- ▶ O muchie este critică ⇔ nu este conținută într-un ciclu
- Găsirea unui ciclu parcurgere DF
  - muchii de avansare ale arborelui DF (memorat cu vector tata), prin care se descoperă vârfuri noi
  - muchii de întoarcere închid ciclu, nu pot fi critice

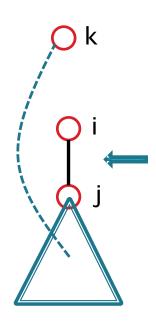


Cum testăm dacă o muchie de avansare (i,j) este critică?

Cum testăm dacă o muchie de avansare (i,j) este critică?



 nu este conţinută într-un ciclu închis de o muchie de întoarcere



O muchie de avansare (i,j) este critică

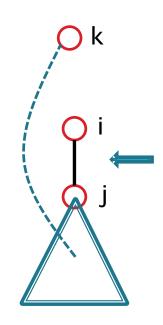
 $\Leftrightarrow$ 

nu este conținută într-un ciclu închis de o muchie de întoarcere

 $\Leftrightarrow$ 

nu există nicio muchie de întoarcere cu

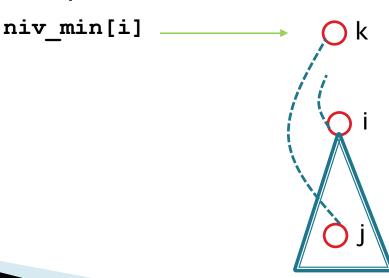
- o extremitate în j sau într-un descendent al lui j și
- cealaltă extremitate în i sau într-un ascendent al lui i (într-un vârf de pe un nivel mai mic sau egal cu nivelul lui i)



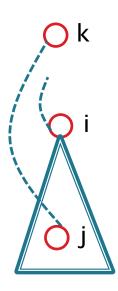
Memorăm pentru fiecare vârf i:

niv\_min[i] = nivelul minim al unui vârf care este
extremitate a unei muchii de întoarcere din i sau dintr-un
descendent al lui i

= nivelul minim la care se închide un ciclu elementar care conține vârful i (printr-o muchie de întoarcere)

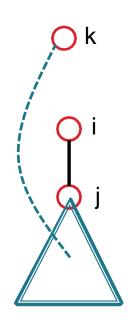


- nivel[i] = nivelul lui i în arborele DF
- niv\_min[i] = min { nivel[i], A, B}
  - o A = min {nivel[k] | ik muchie de întoarcere}
  - B = min {nivel[k] | j descendent al lui i,
     jk muchie de întoarcere}

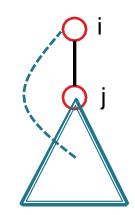


O muchie de avansare ij este critică ⇔

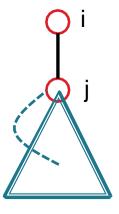




**NU este critică** 

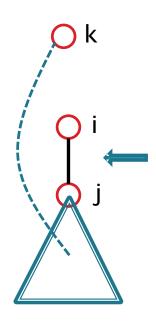


**NU este critică** 



**ESTE** critică niv min[j]>nivel[i]

O muchie de avansare ij este critică  $\Leftrightarrow$  niv\_min[j] > nivel[i]



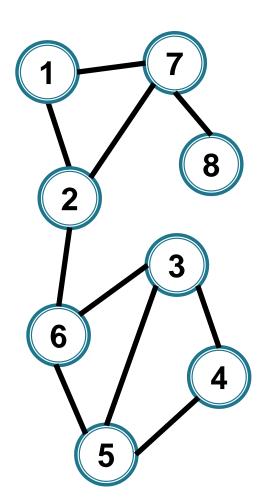
```
OP.
```

# Cum calculăm eficient niv\_min[i] ?



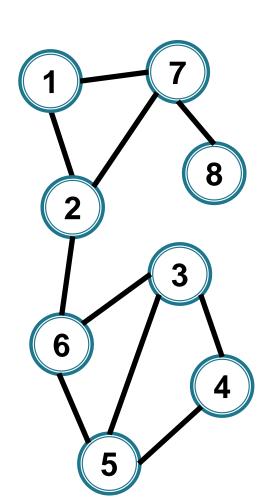
B se poate calcula recursiv

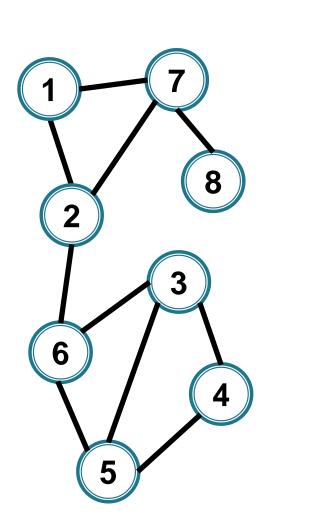
```
Cum calculăm eficient niv min[i] ?
     niv min[i] = min { nivel[i], A, B}
         A = min \{nivel[k] \mid ik muchie de întoarcere\}
         B = min {nivel[k] | j descendent al lui i,
                            jk muchie de întoarcere}
          B = min {niv_min[j] | j fiu al lui i}
```

