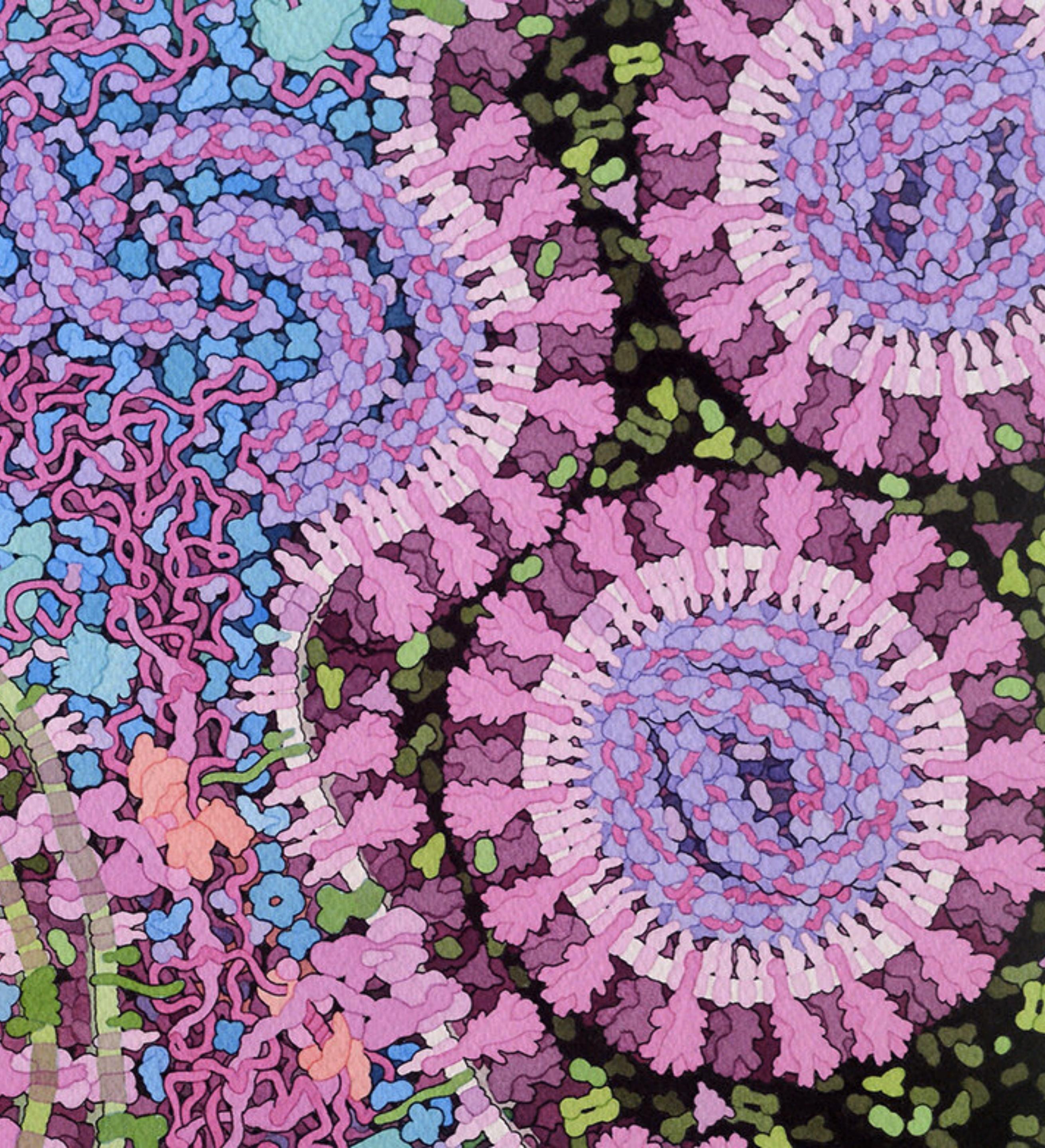


بسم الله الرحمن الرحيم

ڙنو ميڪ محاسباتي

جلسه ٦: بازسازی درخت تبارزایی (۳)

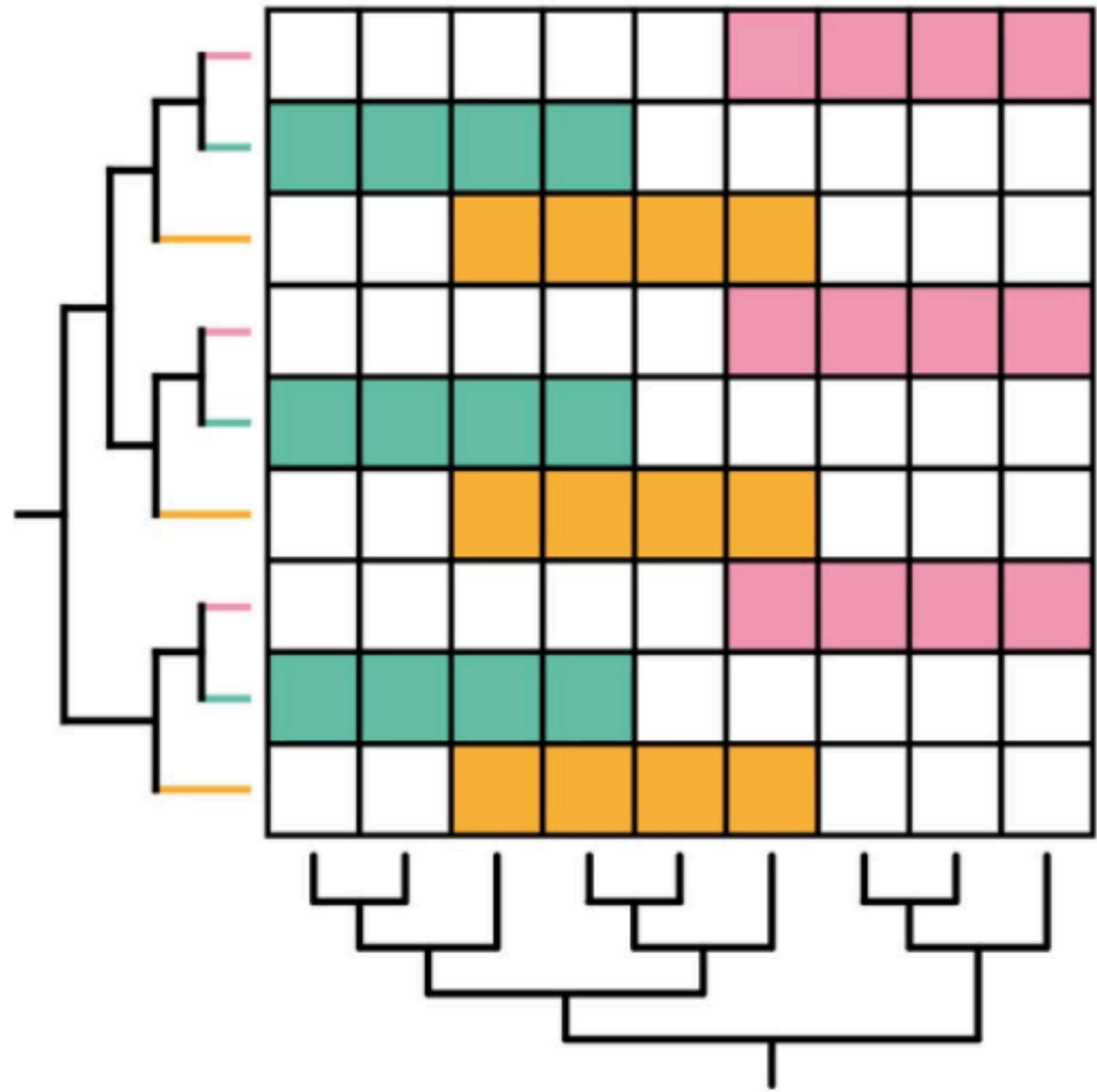
ترم پايز ١٤٠١-١٤٠٠



بازسازی درخت تبارزایی

- ورودی: ماتریس فاصله
- ورودی: ویژگی‌ها

بازسازی فاصله‌مبنای درخت تبارزایی



مسئله

● ورودی: ماتریس فاصله دو به دو

تعریف (ماتریس فاصله):

Symmetric: $M_{ij} = M_{ji}$ and $M_{ii} = 0$; and

Triangle Inequality: $M_{ij} + M_{jk} \geq M_{ik}$.

مسئله

تعریف (ماتریس فاصله):

Symmetric: $M_{ij} = M_{ji}$ and $M_{ii} = 0$; and

Triangle Inequality: $M_{ij} + M_{jk} \geq M_{ik}$.

