# Structuri pentru mulțimi disjuncte

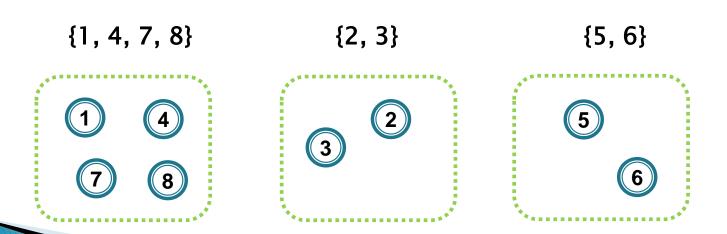
## Operații cu mulțimi disjuncte

#### **Problemă**

Asupra unei partiții ale mulțimii {1,2,...,n} (în submulțimi disjuncte) se efectuează o succesiune de operații de tip

- reuniune
- test de apartenență

Cum putem memora submulțimile astfel încât operațiile să se efectueze "eficient"?



## Operații cu mulțimi disjuncte

#### Soluții

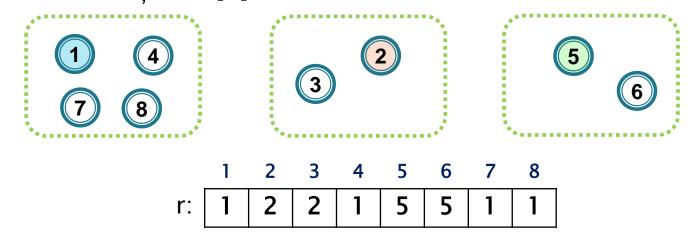
Asociem fiecărei submulțimi un reprezentant (culoare).

#### Notăm operațiile

- Initializare(u) creează o mulțime cu un singur element u
- Reprez(u) returnează reprezentantul mulțimii care conține pe u
- Reuneste(u,v) unește mulțimea care conține u cu cea care conține v

## Vectori de reprezentanți

**Varianta 1** – Memorăm într-un vector r pentru fiecare element x reprezentantul mulțimii r[x] – v. Kruskal curs



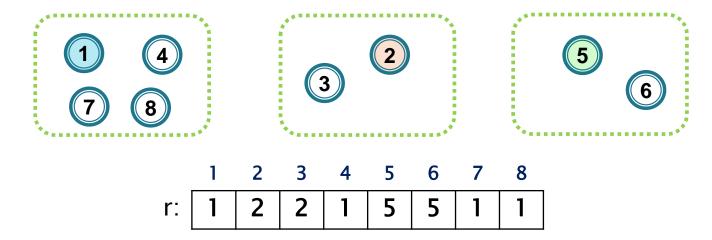
- Initializare(u) O(1)
- **Reprez(u)** O(1)
- Reuneste(u,v) O(n)

```
void Initializare(int u) { r[u]=u;}
int Reprez(int u) { return r[u]; }

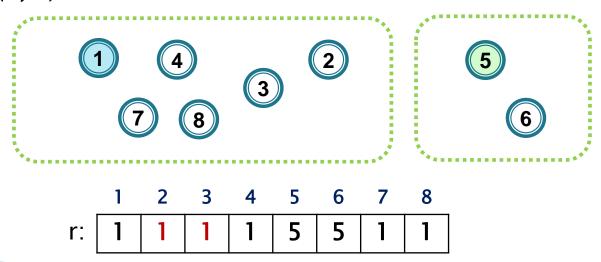
void Reuneste(int u,int v) {
  r1 = Reprez(u);//r1=r[u]
  r2 = Reprez(v);//r2=r[v]
  for(k=1;k<=n;k++)
    if(r[k]==r2)
     r[k] = r1; }
</pre>
```

## Vectori de reprezentanți

#### Exemplu

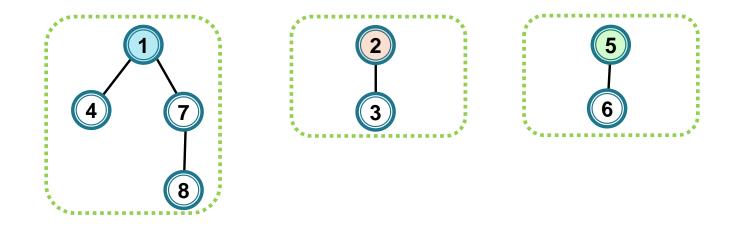


Reuneste(4, 3)  $\Rightarrow$ 



## Operații cu mulțimi disjuncte

Varianta 2 - Memorăm vârfurile fiecărei mulțimi ca un arbore (memorat cu tata), având ca reprezentant rădăcina



tata: 0 0 2 1 0 5 1 7

Varianta 2 - Memorăm vârfurile fiecărei mulțimi ca un arbore (memorat cu tata), având ca reprezentant rădăcina

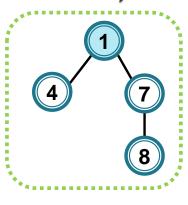
- Initializare(u): O(1) void Initializare(int u) { tata[u]=h[u]=0;}
- Reprez(u) determinarea rădăcinii arborelui care conține u
  - liniar în înălțimea arborelui

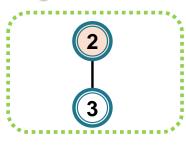
```
int Reprez(int u) {
   while(tata[u]!=0)
        u=tata[u];
   return u;
}
```

- Reuneste(u,v) reuniune ponderată în funcție de înălțimea arborilor
  - O(1) după determinarea reprezentanților lui u și v
- arbori de înălțime logaritmică

```
void Reuneste(int u,int v) {
   int ru=Reprez(u); int rv=Reprez(v);
   if (h[ru]>h[rv])
        tata[rv]=ru;
   else{ tata[ru]=rv;
        if(h[ru]==h[rv])
            h[rv]=h[rv]+1;
    }
}
```

#### Exemplu





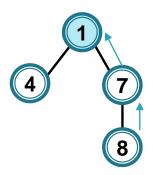
	******
6	

tata:

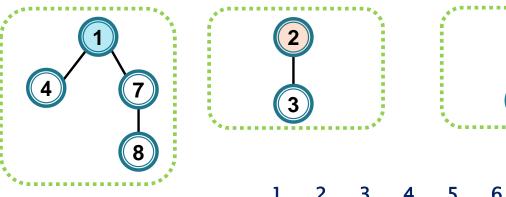
h:

_			<u> </u>		<u> </u>	U		0
		0						
	2	1	0	0	1	0	1	0

#### Reprez(8) $\Rightarrow$ returneaza 1



(tata[8] = 7, tata[7] = 1, tata[1] = 0)

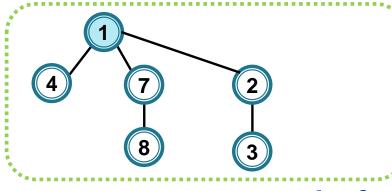


tata:

h:

							0
	0						
2	1	0	0	1	0	1	0

Reuneste(4, 3)  $\Rightarrow$  deoarece h[1] > h[2], se va seta tata[2] = 1 (h nu se modifică)



5

tata:

		3			_		_
0	1	2	1	0	5	1	7

#### Reprez(u) Optimizare - compresie de cale

- tatăl vârfurilor de pe lanțul de la u la rădăcină se va seta ca fiind rădăcina

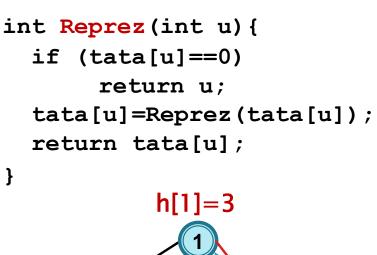
> (vârfurile de pe acest lanţ, parcurs pentru a găsi reprezentantul lui u, vor deveni fii ai rădăcinii, pentru ca reprezentantul lor să fie găsit mai uşor în căutările ulterioare)

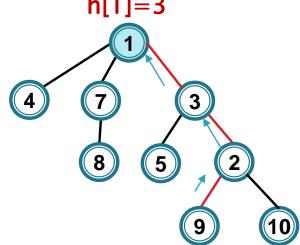
#### !! h nu se actualizează

De exemplu, după apelul Reprez(9) pentru arborele

rezultatul va fi 1, iar arborele devine







#### Reprez(u) Optimizare – compresie de cale

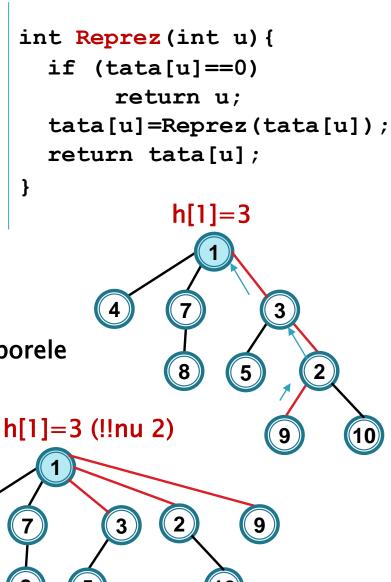
- tatăl vârfurilor de pe lanțul de la u la rădăcină se va seta ca fiind rădăcina

(vârfurile de pe acest lanţ, parcurs pentru a găsi reprezentantul lui u, vor deveni fii ai rădăcinii, pentru ca reprezentantul lor să fie găsit mai uşor în căutările ulterioare)

#### !! h nu se actualizează

De exemplu, după apelul Reprez(9) pentru arborele

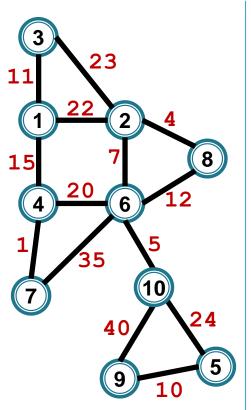
rezultatul va fi 1, iar arborele devine



## Algoritmul lui Kruskal Implementare cu păduri disjuncte

### Kruskal - Pseudocod

```
sorteaza(E)
for (v=1; v<=n; v++)
    Initializare(v);
nrmsel=0
for (uv \in E)
   if (Reprez (u) !=Reprez (v) )
          E(T) = E(T) \cup \{uv\};
          Reuneste (u, v);
          nrmsel=nrmsel+1;
          if(nrmsel==n-1)
               STOP; //break;
```



#### Ordine muchii

(4, 7)(2, 3)

(2, 8)(5, 10)

(6, 10)(6, 7)

(9, 10)(2, 6)

(5, 9)

(1, 3)

(6, 8)

(1, 4)

(4, 6)

(1, 2)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent









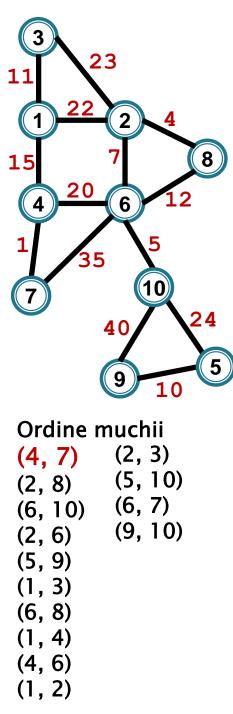








	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
tata	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
h	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0















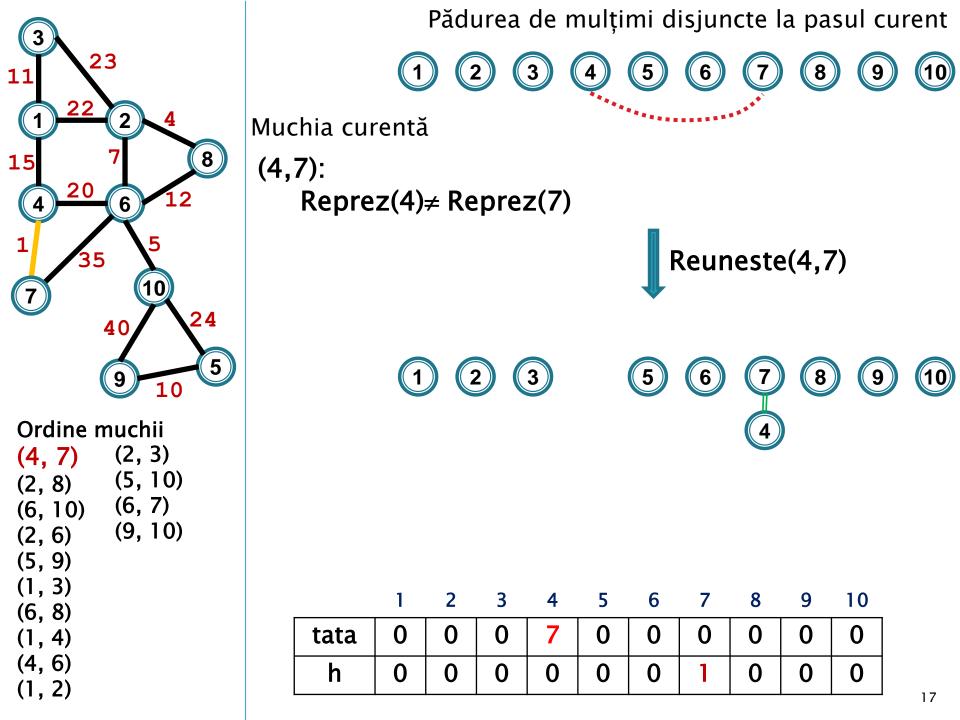


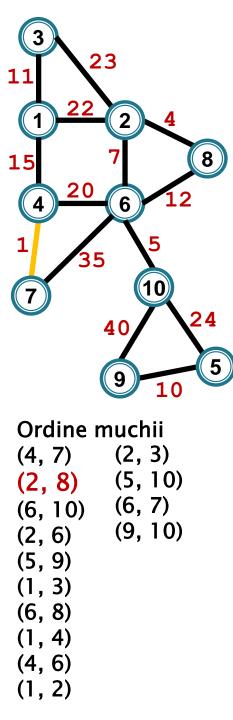




Muchia curentă

(4,7):