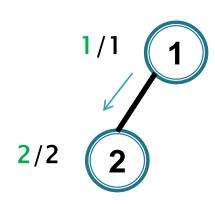




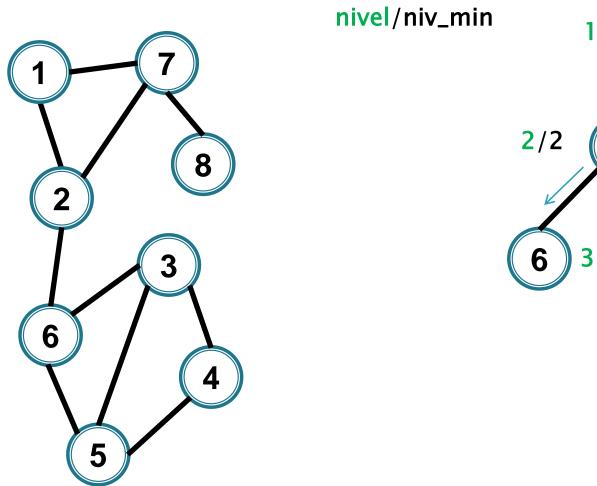


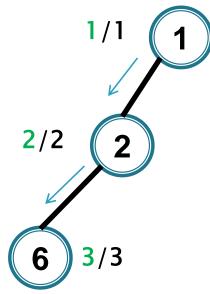


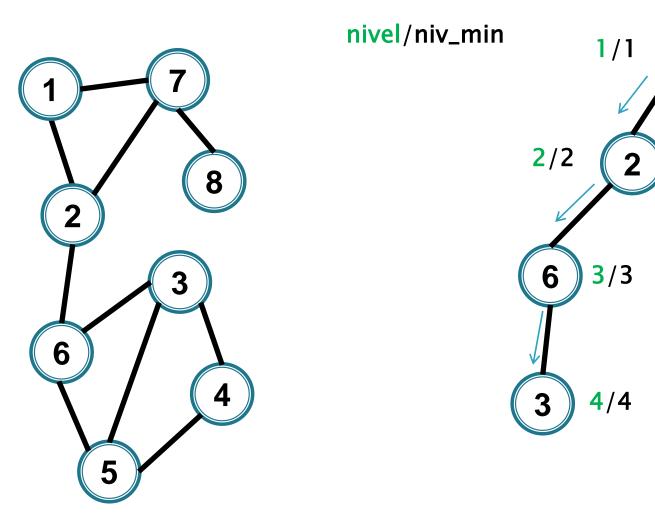


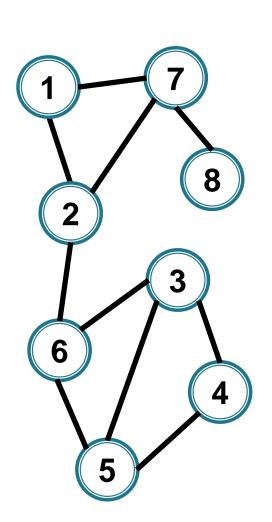


