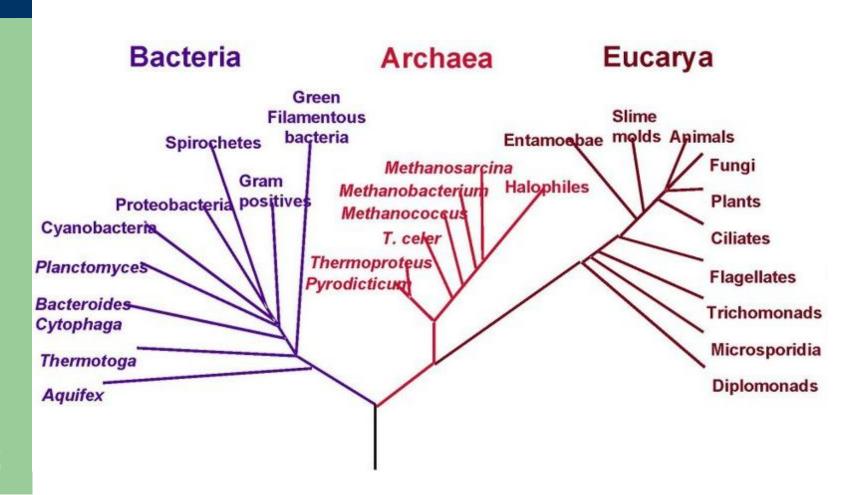
# Filogenetiniai medžiai

# Kas yra filogenetiniai medžiai?

### Phylogenetic Tree of Life

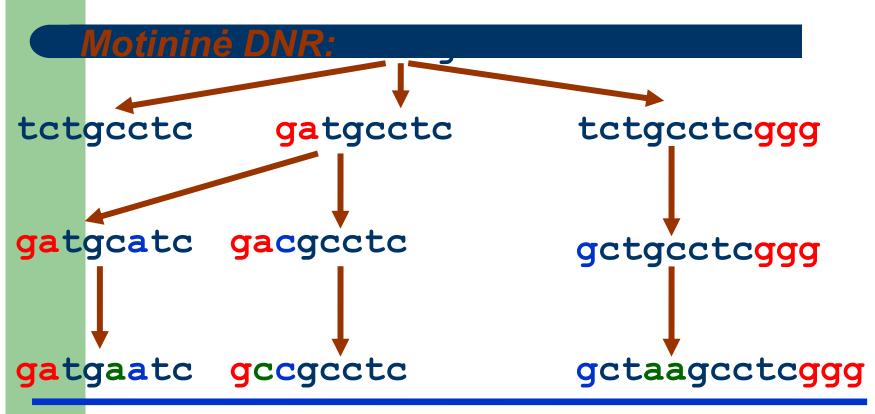


- Rodo tėvinius/palikuoninius sąryšius tarp genų ar organizmų
- Sąryšiai atrandami remiantis genotipais, o ne fenotipais

### O kam to reikia?

- Siekiant suprasti organizmų istoriją
- Daugybiniai palyginiai (clustalw algoritmas)
- Genų funkcijos spėjimai
- ...suvaldyti infekcijoms.

# Mutacijos - biologinės evoliucijos esmė



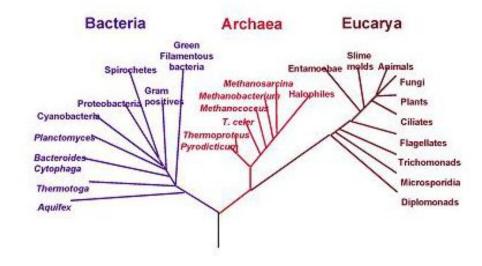
Dabartinės rūšys

# Filogenetiniai medžiai

- Mazgas = taksonominis vienetas
  - Lapas = genas arba organizmas
  - Vidinis mazgas =
     numanomas protėvis
     Dvišakis = dvi linijos
     Daugiašakis = daugiau nei
     dvi linijos

Šakos = kilmės sąryšis

#### Phylogenetic Tree of Life



# Filogenetiniai medžiai

- Turintys šakninį mazgą (rooted) = mazgas yra bendras protėvis
- Be šakninio mazgo (unrooted) = nesuteikia informacijos apie evoliucijos kryptį

#### Viruses of the family Reoviridae

#### BTV-13 (US) BTV-3 (Aus) Phylogenetic Tree of Life BTV-1 (Aus) . BTV-16 (Aus) Bluetongue virus BTV-1 (SA), BTV-3 (SA) BTV-2 (US) BTV-21 (Aus) BTV-23 (Aus) Bacteria Archaea Eucarya BTV-9 (Aus) Green EHDV-2 (Aus), Filamentous Entamospae melds Apimals Spirochetes Methanosarcina Gram BTV-11 (US) Halophiles Methanobacterius positive **Plants** Proteobacteria Methanococqu EHDV-2 (US)-BTV-20 (Aus) Cyanobacteria BTV-17 (US) T. cele. Epizootic haemorrhagic Thermoproteus Planctomyces Flagellates Pyrodicticug disease virus Bacteroides Trichomonads Cytophaga EHDV4 (US) Microsporidia Thermotoga Diplomonads Aquifex 0.1 African horse sickness virus

# Filogenetinių medžių tipai

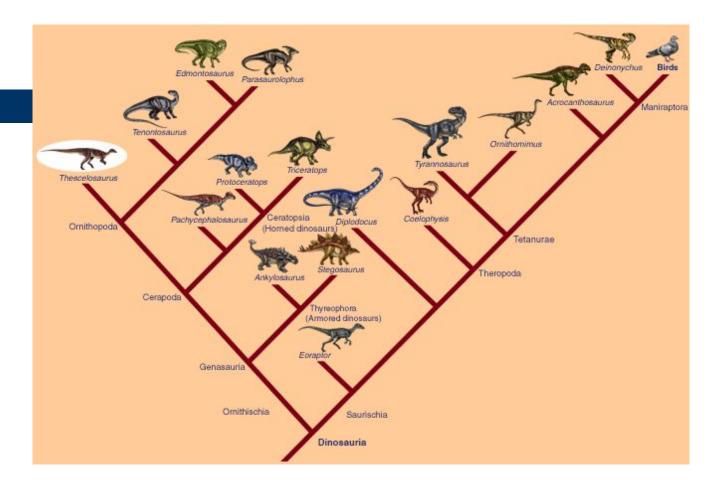
### Kladogramos

 Pavaizduoja rūšių evoliucinį sąryšį neatsižvelgiant į jų evoliucinį atstumą.