● ورودی: ماتریس فاصله دو به دو

● خروجی: درخت فیلوزنی

● بدون ریشه

● همه راس‌های میانی درجه ۳

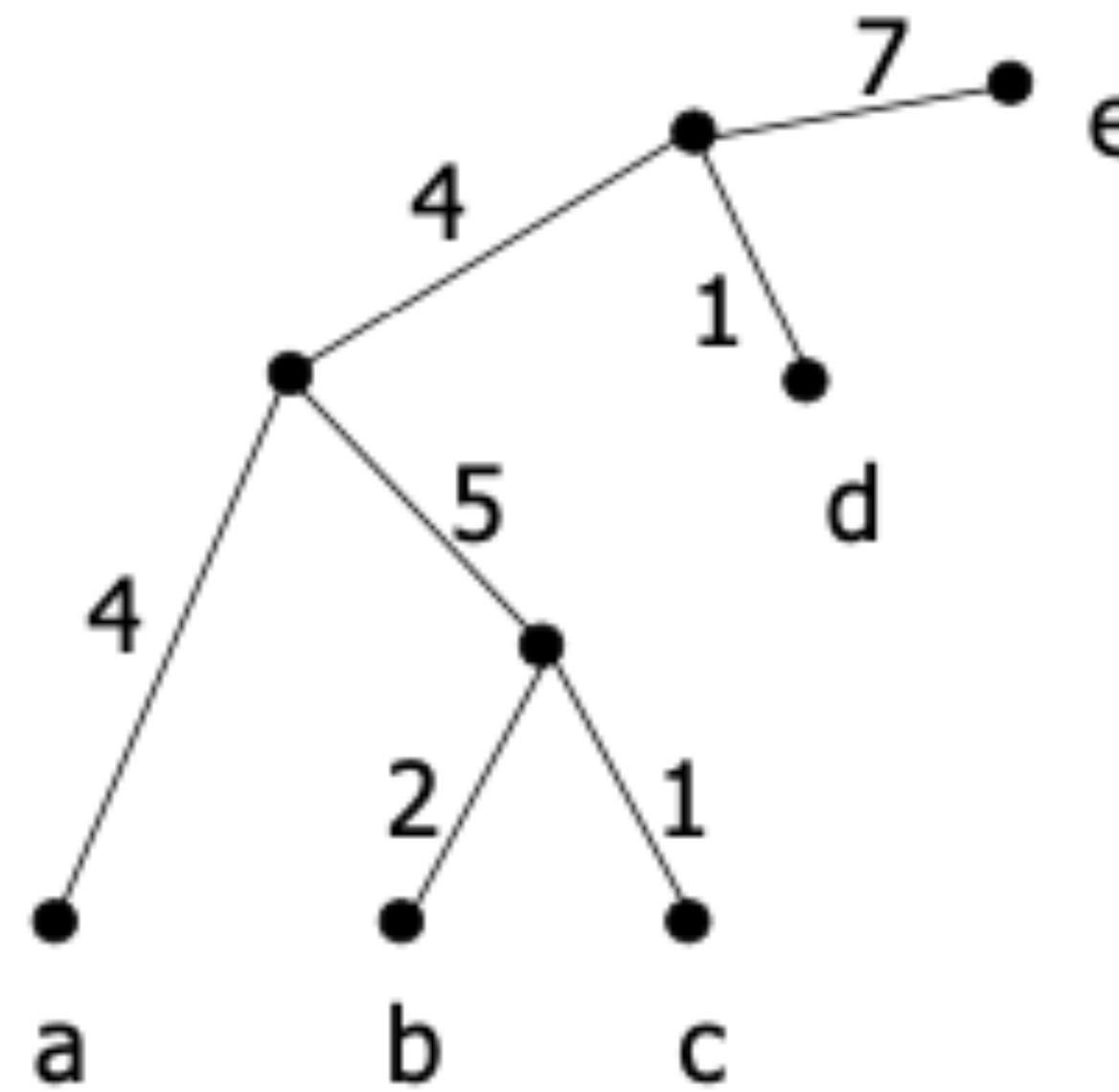
حالت خاص: ماتریس فاصله جمعی

- ماتریس M ، ماتریس فاصله جمعی است اگر و فقط اگر
- یک درخت با وزن یال‌های مثبت وجود داشته باشد
- فاصله دو برگ = جمع فاصله یال‌های بین آن‌ها

حالت خاص: ماتریس فاصله جمعی

- ماتریس M ، ماتریس فاصله جمعی است اگر و فقط اگر
- یک درخت با وزن یال‌های مثبت وجود داشته باشد
- فاصله دو برگ = جمع فاصله یال‌های بین آن‌ها

M	a	b	c	d	e
a	0	11	10	9	15
b	11	0	3	12	18
c	10	3	0	11	17
d	9	12	11	0	8
e	15	18	17	8	0



شرط لازم و کافی برای جمعی بودن فاصله

ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$

شرط لازم و کافی برای جمعی بودن فاصله

شرط چهار نقطه

ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$

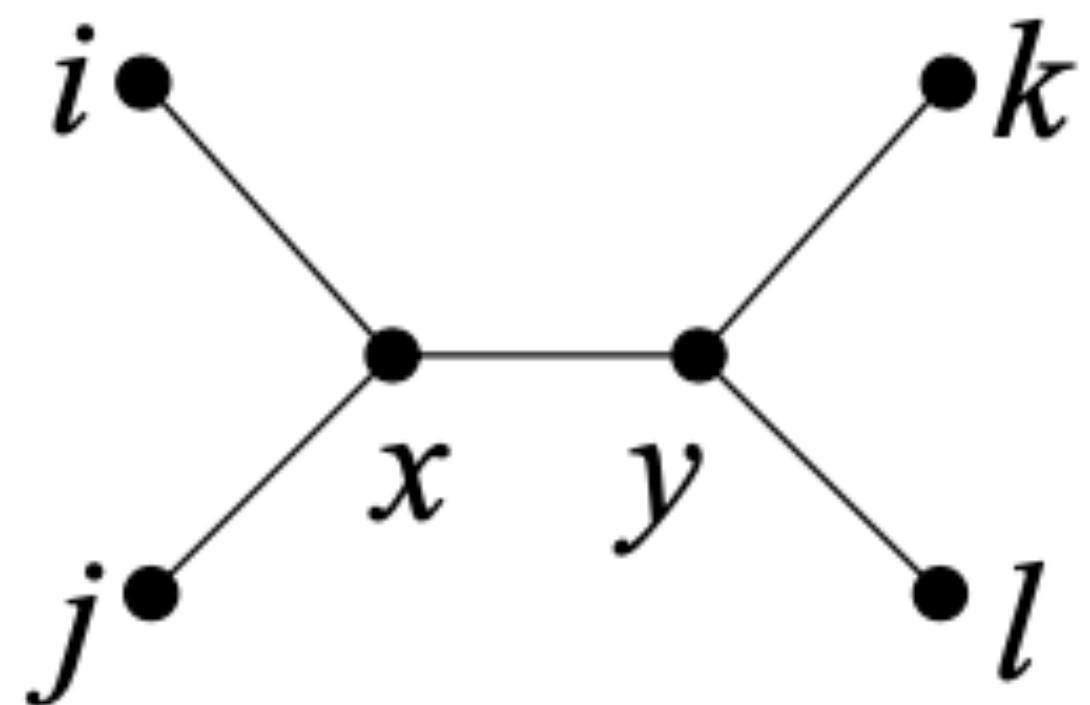
شرط لازم و کافی برای جمعی بودن فاصله

شرط چهار نقطه

ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$

● فاصله جمعی \Rightarrow شرط چهار نقطه



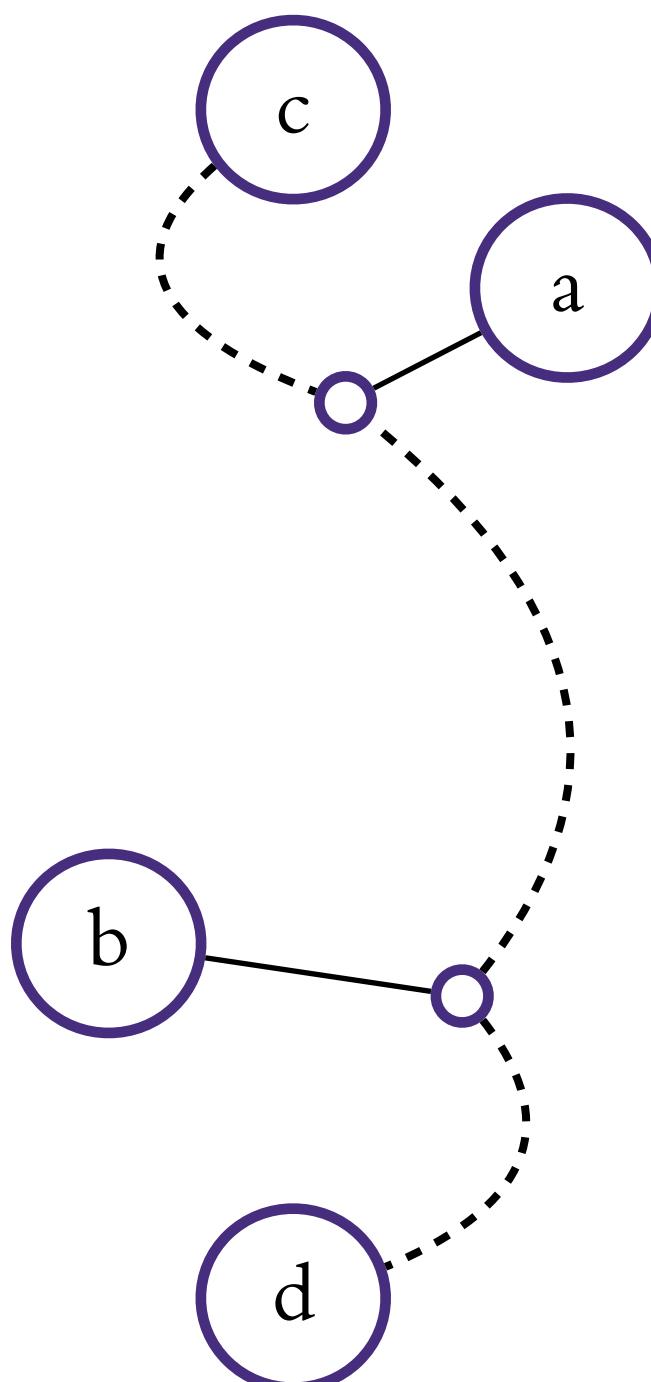
ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$



ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

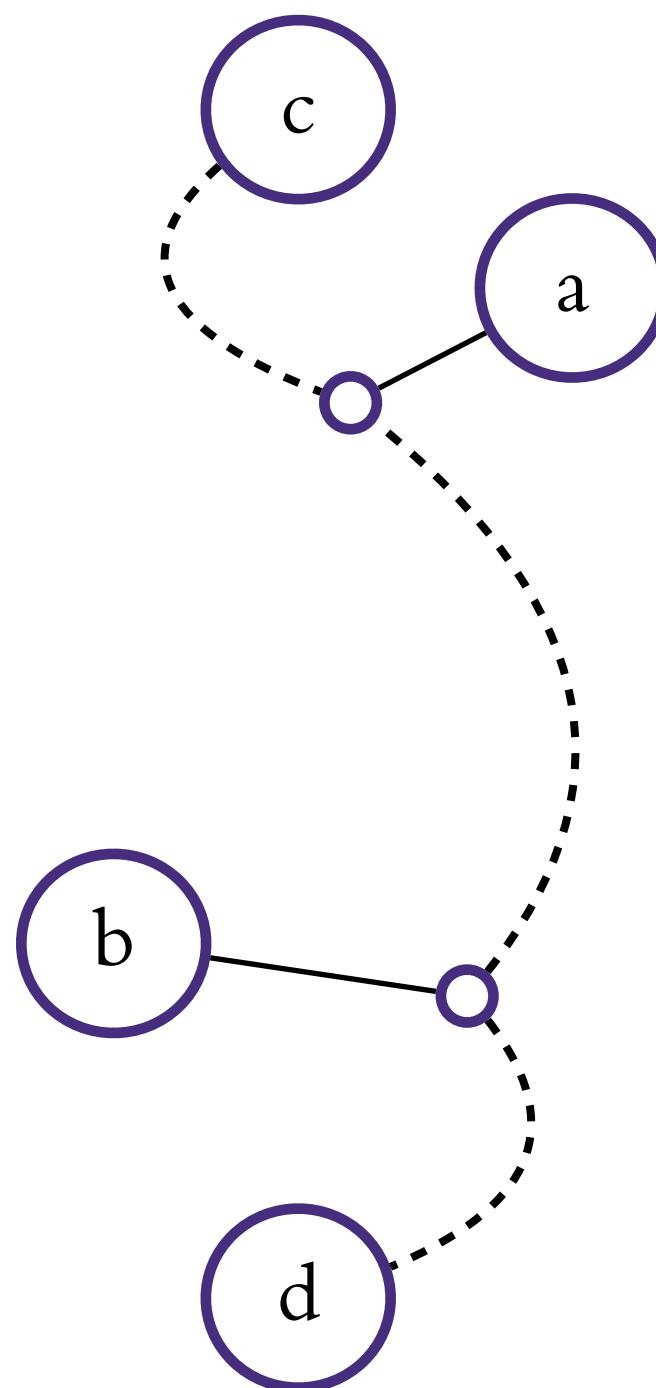
$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$



- شرط چهار نقطه \leq فاصله جمعی
- $S-a : T$
- $S-b : T'$
- $S-a-b : T + T'$ یک درخت یکتای کاندید برای درختنهایی

