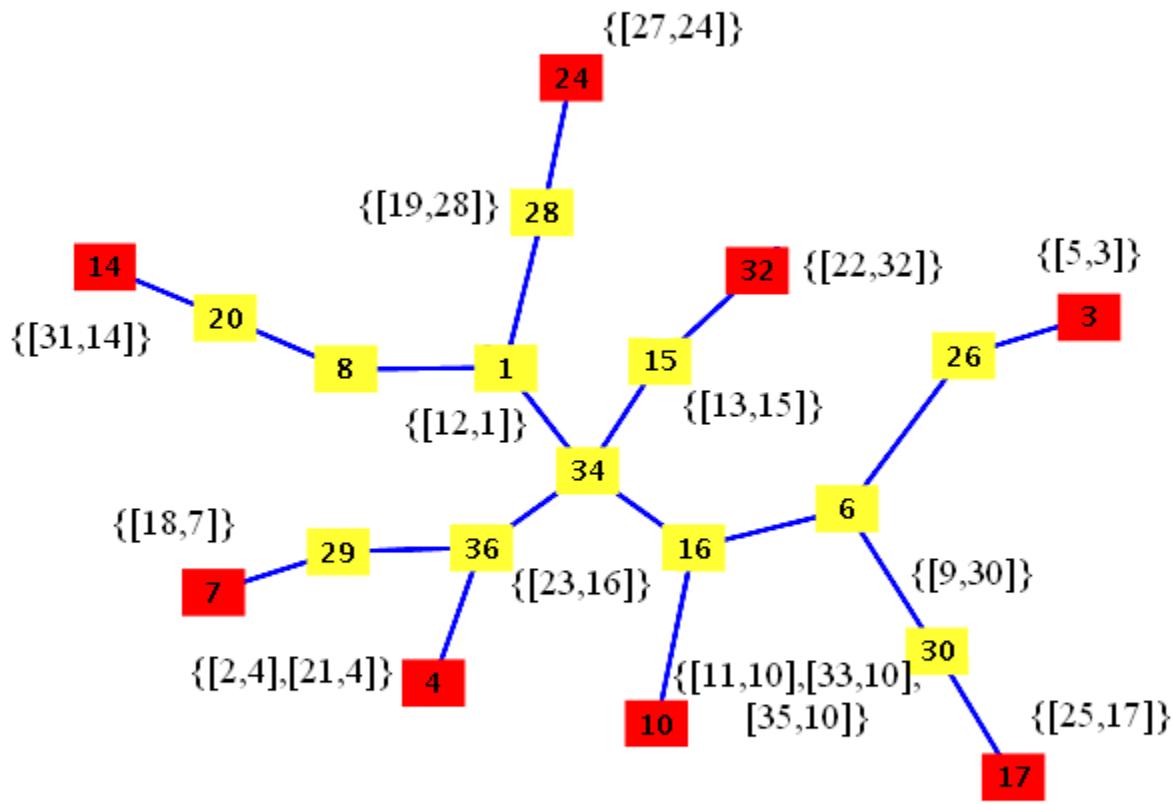


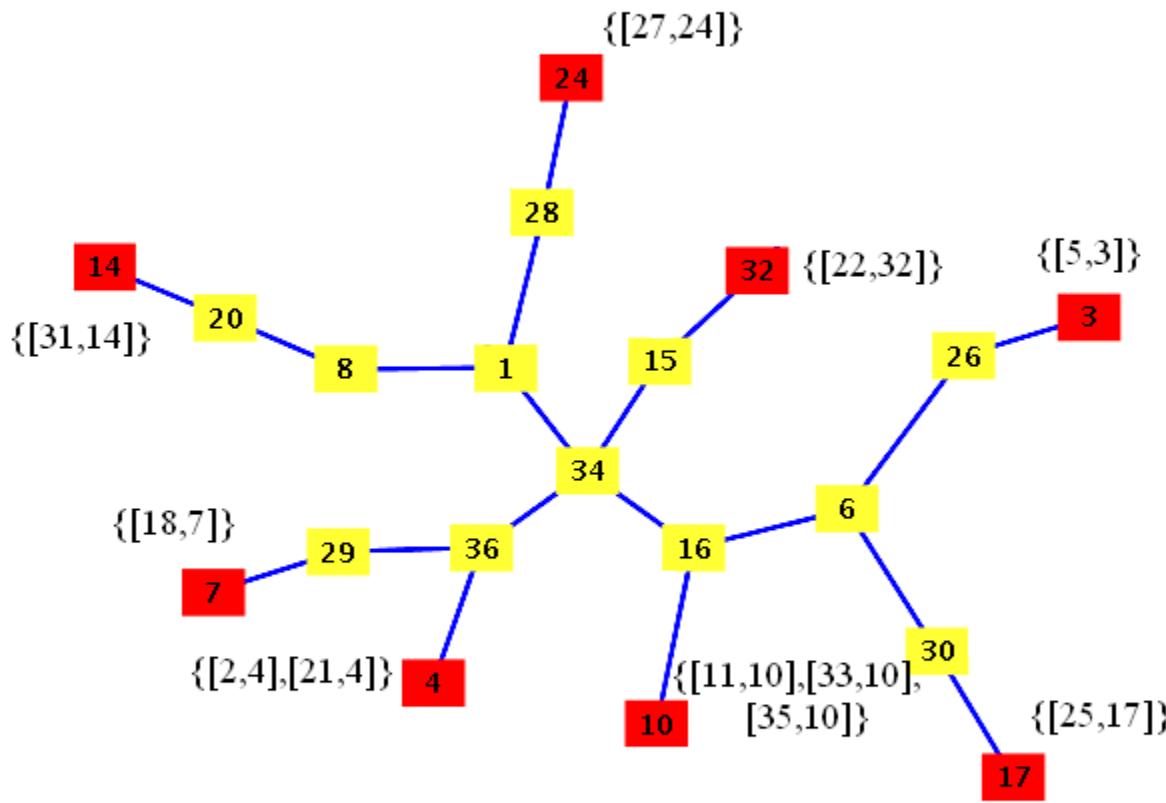


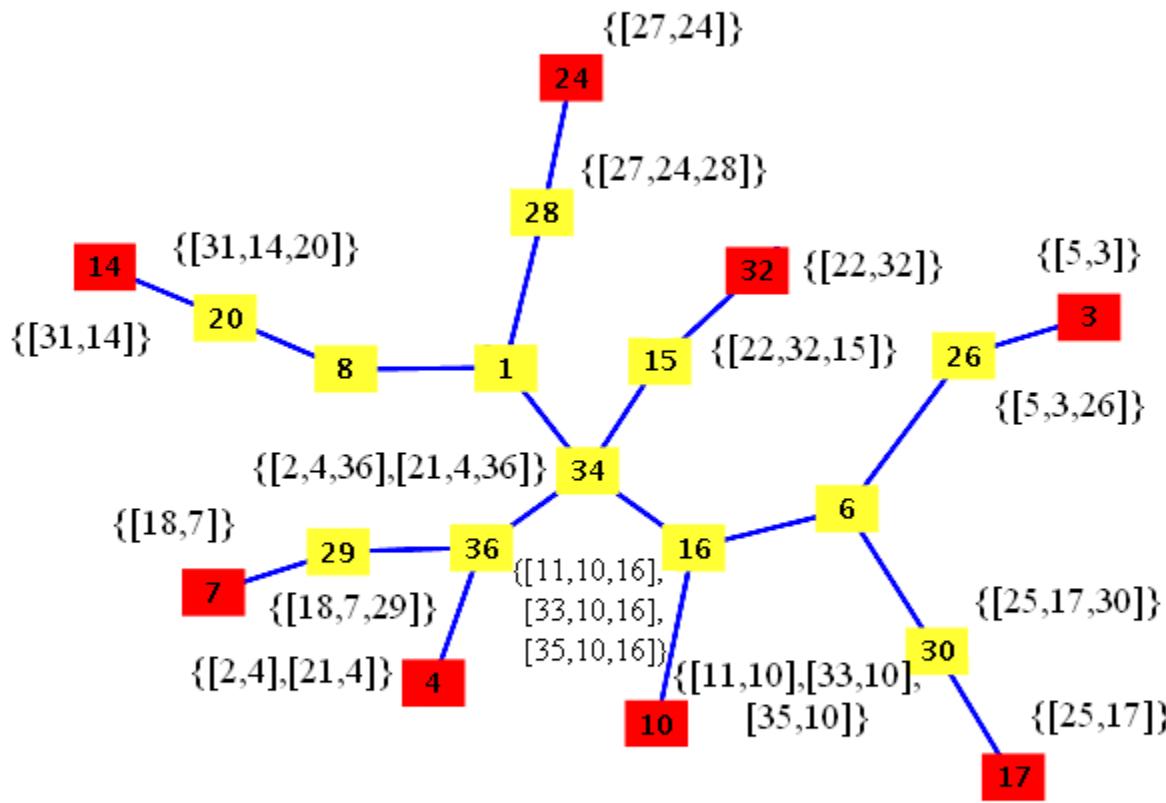


