# Structuri pentru mulțimi disjuncte

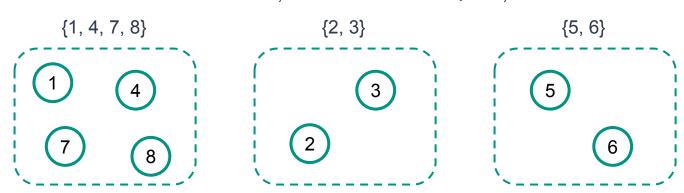
# Operații cu mulțimi disjuncte

### **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 eficient submulțimile, astfel încât operațiile să se efectueze "eficient"?



# Operații cu mulțimi disjuncte

### Soluții

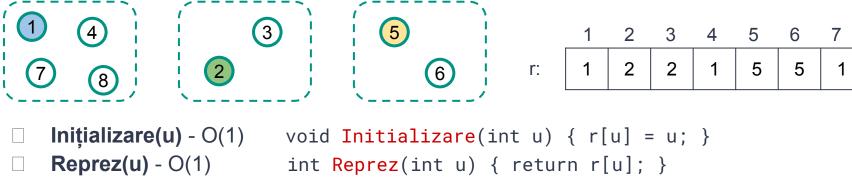
Asociem fiecărei submulțimi un reprezentant (o culoare).

Notăm operațiile:

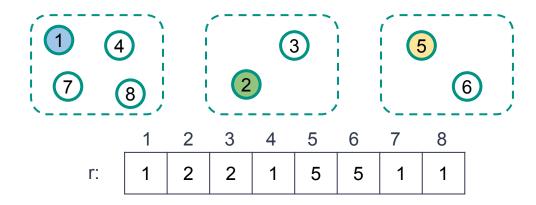
- Iniţializare(u) creează o mulţime cu un singur element u
- Reprez(u) returnează reprezentantul mulțimii care conține pe u
- Reunește(u, v) unește mulțimea care conține u și cea care conține v

## Vector de reprezentanți

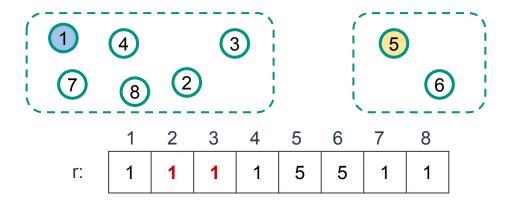
**Varianta 1** - memorăm într-un vector r, pentru fiecare element x, reprezentantul mulțimii r[x] (v. Kruskal curs)



# Vector de reprezentanți - Exemplu

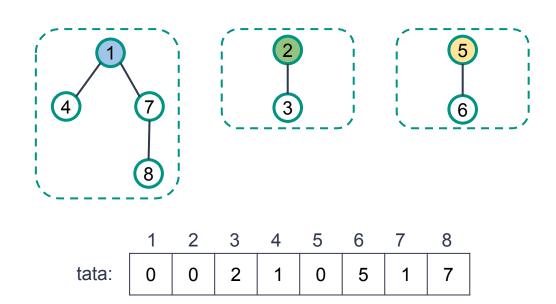


Reuneste(4, 3)  $\Rightarrow$ 



# Operații cu mulțimi disjuncte

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



# Păduri de mulțimi disjuncte

Varianta 2 - memorăm vârfurile fiecărei multimi 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
Reunește(u, v)
     reuniune ponderată
     în funcție de înălțimea arborilor
     O(1) după determinarea reprezentanților lui u și v
```