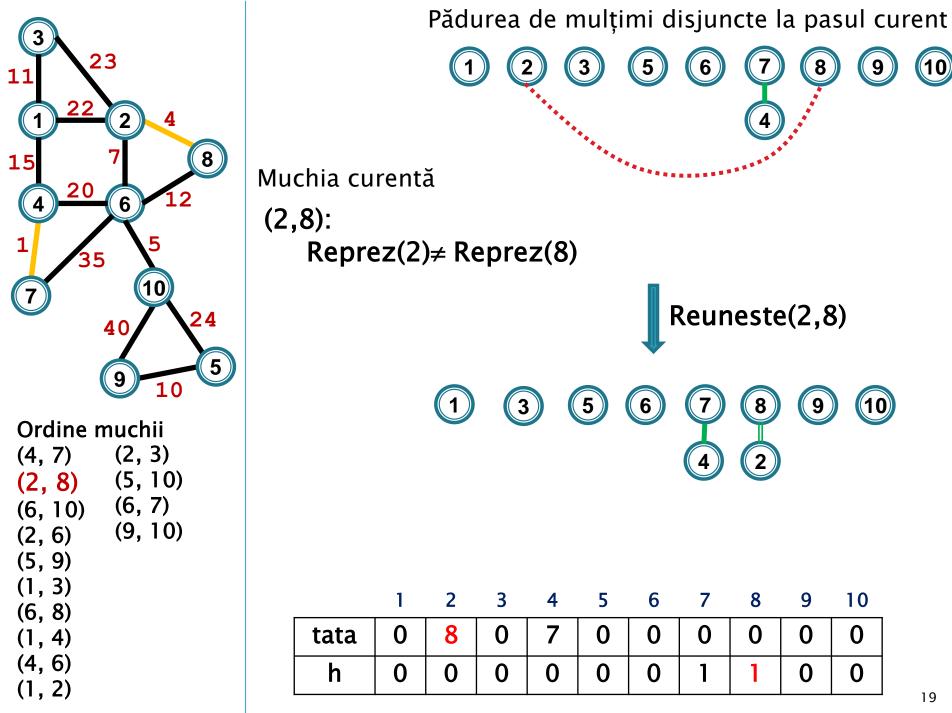


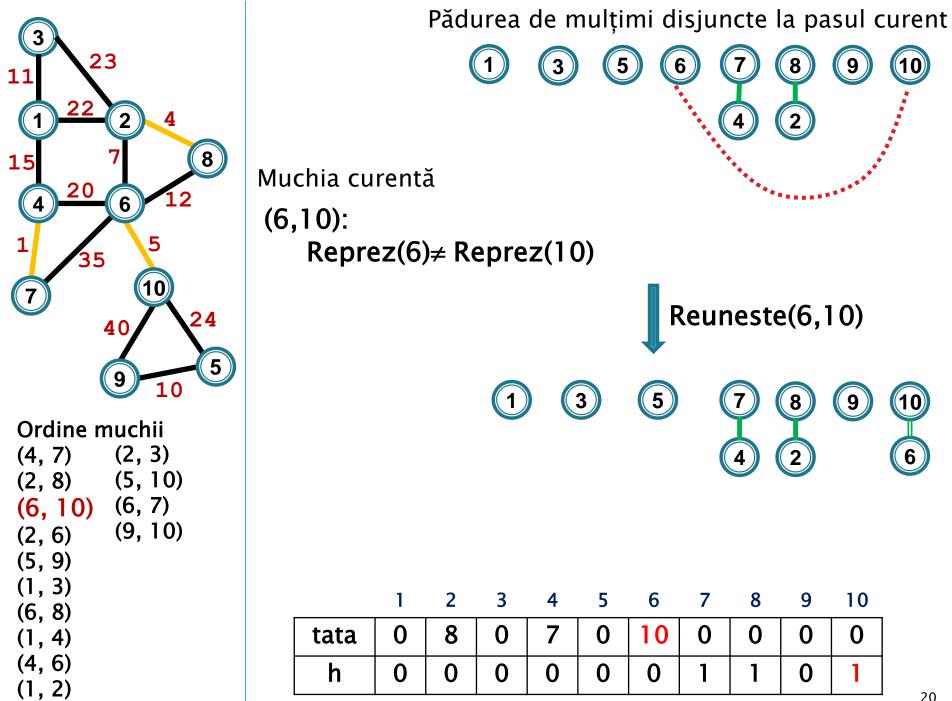


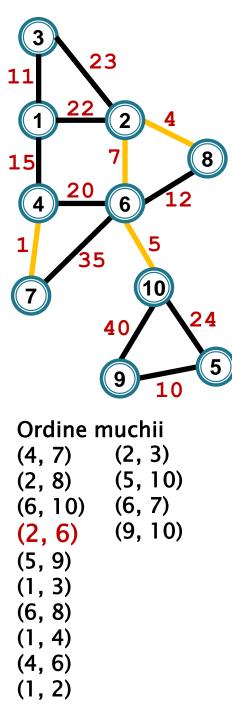


Muchia curentă

(2,8):









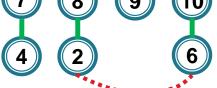








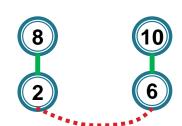


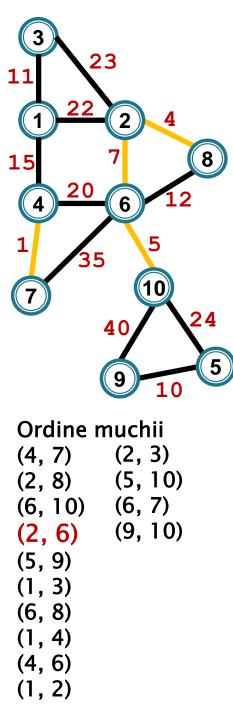


Muchia curentă

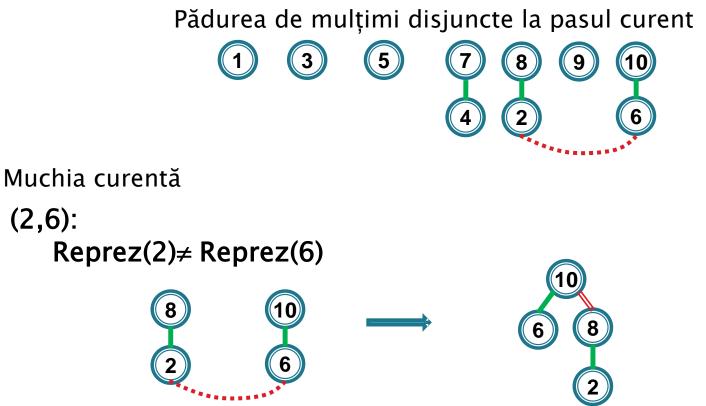
(2,6):

