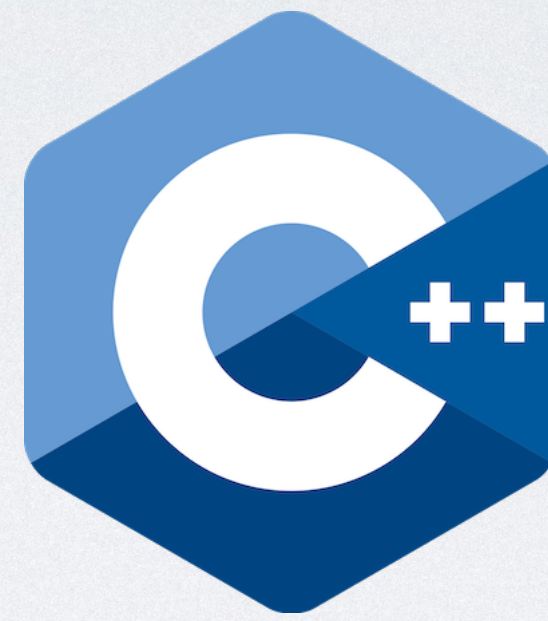


# KOMBINATORIKUS OPTIMALIZÁLÁSI SEJTÉSEK SZÁMÍTÓGÉPES ELLENŐRZÉSE

Kelemen Ádám Olivér

# ELŐZŐ FÉLÉV

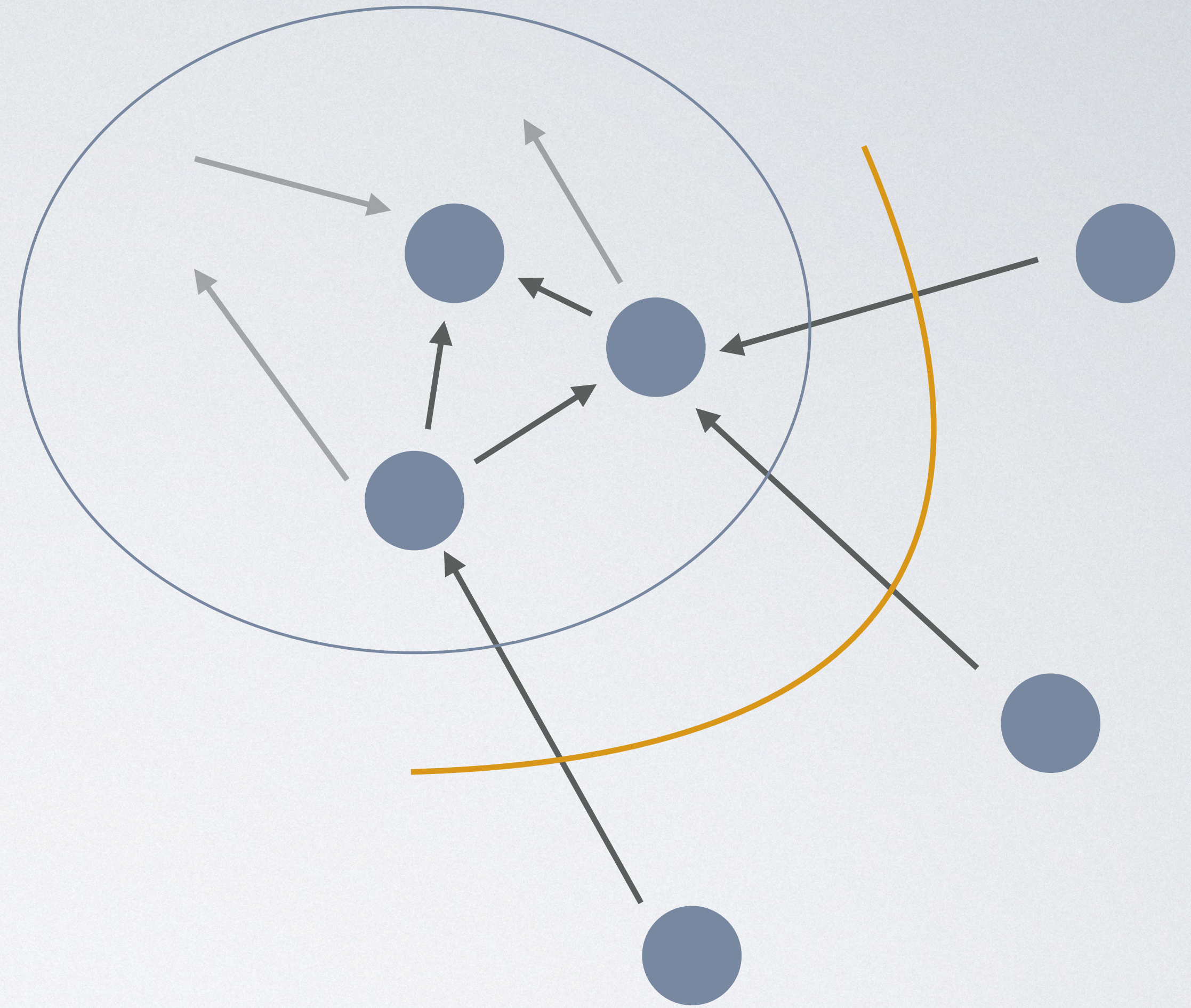
- C++
- Lemon library
- Woodall-sejtés
- IP feladat



# ELŐZŐ FÉLÉV

Woodall-sejtés

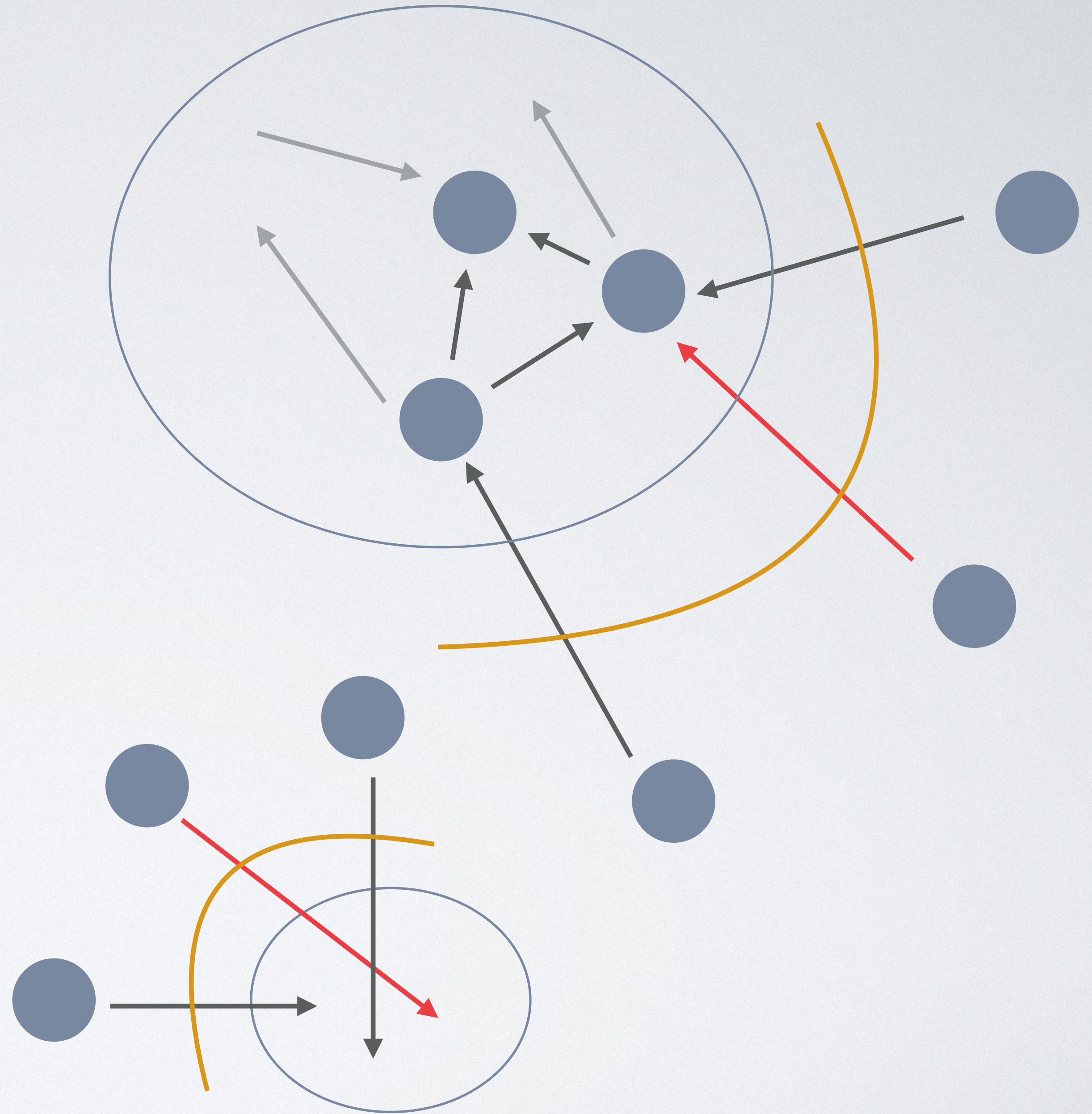
Ha  $D$  irányított gráf, melyben a legkisebb irányított vágás mérete  $k$ , akkor  $D$  tartalmaz  $k$  db diszjunkt dijoin-t.