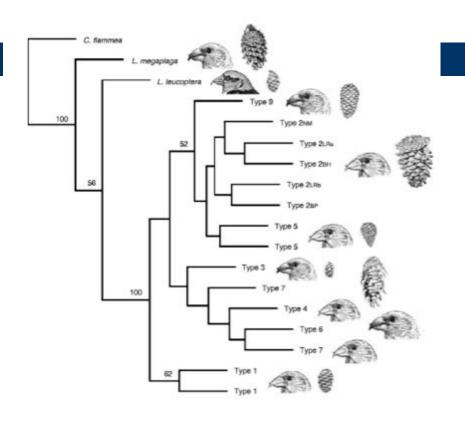
### Filogramos

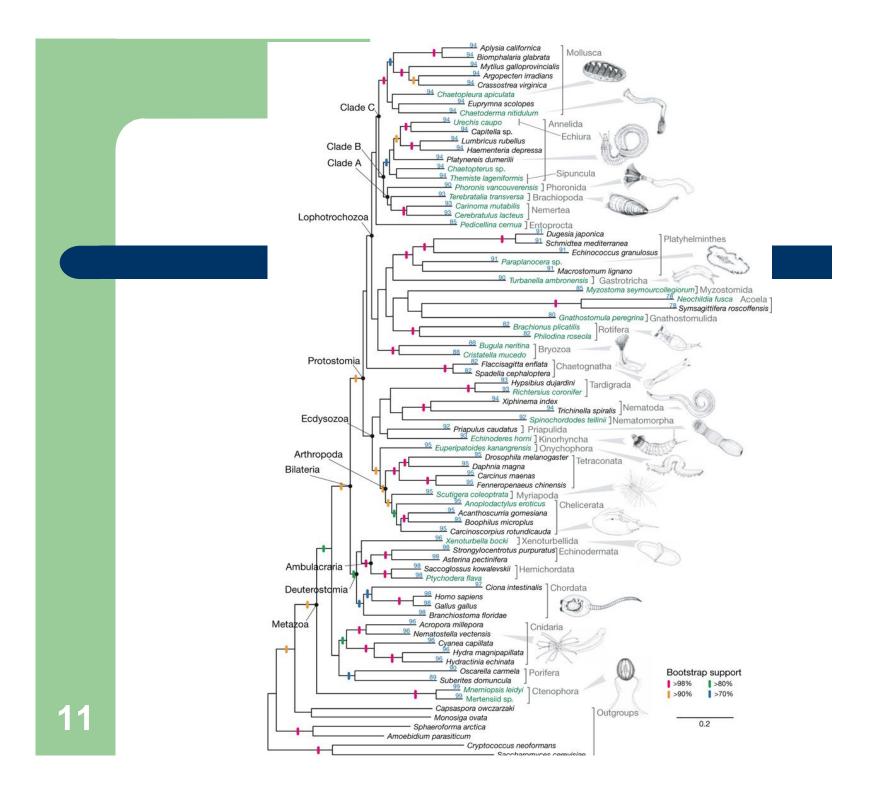
 Pavaizduoja rūšių evoliucinius sąryšius bei tikėtiną evoliucinį atstumą (remiantis atstumu tarp jų)

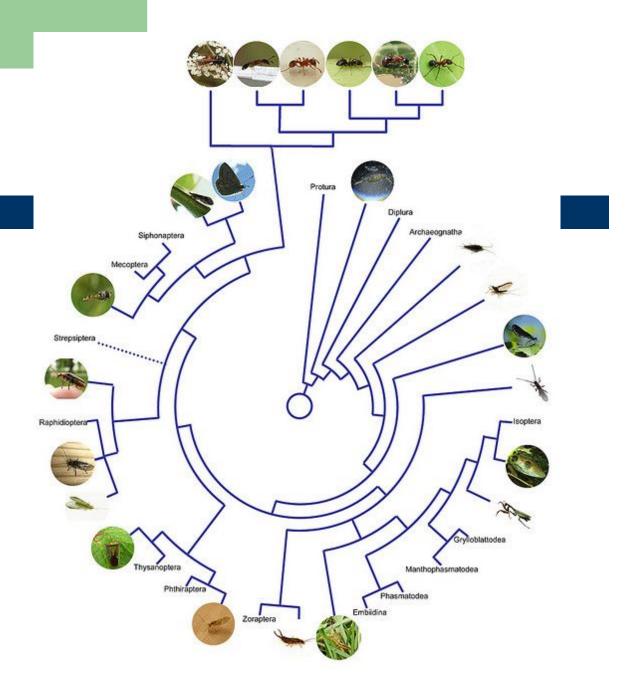
# Kladograma

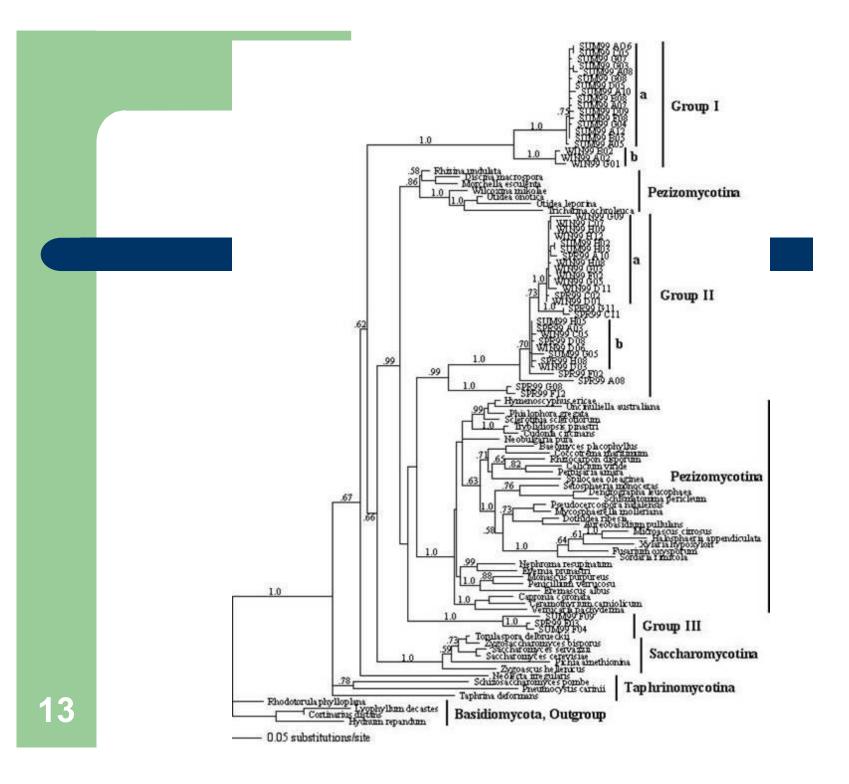


# **Filograma**





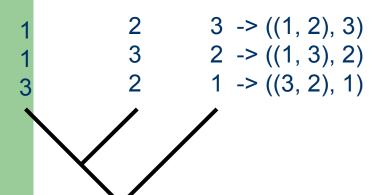




### Filogenetiniai medžiai

- n = Mazgų skaičiai
- ightharpoonup Rooted => NR =  $(2n-3)!/2^{n-2}(n-2)!$
- ightharpoonup Unrooted => NU =  $(2n-5)!/2^{n-3}(n-3)!$

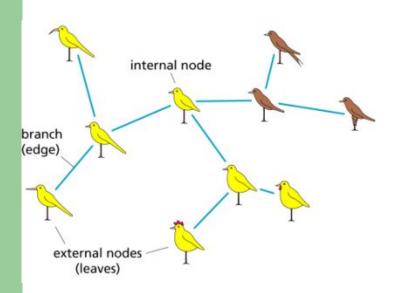
#### Newick'o formatas

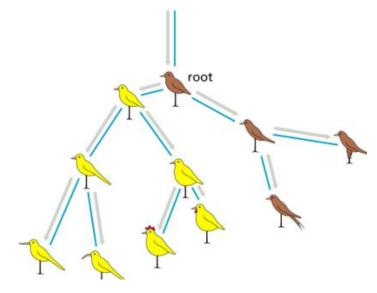


n	NR	NU
2	1	1
3	3	1
5	105	15
10	34x10 <sup>6</sup>	2x10 <sup>6</sup>
15	213x10 <sup>12</sup>	7x10 <sup>12</sup>
20	8x10 <sup>21</sup>	0.2x10 <sup>21</sup>

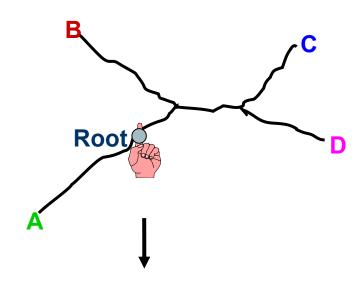
- Šakniniai ir bešakniai medžiai:
  - Dauguma filogenetinių metodų sukuria bešaknius medžius, nes jie remiasi skirtumais tarp sekų, bet negali nustatyti, kurie sekų pokyčiai atsirado anksčiausiai.