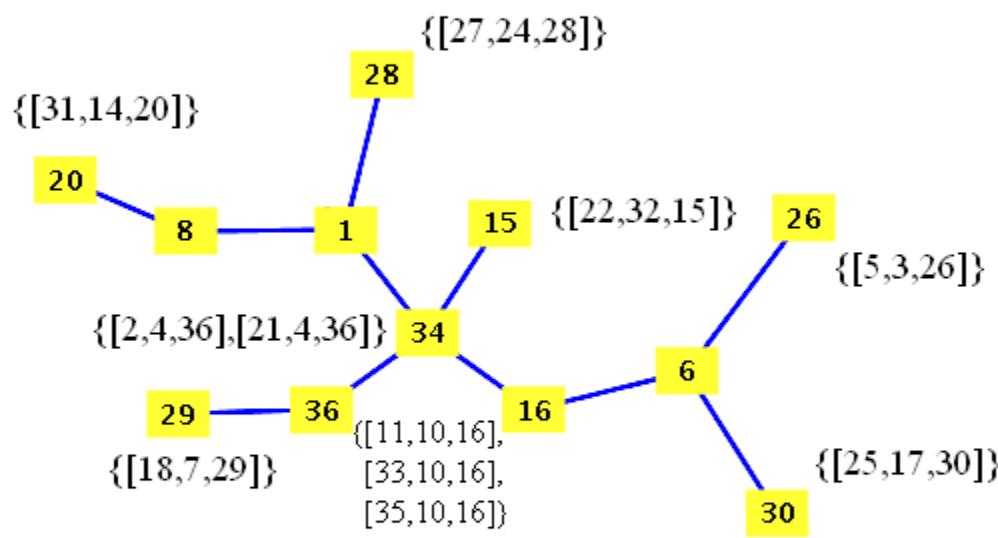


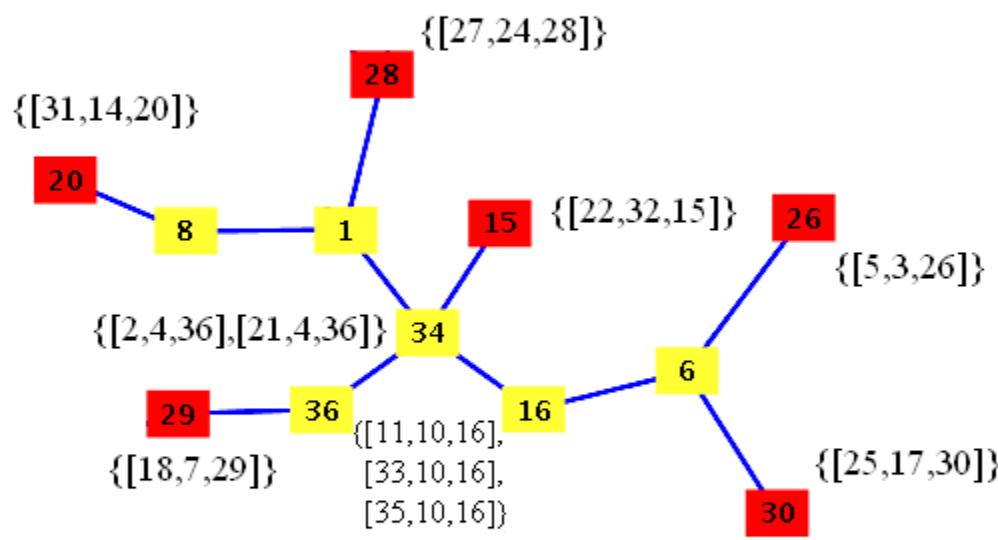


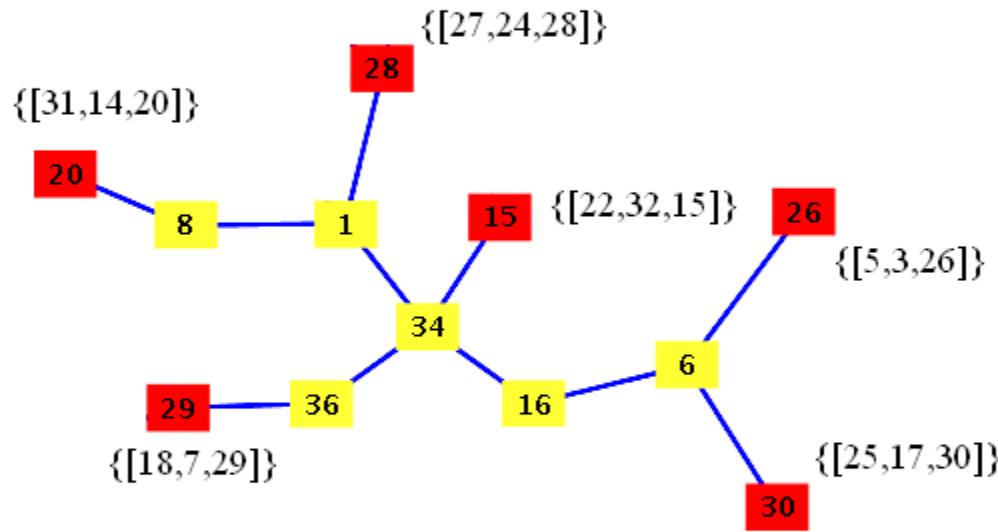