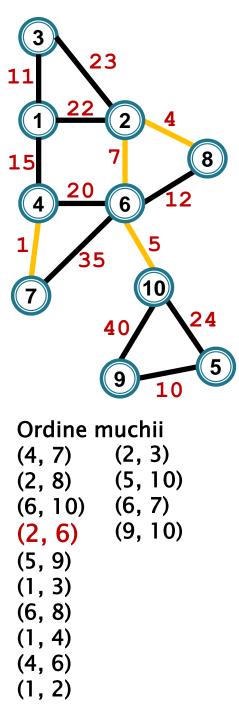
Reprez(2)≠ Reprez(6)



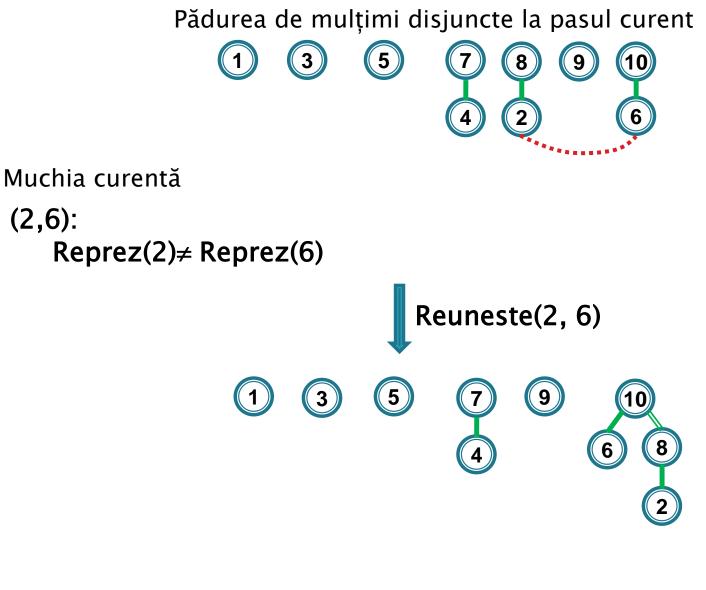


(2,6):

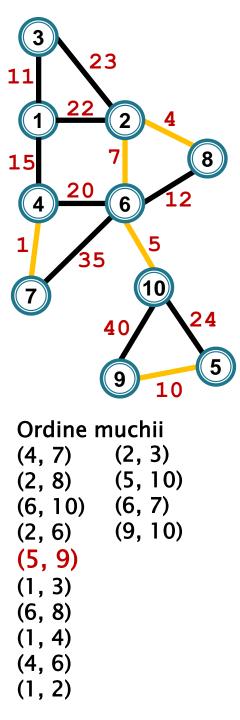




(2,6):



	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
tata	0	8	0	7	0	10	0	10	0	0
h	0	0	0	0	0	0	1	1	0	2



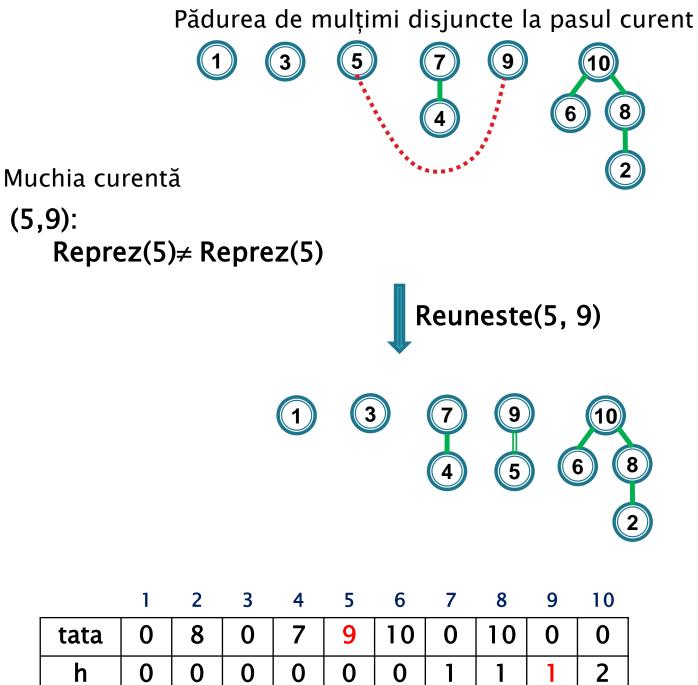
(5,9):

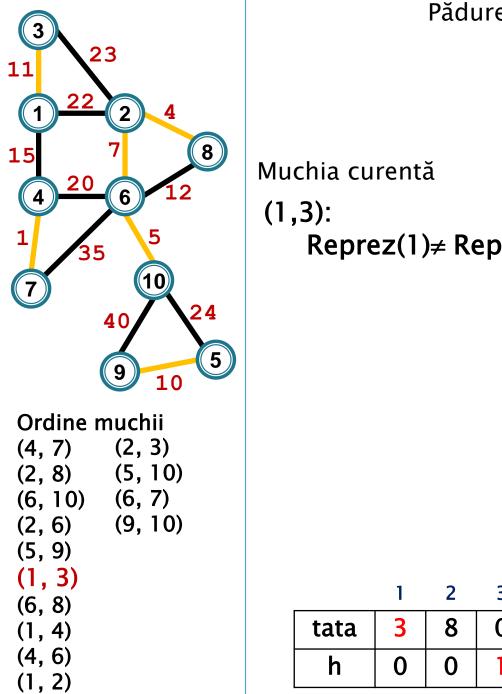
0

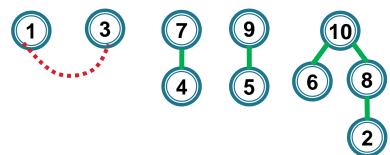
0

tata

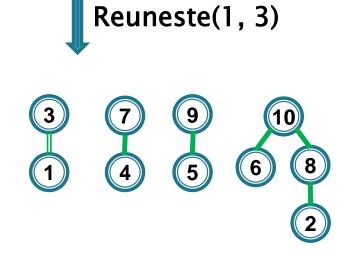
h



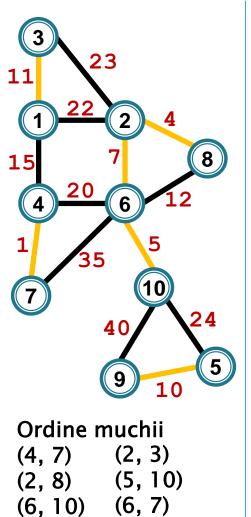




Reprez(1)≠ Reprez(3)