```
Arbori de înălțime logaritmică
```

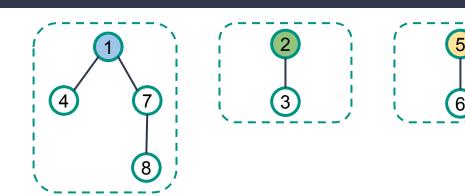
```
return u:
void Reuneste(int u, int v) {
     int ru=Reprez(u), rv=Reprez(v);
     if (h[ru] > h[rv])
          tata[rv] = ru;
     else {
          tata[ru] = rv;
          if (h[ru] == h[rv])
               h[rv]++;
```

int Reprez(int u) {

while (tata[u] != 0)

u = tata[u]:

# Păduri de mulțimi disjuncte - Exemplu

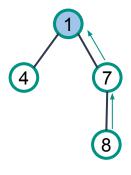


tata:

h:

1	2	3	4	5	6	7	8
0	0	2	1	0	5	1	7
2	1	0	0	1	0	1	0

Reprez(8) ⇒ returnează 1



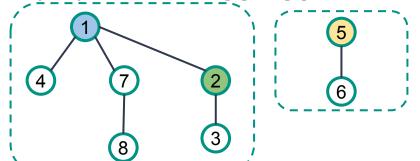
tata[8] = 7, tata[7] = 1, tata[1] = 0

# Păduri de mulțimi disjuncte - Exemplu



tata:

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



1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	1	0	5	1	7

# Păduri de mulțimi disjuncte

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

 tatăl vârfurilor de pe lanţul de la u la rădăcină se va seta ca fiind rădăcină

(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)

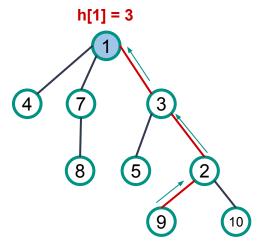
### !! h nu se actualizează

De exemplu, după apelul **Reprez(9)** pentru arborele din dreapta,

rezultatul va fi 1, iar arborele devine



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



# Păduri de mulțimi disjuncte

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

 tatăl vârfurilor de pe lanţul de la u la rădăcină se va seta ca fiind rădăcină

(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 din dreapta,

rezultatul va fi 1, iar arborele devine

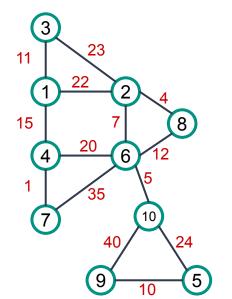
```
int Reprez(int u) {
                if (tata[u] == 0)
                     return u:
                tata[u] = Reprez(tata[u]);
                return tata[u];
                               h[1] = 3
h[1] = 3 (nu 2!!)
                                     5
```

# 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
```



(4, 7)(4, 6)

(1, 2)(2, 8)

(6, 10)(2, 3)

(2, 6)(5, 10)

(5, 9)(6, 7)

(1, 3)(9,10)

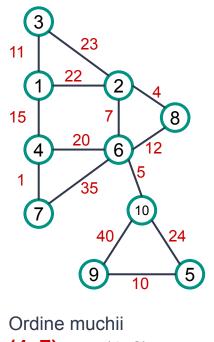
(6, 8)

(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

2 3 4 5 6 7 8 9 10

	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	



**(4, 7)** (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

(5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9,10)

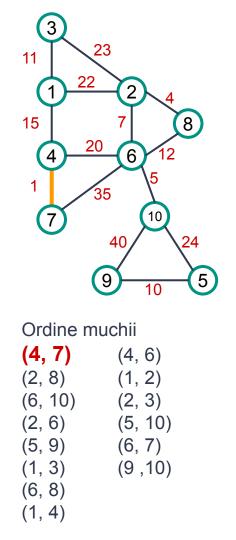
(6, 8)

(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

Muchia curentă (4, 7):

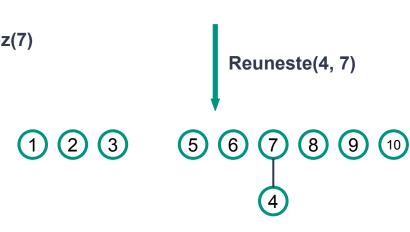


Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

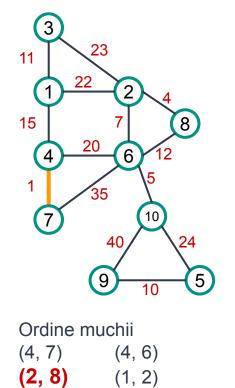


Muchia curentă (4, 7):

Reprez(4) ≠ Reprez(7)



	ı		<u> </u>	4	<b>5</b>	O		0	9	10
tata	0	0	0	7	0	0	0	0	0	0
h	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0



(2, 3)

(6, 7)

(5, 10)

(9,10)

(6, 10)

(2, 6)

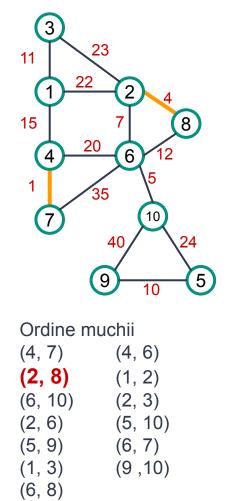
(5, 9)

(1, 3)