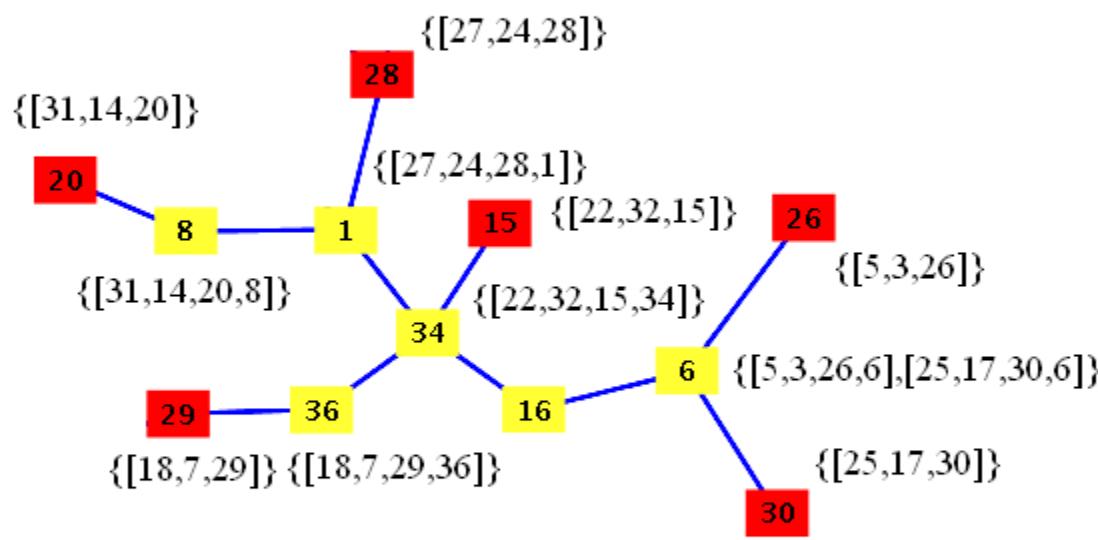


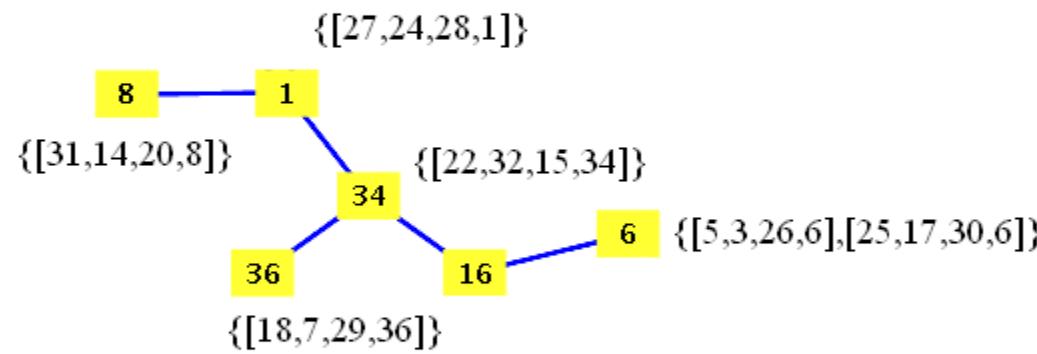


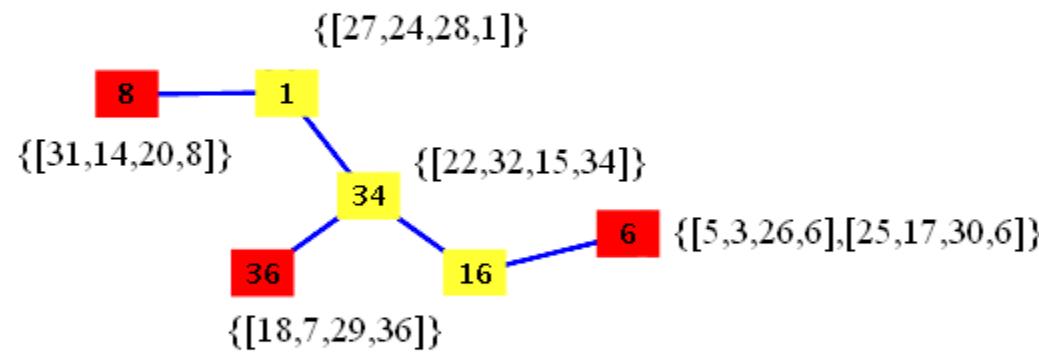