Šakniniai ir bešakniai medžiai



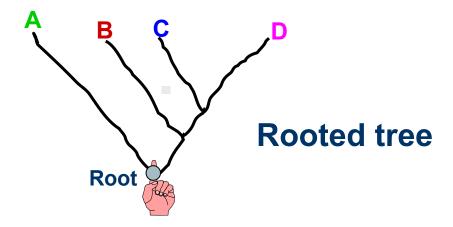


# Šakniniai ir bešakniai medžiai

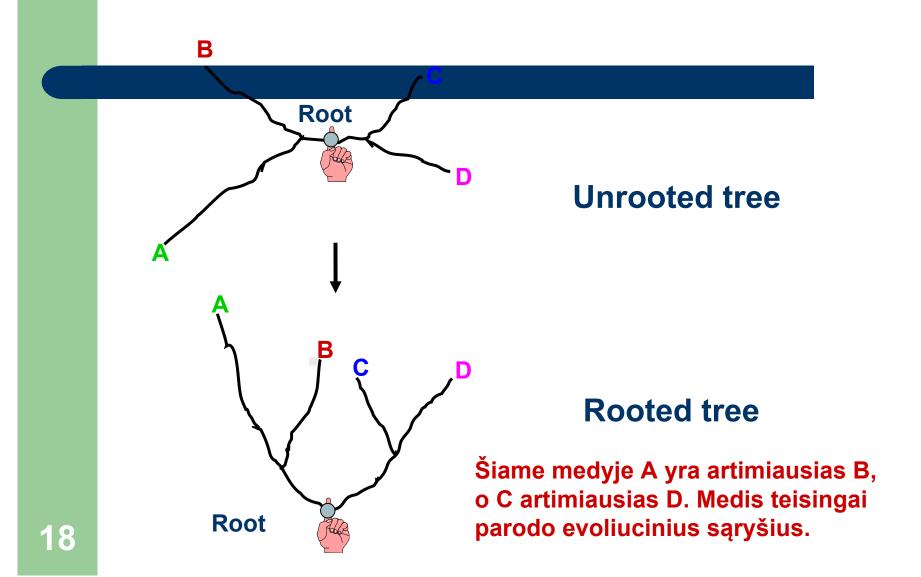


Reikia atkrepti dėmesį, kad A nebėra artimiausias B

**Unrooted tree** 

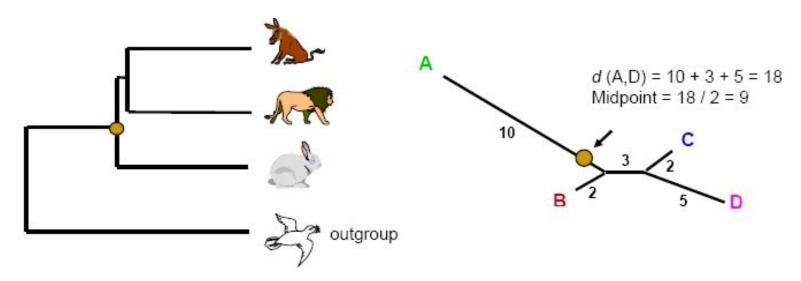


# Šakniniai ir bešakniai medžiai



- Šakniniai ir bešakniai medžiai:
  - Du būdai priskirti šaknį bešakniam medžiui:
    - <u>Šalutinės grupės metodas</u>: įtraukti prie analizuojamų sekų seką, kuri kilo iš a priori žinomo oragizmo(ų), kuris būtų artimas bendram protėviui, seką. Pvz. analizuojant beždžionių ir žmonių filogenezę kartu analizuoti kirstuko ir kurmio sekas.
    - <u>Laikytis molekulinio laikrodžio hipotezės:</u> laikyti, kad visų analizuojamų rūšių sekos tolo nuo bendro protėvio sekų (kaupėsi mutacijos) vienodu greičiu. Tokiu atveju šaknis turi būti ties viduriu kelio jungiančio tarp labiausiai nutolusių sekų filogrnrtiniame medyje. Keliai nuo šaknies iki visų medžio lapų turi būti vienodo ilgio.

- Šakniniai ir bešakniai medžiai:
  - Du būdai priskirti šaknį bešakniam medžiui:
    <u>Šalutinės grupės metodas</u> <u>Molekulinis laikrodis</u>



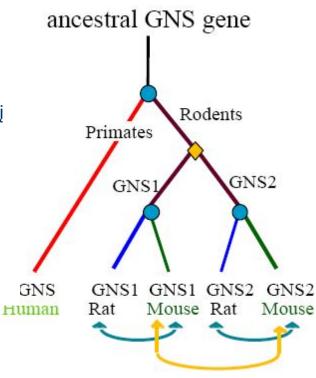
Ortologija/ Paralogija:

specifkacijaduplikacija

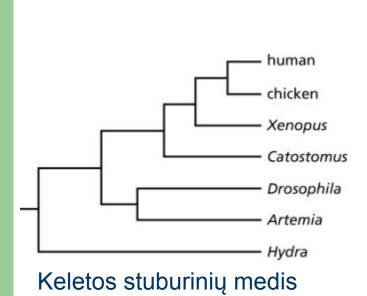
Homologija: du genai turi bendrą protėvį

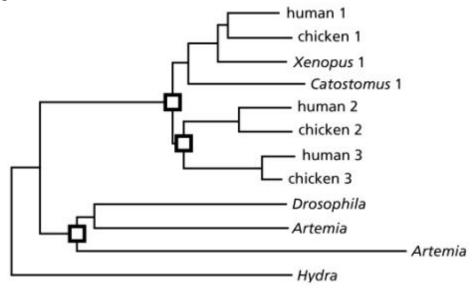
Ortologija: genai yra ortologiniai jei atsirado susidarant rūšims.

Paralogija: genai yra paraloginiai jei atsirado vykstant duplikacijai rūšies viduje



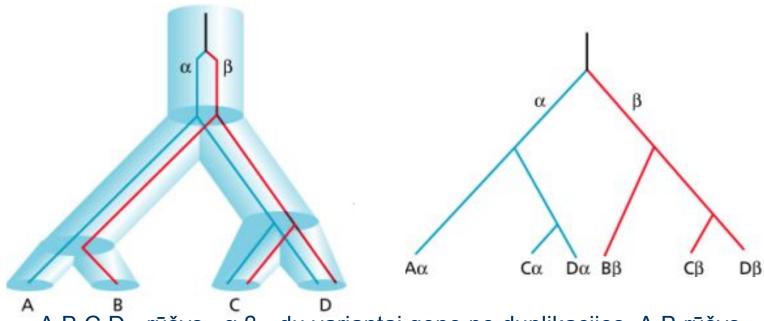
• Rūšių medis ir genų medis:





Na+-K+ jonų pompos genų medis. Kvadratai žymi duplikaciją

### • Rūšių medis ir genų medis:



A,B,C,D - rūšys. α,β - du variantai geno po duplikacijos. A,B rūšys turi tik vieną variantą, C,D - po abu geno variantus. Primatų spalvinė rega...pavyzdys.

### SARS: epidemija

- \* Vasasrio 28, 2003, Hanoi, Vietnamo prancūzų ligininė informavo PSO apie į gripą panašią infekciją.
- \* Dr. Carlo Urbani (PSO ekspertas) atvyko ir nustatė,kad tai buvo naujas ir neįprasta patogenas.
- \* Kitas kelias dienas Dr Urbani rinko mėginius, dirbo dokuentavo išvadas ir organizavo pacientų karantiną.
- \* Karščiavimas, sausas kosulys, dusulys, palaipsniui blogėjantis kvėpavimo nepakankamumas, mirtis dėl kvėpavimo nepakankamumo.

### SARS: epidemija

- \* Dr Carlo Urbani buvo pirmasis nustatęs SARS (sunkus ūmus respiracinis sindromas).
- \* Per tris savaites Dr. Urbani ir penki kiti kitų sveikatos priežiūros specialistai ligoninėje mirė nuo SARS.
- \* Iki kovo 15, 2003, PSO paskelbė pasaulinį perspėjimą, skelbdamas SARS grėsmę.



Dr. Carlo Urbani (1956-2003) PSO. Mirė gelbėdamas kitus.

Hanoi, Vietnamo Prancūzų ligoninė vietnamo prancūzų ligoninė, Kovas 2003



### SARS epidemijos kilmė

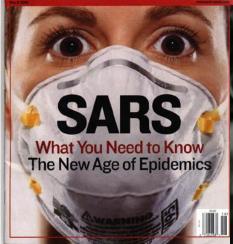
- •Ankstyviausi atvejai ką dabar vadinama SARS įvyko Lap. 2002 Guangdžou (Kinija) Guangdžou ligoninėje išplito 106 naujų atvejų.
- •Gydytojas iš šios ligoninės aplankė Honkongą, Vas 21, 2003, ir gyveno 9 aukšte Metropole viešbutyje.
- •Gydytojas susirgo ir mirė (diagnozuotas plaučių uždegimas)
- •Daugelis lankytojų 9 aukšte Metropole Hotel tapo ligos platintojais.