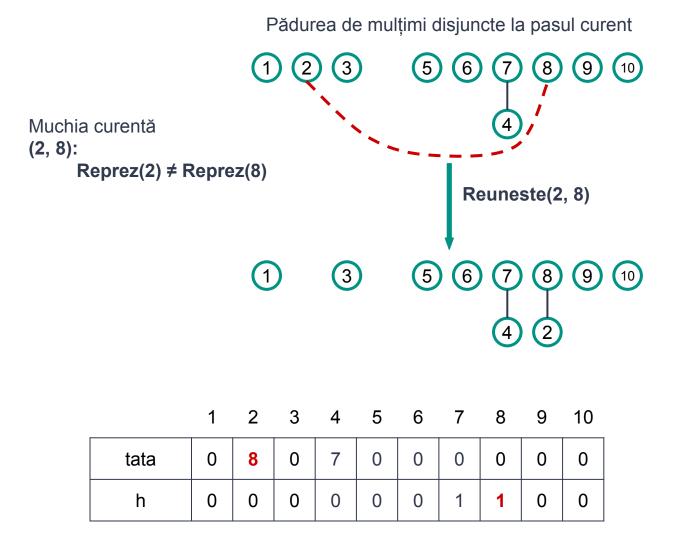
(6, 8) (1, 4) Muchia curentă (2, 8):

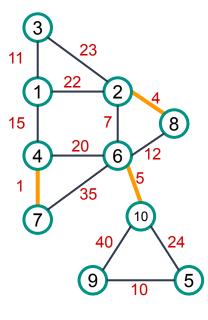






(1, 4)





(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

**(6, 10)** (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

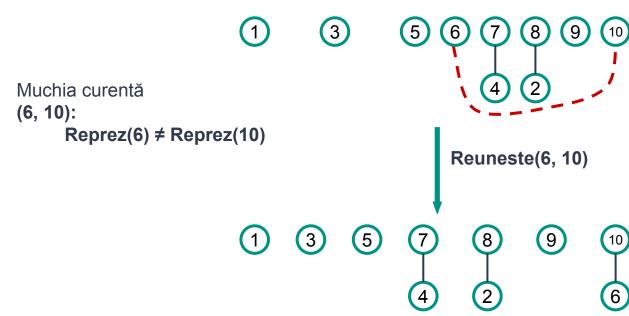
(5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9, 10)

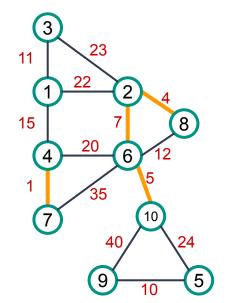
(6, 8)

(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



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



(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

**(2, 6)** (5, 10)

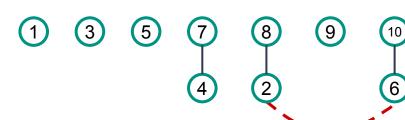
(5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9,10)

(6, 8)

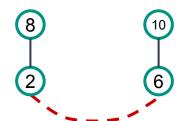
(1, 4)

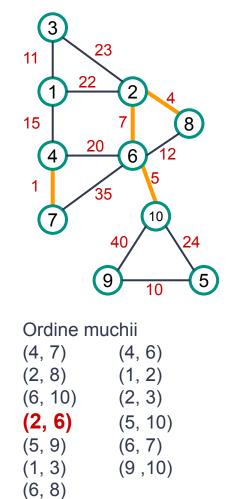
Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



Muchia curentă (2, 6):

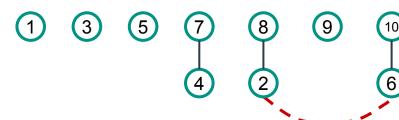
Reprez(2) ≠ Reprez(6)





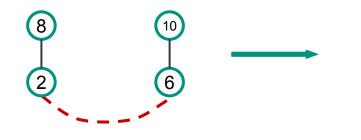
(1, 4)

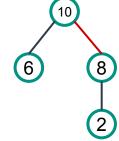
Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

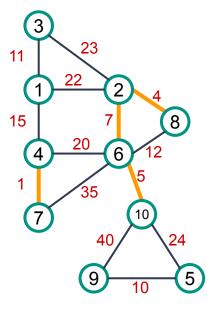




Muchia curentă







(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(0, 10) (2, 3)