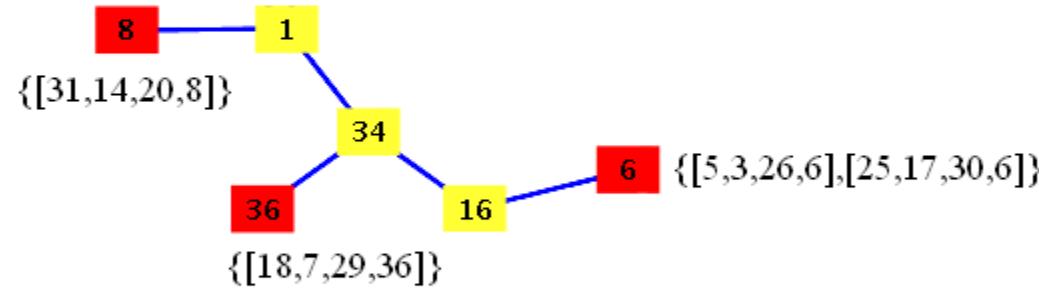


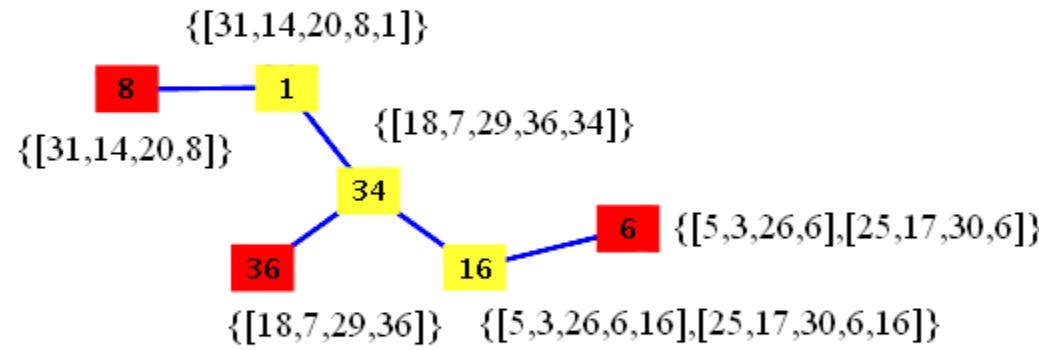










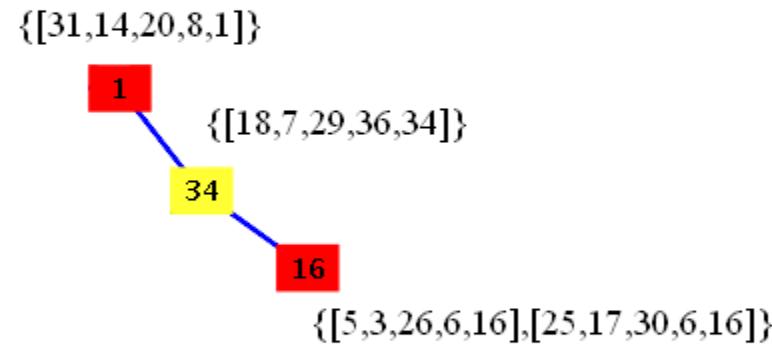


$\{[31,14,20,8,1]\}$

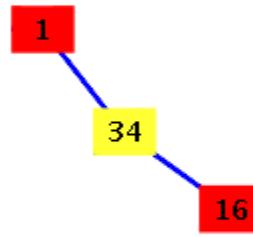
1  
  |  
  | { [18,7,29,36,34] }

34  
  |  
  | { [16]