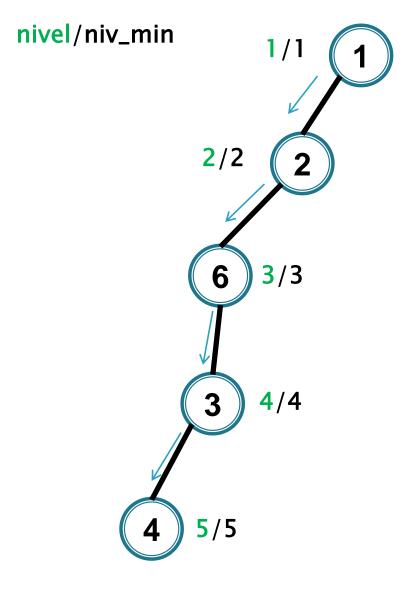
nivel/niv\_min

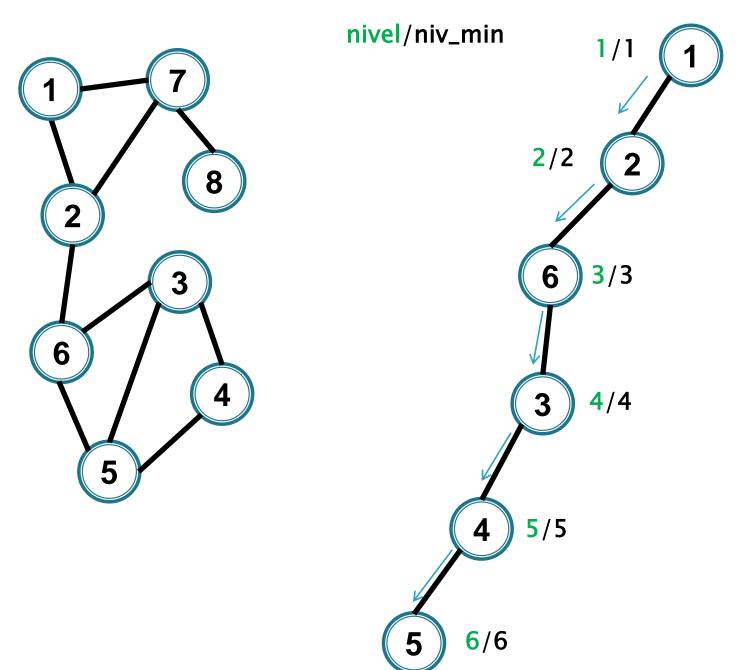


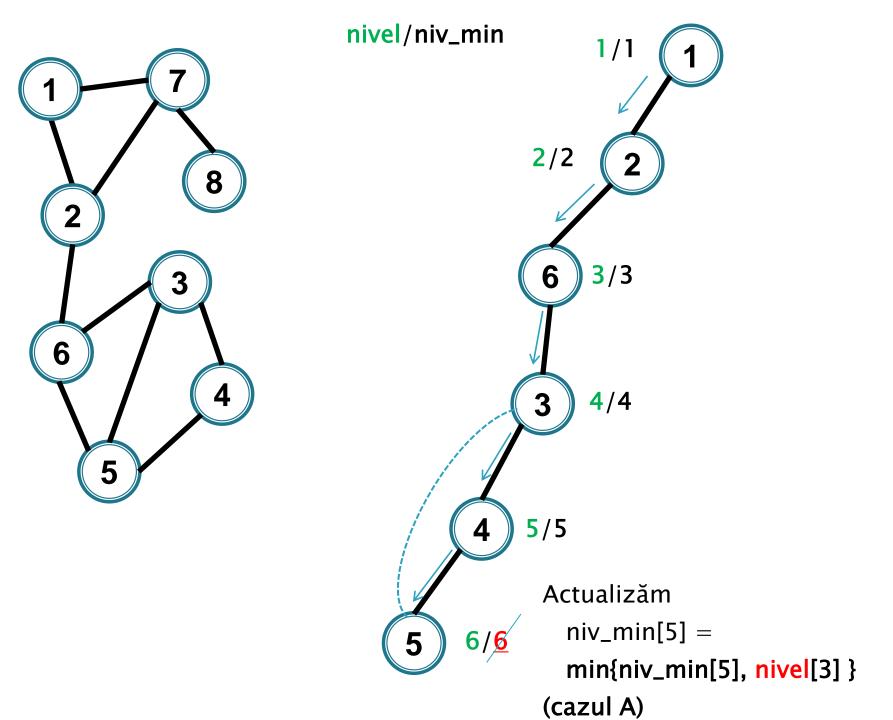


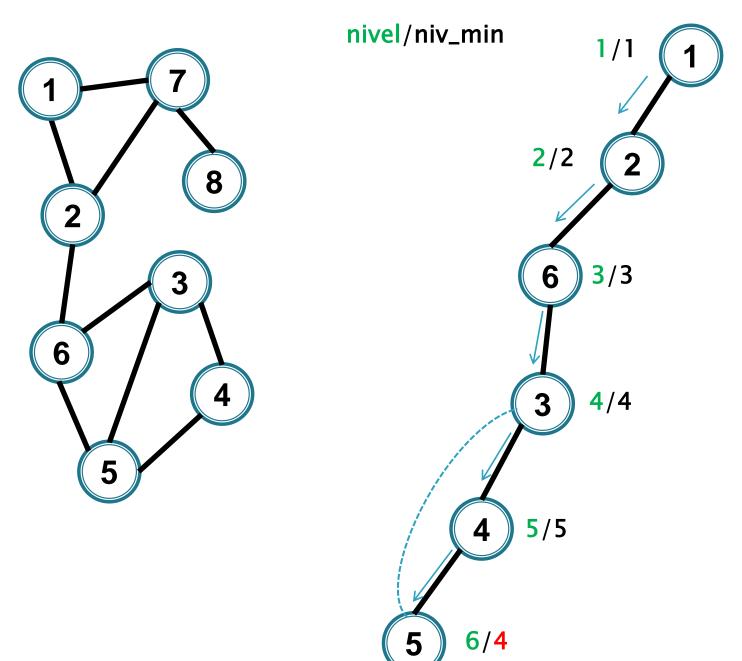


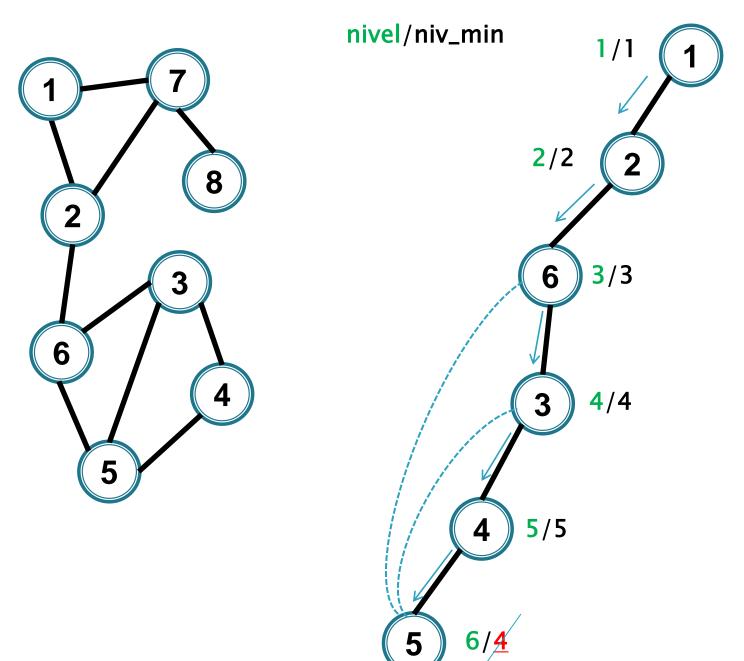


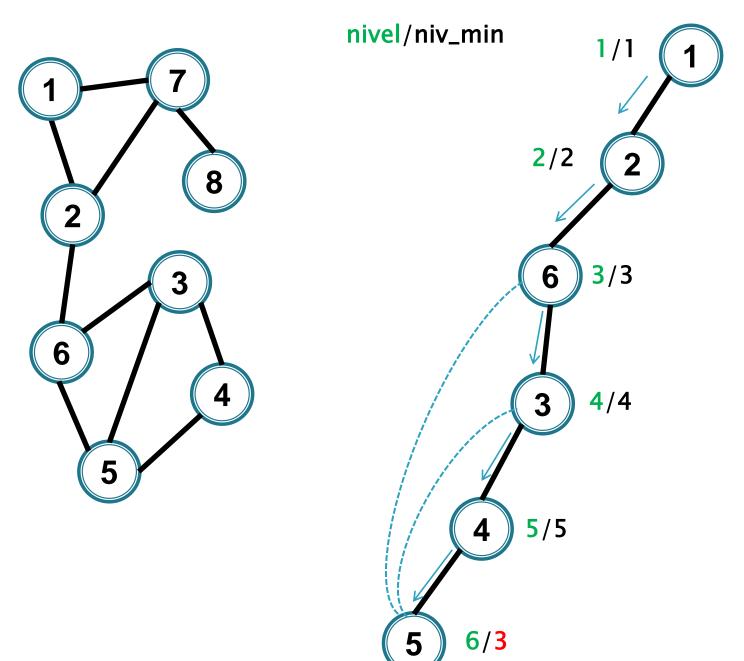