ماتریس M ، فاصله جمعی است برای درخت یکتای T اگر و فقط اگر به ازای هر چهار گونه i و j و k و l ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} + M_{jl} = M_{il} + M_{jk} \geq M_{ij} + M_{kl}$$



یک درخت است، پس درخت $T + T'$ یک درخت یکتای کاندید برای درختنهایی

شرط چهار نقطه \Rightarrow فاصله جمعی

$S-a : T$

$S-b : T'$

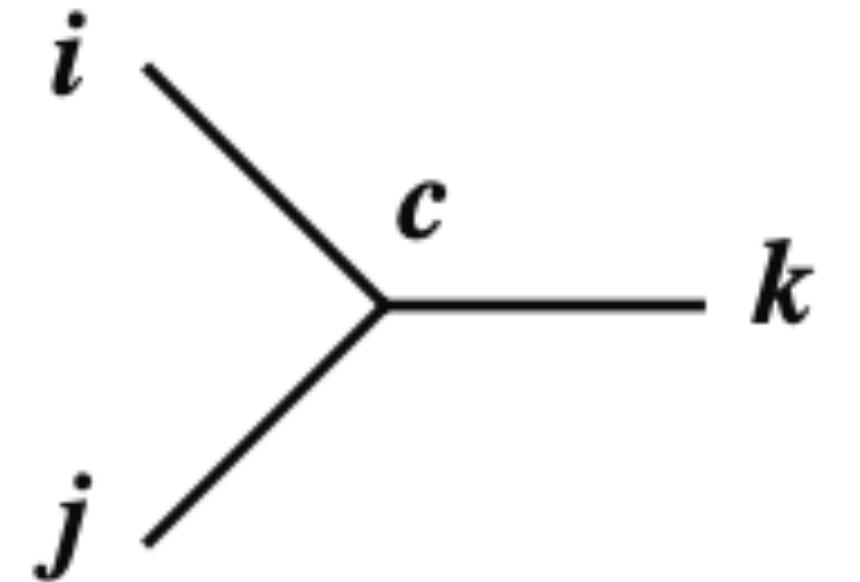
$S-a-b : T$

درختنهایی

فاصله‌ها

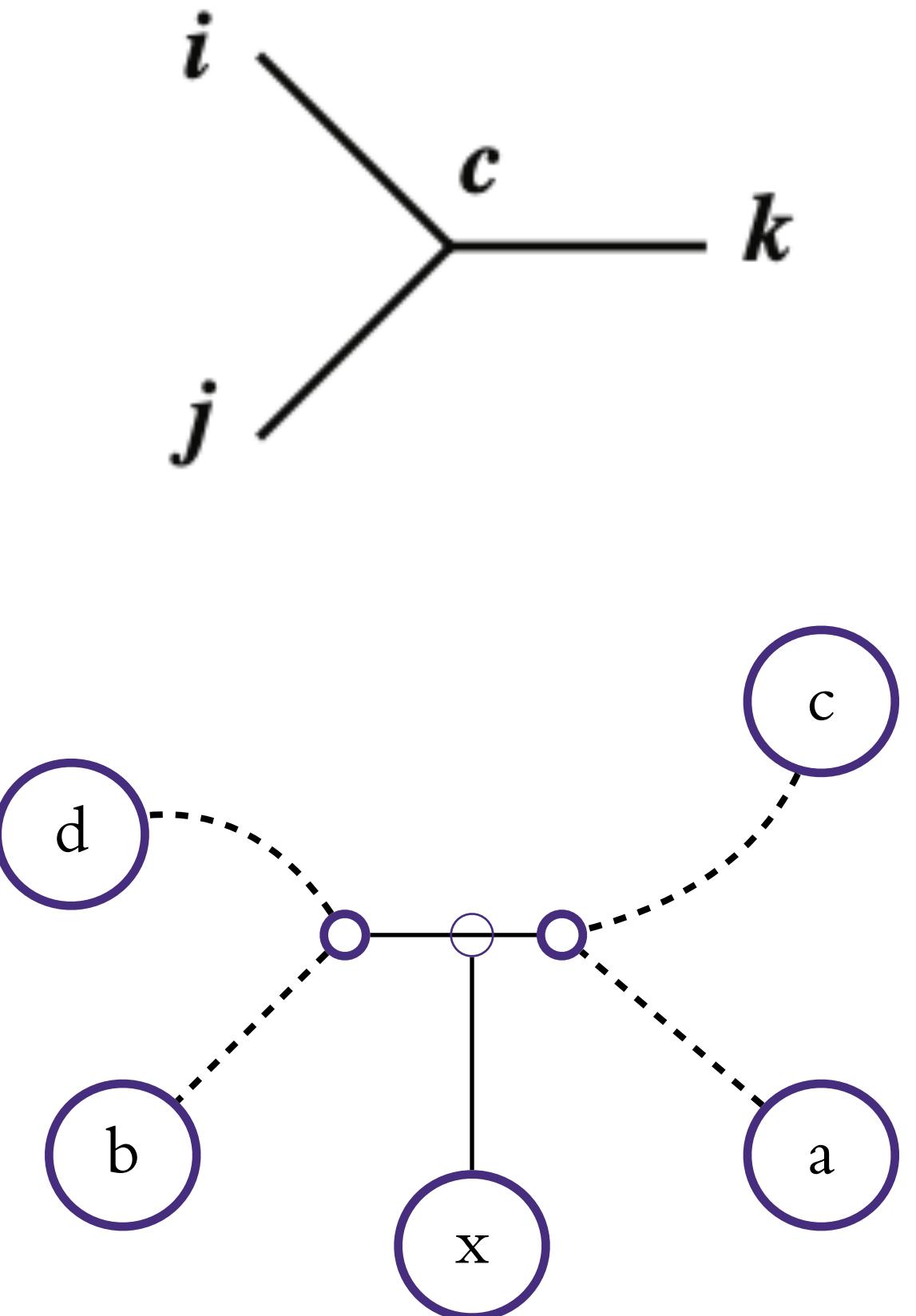
$$M_{ad} + M_{bc} - M_{cd} = M_{ab}$$

الگوریتم برای ماتریس جمعی



- یک سه تایی
- گونه چهارم دقیقا به یکی شان متصل می شود.

الگوریتم برای ماتریس جمعی



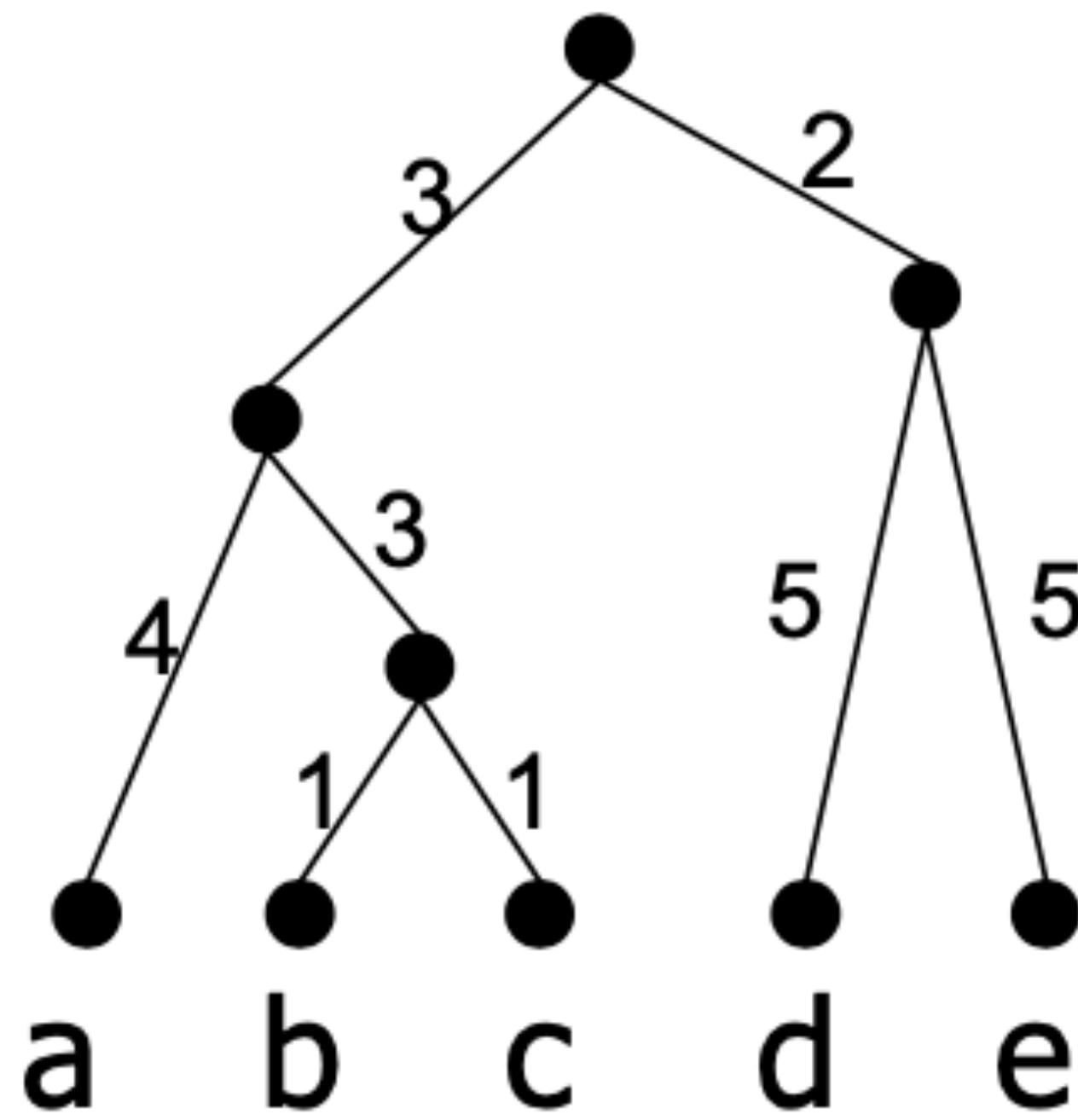
- یک سه تایی
- گونه چهارم دقیقا به یکی شان متصل می شود.
- برای راس جدید، درخت پکتاست،
- یک یال هست که مکان اتصال x به سه تا تغییر می کند

حالت خاص: ماتریس ابرمتریک

- جمعی باشد M
- درخت ریشه دار T با وزن های مثبت
- فاصله همه برگ ها با ریشه برابر باشد.