16  
  | { [5,3,26,6,16], [25,17,30,6,16] }



$\{[31,14,20,8,1]\}$



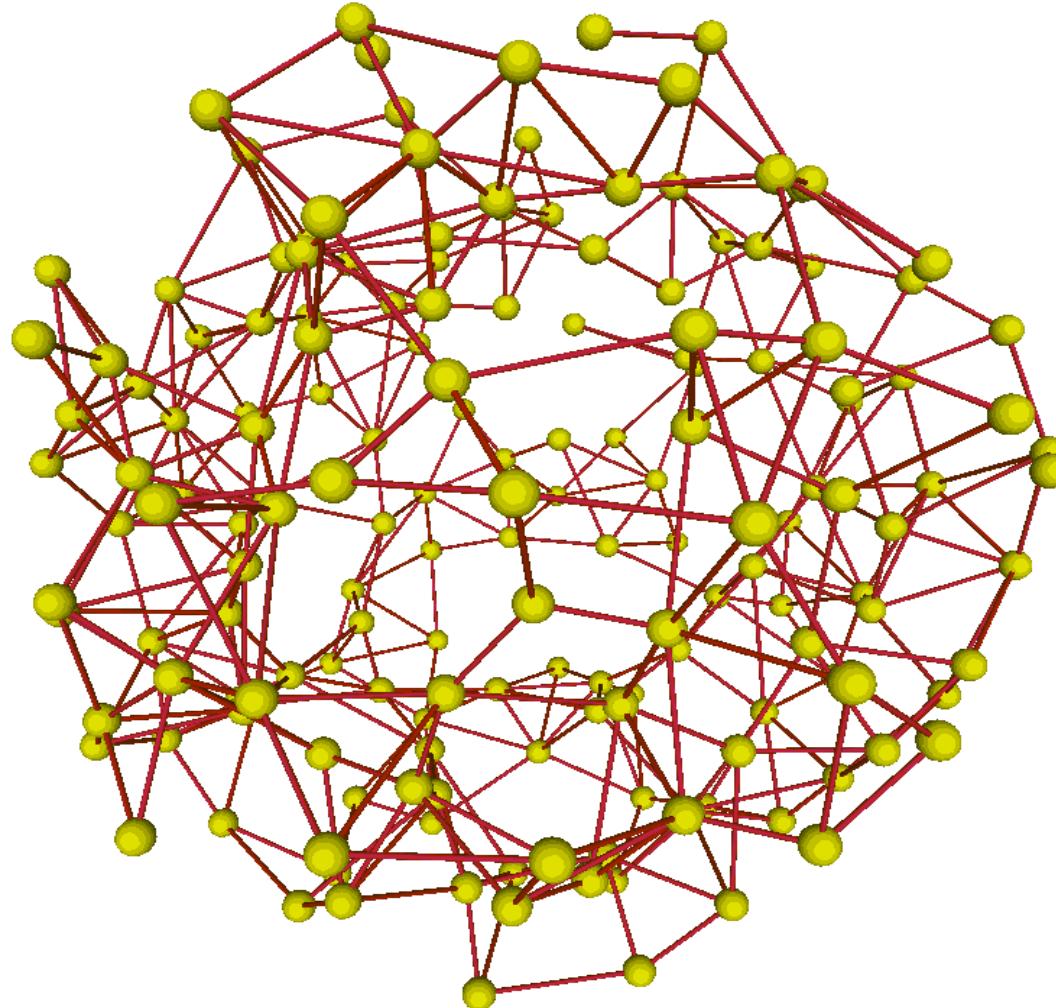
$\{[5,3,26,6,16], [25,17,30,6,16]\}$

Takas<sub>1</sub> = [31, 14, 20, 8, 1, 34, 16, 6, 26, 3, 5]