# ELŐZŐ FÉLÉV

Woodall-sejtés

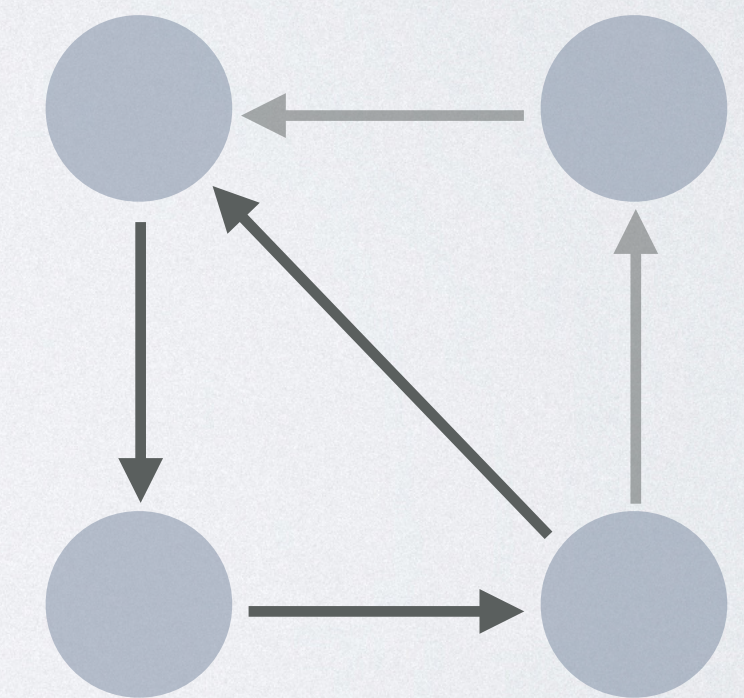
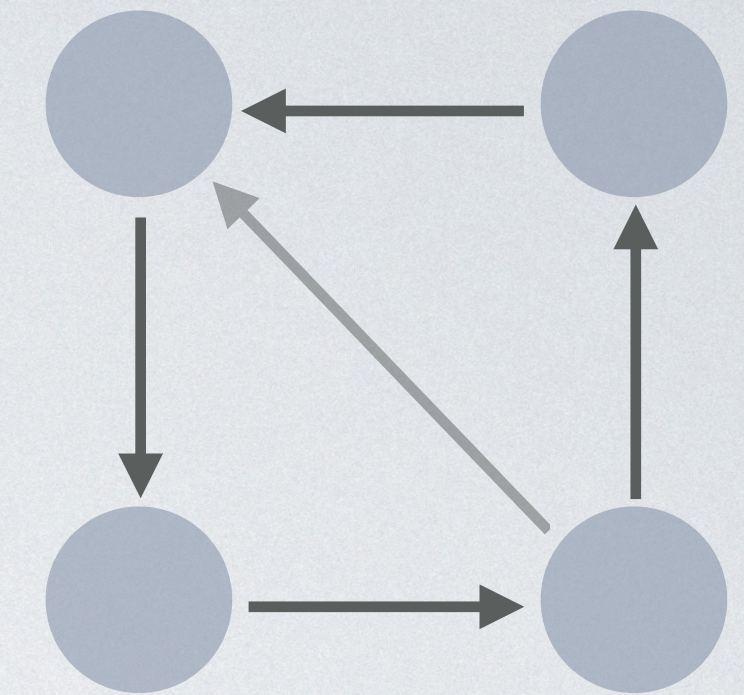
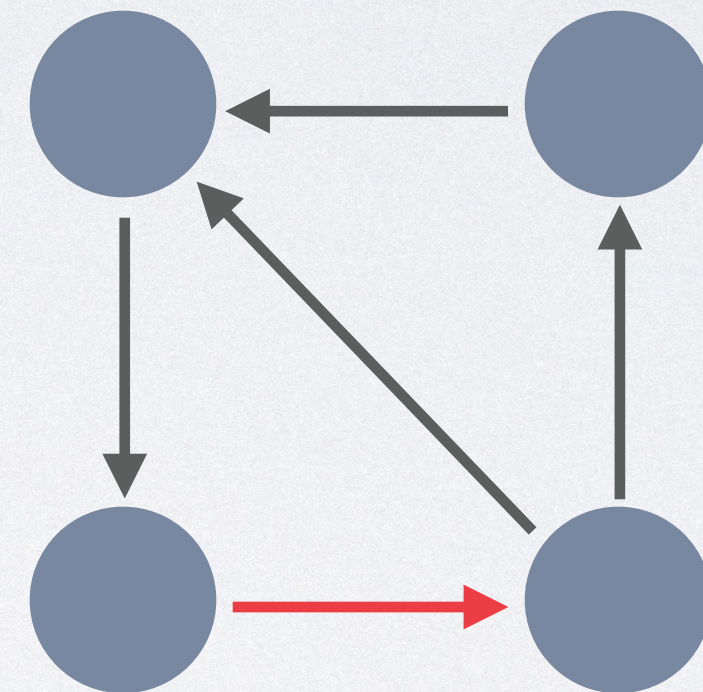
Ha  $D$  irányított gráf, melyben a legkisebb irányított vágás mérete  $k$ , akkor  $D$  tartalmaz  $k$  db diszjunkt **dijoin**-t.