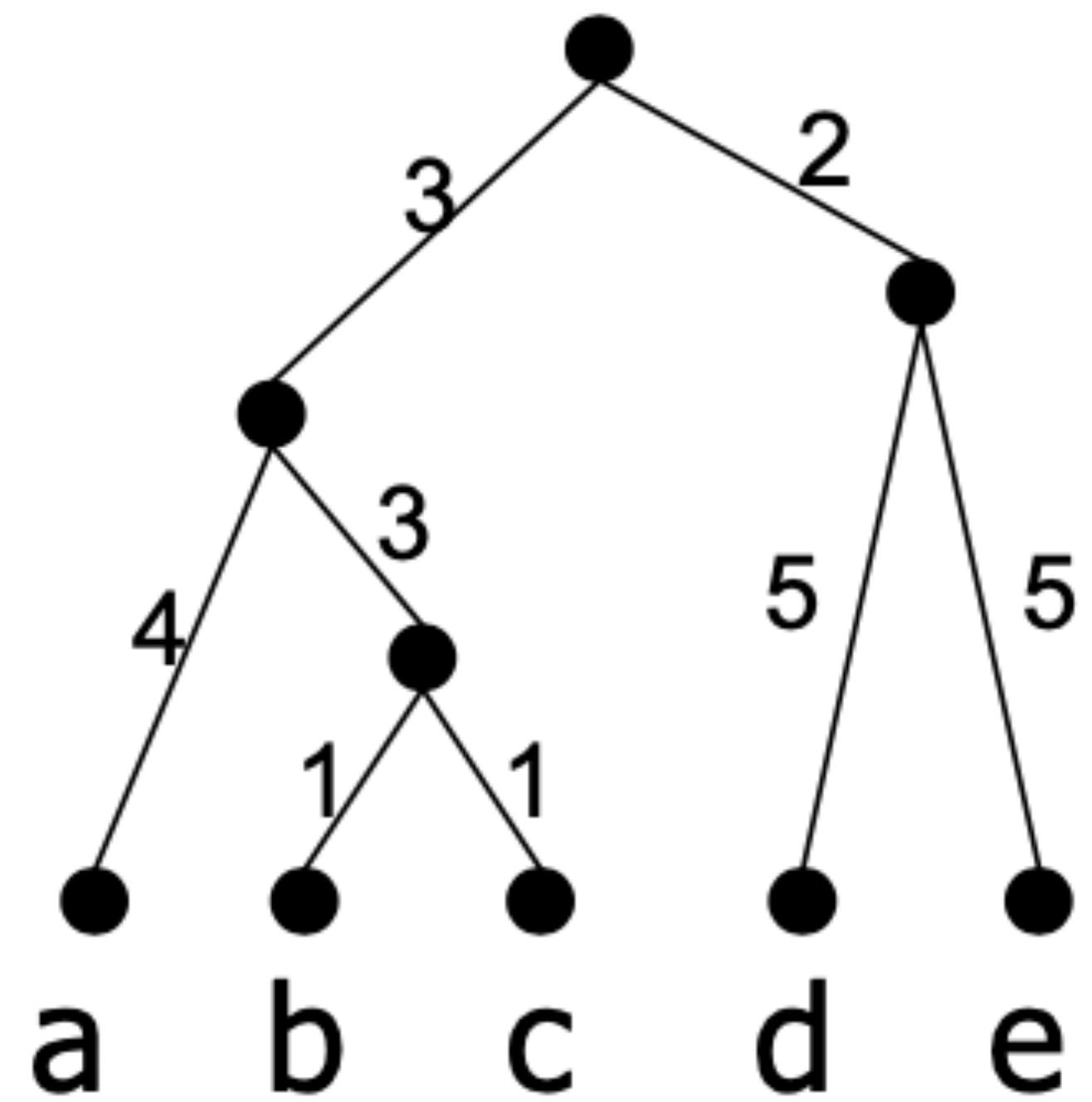
حالت خاص: ماتریس ابرمتریک

M	a	b	c	d	e
a	0	8	8	14	14
b	8	0	2	14	14
c	8	2	0	14	14
d	14	14	14	0	10
e	14	14	14	10	0

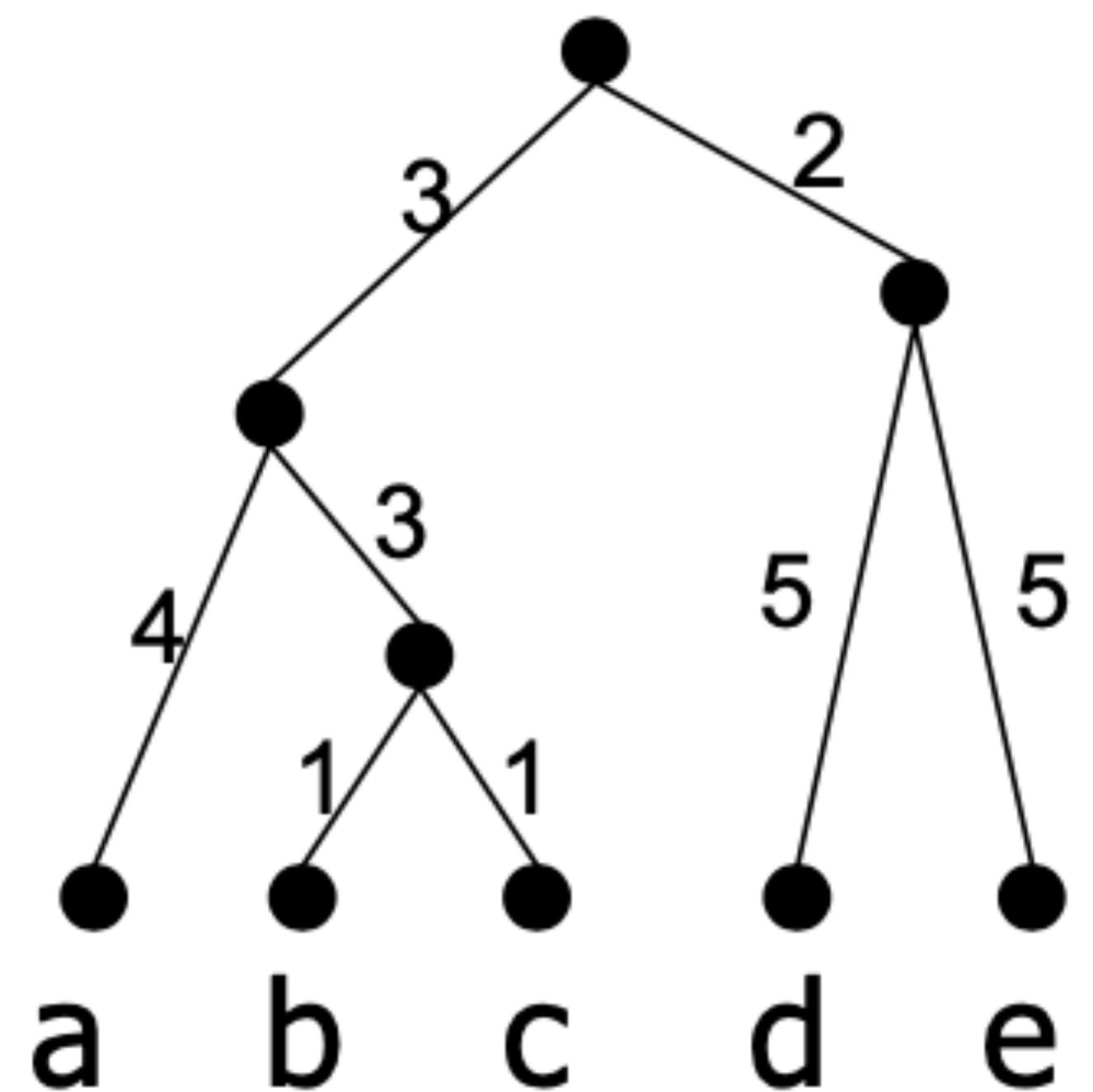


- جمعی باشد M
- درخت ریشه دار T با وزن های مثبت
- فاصله همه برگ ها با ریشه برابر باشد.

اگر v نزدیک‌ترین جد مشترک برگ‌های i و j باشد، $M_{ij}/2$



اگر v نزدیک‌ترین جد مشترک برگ‌های i و j باشد، $M_{ij}/2$



● فاصله بین ریشه و v برای هر دو مشترک است:

$$d(i, v) = d(j, v)$$
 ●

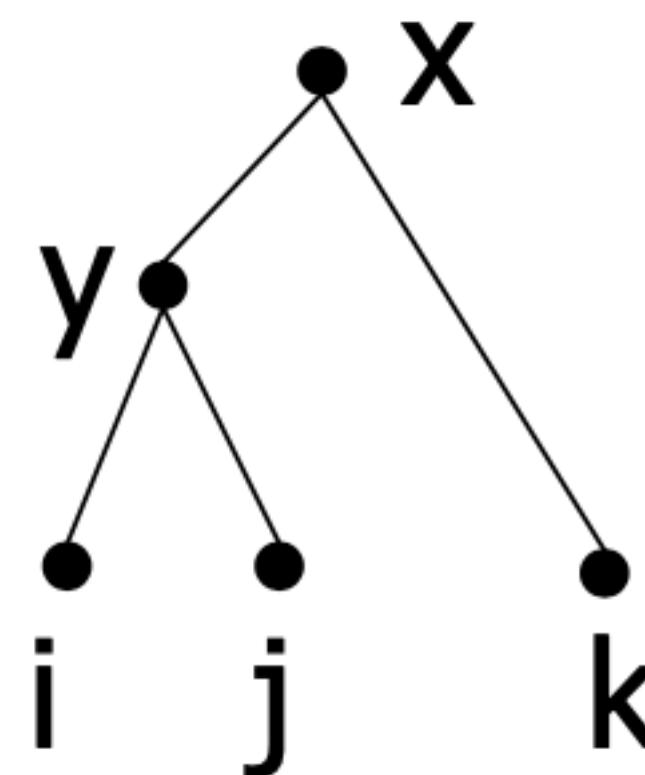
شرط لازم و کافی برای ابرماتریک بودن

شرط سه نقطه

ماتریس M ، ابرماتریک است اگر و فقط اگر

به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نام‌گذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$