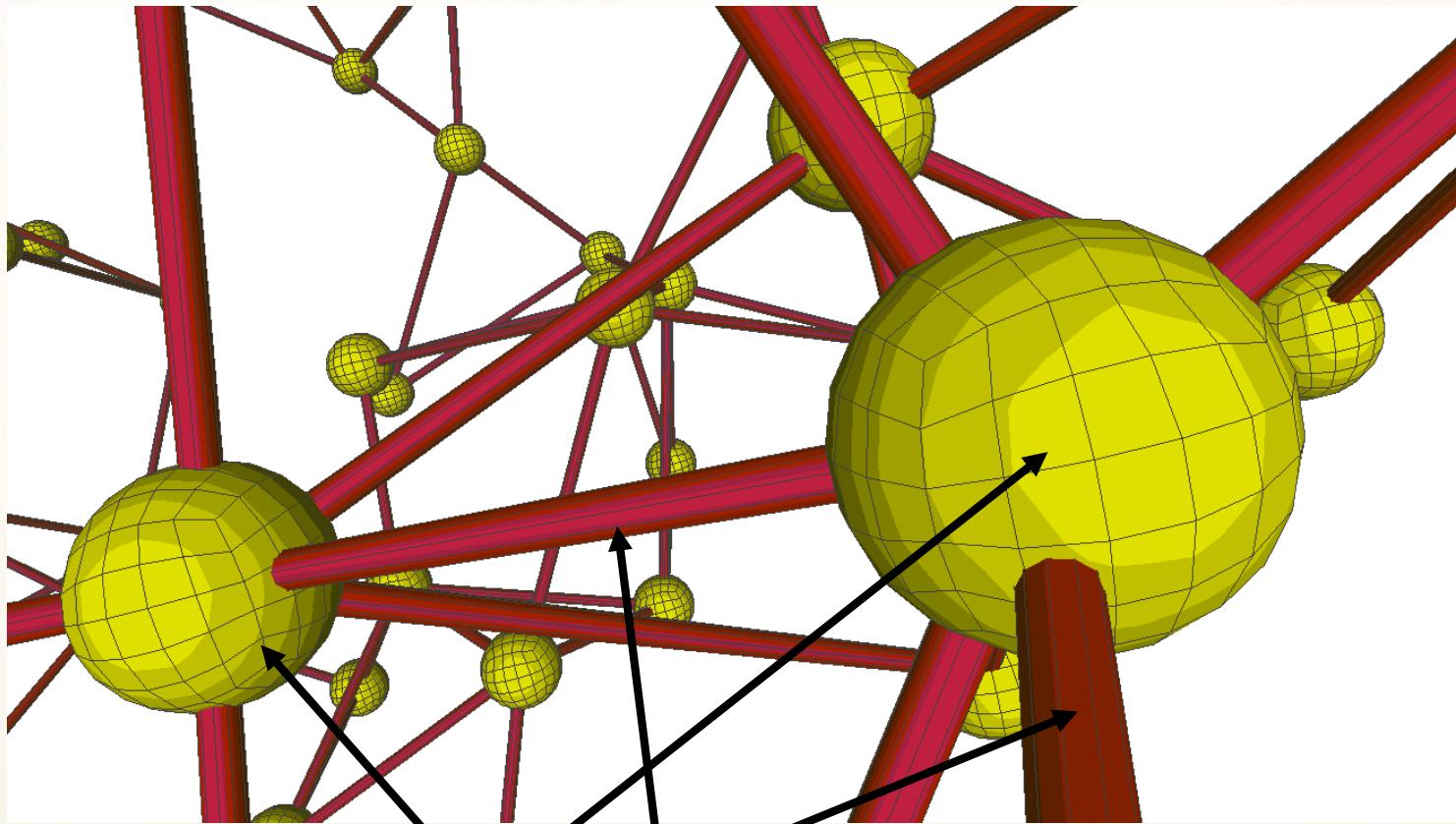
Takas<sub>2</sub> = [31, 14, 20, 8, 1, 34, 16, 6, 30, 17, 25]

Centras = [34]

# *Grafų vizualizacija off formatu*

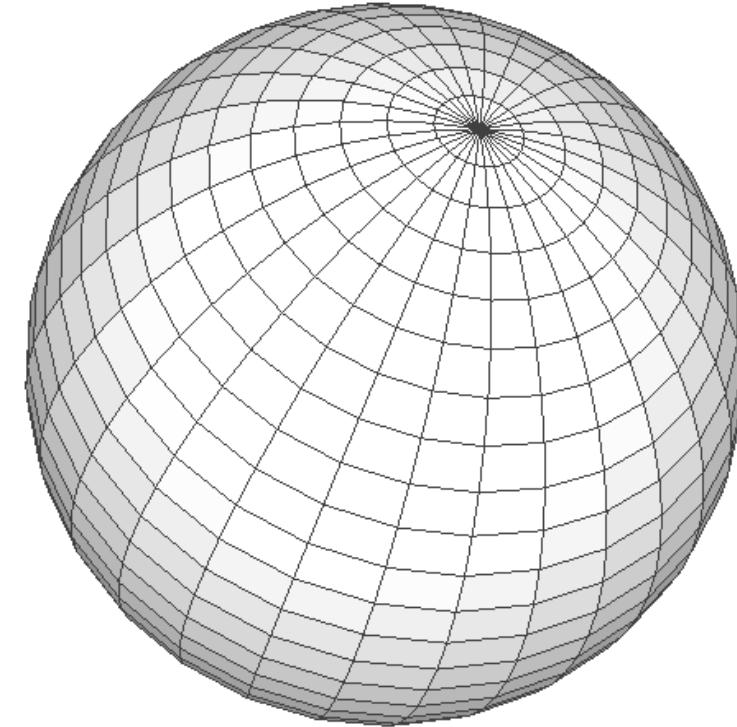
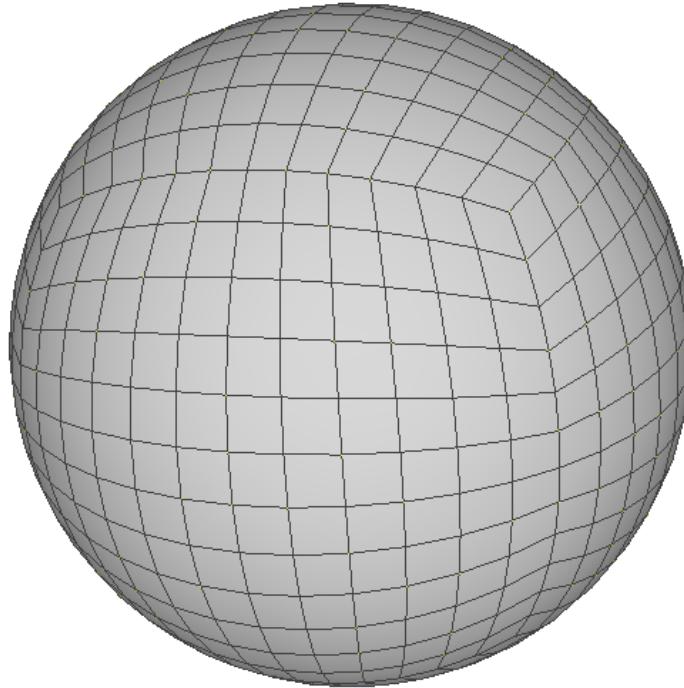