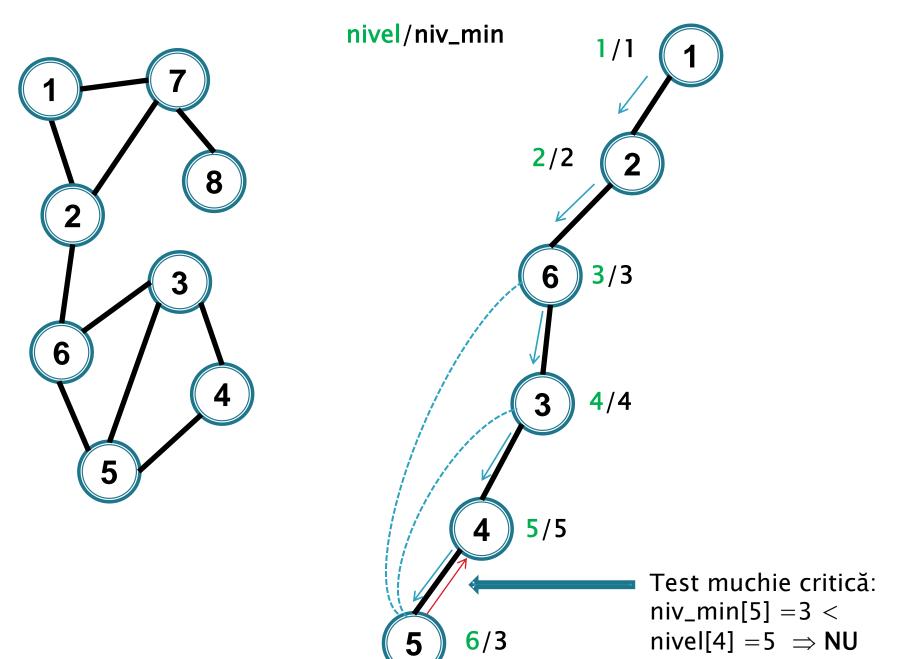


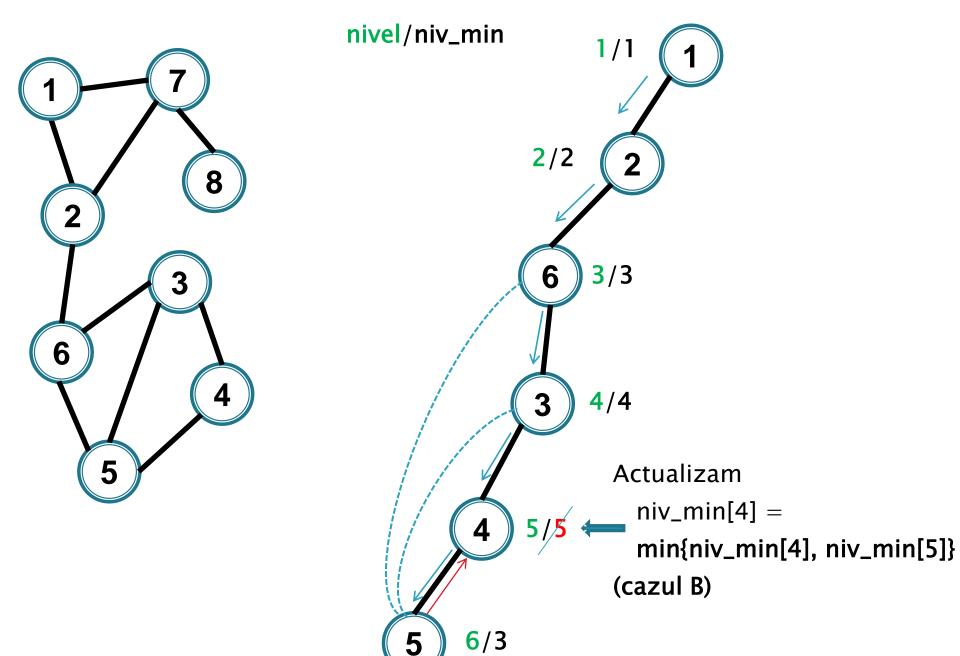


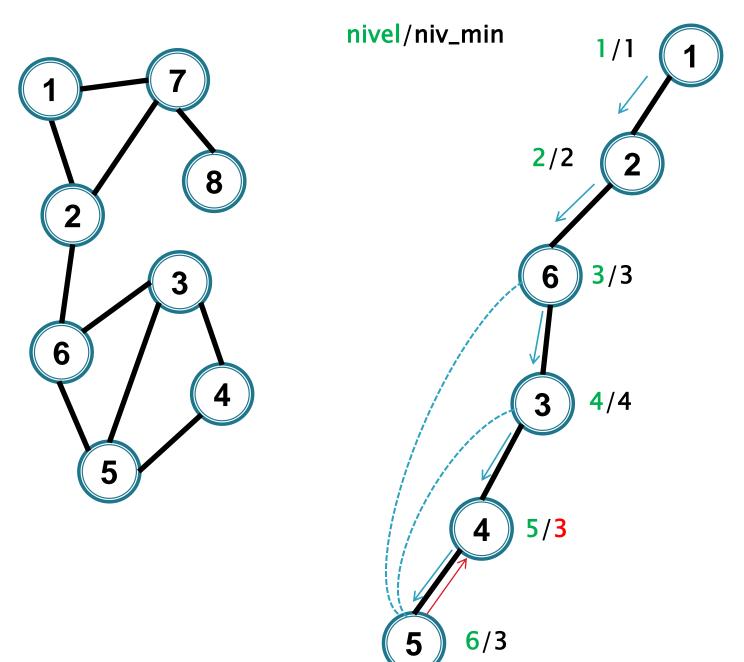


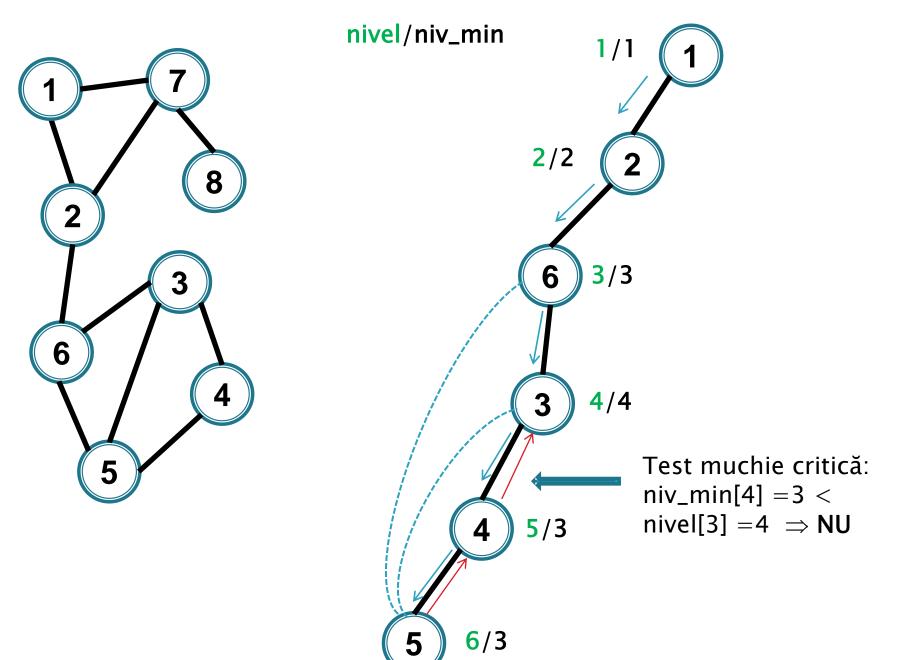


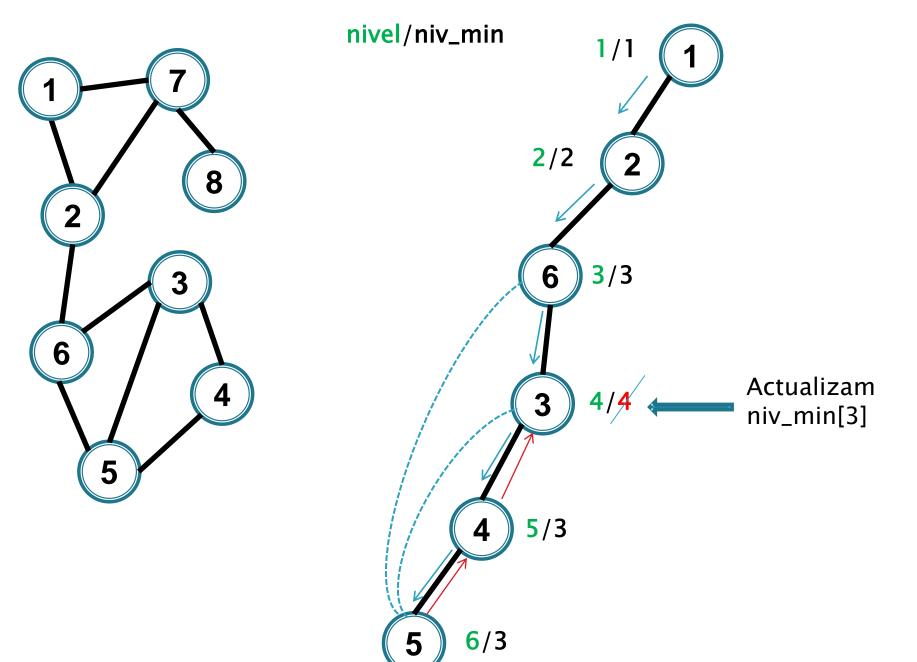