شرط لازم و کافی برای ابرمتریک بودن

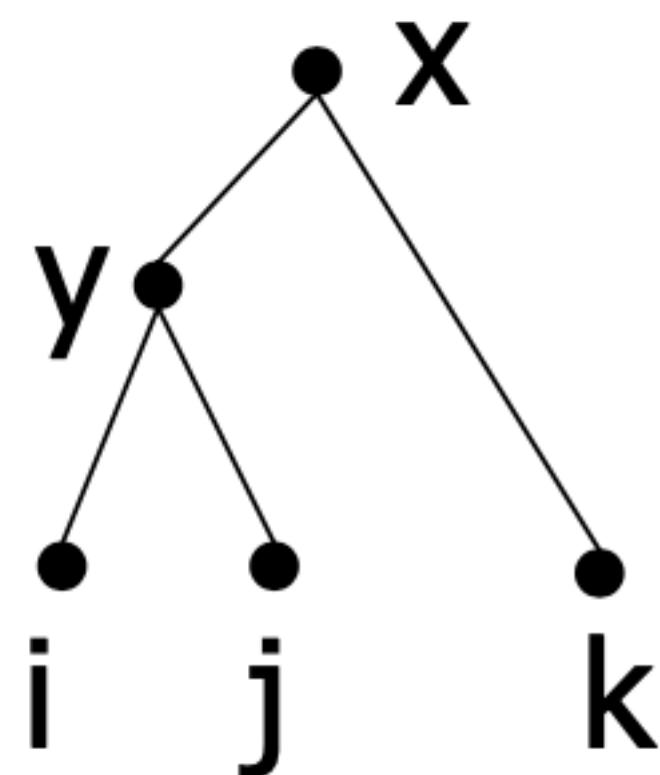
شرط سه نقطه

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر

به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$

● ابرمتریک \Rightarrow شرط سه نقطه

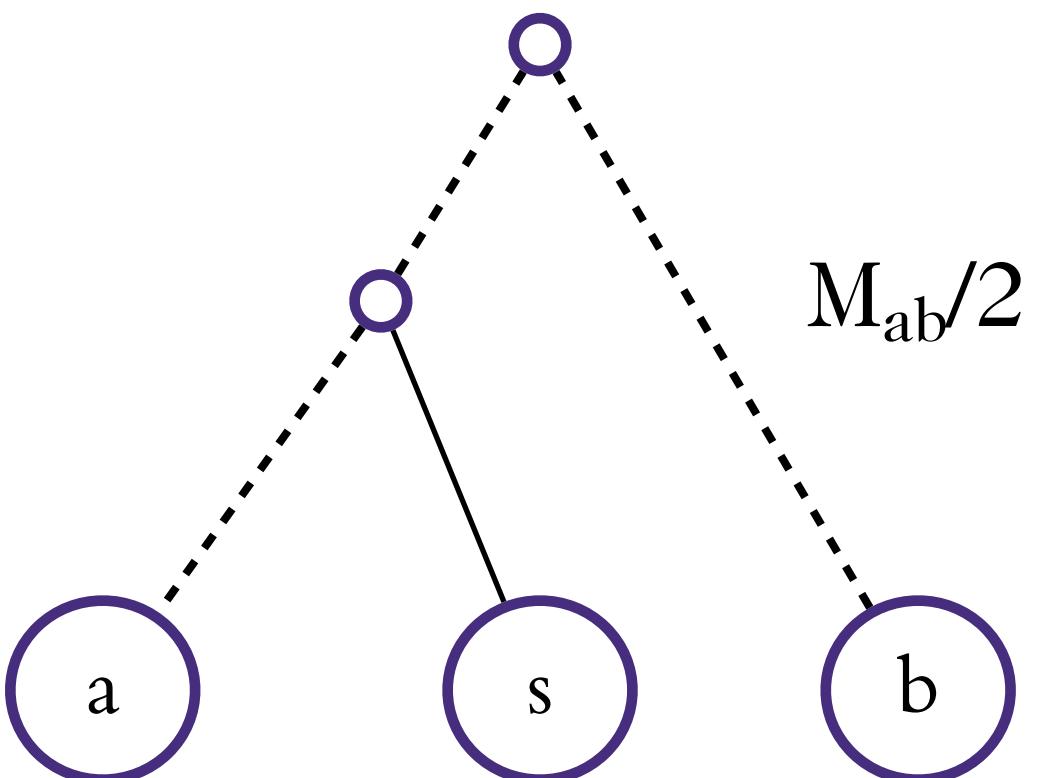


ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

شرط سه نقطه

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$

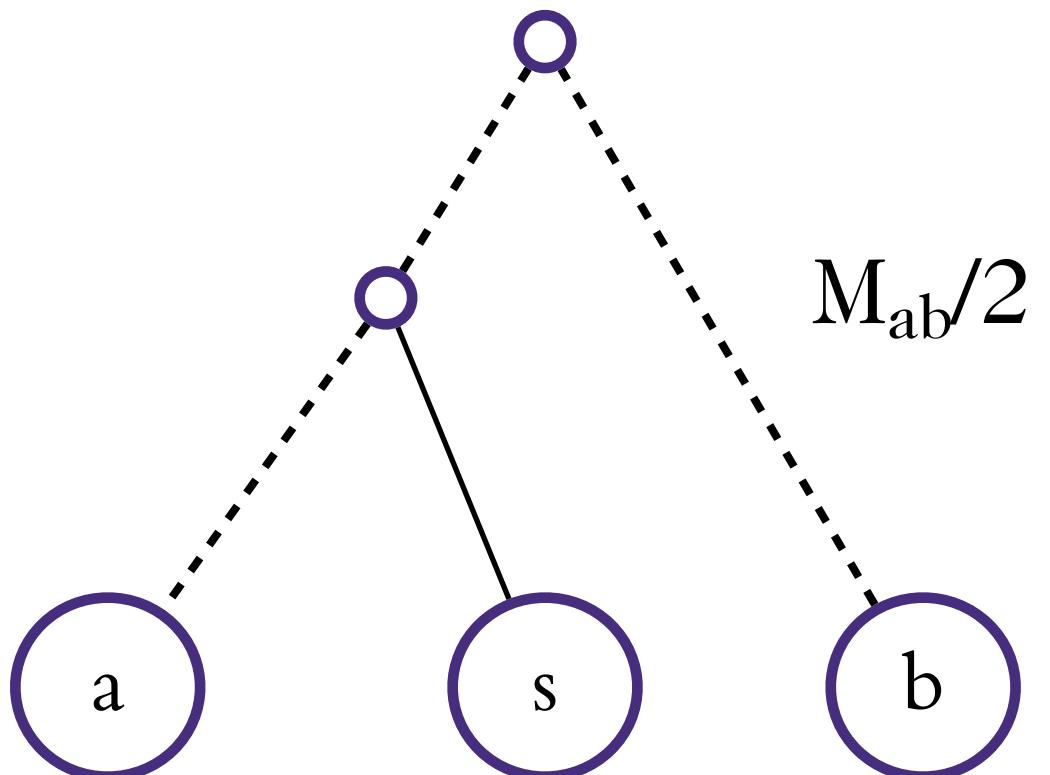
● شرط سه نقطه \Rightarrow ابرمتریک



ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

شرط سه نقطه

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$



تمرین!

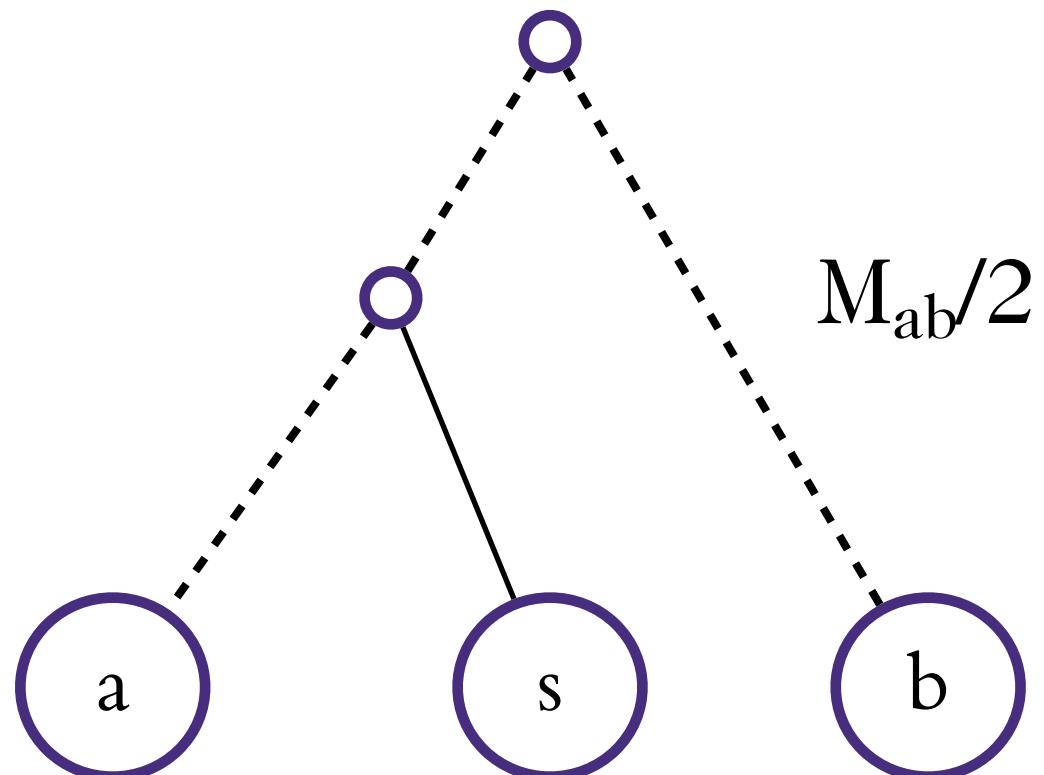
شرط سه نقطه => ابرمتریک

شرط سه نقطه => شرط چهار نقطه

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$

شرط سه نقطه



تمرین!

شرط سه نقطه => ابرمتریک

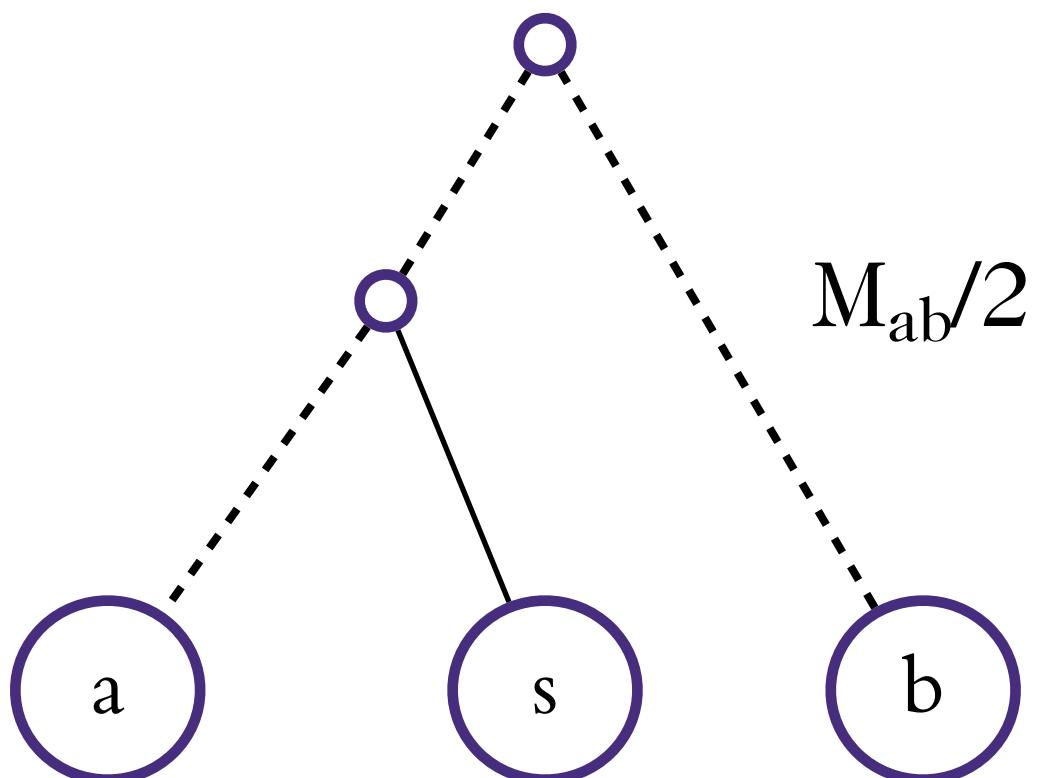
شرط سه نقطه => شرط چهار نقطه

درخت بی جهت از روی ماتریس M

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$

شرط سه نقطه



تمرین!