# ELŐZŐ FÉLÉV

Projektfeladat

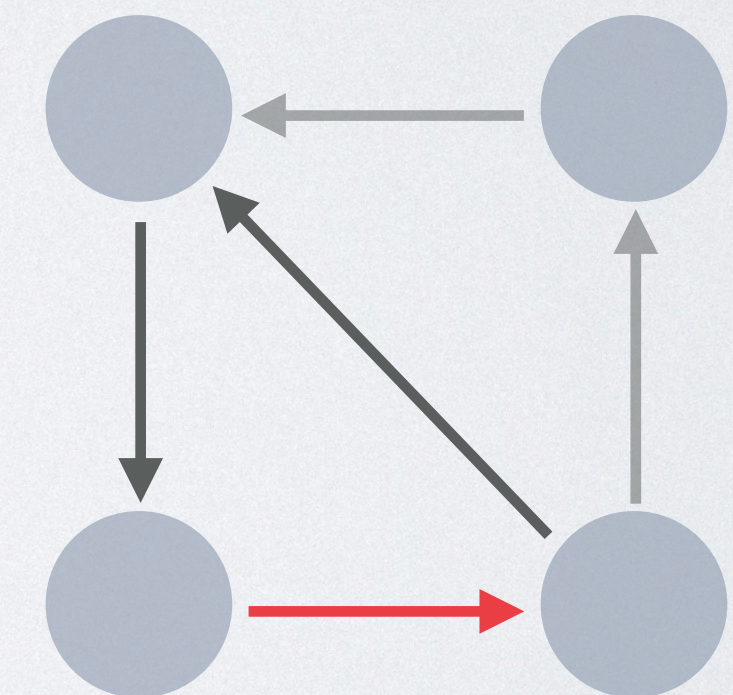
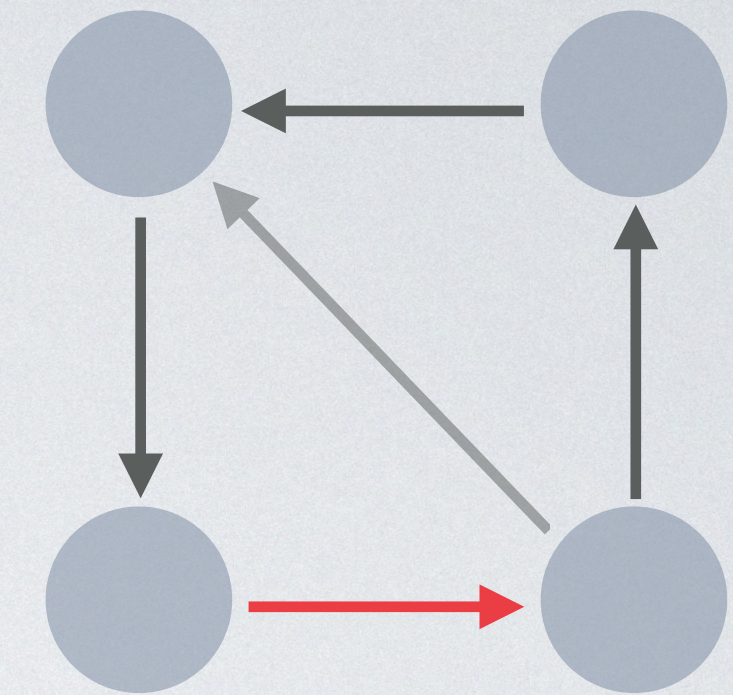
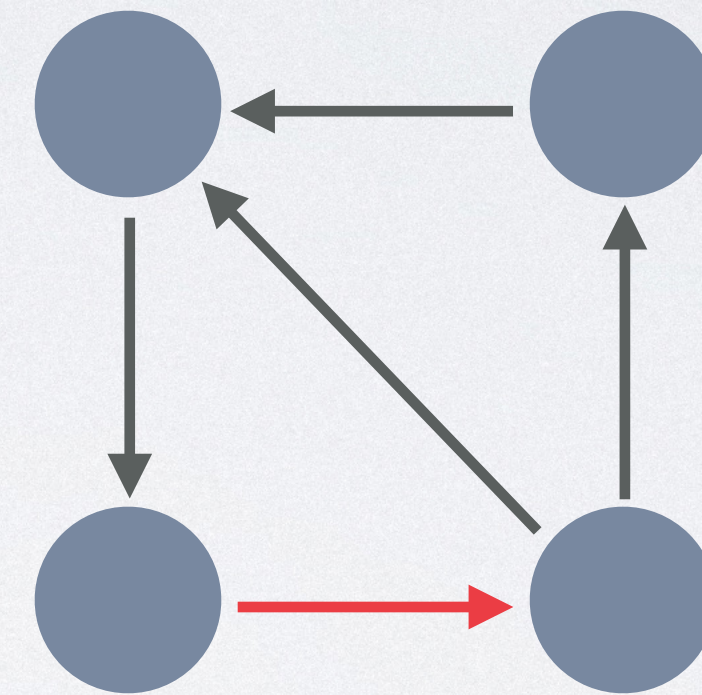
Ha  $D$  irányított, erősen összefüggő gráf,  
akkor tartalmaz három, páronként  
diszjunkt **feedback arc set**-et.



# ELŐZŐ FÉLÉV

Projektfeladat

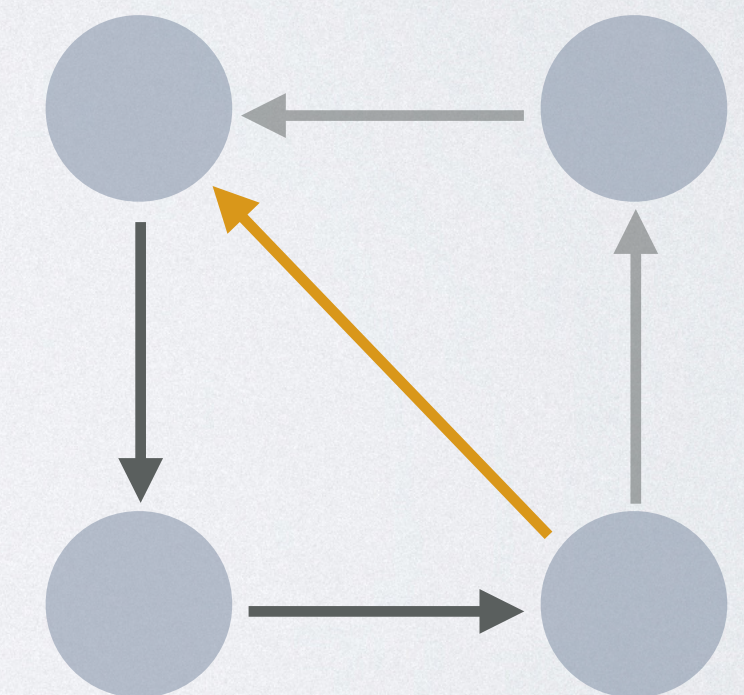
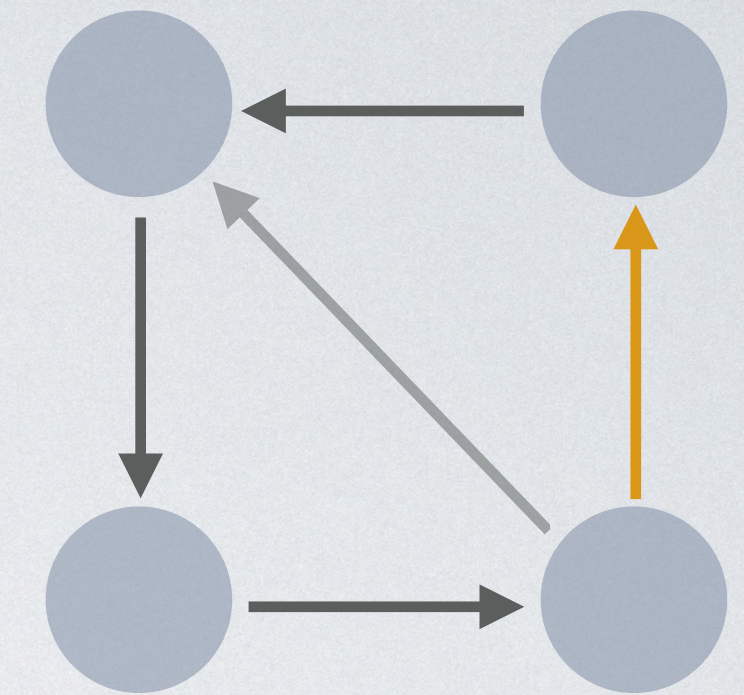
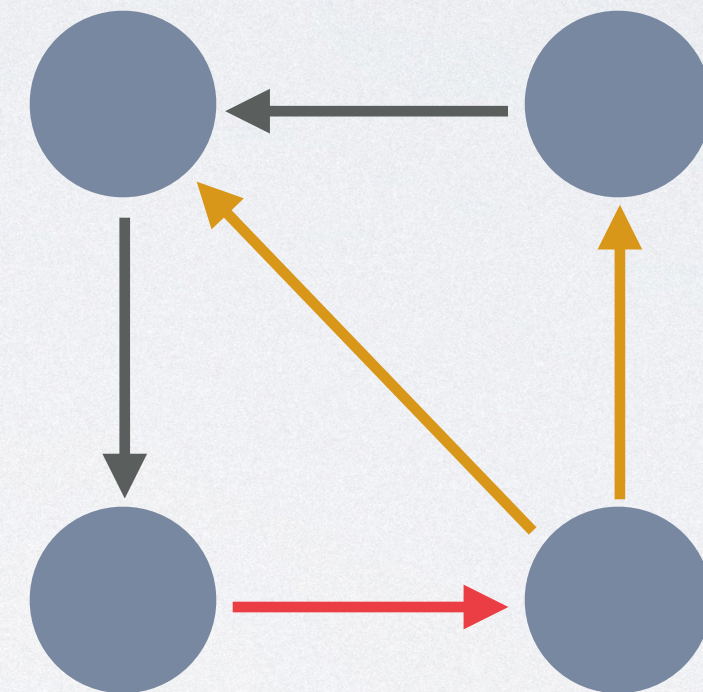
Ha  $D$  irányított, erősen összefüggő gráf,  
akkor tartalmaz három, páronként  
diszjunkt **feedback arc set**-et.



# ELŐZŐ FÉLÉV

Projektfeladat

Ha  $D$  irányított, erősen összefüggő gráf,  
akkor tartalmaz három, páronként  
diszjunkt **feedback arc set**-et.