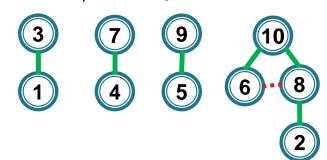
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
tata	3	8	0	7	9	10	0	10	0	0
h	0	0	1	0	0	0	1	1	1	2



(9, 10)

(2, 6) (5, 9) (1, 3) (6, 8)

(1, 4) (4, 6) (1, 2) Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



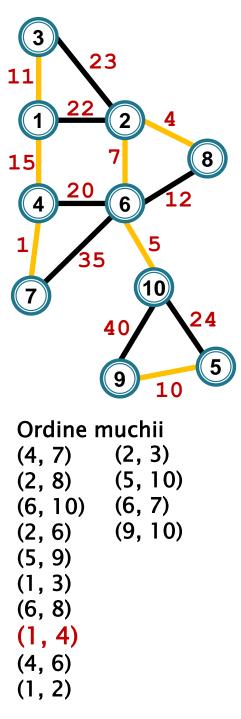
Muchia curentă

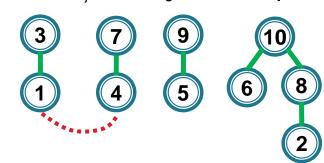
(6,8):

Reprez(6) = Reprez(8)  $\Rightarrow$  nu este selectată

Observație: Până acum în funcția Reprez nu a fost modificat vectorul tata prin compresie de cale, deoarece vârfurile erau la distanță cel mult 1 față de rădăcină

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
tata	3	8	0	7	9	10	0	10	0	0
h	0	0	1	0	0	0	1	1	1	2

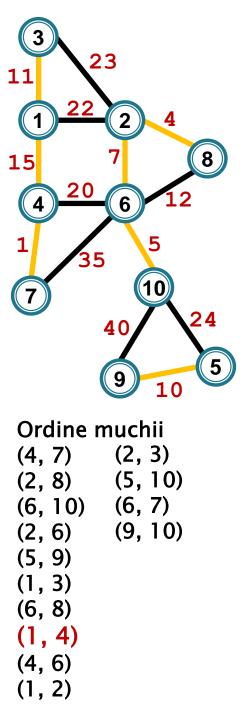


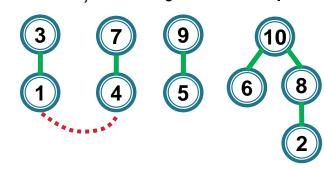


Muchia curentă

(1,4):

Reprez(1) ≠ Reprez(4)



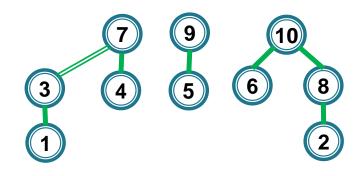


Muchia curentă

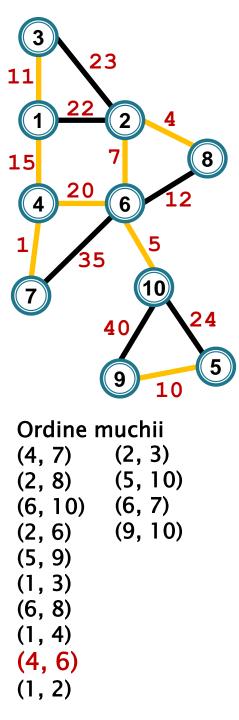
(1,4):

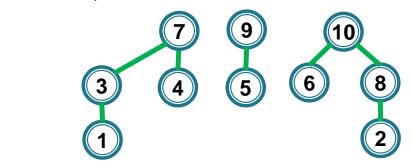
Reprez(1) ≠ Reprez(4)





	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
tata	3	8	7	7	9	10	0	10	0	0
h	0	0	1	0	0	0	2	1	1	2