شرط سه نقطه => ابرمتریک

شرط سه نقطه => شرط چهار نقطه

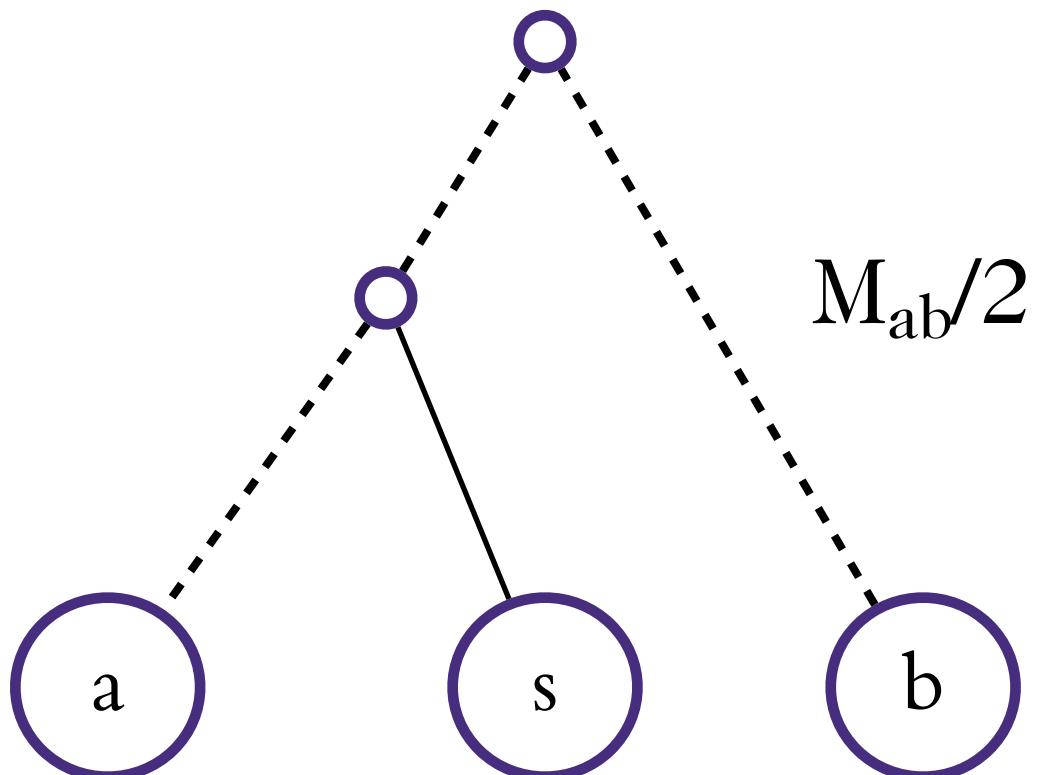
درخت بی جهت از روی ماتریس M ,

ریشه r = وسط بزرگ‌ترین فاصله

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

شرط سه نقطه

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$



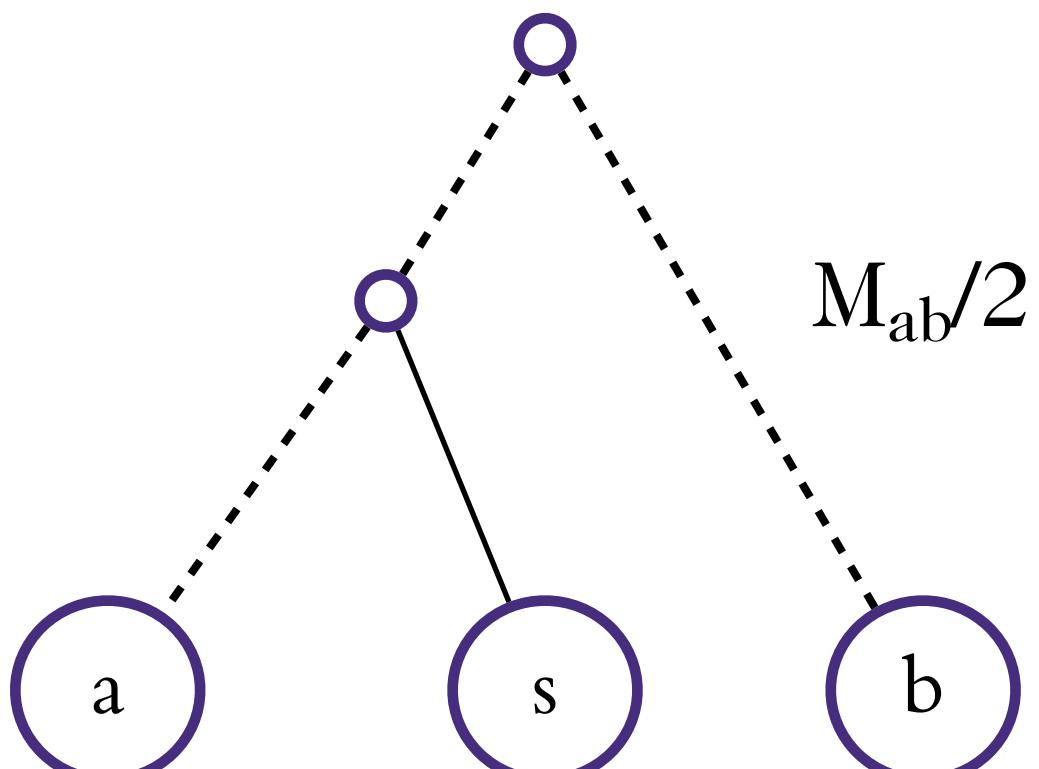
تمرین!

- شرط سه نقطه \Rightarrow ابرمتریک
- شرط سه نقطه \Rightarrow شرط چهار نقطه
- درخت بی جهت از روی ماتریس M ،
- ریشه $r =$ وسط بزرگ‌ترین فاصله
- حکم: فاصله ریشه با همه برگ‌ها برابر است

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

شرط سه نقطه

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$



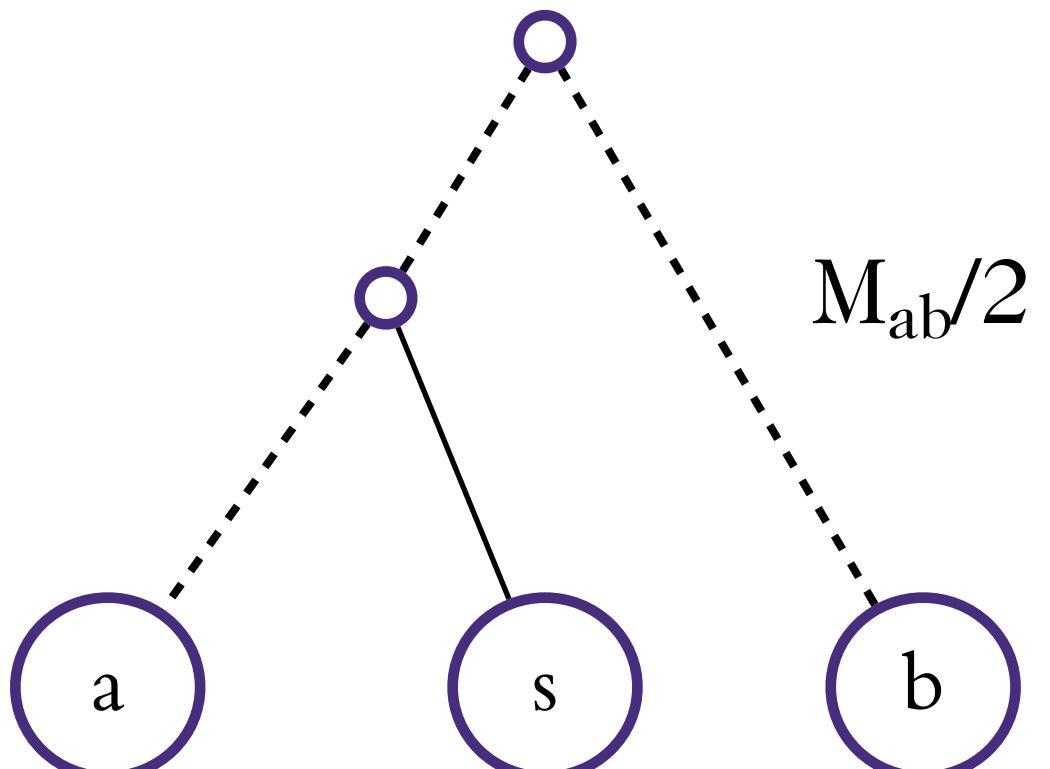
تمرین!

- شرط سه نقطه \Rightarrow ابرمتریک
- شرط سه نقطه \Rightarrow شرط چهار نقطه
- درخت بی جهت از روی ماتریس M
- ریشه r = وسط بزرگترین فاصله
- حکم: فاصله ریشه با همه برگ‌ها برابر است
- فرض: s از بین a و b به a نزدیک‌تر باشد

ماتریس M ، ابرمتریک است اگر و فقط اگر
به ازای هر سه گونه i و j و k ، بتوان نامگذاری شان را تغییر داد که داشته باشیم

شرط سه نقطه

$$M_{ik} = M_{jk} \geq M_{ij}$$



تمرین!