# 3 DISJUNKT FEEDBACK ARC SET

$$\min_y \sum_{j=1}^n \left( \sum_{k=1}^{j-1} c_{k,j} y_{k,j} + \sum_{l=j+1}^n c_{l,j} (1 - y_{j,l}) \right)$$

- Egy feedback arc set keresés
- IP feladat

$$\begin{aligned} y_{i,j} + y_{j,k} - y_{i,k} &\leq 1, & 1 \leq i < j < k \leq n \\ -y_{i,j} - y_{j,k} + y_{i,k} &\leq 0, & 1 \leq i < j < k \leq n \\ y_{i,j} &\in \{0,1\}, & 1 \leq i < j \leq n \end{aligned}$$



# 3 DISJUNKT FEEDBACK ARC SET

$$\min_{(y,y',y'')} \sum_{j=1}^n \left( \sum_{k=1}^{j-1} c_{k,j} y_{k,j} + \sum_{l=j+1}^n c_{l,j} (1 - y_{j,l}) + \sum_{k=1}^{j-1} c_{k,j} y'_{k,j} + \sum_{l=j+1}^n c_{l,j} (1 - y'_{j,l}) + \sum_{k=1}^{j-1} c_{k,j} y''_{k,j} + \sum_{l=j+1}^n c_{l,j} (1 - y''_{j,l}) \right)$$

$$y_{i,j} + y_{j,k} - y_{i,k} \leq 1, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$-y_{i,j} - y_{j,k} + y_{i,k} \leq 0, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$y'_{i,j} + y'_{j,k} - y'_{i,k} \leq 1, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$-y'_{i,j} - y'_{j,k} + y'_{i,k} \leq 0, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$y''_{i,j} + y''_{j,k} - y''_{i,k} \leq 1, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$-y''_{i,j} - y''_{j,k} + y''_{i,k} \leq 0, \quad 1 \leq i < j < k \leq n$$

$$y_{i,j}, y'_{i,j}, y''_{i,j} \in \{0,1\}, \quad 1 \leq i < j \leq n$$

$$y_{i,j} + y'_{i,j} + y''_{i,j} = 1, \quad 1 \leq i < j \leq n \quad (i,j) \in E$$

$$3 - y_{j,i} - y'_{j,i} - y''_{j,i} = 1, \quad 1 \leq i < j \leq n \quad (j,i) \in E$$

# 3 DISZJUNKT FEEDBACK ARC SET

- Kis gráfokon ellenőrzés
- $n \leq 6$
- $17000 \leq$  gráf

Ha  $D$  irányított, erősen összefüggő gráf, akkor tartalmaz három, páronként diszjunkt feedback arc set-et.

A legfeljebb 6 csúcsú gráfok között nincs ellenpélda.

# MINIMUM FEEDBACK ARC SET ALGORITHMUS

# MINIMUM FEEDBACK ARC SET

- Tisztán gráfalgoritmus
- Tetszőleges gráfokon alkalmazható
- Optimális, nem közelítő megoldás

# MINIMUM FEEDBACK ARC SET

- Tisztán gráfalgoritmus
- Tetszőleges gráfokon alkalmazható
- Optimális, nem közelítő megoldás