### Pasaulinės SARS epidemijos kilmė

- \* Vienas iš lankytojų 9 aukšte Metropole viešbutyje buvo buvo Amerikos verslininkas. Jis išvyko į Hanoi ir mirė vietos Vietnamo Prancūzų ligoninė je
- \* Jis užsikrėtę 80 žmonių prieš mirtį
- \* Kiti lankytojai 9 aukšte Metropole viešbutyje išplatno ligą Kanadoje, Singapūre ir JAV.
- \* Iki 2003 metų balandžio pabaigoje, liga buvo aptikta 25 šalių visame pasaulyje. 4300 atvejų ir 250 mirčių.



#### SARS panika Balandis-Birželis 2003











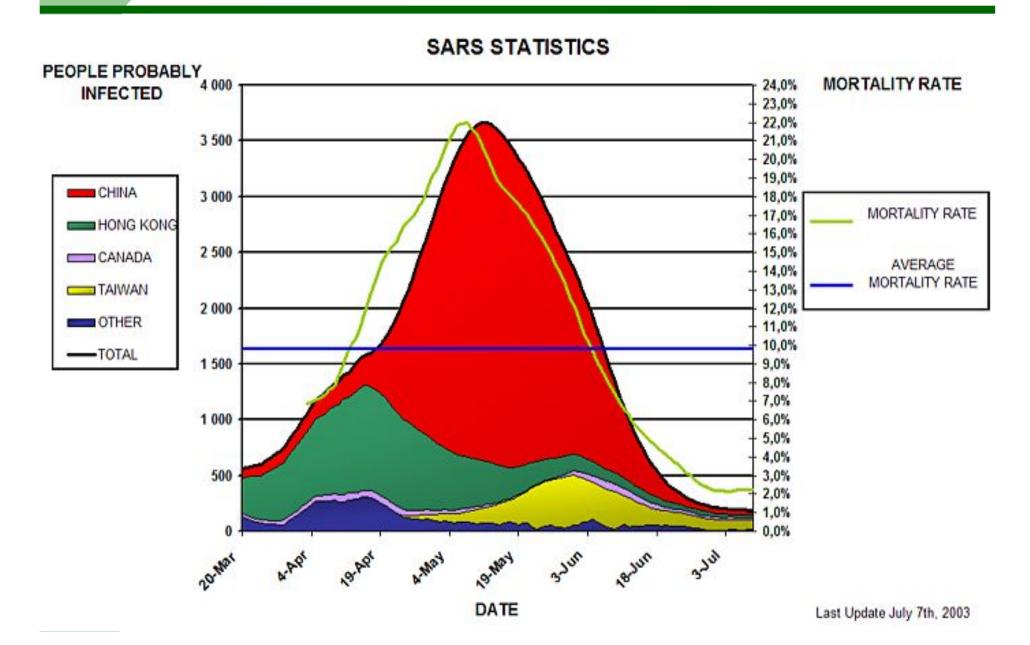


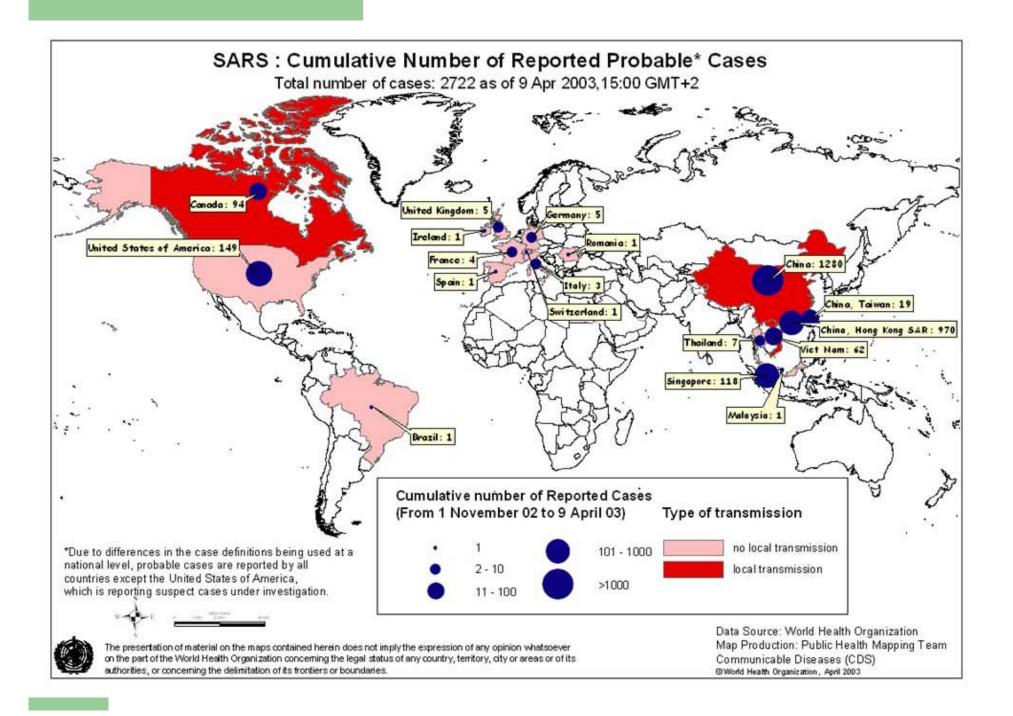




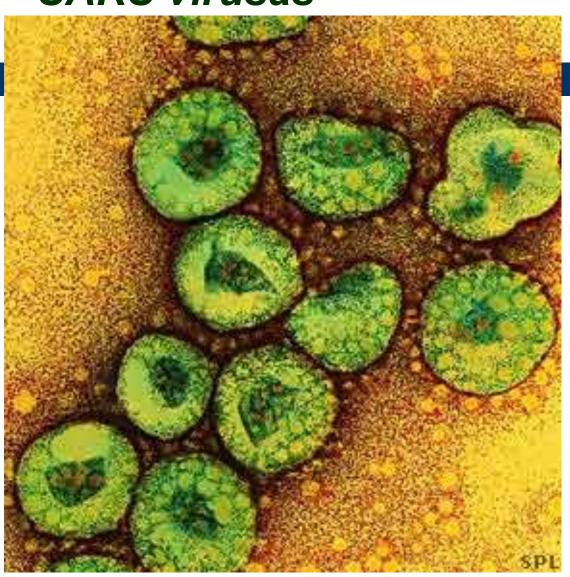
### SARS korona virusas

- \* 2003 kovo pradžioje, PSO koordinavo tarptautinį tyrimą.
- \* 2003 metų kovo pabaigoje, laboratorijos Vokietijoje, Kanadoje, JAV ir Honkonge nepriklausomai nustatytė naują virusas, kuris sukelia SARS.
- \* SARS korona virusas (SARS-CoV) yra RNR virusas (toks yra ŽIV).
- \* Korona virusai yra dažni tarp žmonių ir gyvūnų, sukelia ~ 25% visų viršutinių kvėpavimo takų infekcijų (pavyzdžiui, peršalimą).