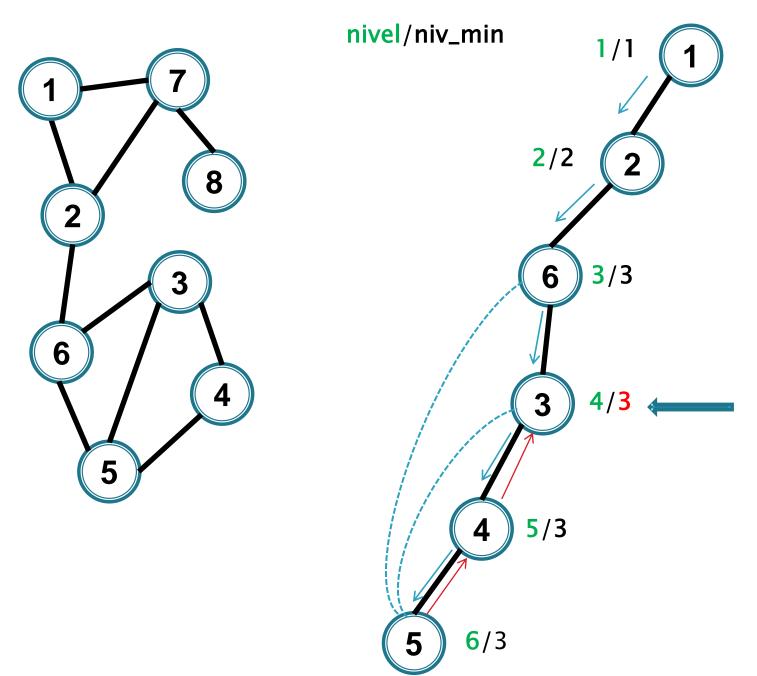


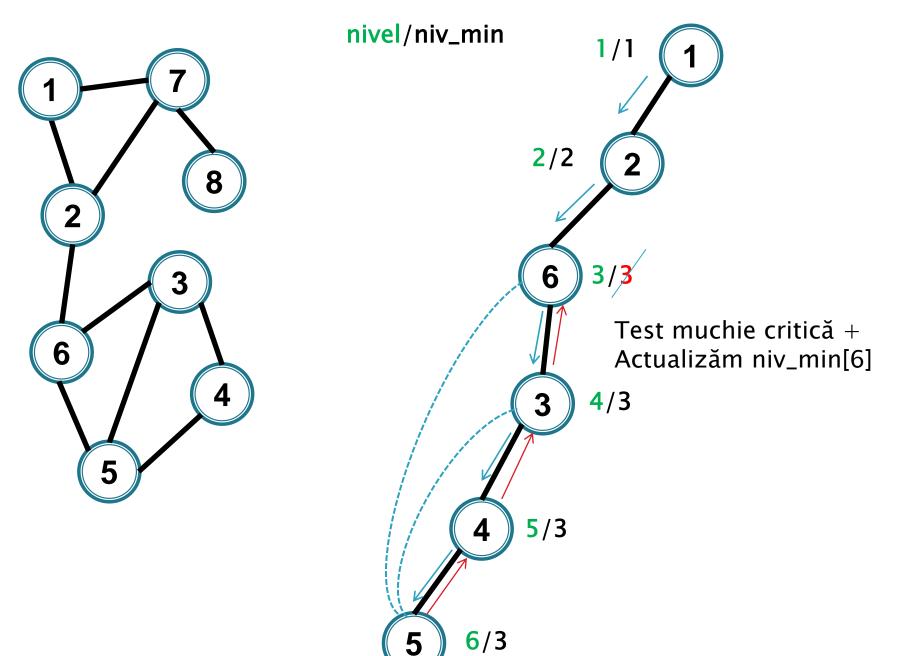


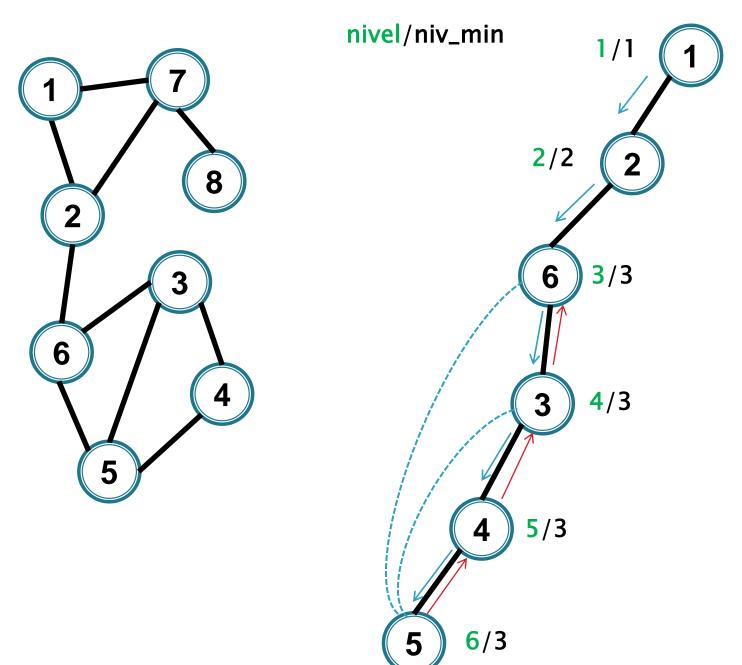


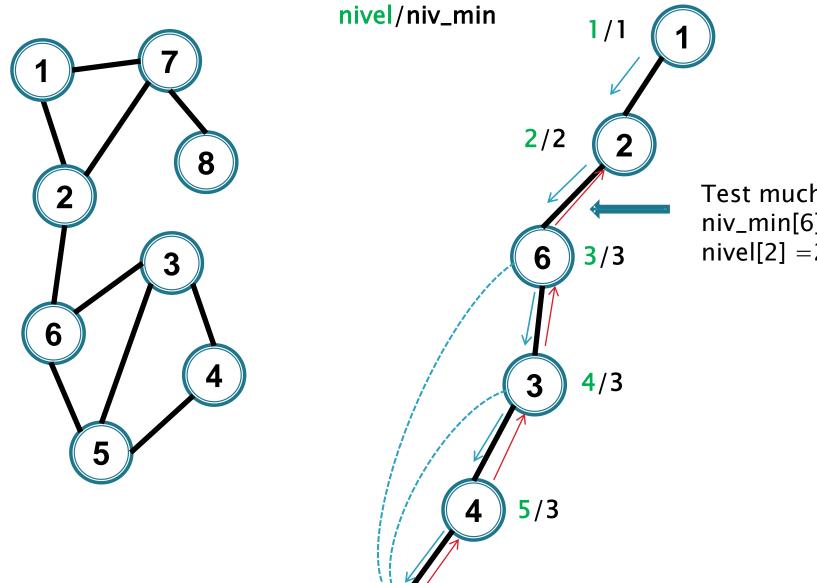






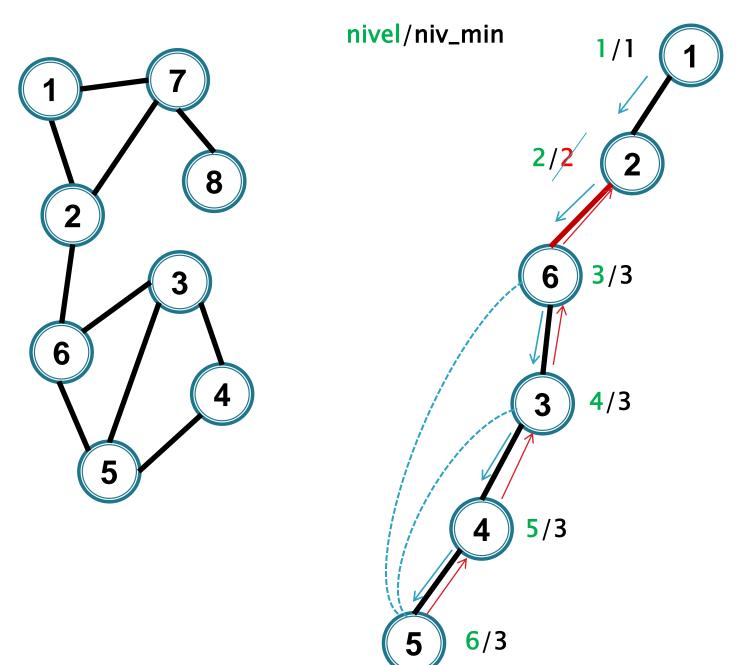