Robert Kudelić

Monte-Carlo randomized algorithm for  
minimum feedback arc set

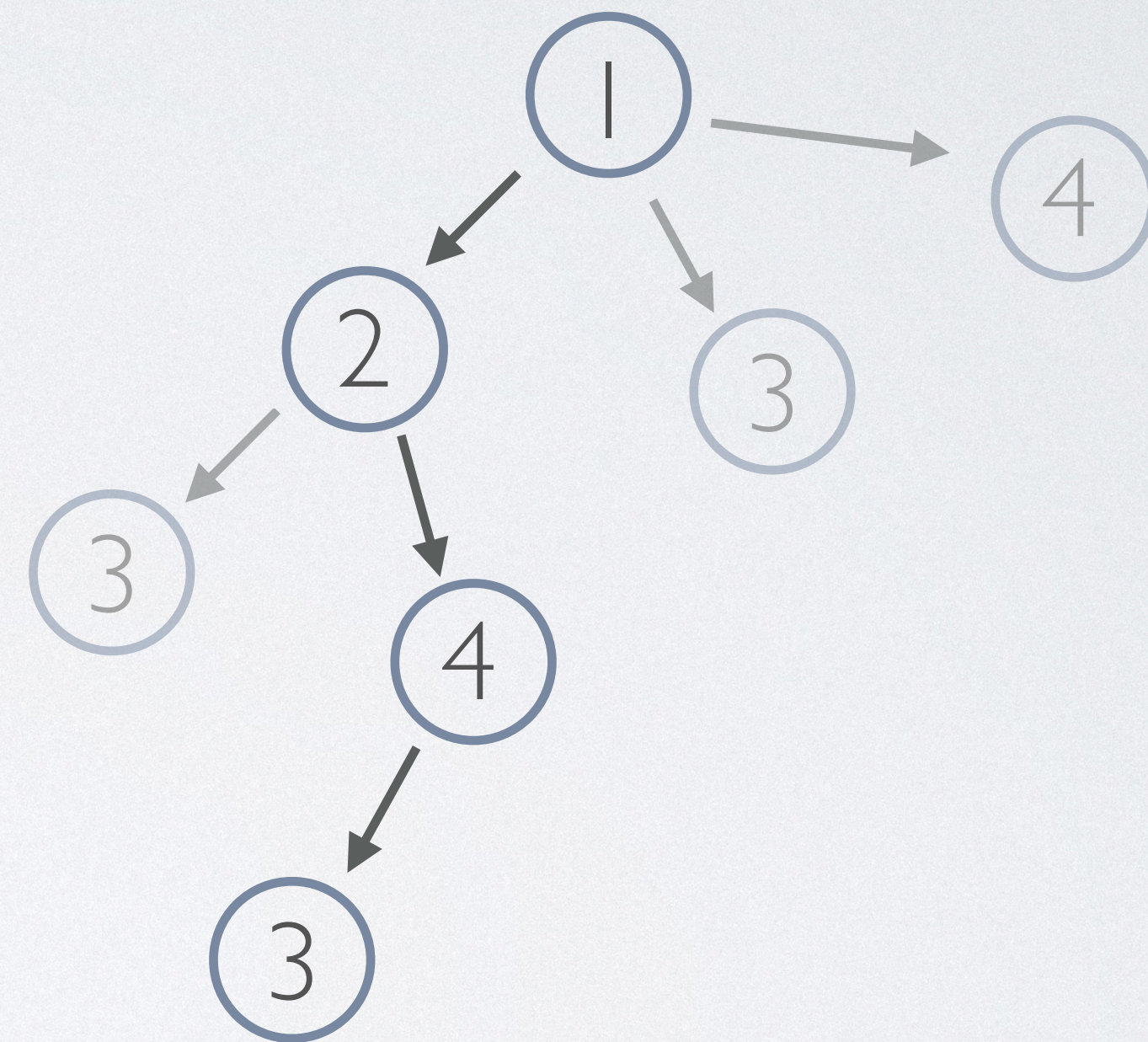
Branch and Bound algoritmus

# BRANCH AND BOUND ALGORITMUS

- Fa növesztés
- Vágás
- Következő feldolgozandó csúcs kiválasztás

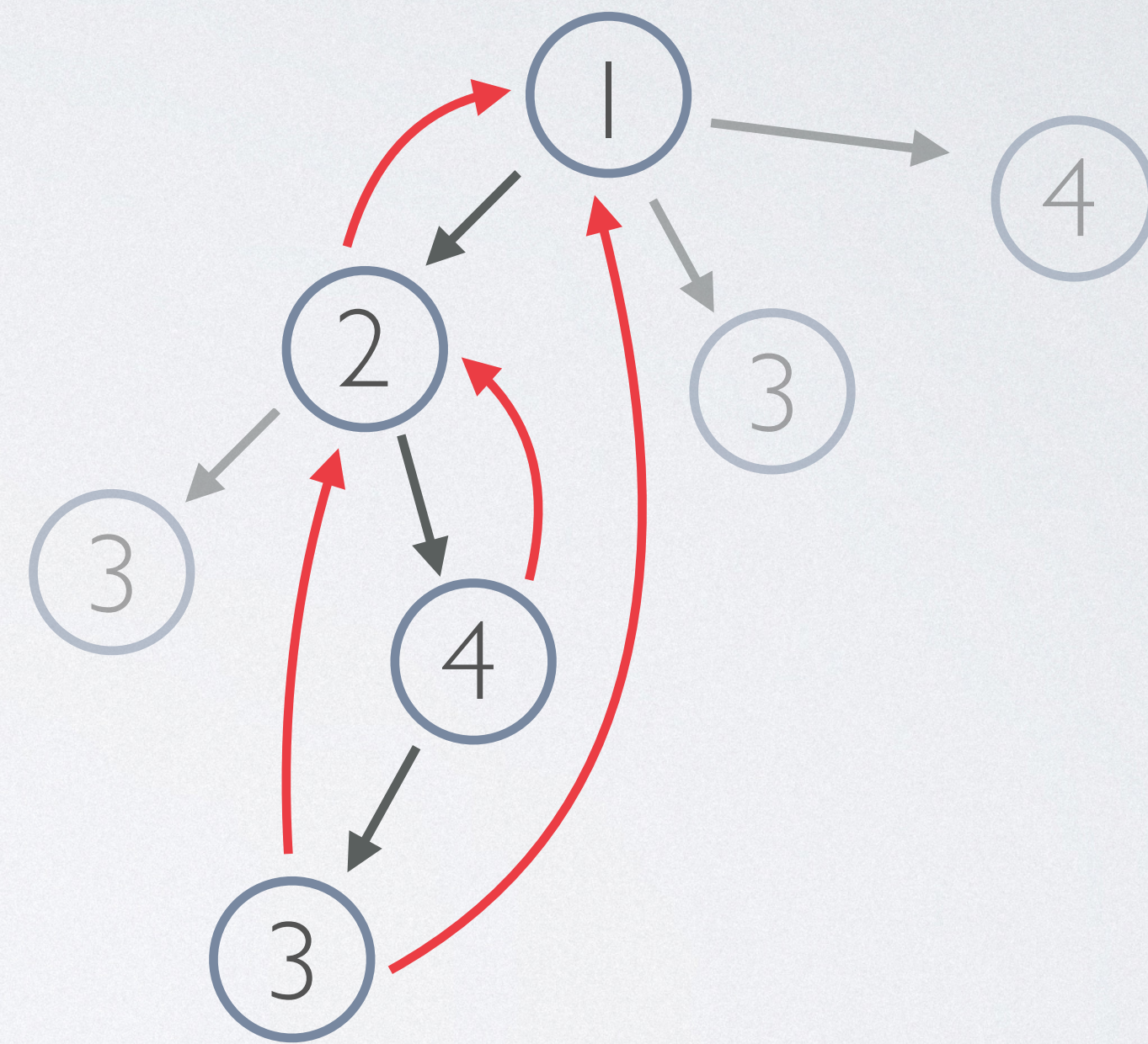
# FELÉPÍTÉS

- Állapotfa
- Ág = csúcsok permutációja



## FELÉPÍTÉS

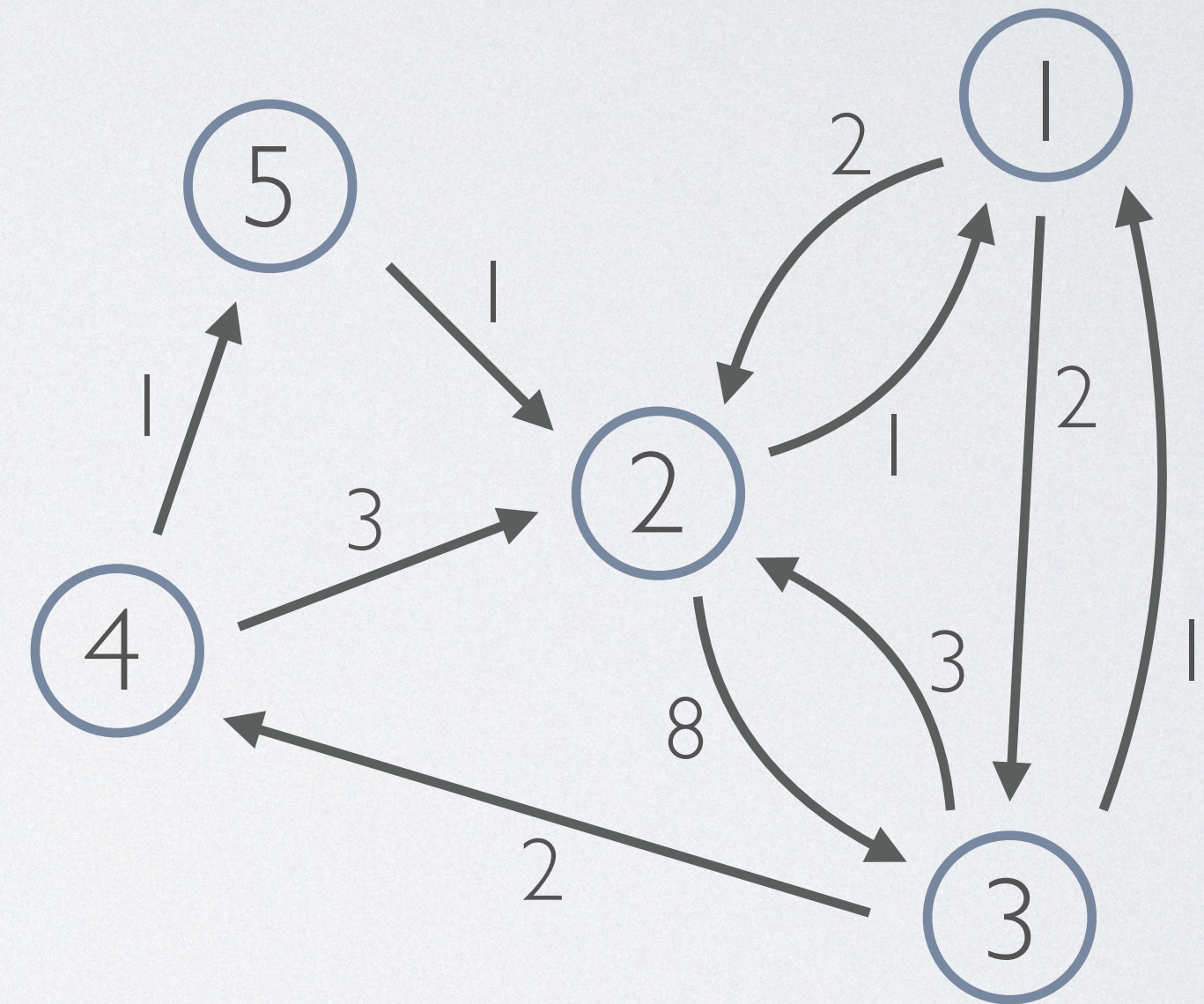
- Állapotfa
- Ág = csúcsok permutációja
- Visszaélek összege = **FAS**