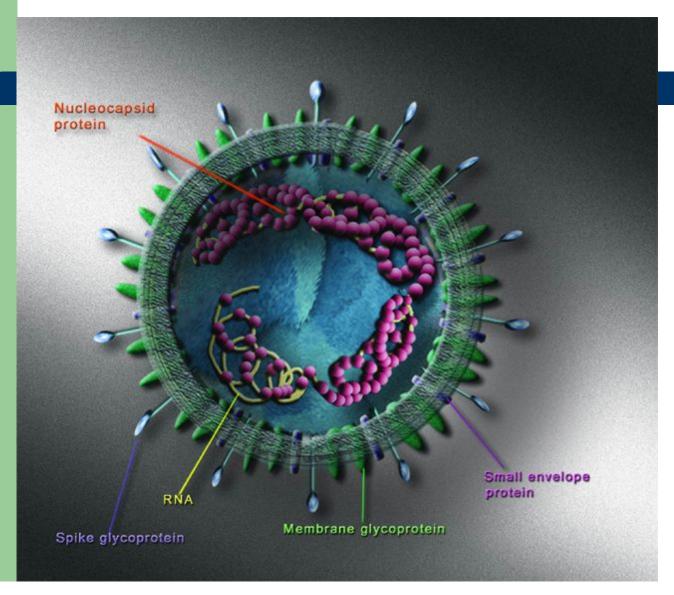




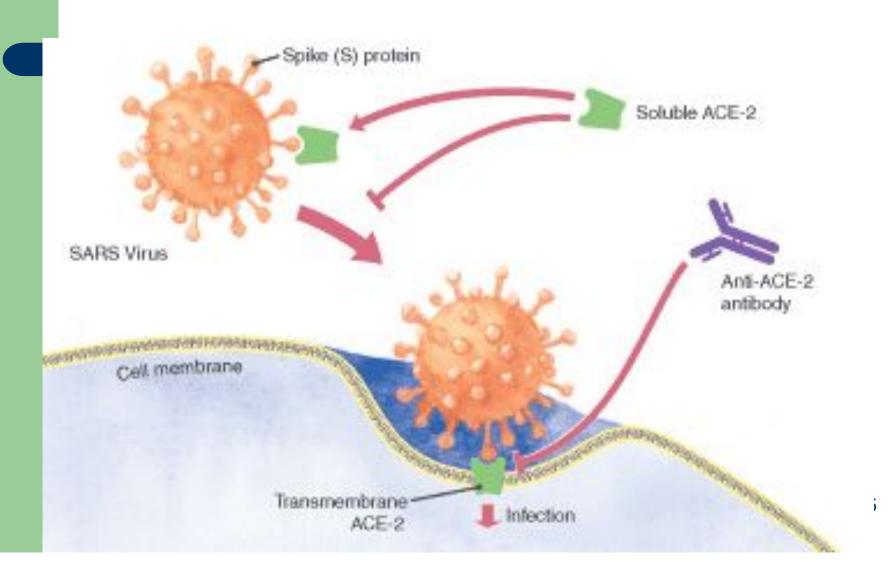
### SARS virusas



### SARS koronavirusas



### SARS koronavirusas



### The SARS koronavirusas

- \* 2003 balandžio mėn. Kanados laboratorija paskelbė visą SARS genomo seką.
- \* Filogenetinė susijusių virsusų analizė parodė, kad labiausiai susiję su juo yra koronovirusas iš palmių civetos.

\* Palmių civeta yra populiarus maisto produktas Guangdong provincijoje

#### SARS: epidemija



Palmių civeta

## Palmių civeta – maistas kinijoje



#### SARS: epidemija

## Filogenetinė SARS viruso analizė

- \* Gegužę 2003, 2 straipsniai Science žurnale publikavo pilną genomo seką.
- \* Genomas 29,751 bp ilgio.
- \* Esmingai skiriasi nuo žmogaus koronavirusų.
- \* Skiriasi nuo paukščių koronavirusų nesusijęs su paukščių gripu

#### SARS: epidemija

## Filogenetinė SARS viruso analizė

- \* Kokio tipo virusas sukelia infekciją?
- \* Kas yra infekcijos šaltinis?
- \* Kada ir kur virusas peržengė rūšių barjerą? Kokios mutacijos buvo esminės peržengimui?
- \* Kuriose vietovėse iš pradžių plito virusas?

# Filogenetinių medžių apskaičiavimo algoritmai

#### Medį galime apskaičiuoti remiantis

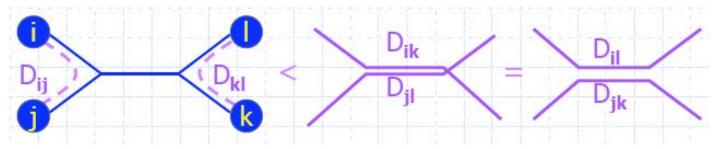
1. kiekybiniais įverčiais pagal atstumą ar panašumą tarp sekų atstumų matrica -> filogenetinis medis Aptarsime šioje paskaitoje.

2. Remiantis kokybiniais aspektais, tokiais kaip labiausiai tikėtinas medis remiantis sekų simboliais (ateinančioje arba dar kitoje paskaitoje).

## Filogenija

- Adityvus medis: Atstumų matrica atitikantį medį yra vadinama adityvia (pats medis yra adityvus)
- Tarkim matrica yra keturioms rūšims (indeksai i,j,k,l).
- Matrica bus adityvi tik tada jei kiekvienam ideksui iš i,j,k,l maksimumas ir mediana visų galimų porinių sumų bus identiška.

$$D_{ij}+D_{kl} < D_{ik}+D_{jl} = D_{il}+D_{jk}$$



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA
  - Unweighted Pair Group Method using arithmetic Averages.
  - Laiko, kad mutacijos vyksta pastoviu greičiu.
  - Laikoma, kad dvi sekos, tarp kurių atstumas yra mažiausias (mažiausiai besiskiria) išsiskyrė vėliausiai ir sudaro gali būti medyje apjungtos pirmiausiai.
  - Leidžia gauti medį su šaknimi.

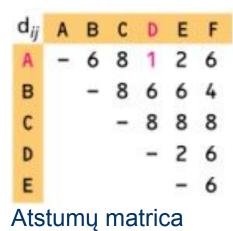
- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Atstumas tarp dviejų klasterių:
    - Turime N sekų
    - Klusteris X turi N<sub>X</sub> sekų, klusteris Y turi N<sub>Y</sub> sekų,
    - d<sub>XY</sub>: evoliucinis atstumas tarp dviejų klasterių X ir Y

$$d_{XY} = \frac{1}{N_X N_Y} \sum_{i \in X, j \in Y} d_{ij}$$

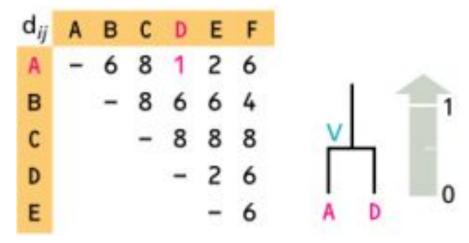
- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Kada toliau apjungiam klasterius X ir Y sudarydami klasterį Z:
    - Nereikia naudoti sekų ar sekų atstumų atnaujinant atstumų matricą ir į ją įtraukiant klasterį Z.
    - Apskaičiuojam atstumą tarp klasterio ir kitų klasterių (tokio kaip W)

$$d_{ZW} = \frac{N_X d_{XW} + N_Y d_{YW}}{N_X + N_Y}$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - A D sekos apjungiamos į naują klasterį, tarkim V.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą:
    - Apskaičiuoti kokie yra atstumai yra tarp likusių matricos komponentų:
      - V ir B,
      - Vir C,
      - Vir E,
      - V ir F.