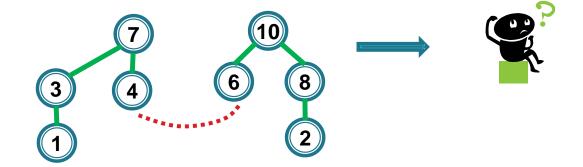


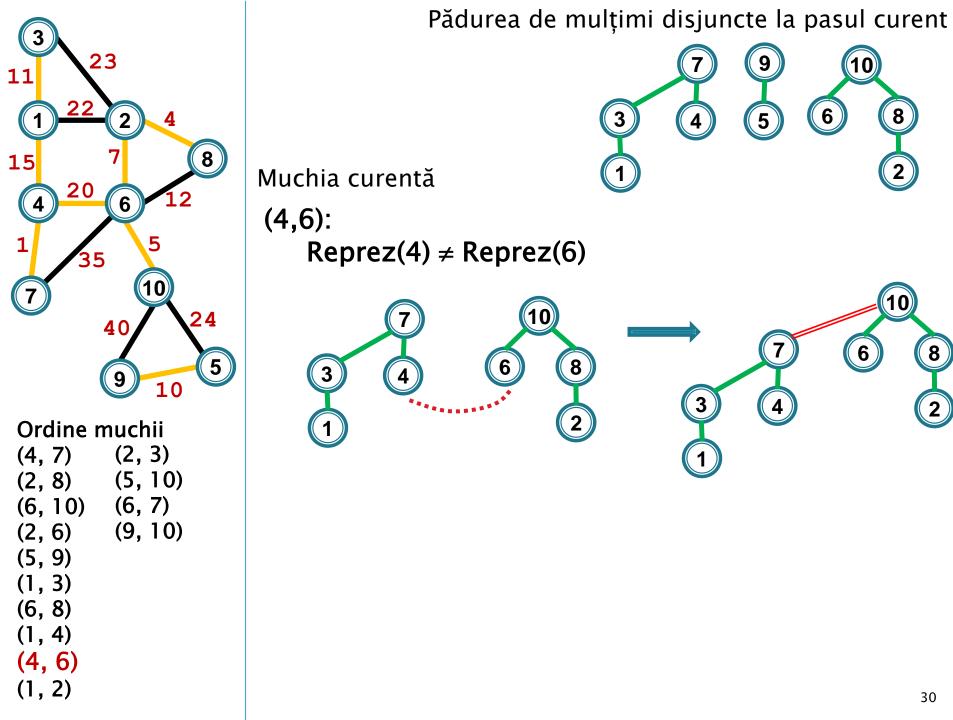


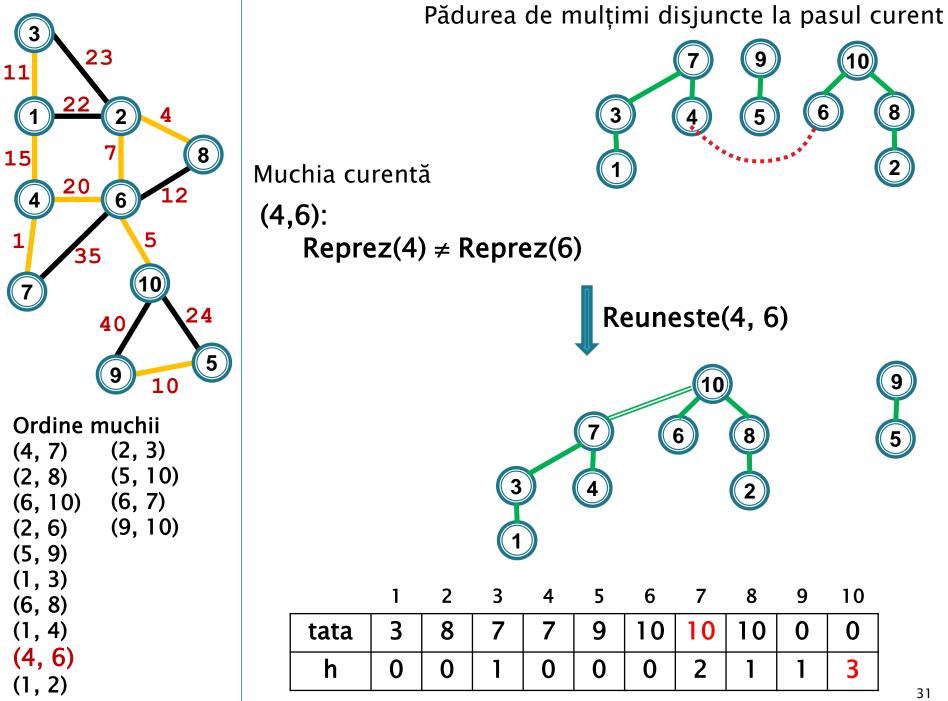
Muchia curentă

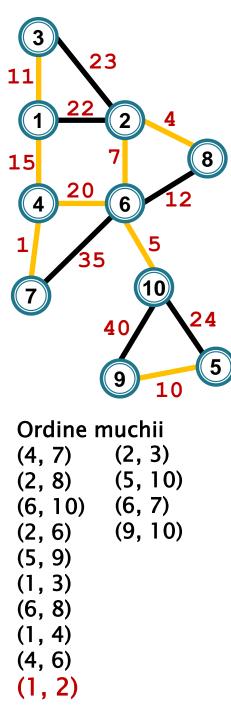
(4,6):

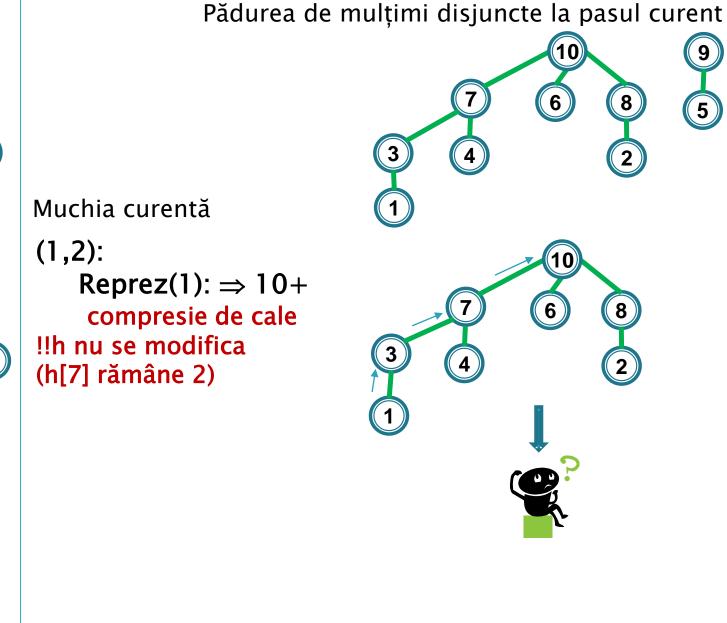
Reprez(4) ≠ Reprez(6)