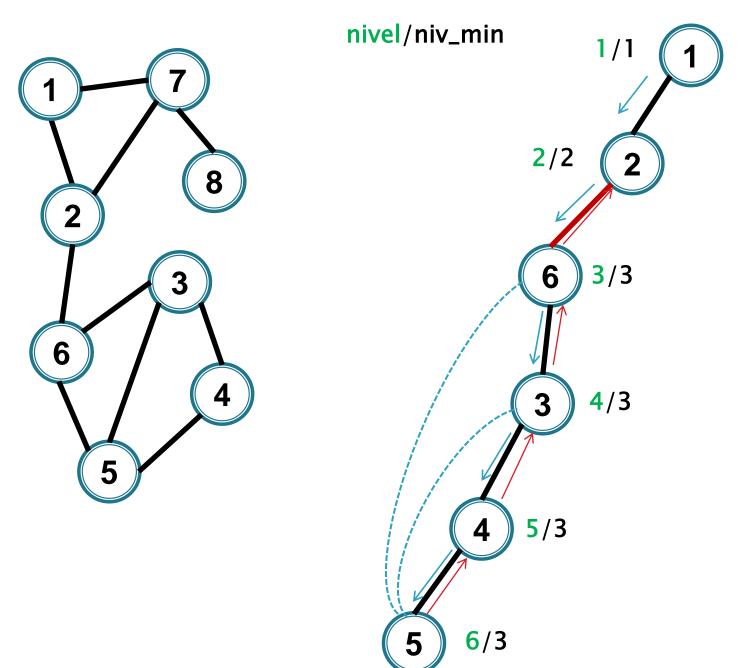


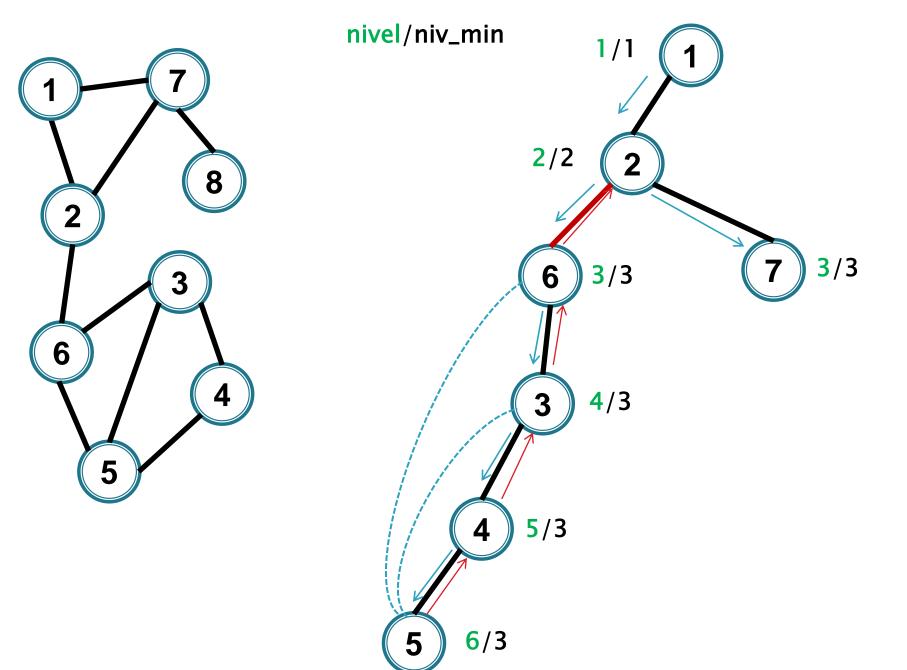


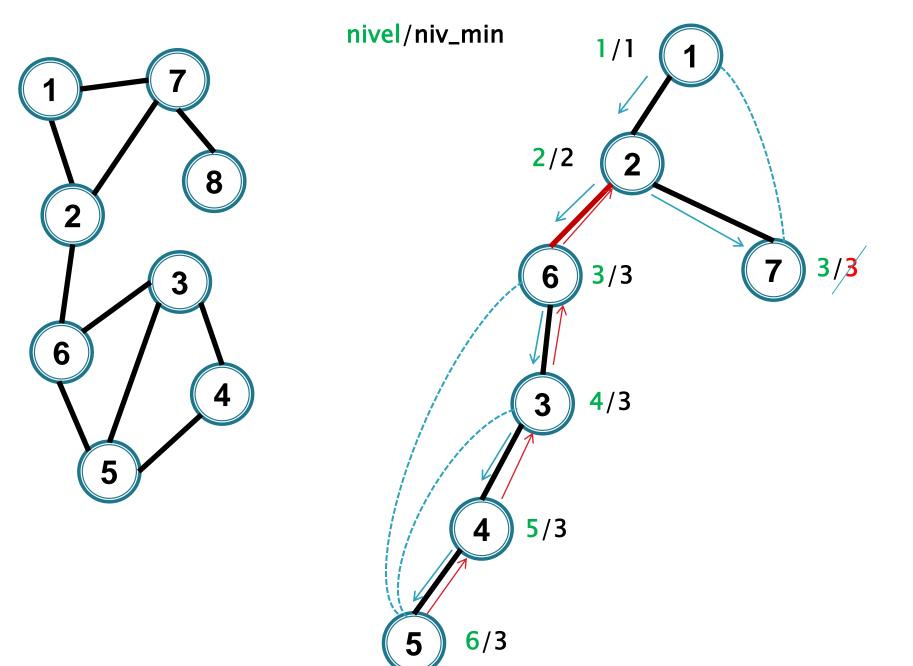
**6**/3

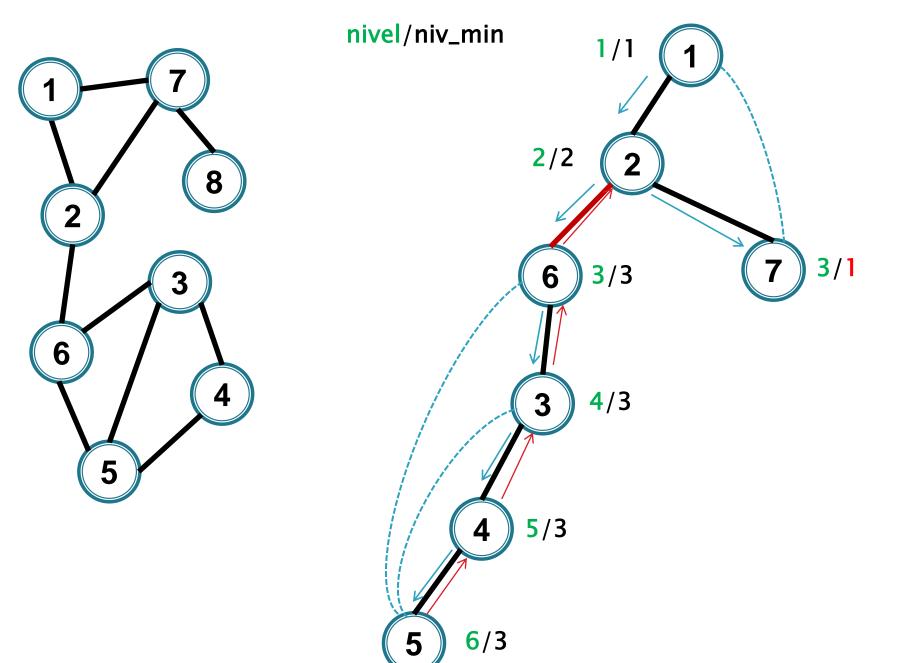
Test muchie critică:  $niv_min[6] = 3 >$ nivel[2] =  $2 \Rightarrow DA$ 