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - A D sekos apjungiamos į naują klasterį ,tarkim V.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą:
    - Koks yra atstumas tarp
      - V ir B (apskaičiuojame)

$$d_{VB} = \frac{N_A d_{AB} + N_D d_{DB}}{N_A + N_D} = \frac{1*6+1*6}{1+1} = 6$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - A D sekos apjungiamos į naują klasterį ,tarkim V.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą:
    - Koks yra atstumas tarp
      - V ir C (apskaičiuojame)

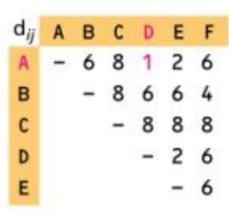
$$d_{VC} = \frac{N_A d_{AC} + N_D d_{DC}}{N_A + N_D} = \frac{1*8 + 1*8}{1+1} = 8$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - A D sekos apjungiamos į naują klasterį
      ,tarkim V.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą:
    - Koks yra atstumas tarp
      - V ir E (apskaičiuojame)

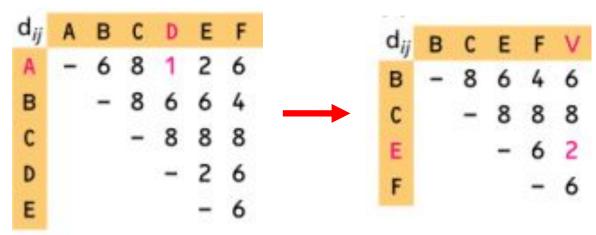
$$d_{VE} = \frac{N_A d_{AE} + N_D d_{DE}}{N_A + N_D} = \frac{1 * 2 + 1 * 2}{1 + 1} = 2$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - A D sekos apjungiamos į naują klasterį ,tarkim V.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą:
    - Koks yra atstumas tarp
      - V ir F (apskaičiuojame)

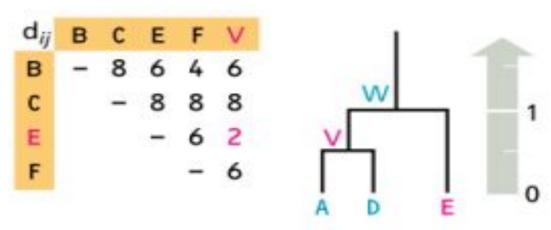
$$d_{VF} = \frac{N_A d_{AF} + N_D d_{DF}}{N_A + N_D} =$$



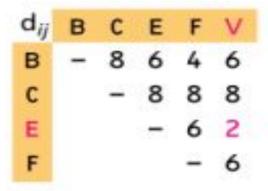
- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Nauja matrica

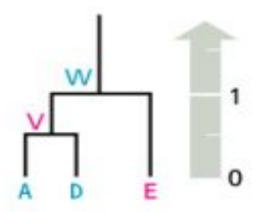


- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Klasterizavimas pagal minimalų atstumą:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - V E ajungiamos į naują klasterį, tarkim W.
    - Modifikuojam atstumų matricą.
    - Apskaičiuojam kokie atstumai yra tarp:
      - W ir B,
      - W ir C,
      - W ir F.





- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - V E ajungiamos į naują klasterį, tarkim W B 8 6 4
    - Modifikuojam atstumų matricą.
    - Koks atstumas yra tarp :
      - W ir B (Apskaičiuojam),

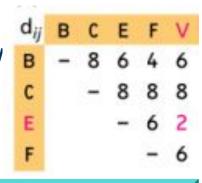
$$d_{WB} = \frac{N_V d_{VB} + N_E d_{EB}}{N_V + N_E} = \frac{2 * 6 + 1 * 6}{2 + 1} = 6$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - V E ajungiamos į naują klasterį, tarkim W B 8 6 4
    - Modifikuojam atstumų matricą.
    - Koks atstumas yra tarp :
    - W ir C (Apskaičiuojam),

$$d_{WC} = \frac{N_V d_{VC} + N_E d_{EC}}{N_V + N_E} = \frac{2*8+1*8}{2+1} = 8$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - V − E ajungiamos į naują klasterį, tarkim W
    - Modifikuojam atstumų matricą.
    - Koks atstumas yra tarp :
      - W ir F (Apskaičiuojam)

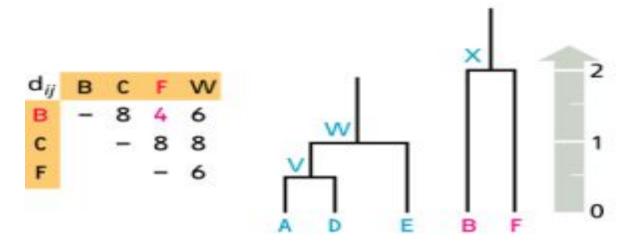
$$d_{WF} = \frac{N_V d_{VF} + N_E d_{EF}}{N_V + N_E} =$$



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Nauja matrica:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - klasterizuojam pagal mnimalų atstumą:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - F B apjungiam į naują klasterį, tarkim X.
    - Turim modifikuoti atstumų matricą.
    - Koks yra atstumas tarp :
      - W ir X.

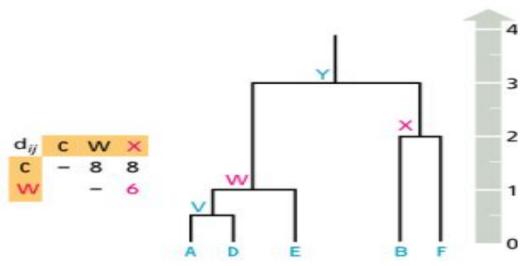
- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Koks yra atstumas tarp W ir X (Apskaičiuojame).

$$d_{WX} = \frac{1}{N_W N_X} \sum_{i \in W, j \in X} d_{ij} = \frac{1}{N_W N_X} (d_{AB} + d_{AF} + d_{DB} + d_{DF} + d_{EB} + d_{EF}) = \frac{1}{3*2} * (6+6+6+6+6+6) = 6$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Nauja matrica:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - klasterizuojam toliau pagal minimalų atstumą:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - X W apjungiam į naują klasterį, tarkim Y.
    - Turime modifikuoti atstumų matricą.
    - Turime apskaičiuoti atstumą tarp :
      - Yir C.

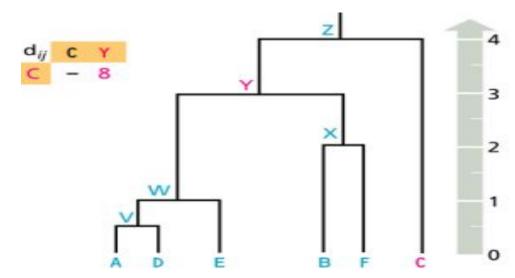
- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Nauja matrica:



- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - Koks yra atstumas tarp : Y ir C (Apskaičiuojame).

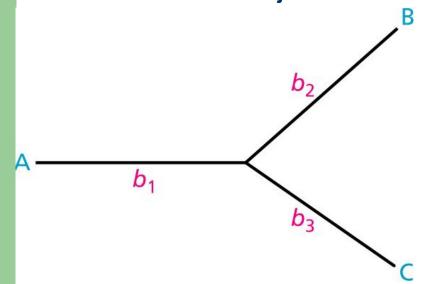
$$d_{YC} = \frac{1}{N_Y N_C} \sum_{i \in Y, j \in C} d_{ij} = \frac{1}{N_Y N_C} (d_{AC} + d_{DC} + d_{EC} + d_{BC} + d_{FC}) = \frac{1}{5*1} * (8+8+8+8+8) = 8$$

- Filogenetinių medžių kūrimo metodas UPGMA:
  - Pavyzdys:
    - toliau klasterizuojame pagal atstumą:



- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Netaikoma prielaida, kad mutacijų greitis yra pastovus.
  - Daroma prielaida, kad atstumai yra adityvūs.
  - Gaunamas bešaknis medis.

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Atstumai d<sub>ii</sub>:

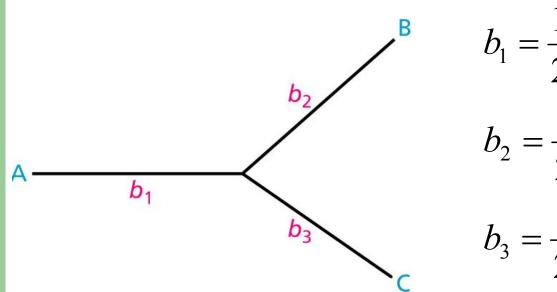


$$d_{AB} = b_1 + b_2$$

$$d_{AC} = b_1 + b_3$$

$$d_{BC} = b_2 + b_3$$

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - The šakų ilgius galime suskaičuoti laikantis prielaidos, kad atstumai yra adityvūs



$$b_1 = \frac{1}{2}(d_{AB} + d_{AC} - d_{BC})$$

$$b_2 = \frac{1}{2}(d_{AB} + d_{BC} - d_{AC})$$

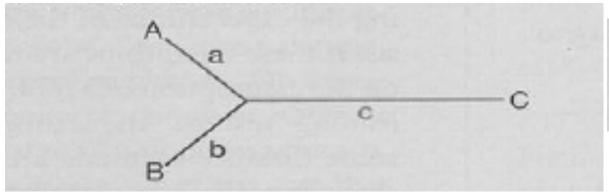
$$b_3 = \frac{1}{2}(d_{AC} + d_{BC} - d_{AB})$$