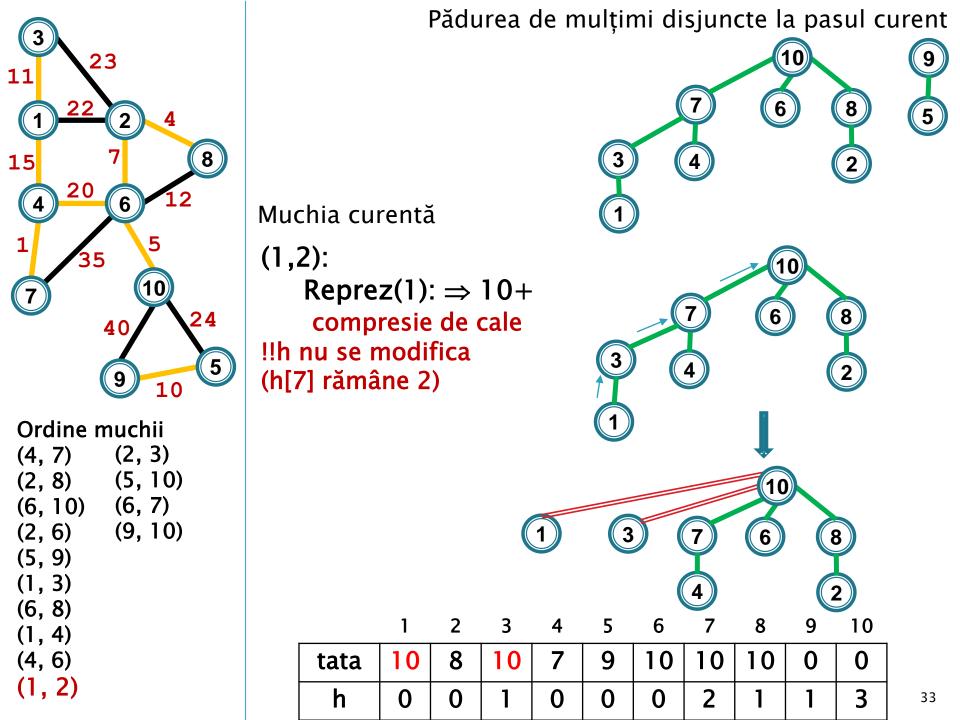


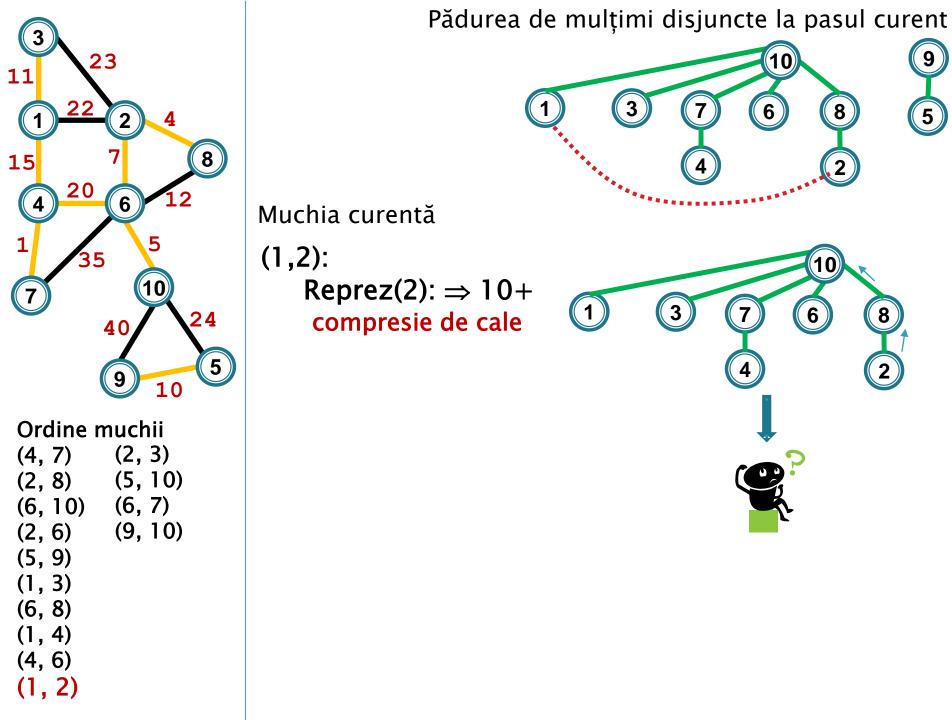


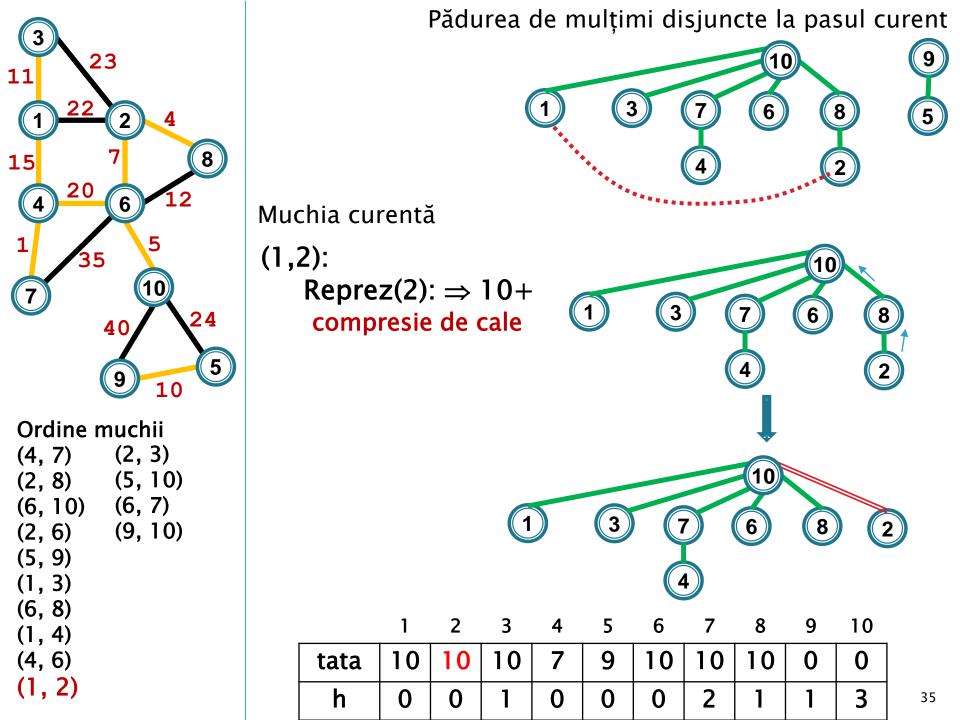


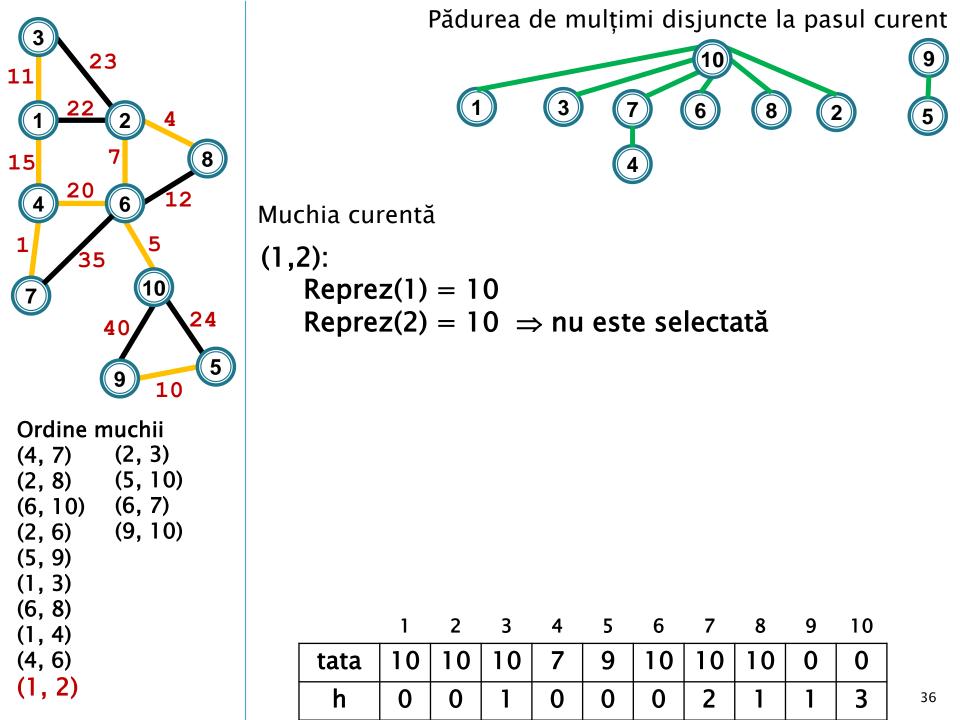


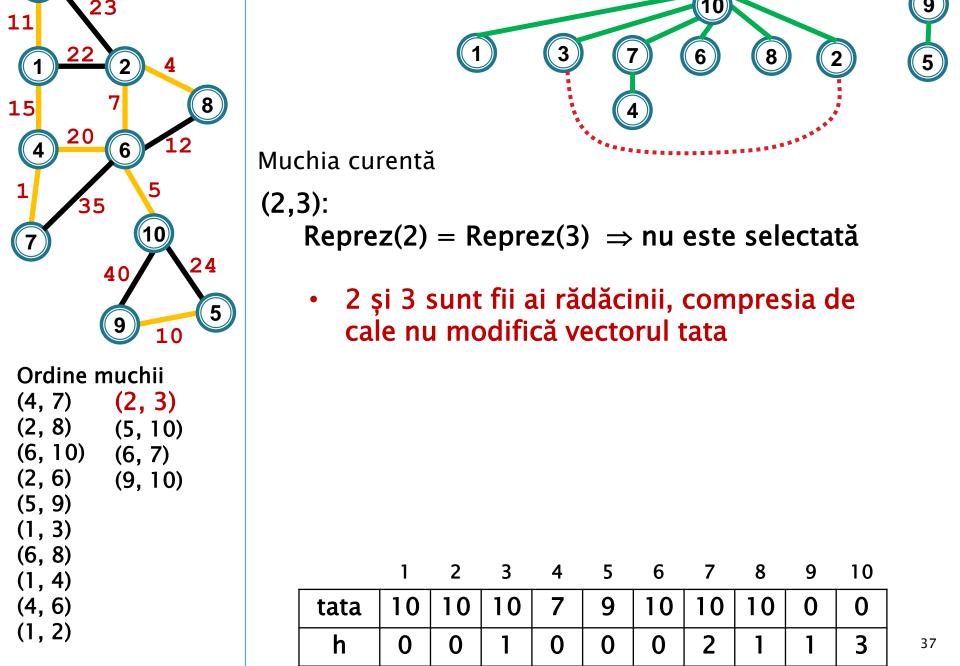


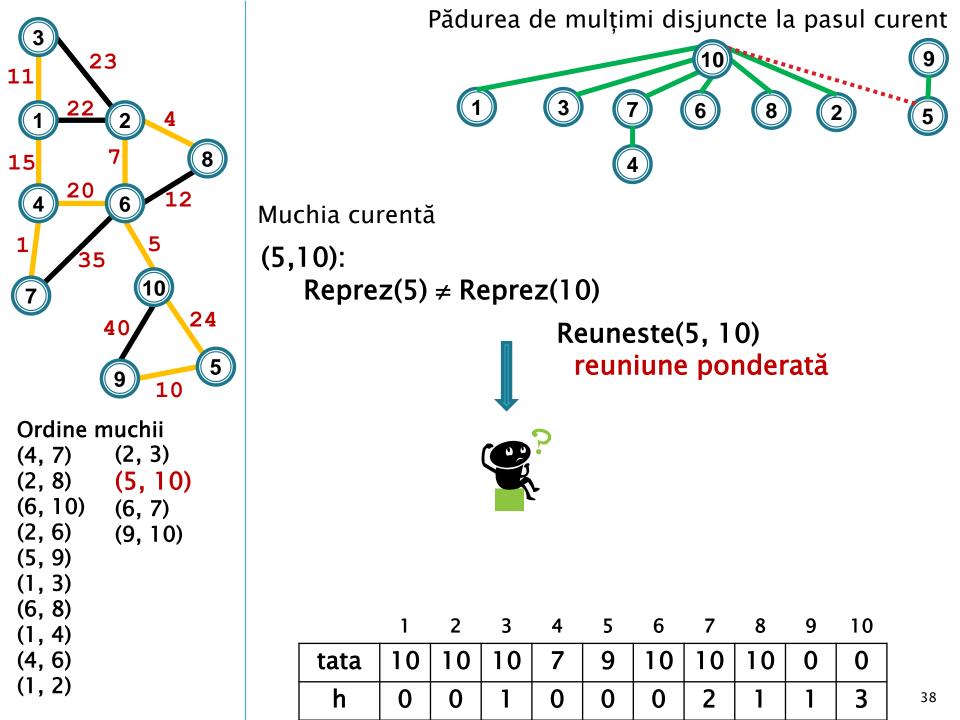


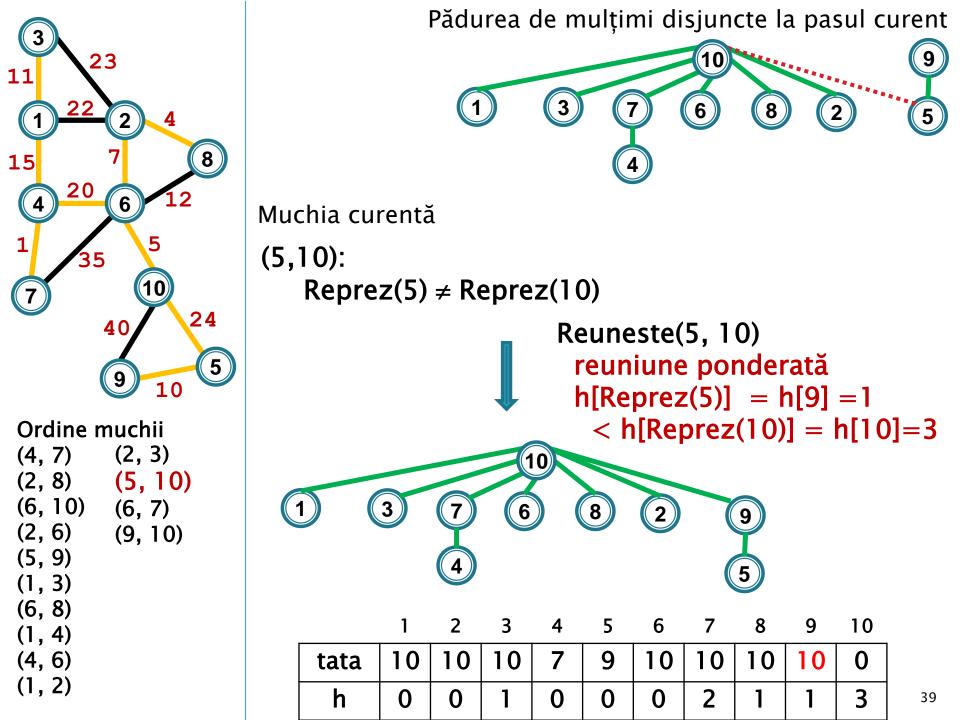


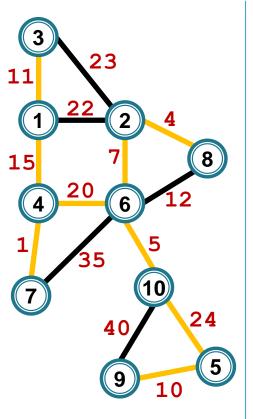












#### Ordine muchii

(5, 9)

(1, 3)

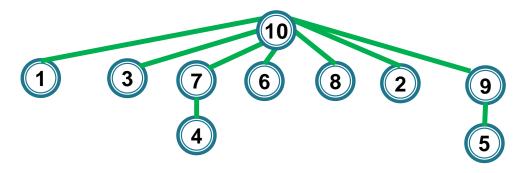
(6, 8)

(1, 4)

(4, 6)

(1, 2)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



STOP - au fost selectate n-1 muchii

Muchii apcm ≠ muchiile din pădurea de mulțimi disjuncte finală (formată dintr-un singur arbore)