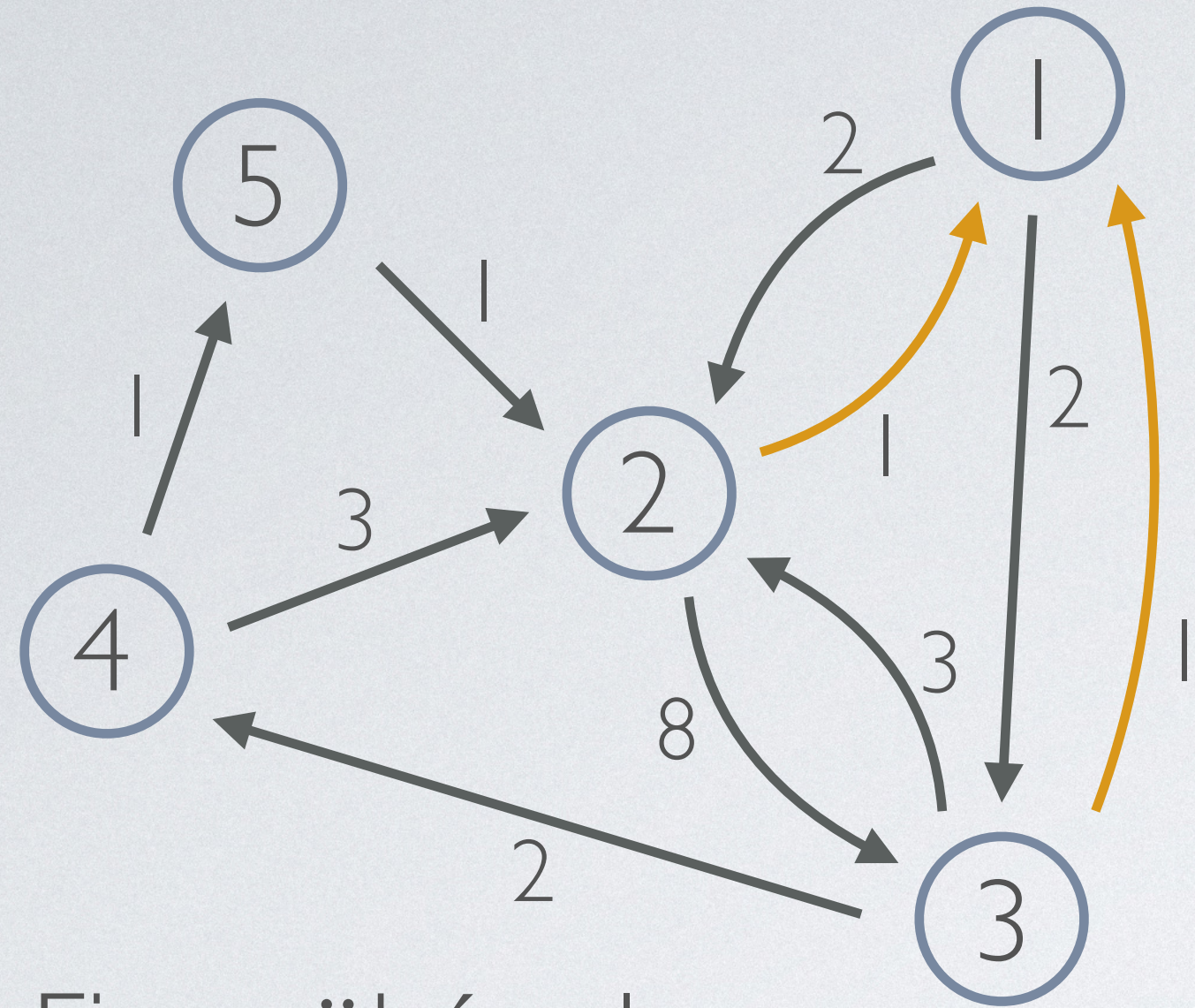


## FA NÖVESZTÉS

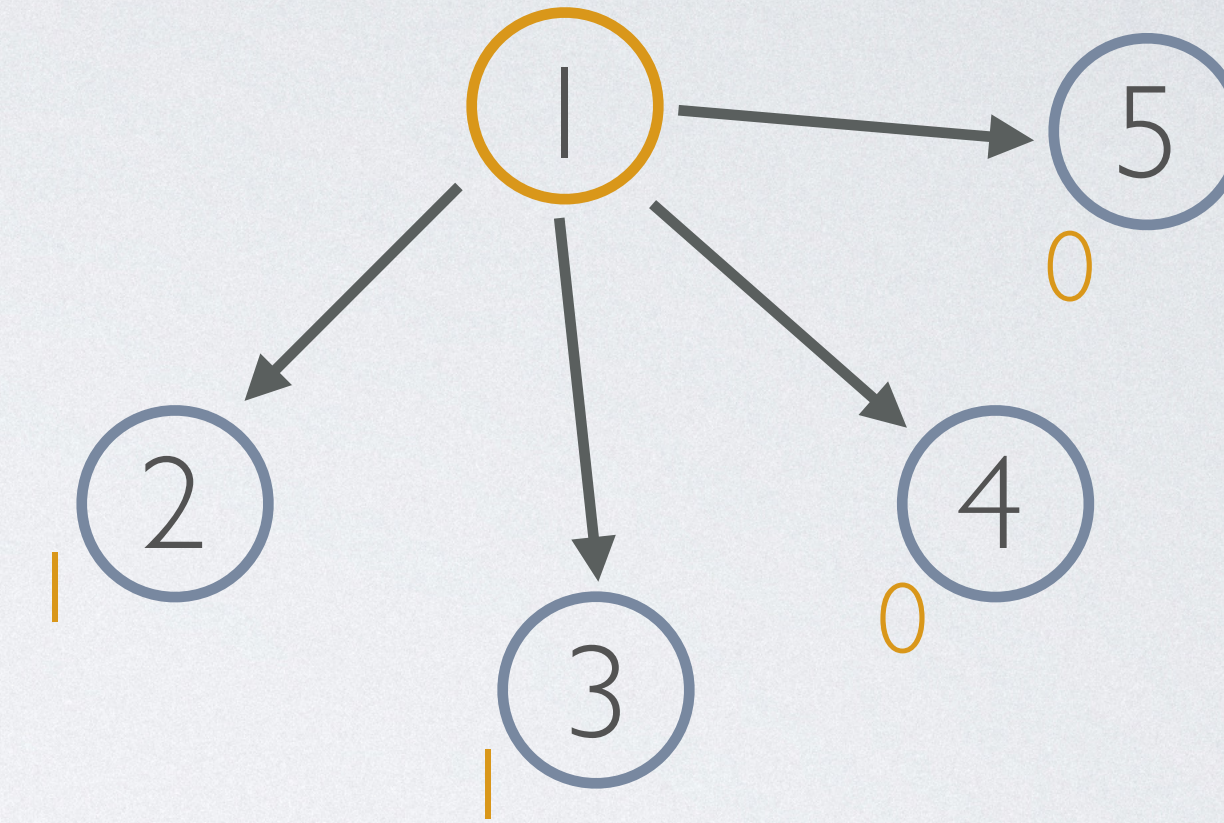
- Fix gyökér elem
- Növesztés = csúcs feldolgozás
- Csúcsokhoz rendelt súly érték