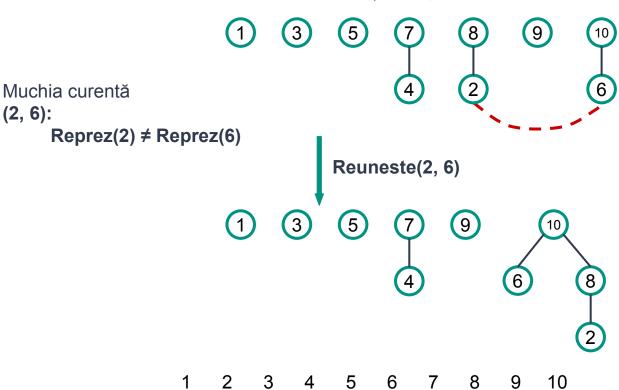
**(2, 6)** (5, 10) (5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9, 10)

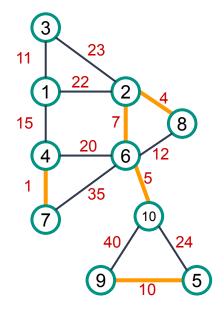
(6, 8)

(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



tata	0	8	0	7	0	10	0	10	0	0
h	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1



(4, 7)(4, 6)

(1, 2)(2, 8)

(6, 10)(2, 3)

(2, 6)

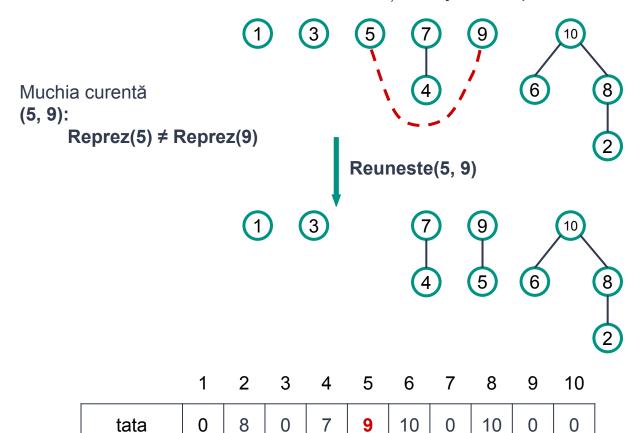
(5, 10)(5, 9)(6, 7)

(1, 3)(9,10)

(6, 8)

(1, 4)

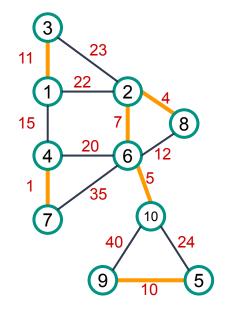
Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



h

0

0



(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

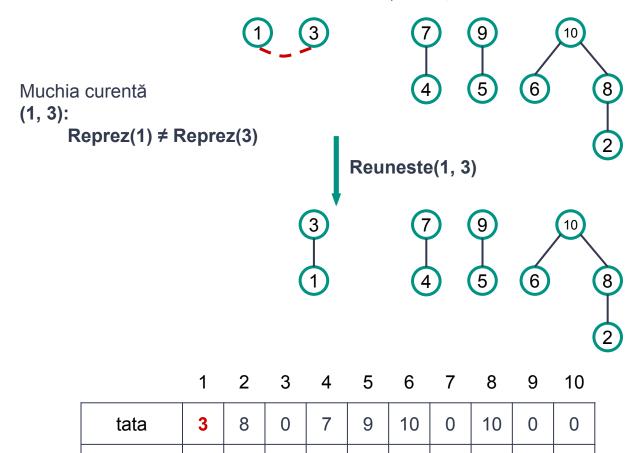
(5, 9) (6, 7)

**(1, 3)** (9, 10)

(6, 8)

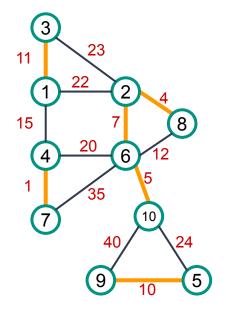
(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent



h

0



(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

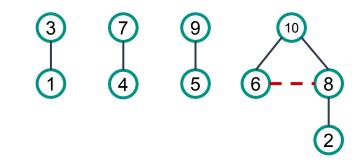
(2, 6) (5, 10)

(5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9, 10)

**(6, 8)** (1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

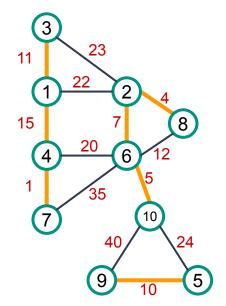


Muchia curentă
(6, 8):
 Reprez(6) = Reprez(8)

⇒ 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	1



(1, 4):