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - The atstumai tarp klasterių apibrėžiami kaip ir UPGMA atveju:

$$d_{XY} = \frac{1}{N_X N_Y} \sum_{i \in X, j \in Y} d_{ij} \qquad d_{ZW} = \frac{N_X d_{XW} + N_Y d_{YW}}{N_X + N_Y}$$

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Pavyzdys trims rūšims:

Nubraižykite bešaknį medį su trim atšakomis einančiomis nuo bedro mazgo. Iš anksto žinant, kad A ir B yra artimesnės tarpusavyje nei su C, šakų ilgiai tarp jų turėtų būti trumpesni:

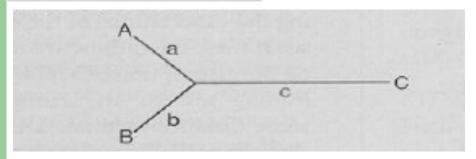


	A	В	C
A	-	22	39
В	_	_	41
C	-	-	-

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Pavyzdys trims rūšims:

a,b,c atstumus apskaičiuojame algebriškai, remiantis žinoma atstumų matrica.

	A	В	C
A	-	22	39
В	_	_	41
C	-	-	-



A..B = 
$$a+b=22$$
 (1)

A..C = 
$$a+c=39$$
 (2)

B..C= 
$$b+c=41$$
 (3)

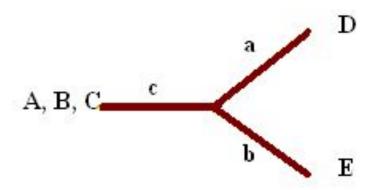
- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:

	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - D ir E yra artimiausios sekos

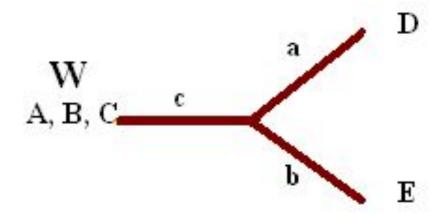
	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - D ir E yra artimiausios sekos



	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Laikome, kad {A, B, C} yra W,



	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atstumas tarp W ir D:

$$d_{WD} = \frac{1}{N_W N_D} \sum_{i \in W, j \in D} d_{ij} = \frac{1}{N_W N_D} (d_{AD} + d_{BD} + d_{CD}) = \frac{1}{3*1} * (39 + 41 + 18) = 33$$

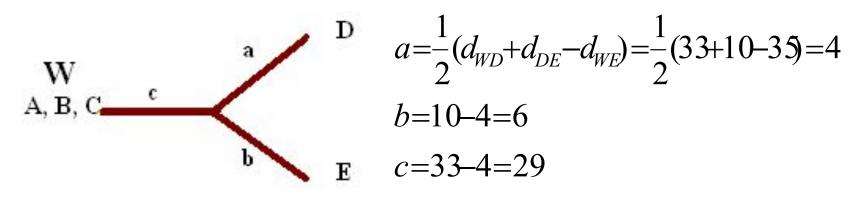
	Α	В	С	<u>D</u>	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atstumas tarp W ir E:

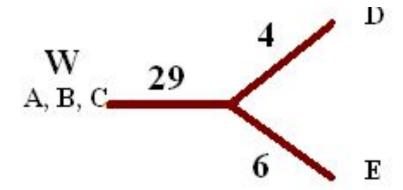
$$d_{WE} = \frac{1}{N_W N_E} \sum_{i \in W, j \in E} d_{ij} = \frac{1}{N_W N_E} (d_{AE} + d_{BE} + d_{CE}) = \frac{1}{3*1} * (41 + 43 + 20) = 35$$

	Α	В	С	D	<u>E</u>
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Apskaičiuojam šakas a, b ir c:

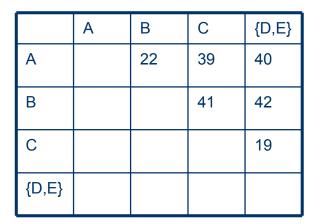


- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Šakos a, b ir c:

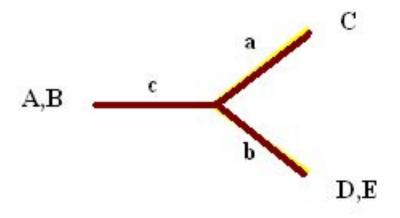


- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atnaujiname atstumų matricą:

	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

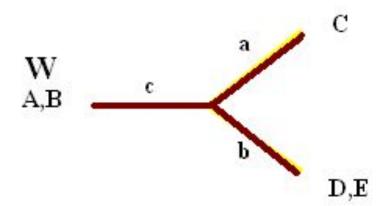


- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - {D,E} ir C yra artimiausios sekos



	Α	В	С	{D,E}
Α		22	39	40
В			41	42
С				19
{D,E}				

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Laikome, kad {A, B} yra W:



	А	В	С	{D,E}
А		22	39	40
В			41	42
С				19
{D,E}				

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atstumas tarp W ir C:

$$d_{WC} = \frac{1}{N_W N_C} \sum_{i \in W, j \in C} d_{ij} = \frac{1}{N_W N_C} (d_{AC} + d_{BC}) = \frac{1}{2*1} * (39 + 41) = 40$$

	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atstumas tarp W ir {D,E} ( {D,E} žymime X ):

$$d_{WX} = \frac{1}{N_W N_X} \sum_{i \in W, j \in X} d_{ij} = \frac{1}{N_W N_X} (d_{AD} + d_{AE} + d_{BD} + d_{BE}) = \frac{1}{2*2} * (39 + 41 + 41 + 43) = 41$$

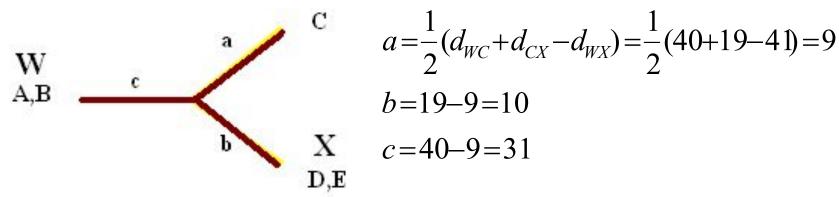
	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atstumas tarp C ir {D,E} (name {D,E} as X):

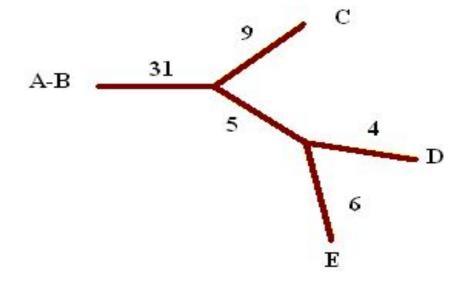
$$d_{CX} = \frac{1}{N_C N_X} \sum_{i \in C, j \in X} d_{ij} = \frac{1}{N_C N_X} (d_{CD} + d_{CE}) = \frac{1}{1*2} * (18 + 20) = 19$$

	Α	В	С	D	Е
Α		22	39	39	41
В			41	41	43
С				18	20
D					10
Е					

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Apskaičiuojam šakas a, b ir c:



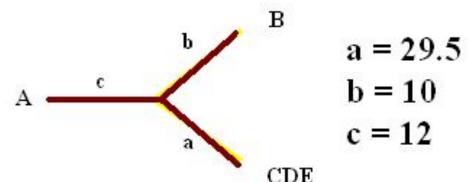
- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu:
  - Antras pavyzdys:
    - Šakos a, b ir c:



- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Atnaujiname atstumų matricą:

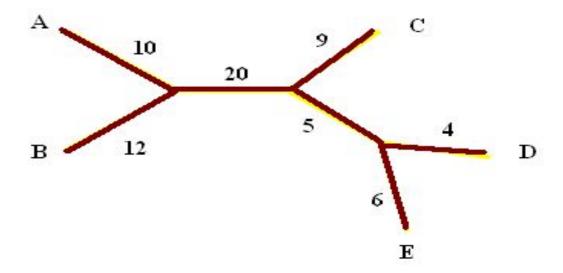
	Α	В	С	{D,E}					
Α		22	39	40			A	В	{C,D,E}
						Α		22	39.5
В			41	42					
С				19		В			41.5
				.0		{C,D,E}			
{D,E}						\( \cdot, \dots, \dots \)			
					·				

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu :
  - Antras pavyzdys:
    - Dabar mes esame klasikiniame pavyzdyje su tri sekomis (ankstesnis pavyzdys):



	А	В	{C,D,E}
Α		22	39.5
В			41.5
{C,D,E}			

- Filogenetinis medis Fitch-Margoliash metodu:
  - Antras pavyzdys:
    - FINAL TREE:



- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:
  - Tikras medis yra tas, kurio bendras šakų ilgis, S, yra trumpiausias.
  - Kaimynai: mazgų pora, kurie yra tik per vieną kitą mazgą.
  - Gaunamas bešaknis medis

- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:
  - Algoritmas(Duotajai atstumų matrcai d<sub>i,j</sub>):
    - Kartojame, kol 2 mazgai yra likę:
      - Kikevienam mazgui randame

- Pasirinkitė porą (i, j) su mažiausiu

$$U_i = \sum_{k=1}^N d_{i,k}$$

$$\delta_{ij} = d_{ij} - \frac{U_i + U_j}{N - 2}$$

Apjungite du mazgus i ir j į naują vidinį mazgą Y, ir raskite šakų ilgius
 U<sub>i</sub> – U<sub>i</sub>

$$b_{iY} = \frac{1}{2}(d_{ij} + \frac{U_i - U_j}{N - 2})$$
  $b_{jY} = d_{ij} - b_{iY}$ 

Atnaujiname atstumų matricą

$$d_{Yk} = \frac{1}{2}(d_{ik} + d_{jk} - d_{ij})$$

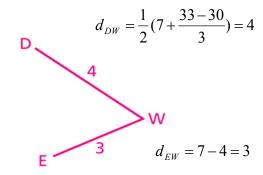
- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:
  - Pavyzdys:

	$d_{ij}$					
	В	С	D	Е		
Α	5	4	9	8		
В		5	10	9		
С			7	6		
D				7		
E						

$$U_i = \sum_{k=1}^{N} d_{i,k} \qquad \delta_{i,j} = d_{i,j} - \frac{U_i + U_j}{N-2} \qquad b_{i,Y} = \frac{1}{2} (d_{i,j} + \frac{U_i - U_j}{N-2}) \qquad b_{j,Y} = d_{i,j} - b_{i,Y}$$

- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:
  - Pavyzdys:

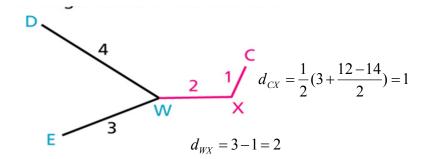
D ir E yra kaimynai per vidinį mazgą W su atstumais nuo jo:



$$U_{i} = \sum_{i=1}^{N} d_{i,k} \qquad \delta_{i,j} = d_{i,j} - \frac{U_{i} + U_{j}}{N - 2} \qquad b_{i,Y} = \frac{1}{2} (d_{i,j} + \frac{U_{i} - U_{j}}{N - 2}) \qquad b_{j,Y} = d_{i,j} - b_{i,Y}$$

- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:
  - Pavyzdys:

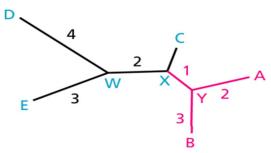
C ir W yra kaimynai per vidinį mazgą X su atstumais nuo jo:



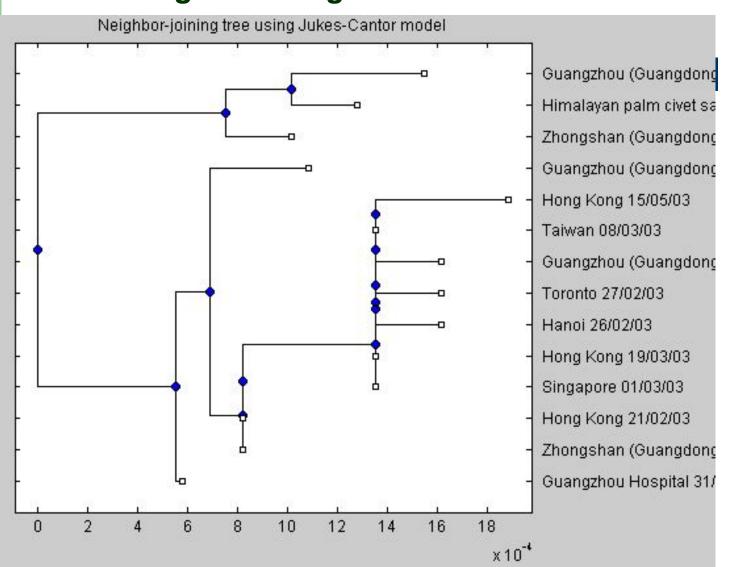
$$U_{i} = \sum_{k=1}^{N} d_{i,k} \qquad \delta_{i,j} = d_{i,j} - \frac{U_{i} + U_{j}}{N - 2} \qquad b_{i,Y} = \frac{1}{2} (d_{i,j} + \frac{U_{i} - U_{j}}{N - 2}) \qquad b_{j,Y} = d_{i,j} - b_{i,Y}$$

- Filogenetinis medis Neighbor-Joining metodu:

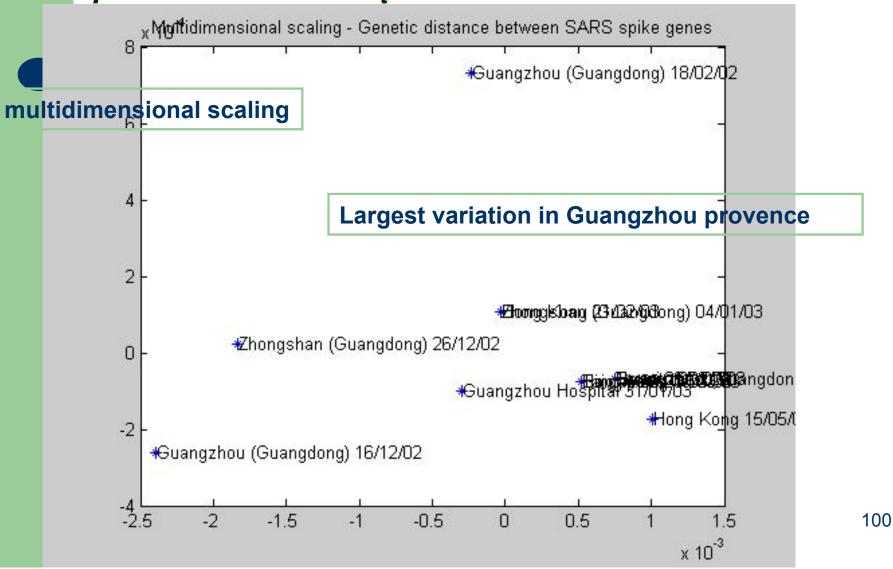
Trys alternatyvos (pasirenkam tuos, kurie yra su vidiniu mazgu). A ir X yra kaimynai per vidini mazga Y su atstumais  $d_{AY}=2$  ir  $d_{XY}=1$ B ir X yra kaimynai per vidinį mazgą Y su atstumais  $d_{AY}=2$  ir  $d_{XY}=1$ Nesvarbu, kurį variantą bepasirinktume likęs atstumas  $d_{AY}$  arba  $d_{BY}$  bus rastas apskaičiuojant sekančią  $d_{ij}$  matricą. rastas apskaičiuojant sekančią d<sub>ii</sub> matricą.



#### Neighbor-Joining metodu gautas SARS viruso medis







#### Atsiradimo vietą...