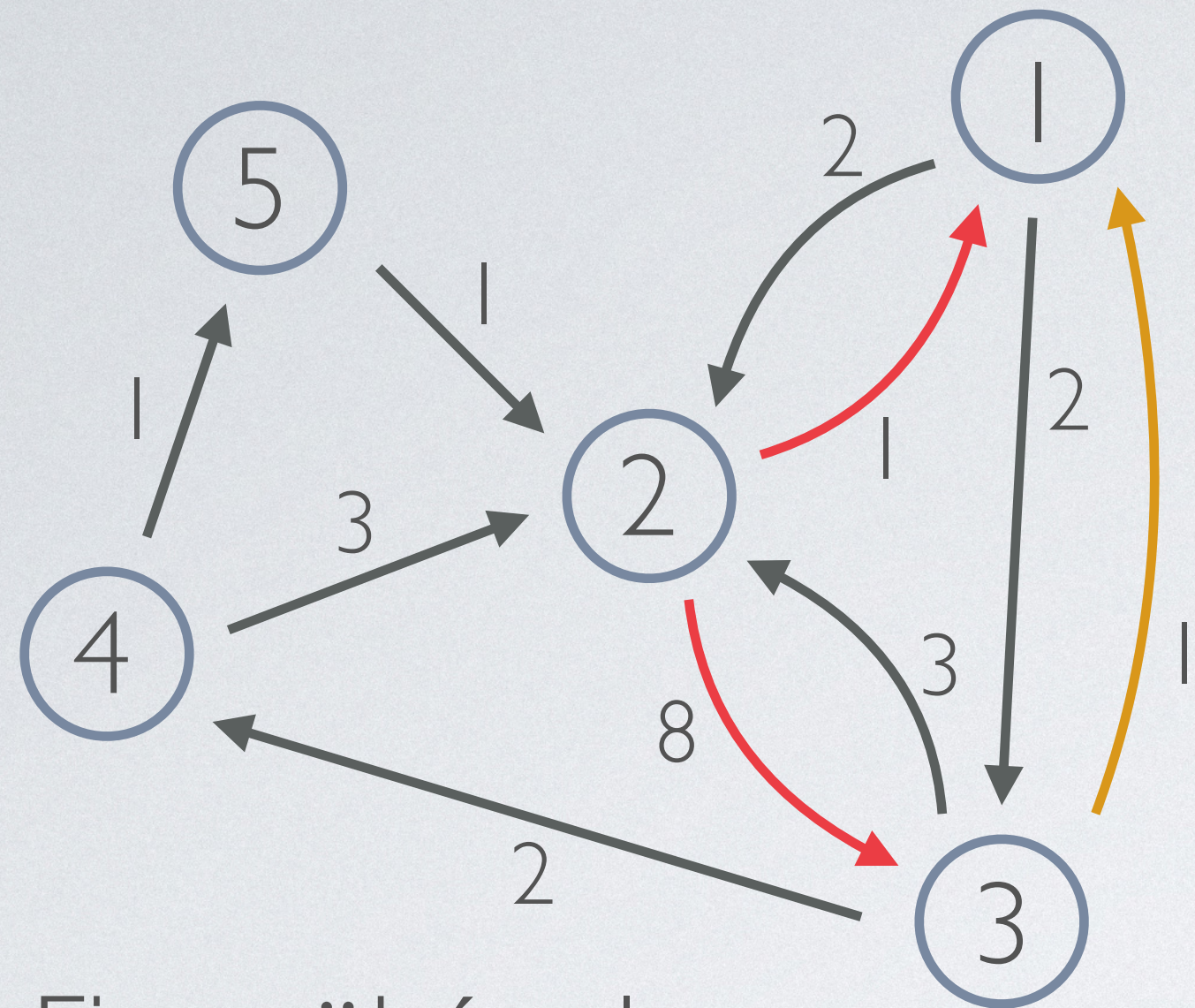
## FA NÖVESZTÉS



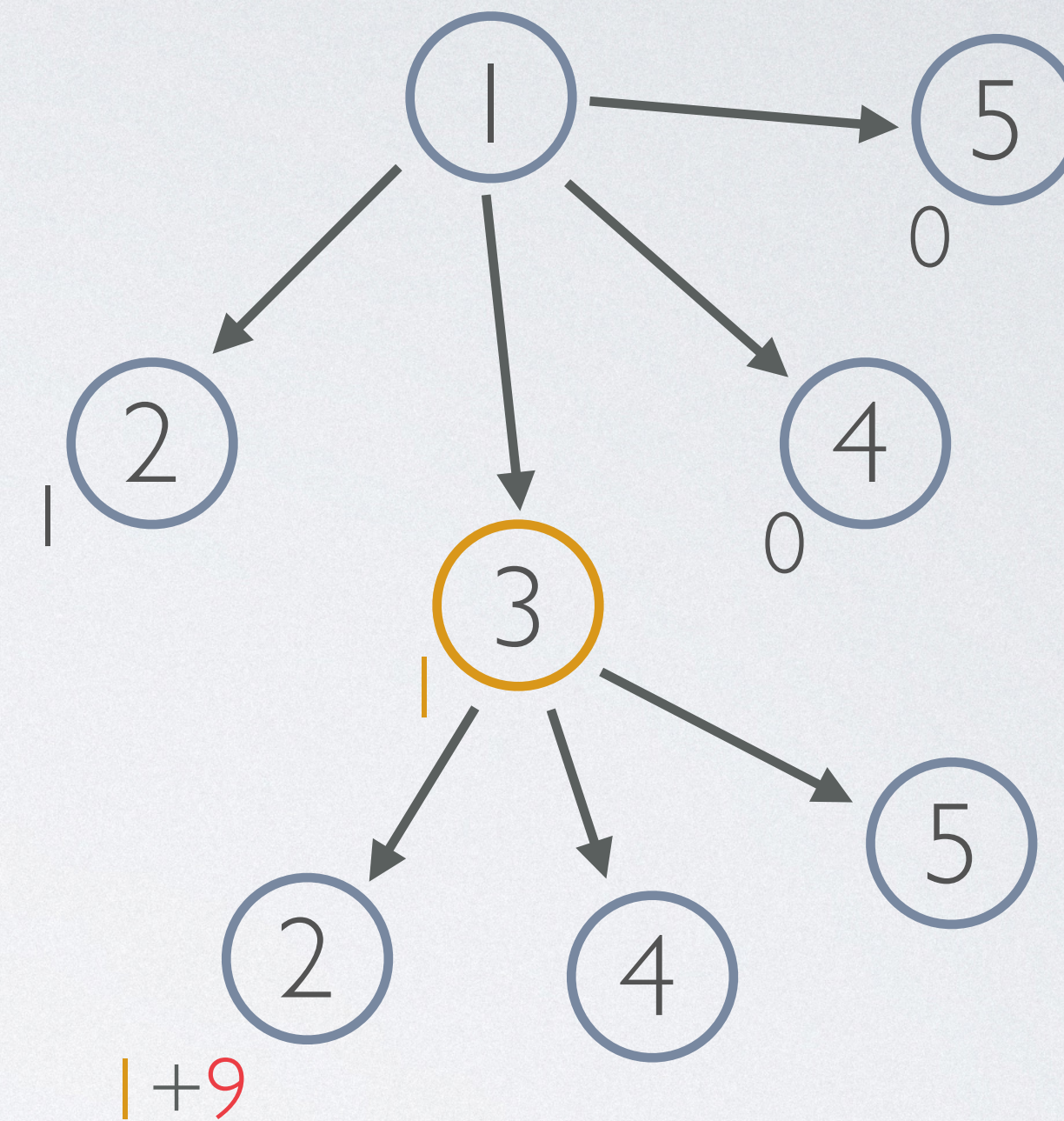
- Fix gyökér elem
- Növesztés = csúcs feldolgozás
- Csúcsokhoz rendelt súly érték