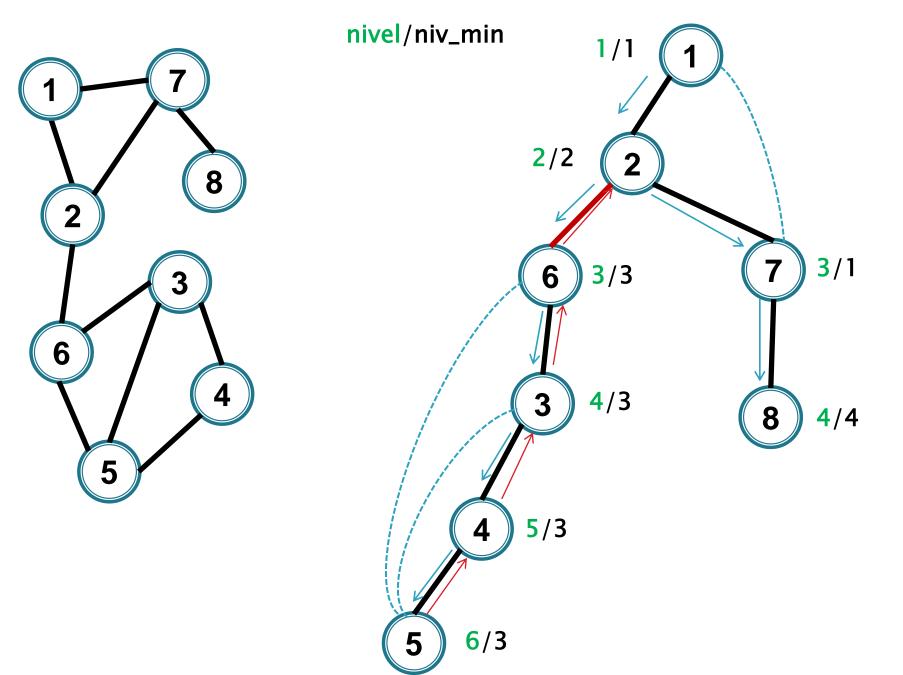


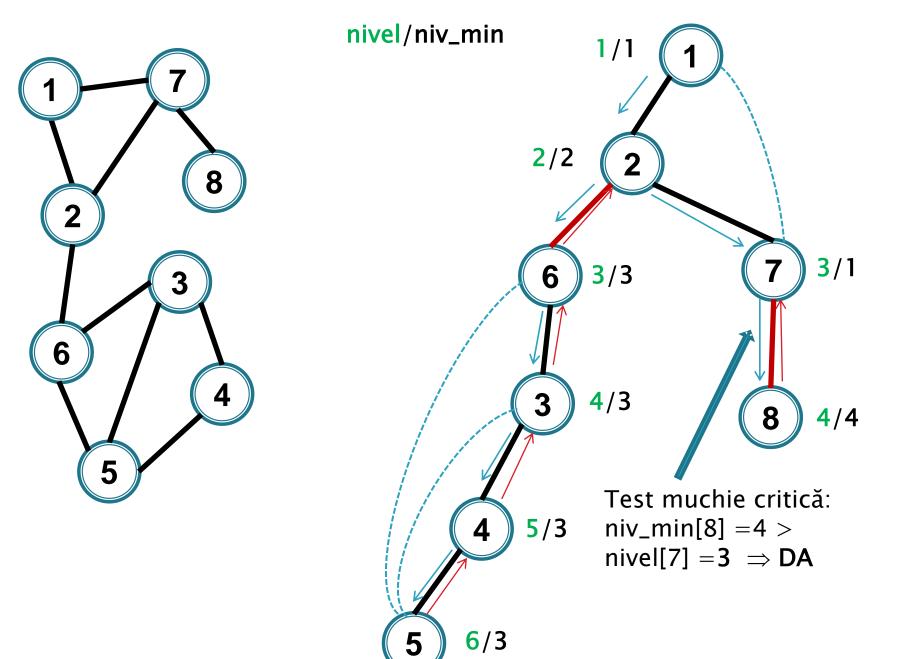


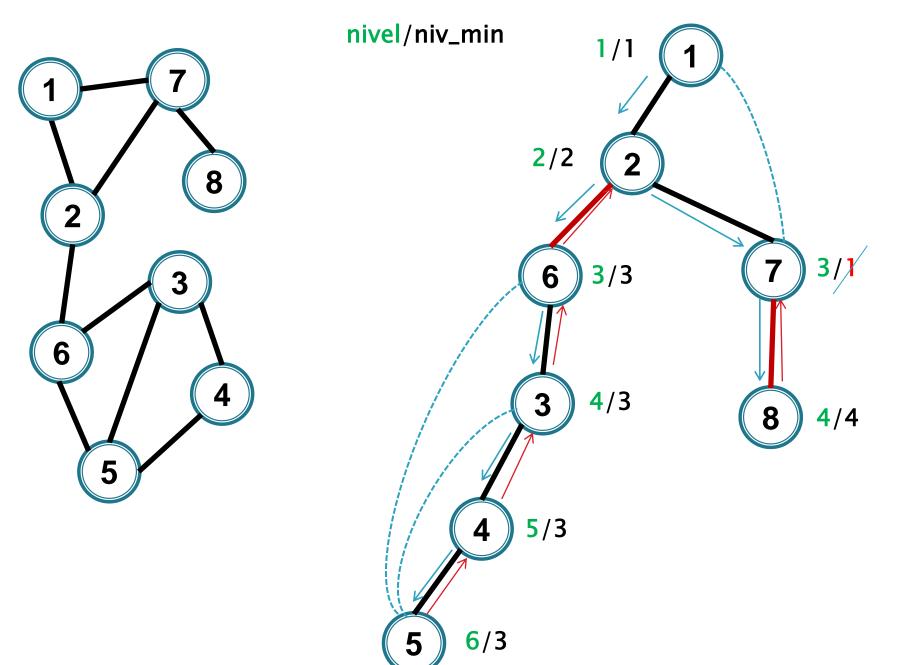


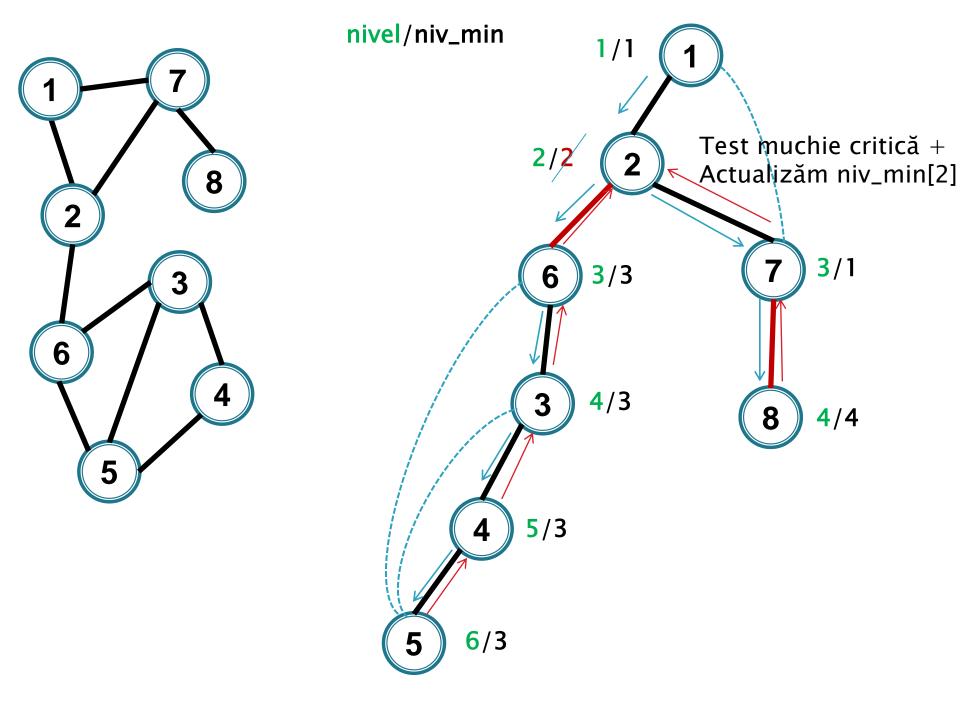


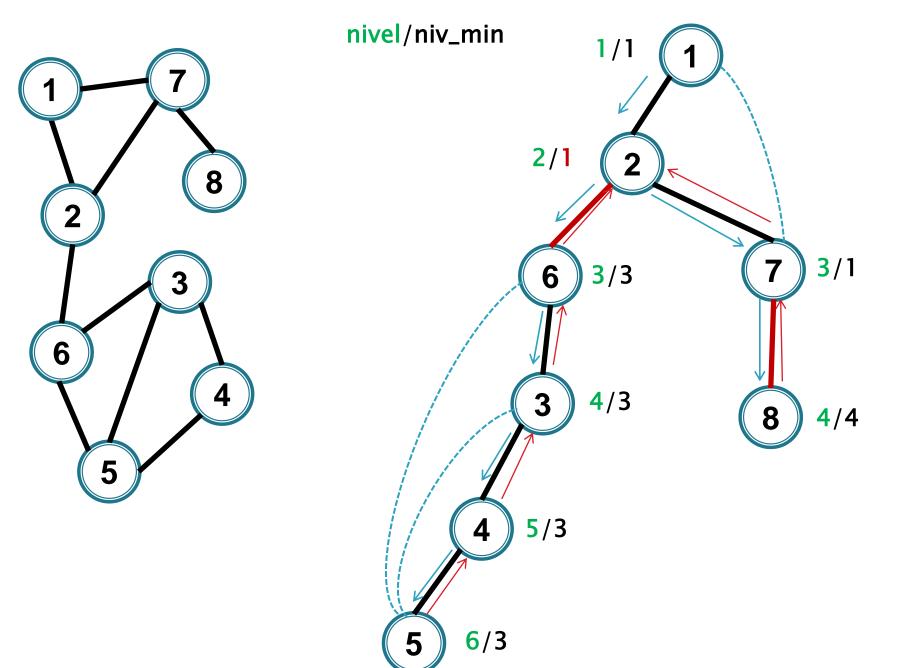


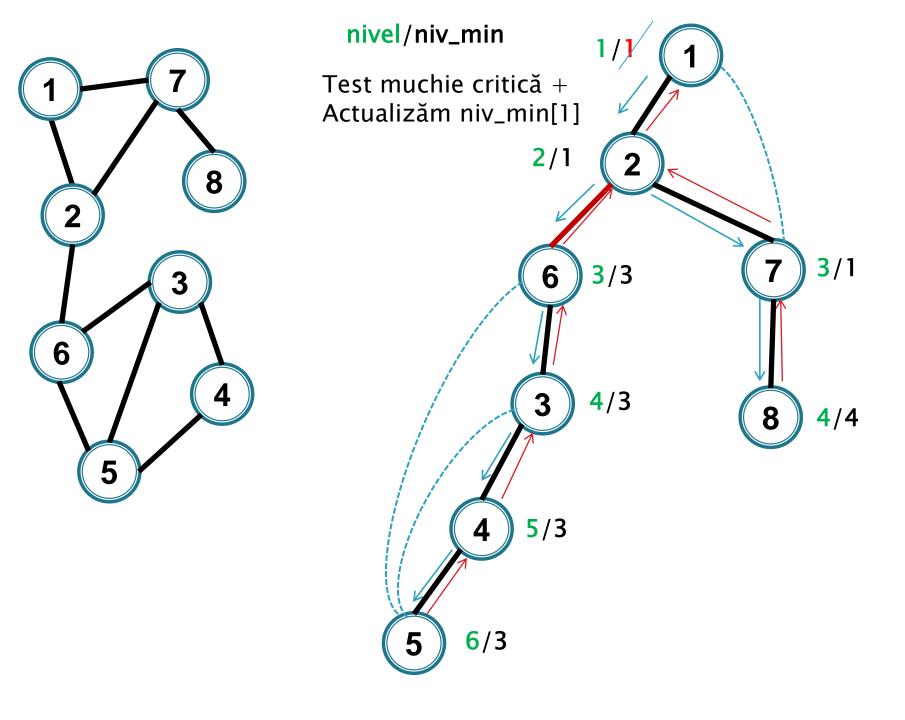


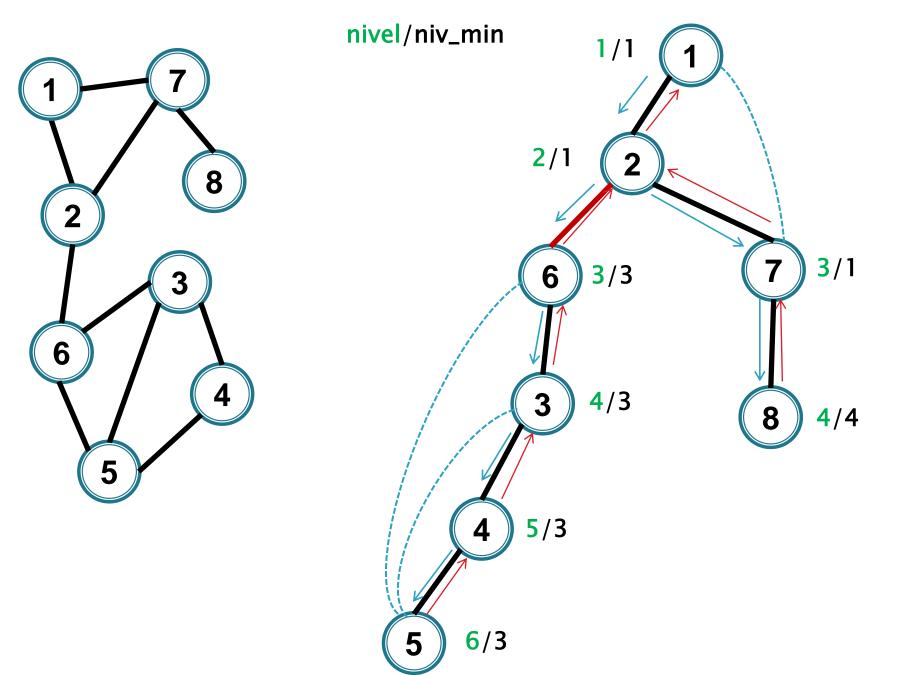












# Indicații implementare

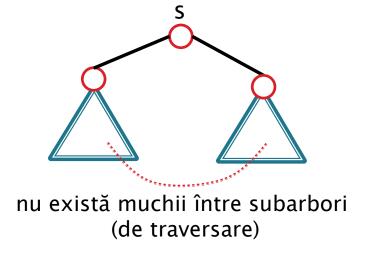
```
void df(int i){
     viz[i] = 1;
     niv min[i] = nivel[i];
     for(j vecin al lui i)
           if(viz[j]==0) { //ij muchie de avansare
                nivel[j] = nivel[i]+1;
                df(j);
                 //actualizare niv min[i] - formula B
                niv min[i] = min{niv min[i], niv min[j] }
                 //test ij este muchie critica
           else
              if(nivel[j]<nivel[i]-1) //ij muchie de intoarcere</pre>
                  //actualizare niv min[i] - formula A
```

## Indicații implementare

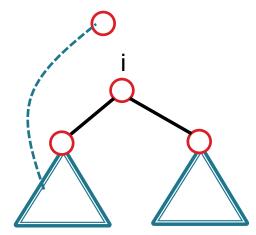
```
void df(int i){
     viz[i] = 1;
     niv min[i] = nivel[i];
     for(j vecin al lui i)
           if(viz[j]==0) { //ij muchie de avansare
                nivel[j] = nivel[i]+1;
                df(j);
                //actualizare niv min[i] - formula B