### Ordine muchii

(4, 7)(4, 6)

(1, 2)(2, 8)

(6, 10)(2, 3)

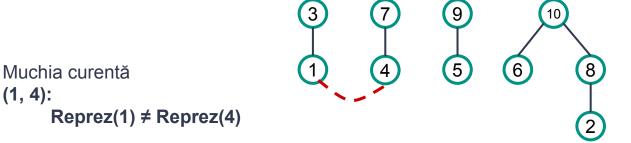
(2, 6)(5, 10)

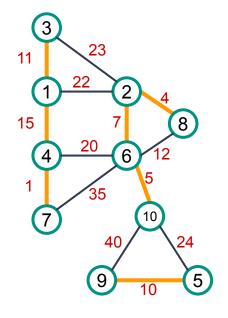
(5, 9)(6, 7)

(1, 3)(9,10)

(6, 8)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent





(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

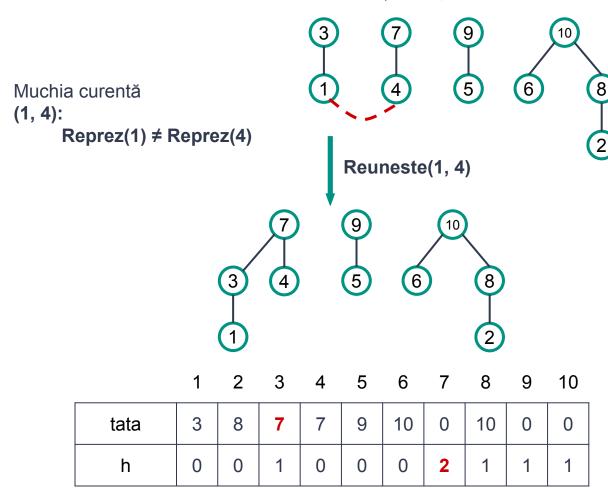
(5, 9) (6, 7)

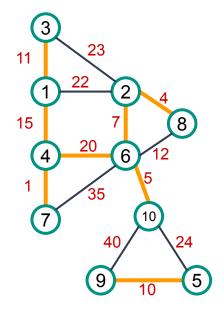
(1, 3) (9, 10)

(6, 8)

(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent





(4, 7) **(4, 6)** 

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10) (5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9, 10)

(6, 8)

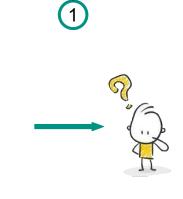
(1, 4)

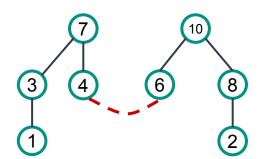
Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

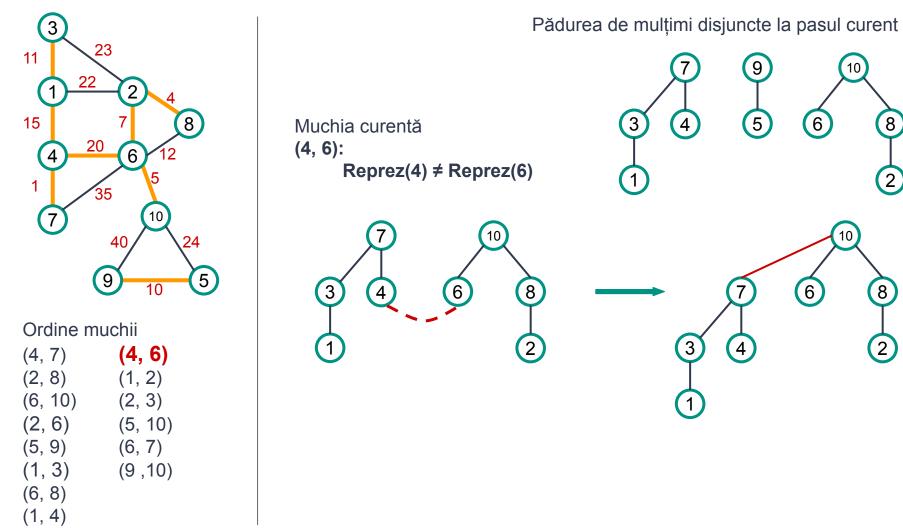
6

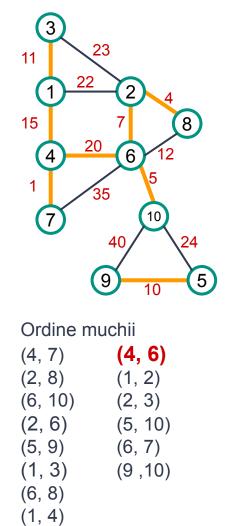
Muchia curentă (4, 6):