شرط سه نقطه => ابرمتریک

شرط سه نقطه => شرط چهار نقطه

درخت بی جهت از روی ماتریس M ,

ریشه r = وسط بزرگترین فاصله

حکم: فاصله ریشه با همه برگ ها برابر است

فرض: s از بین a و b به a نزدیک تر باشد

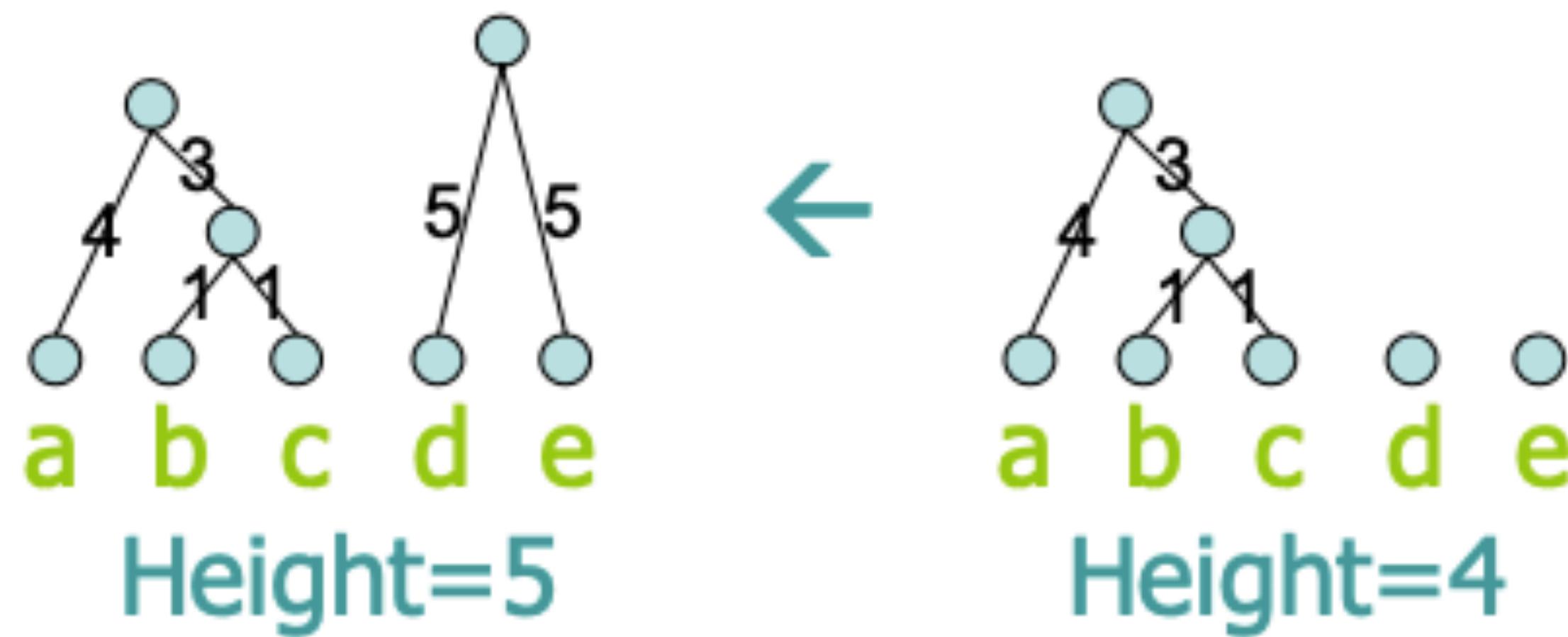
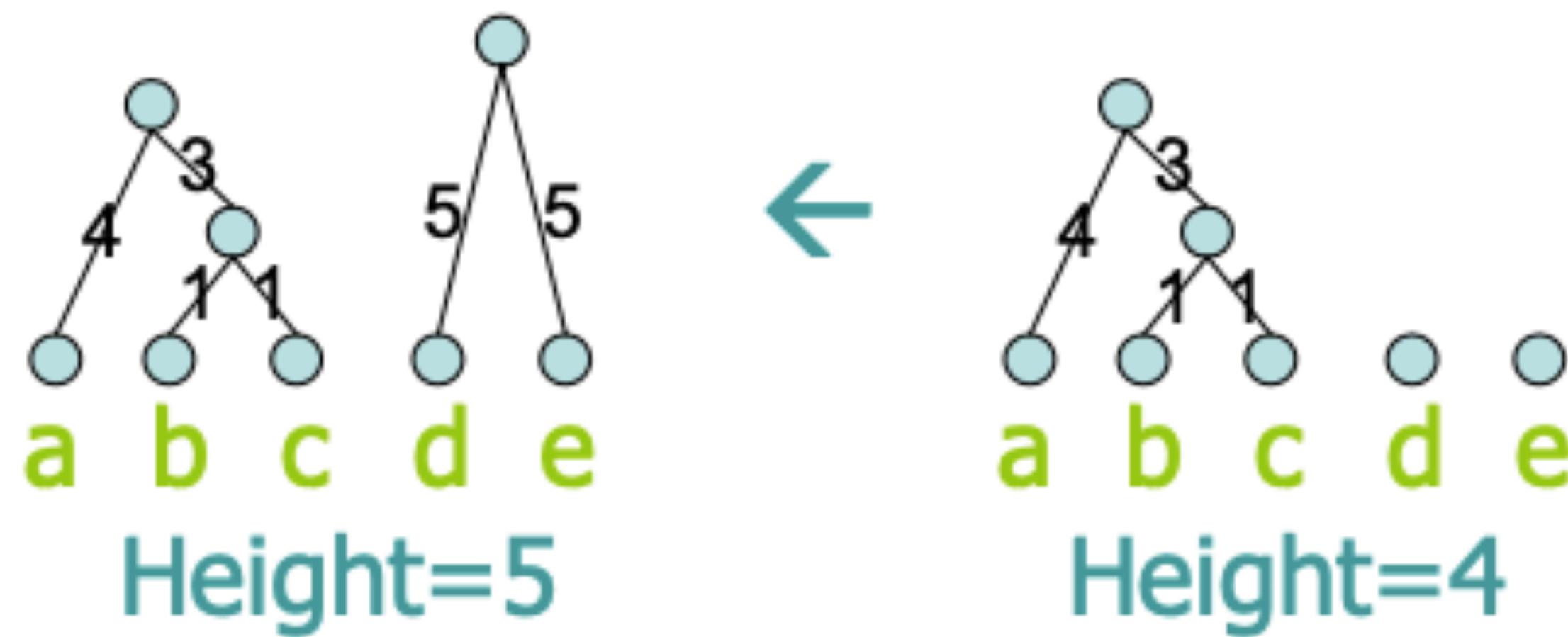
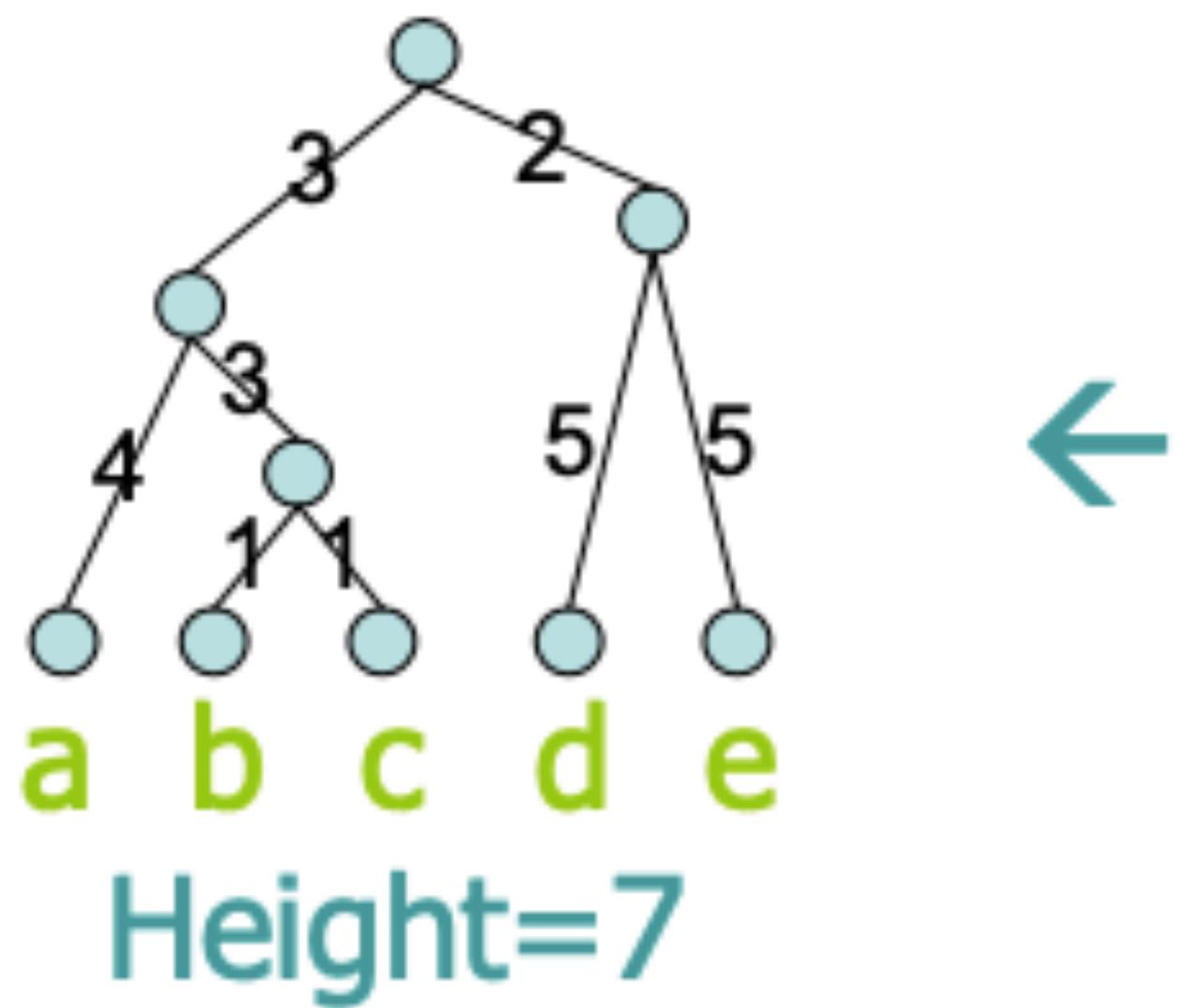
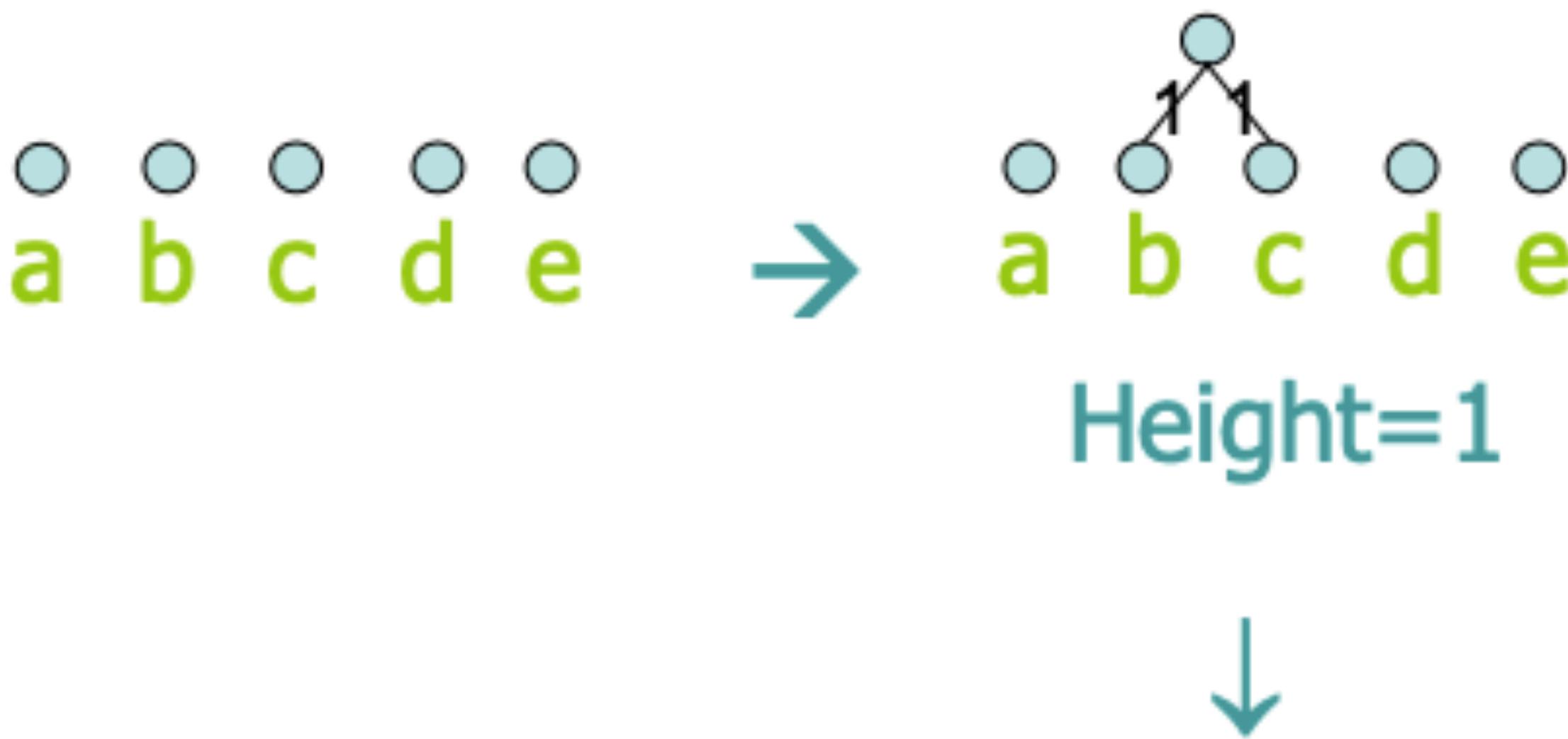
$$M_{ab} = M_{sb} \geq M_{sa}$$