# *Grafų vizualizacija off formatu*

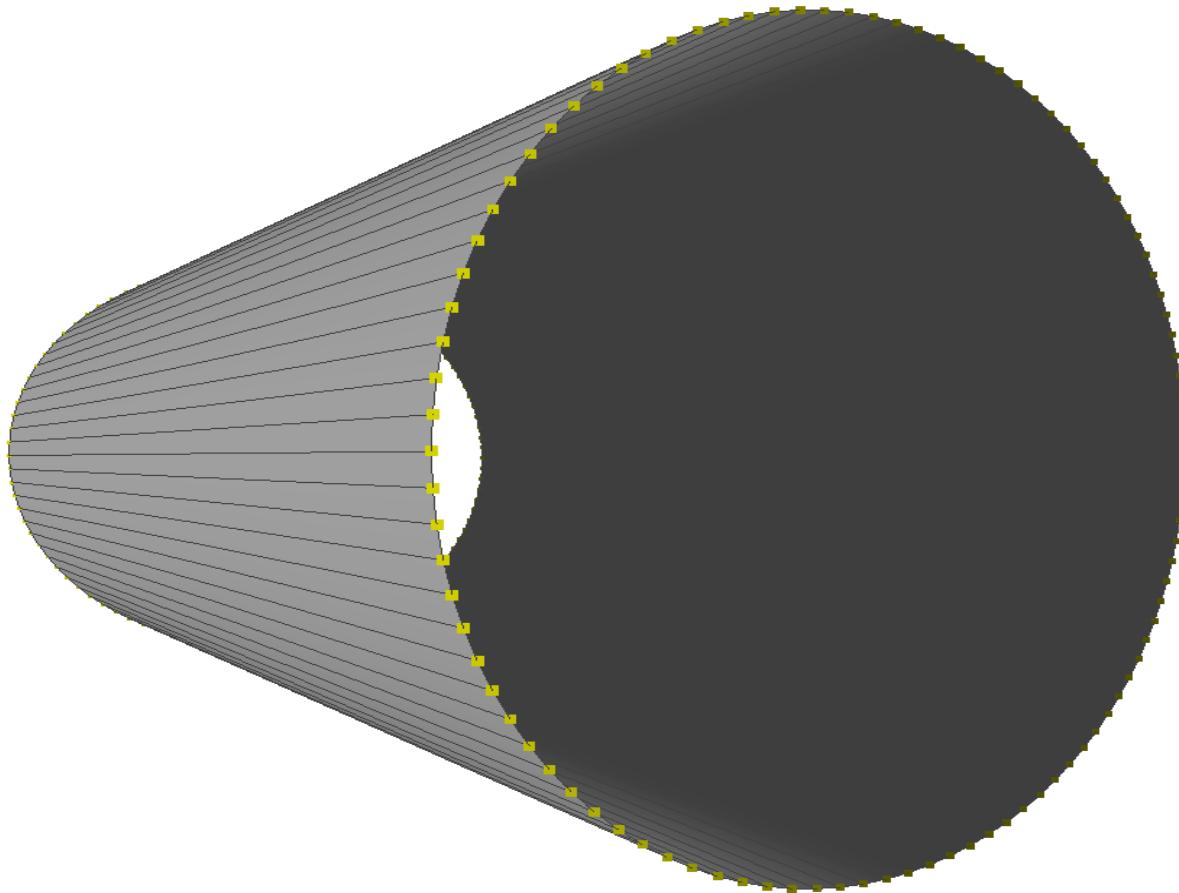


Sfera + cilindras trimatēje erdvēje

# ***Sferos vizualizacija off formatu***



# *Cilindro vizualizacija off formatu*



*Ačiū už dēmesī.*

*Klausimai?*