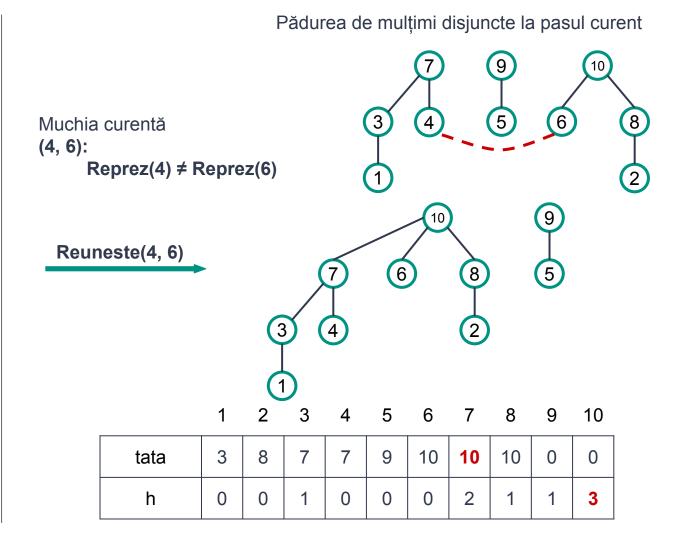
Reprez(4) ≠ Reprez(6)

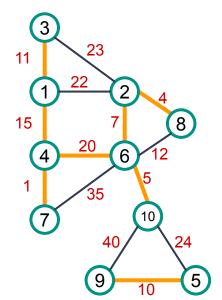












(4, 7) (4, 6)

(2, 8) **(1, 2)** 

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

(5, 9) (6, 7)

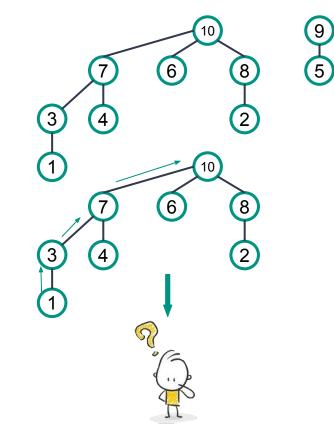
(1, 3) (9, 10)

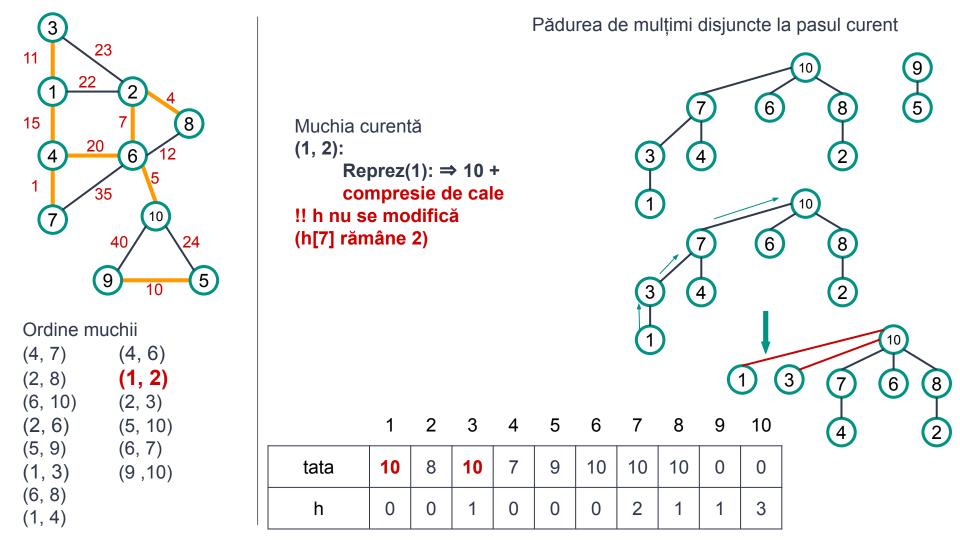
(6, 8)

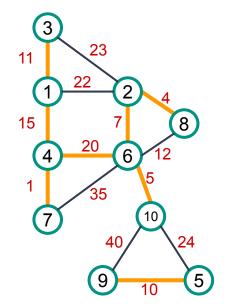
(1, 4)

Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

Muchia curentă
(1, 2):
 Reprez(1): ⇒ 10 +
 compresie de cale
!! h nu se modifică
(h[7] rămâne 2)







(4, 6)(4, 7)

(1, 2) (2, 8)

(6, 10)(2, 3)

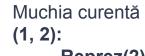
(2, 6)(5, 10)

(5, 9)(6, 7)

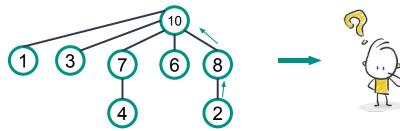
(1, 3)(9,10)(6, 8)

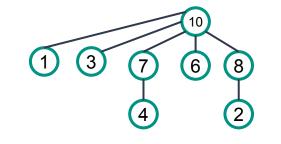
(1, 4)

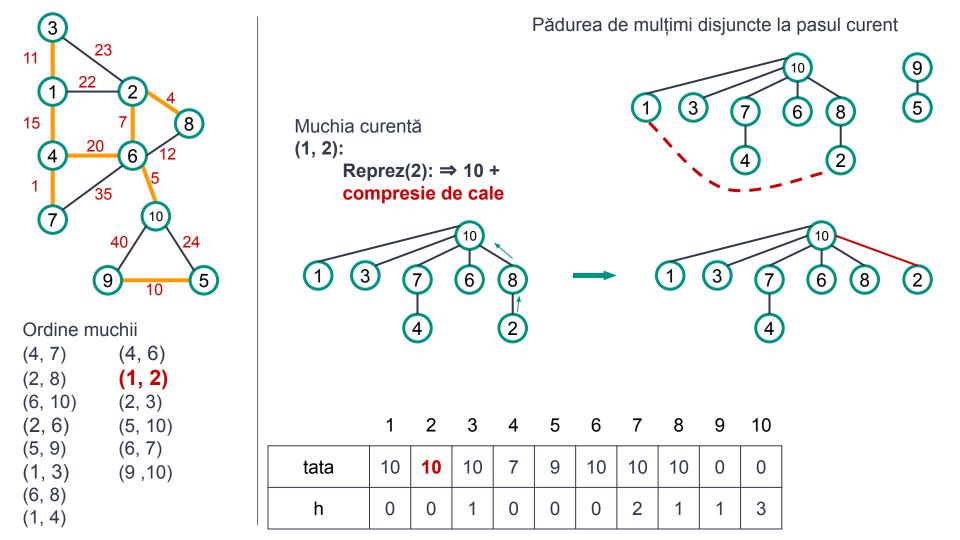
Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent

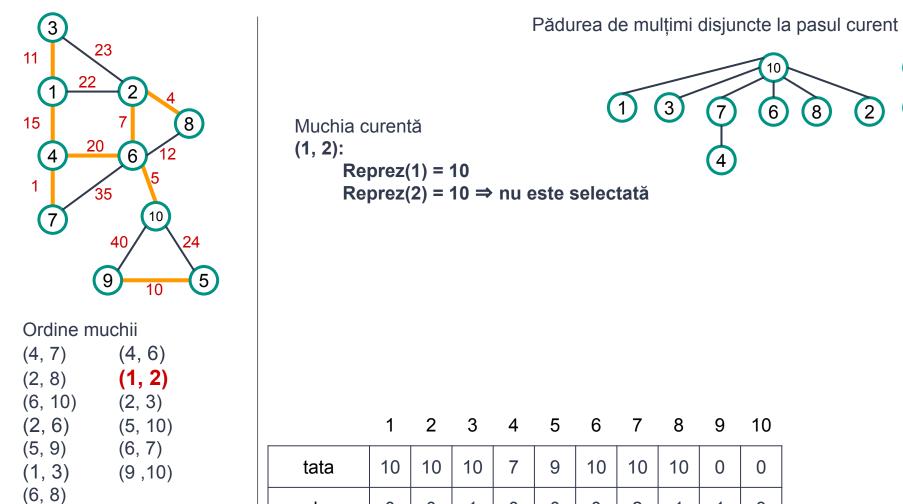


Reprez(2): ⇒ 10 + compresie de cale







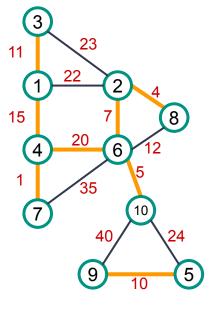


h

(1, 4)

0

0



(4, 6)(4, 7)