UPGMA algorithm

- 1: Set $\mathcal{C} = \{\{c_1\}, \{c_2\}, \dots, \{c_n\}\}$ where $\text{height}(\{c_i\}) = 0$ for $i \in \{1, \dots, n\}$;
- 2: For all $\{c_i\}, \{c_j\} \in \mathcal{C}$, set $\text{dist}(\{c_i\}, \{c_j\}) = M_{ij}$;
- 3: **for** $i = 2$ to n **do**
- 4: Determine clusters $C_i, C_j \in \mathcal{C}$ such that $\text{dist}(C_i, C_j)$ is minimized;
- 5: Let C_k be a cluster formed by connecting C_i and C_j to the same root;
- 6: Let $\text{height}(C_k) = \text{dist}(C_i, C_j)/2$;
- 7: Let $d(C_k, C_i) = \text{height}(C_k) - \text{height}(C_i)$;
- 8: Let $d(C_k, C_j) = \text{height}(C_k) - \text{height}(C_j)$;
- 9: $\mathcal{C} = \mathcal{C} - \{C_i, C_j\} \cup \{C_k\}$;
- 10: For all $C_x \in \mathcal{C} - \{C_k\}$, define $\text{dist}(C_x, C_k) = \text{dist}(C_k, C_x) = \frac{|C_i|\text{dist}(C_i, C_x) + |C_j|\text{dist}(C_j, C_x)}{(|C_i| + |C_j|)}$,
- 11: **end for**

$$\text{dist}(C_1, C_2) = \frac{\sum_{i \in C_1, j \in C_2} M_{ij}}{|C_1| \times |C_2|}$$

M	a	b	c	d	e
a	0	8	8	14	14
b	8	0	2	14	14
c	8	2	0	14	14
d	14	14	14	0	10
e	14	14	14	10	0

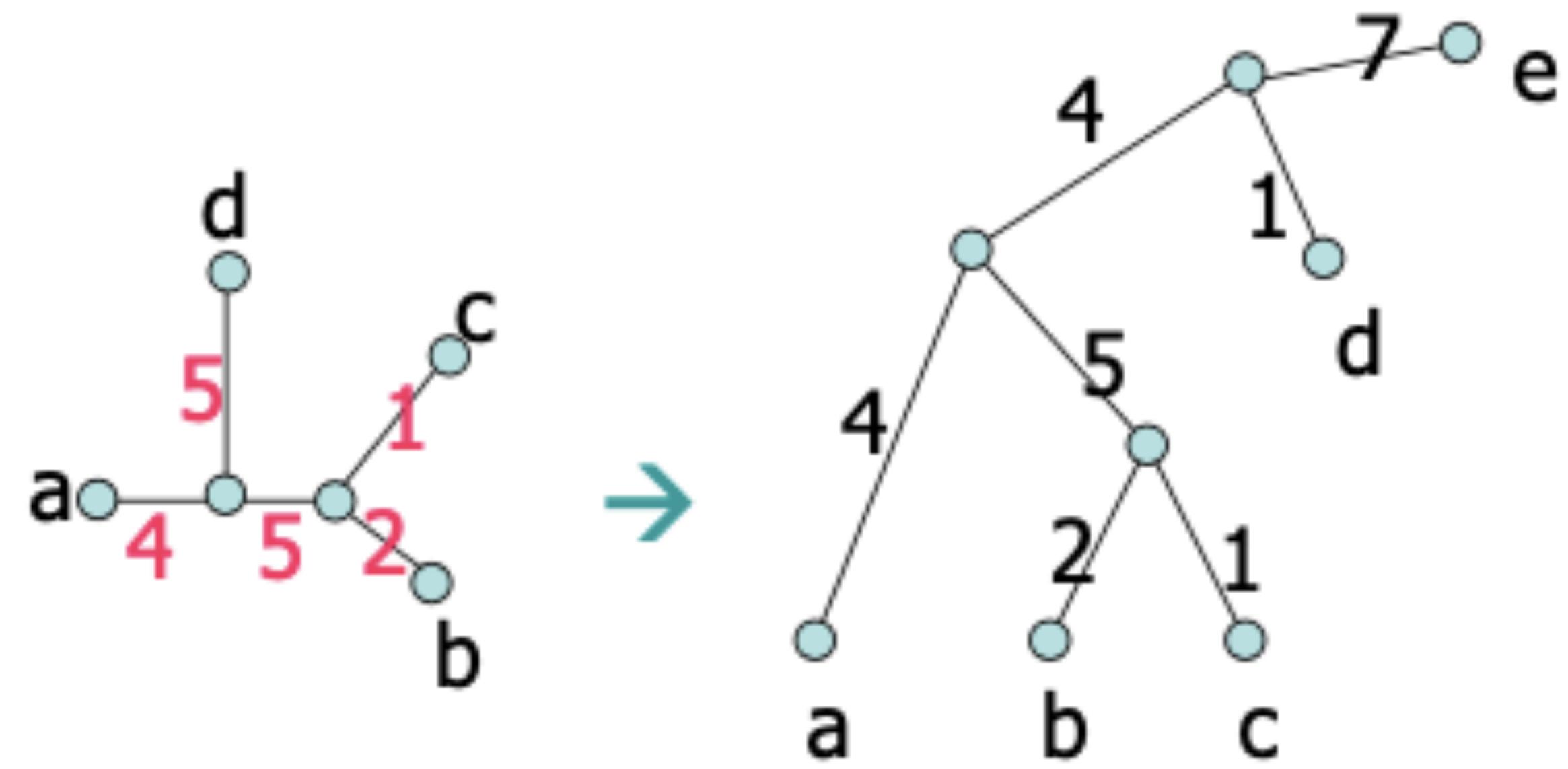
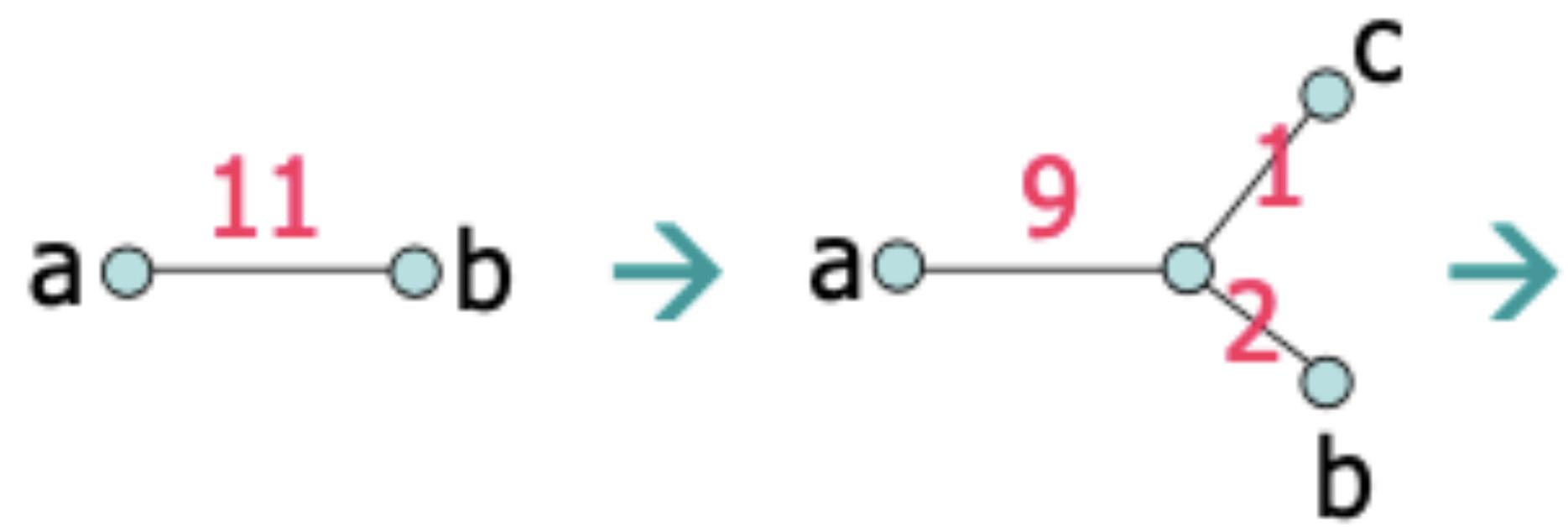


قضیه: UPGMA روی ابرمتریک‌ها درست کار می‌کند!

Neighbor-Joining algorithm

- 1: Let $Z = \{\{1\}, \{2\}, \dots, \{n\}\}$ be the set of initial clusters;
- 2: For all $\{i\}, \{j\} \in Z$, set $dist(\{i\}, \{j\}) = M_{ij}$;
- 3: **for** $i = 2$ to n **do**
- 4: For every cluster $A \in Z$, set $u_A = \frac{1}{n-2} \sum_{D \in Z} dist(D, A)$;
- 5: Find two clusters $A, B \in Z$ which minimizes $dist(A, B) - u_A - u_B$;
- 6: Let C be a new cluster formed by connecting A and B to the same root r . Let r_A and r_B be the roots of A and B . The edge weights of (r, r_A) and (r, r_B) are $\frac{1}{2}dist(A, B) + \frac{1}{2}(u_A - u_B)$ and $\frac{1}{2}dist(A, B) + \frac{1}{2}(u_B - u_A)$, respectively;
- 7: Set $Z = Z \cup \{C\} - \{A, B\}$;
- 8: For any $D \in Z - \{C\}$, define $dist(D, C) = dist(C, D) = \frac{1}{2}(dist(A, D) + dist(B, D) - dist(A, B))$;
- 9: **end for**

M	a	b	c	d	e
a	0	11	10	9	15
b	11	0	3	12	18
c	10	3	0	11	17
d	9	12	11	0	8
e	15	18	17	8	0



قضیه: NJ روی متريک‌های جمعی درست کار می‌کند!

پشتیانی از خطا؟