                niv min[i] = min{niv min[i], niv min[j] }
                //test ij este muchie critica
                if (niv min[j]>nivel[i]) scrie muchia ij
           }
           else
              if(nivel[j]<nivel[i]-1) //ij muchie de intoarcere</pre>
                  //actualizare niv min[i] - formula A
                  niv min[i] = min{niv min[i], nivel[j] }
```

Un vârf v este punct critic ⇔ există două vârfuri x,y ≠ v astfel încât v aparține oricărui x,y-lanț

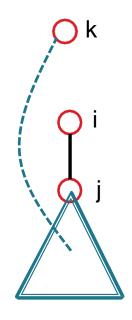
- Arborele DF
  - rădăcina s este punct critic ⇔



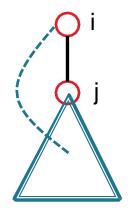
un alt vârf i din arbore este critic ⇔



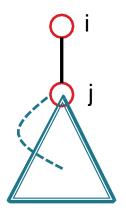
#### Pentru i ≠ s



i NU este critic
niv\_min[j]<nivel[i]</pre>

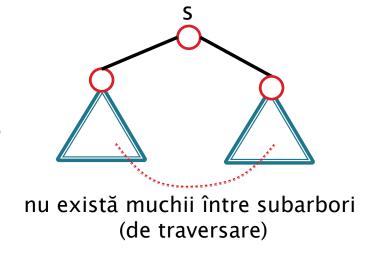


i ESTE critic
niv\_min[j]=nivel[i]



i ESTE critic
niv\_min[j]>nivel[i]

- Un vârf v este punct critic ⇔ există două vârfuri x,y ≠ v astfel încât v aparține oricărui x,y-lanț
- Arborele DF
  - rădăcina s este punct critic ⇔
     are cel puţin 2 fii în arborele DF



un alt vârf i din arbore este critic ⇔
 are cel puţin un fiu j cu
 niv\_min[j] ≥ nivel[i]