(2, 8)(1, 2)

(2, 3)(6, 10)

(2, 6)(5, 10)

(5, 9)(6, 7)

(1, 3)(9,10)

(6, 8)(1, 4)



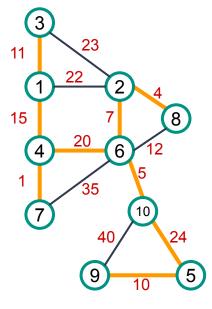
Muchia curentă (2, 3):

Reprez(2) = Reprez(3)⇒ nu este selectată

6

2 și 3 sunt fii ai rădăcinii, compresia de cale nu modifică vectorul tata

	·I	2	3	4	5	О	1	8	9	10
tata	10	10	10	7	9	10	10	10	0	0
h	0	0	1	0	0	0	2	1	1	3



(4, 6)(4, 7)

(2, 8)(1, 2)

(6, 10)(2, 3)

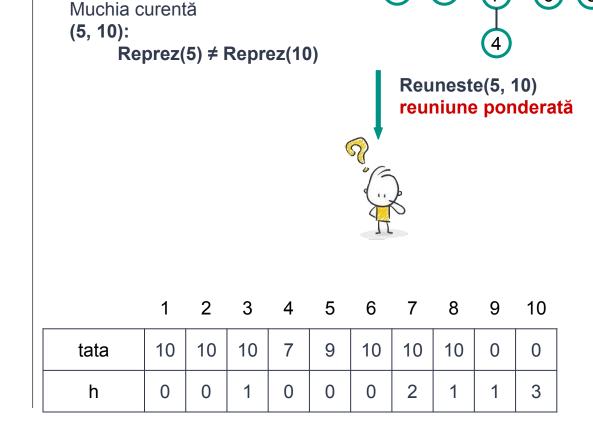
(2, 6)(5, 10)

(5, 9)(6, 7)

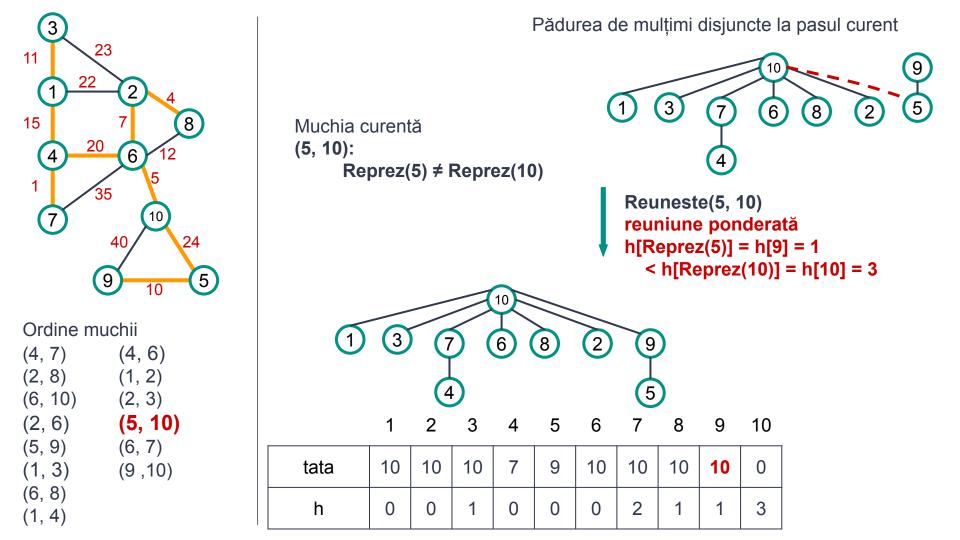
(1, 3)(9,10)

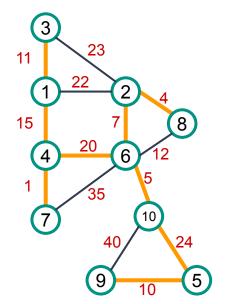
(6, 8)

(1, 4)



Pădurea de mulțimi disjuncte la pasul curent





(4, 7) (4, 6)

(2, 8) (1, 2)

(6, 10) (2, 3)

(2, 6) (5, 10)

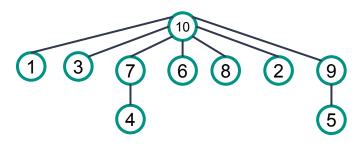
(5, 9) (6, 7)

(1, 3) (9, 10)

(6, 8)

(1, 4)

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)