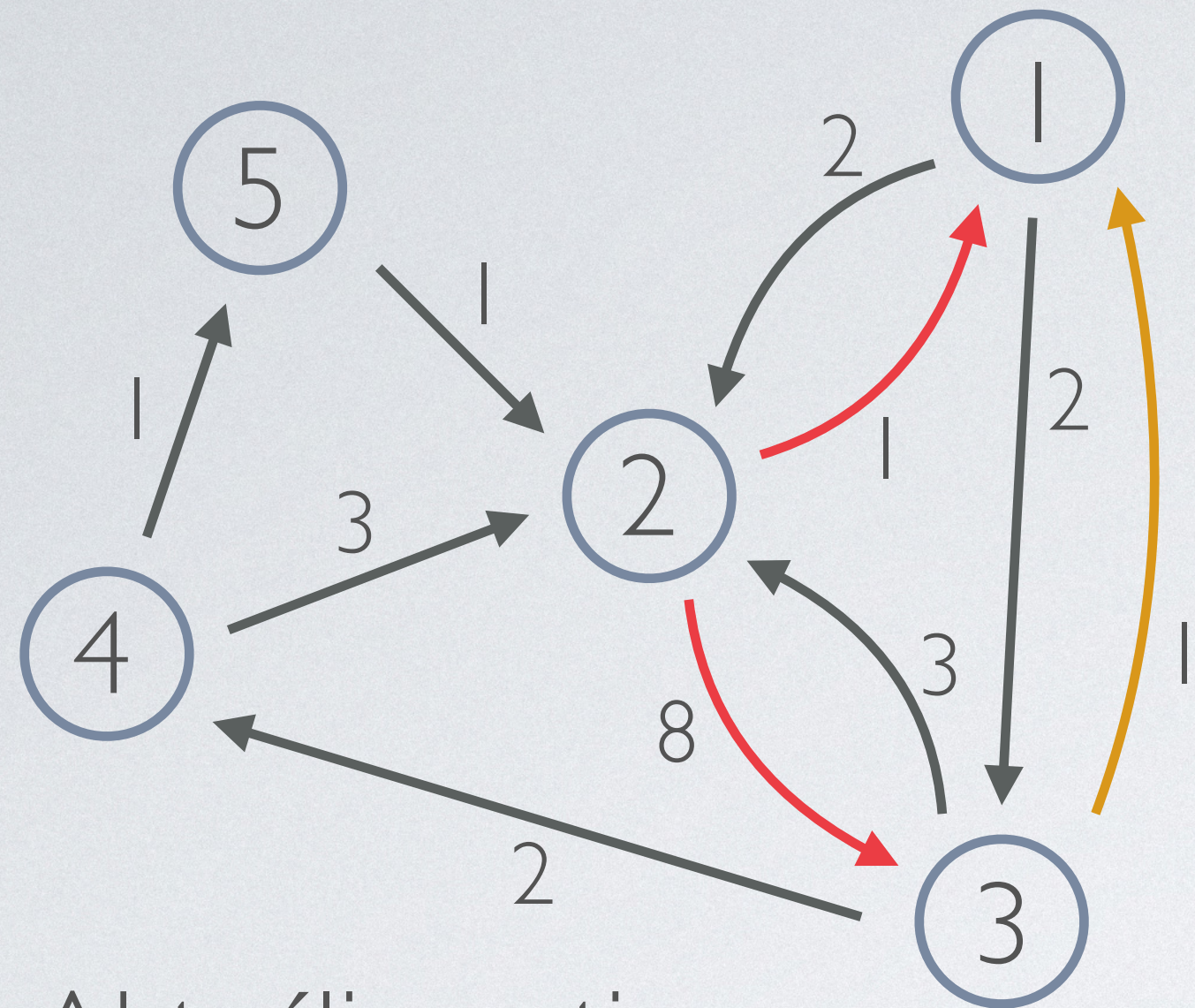
## FA NÖVESZTÉS



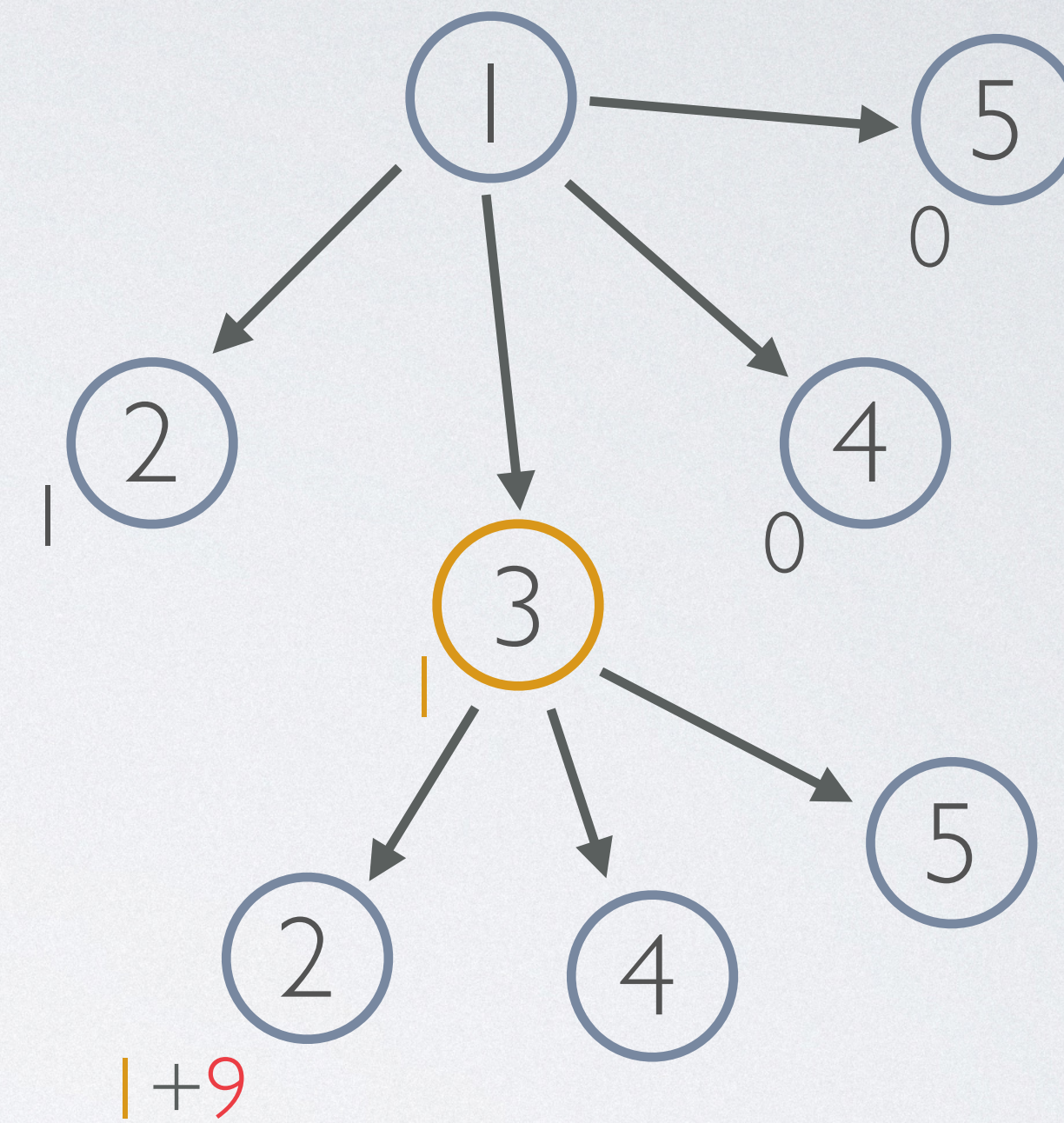
- Fix gyökér elem
- Növesztés = csúcs feldolgozás
- Csúcsokhoz rendelt súly érték
- Súlyok öröklötése



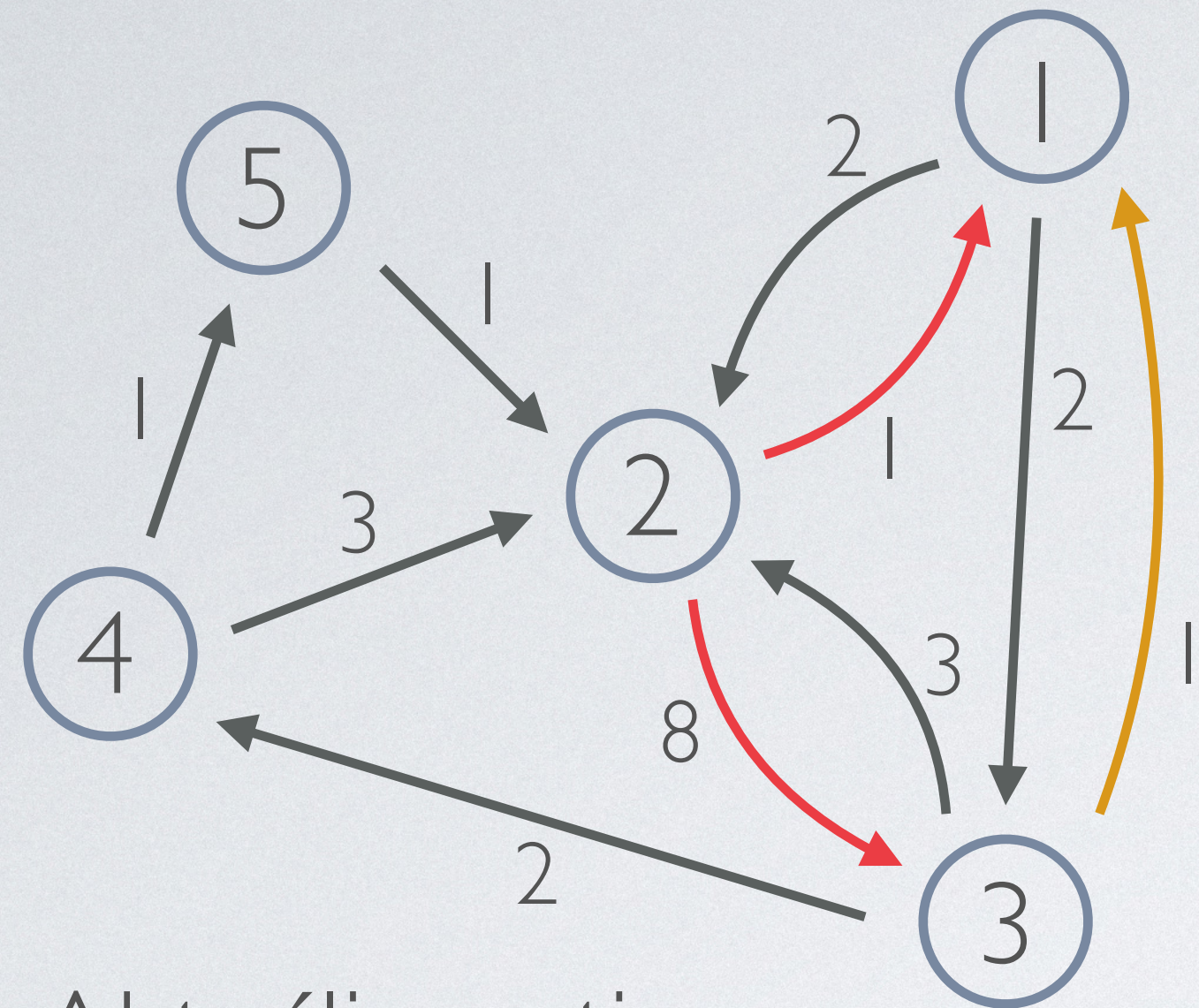
# VÁGÁS



- Aktuális optimum
- Súly = részpermutáció FAS-e
- Vágás feltétel: súly  $\geq$  opt

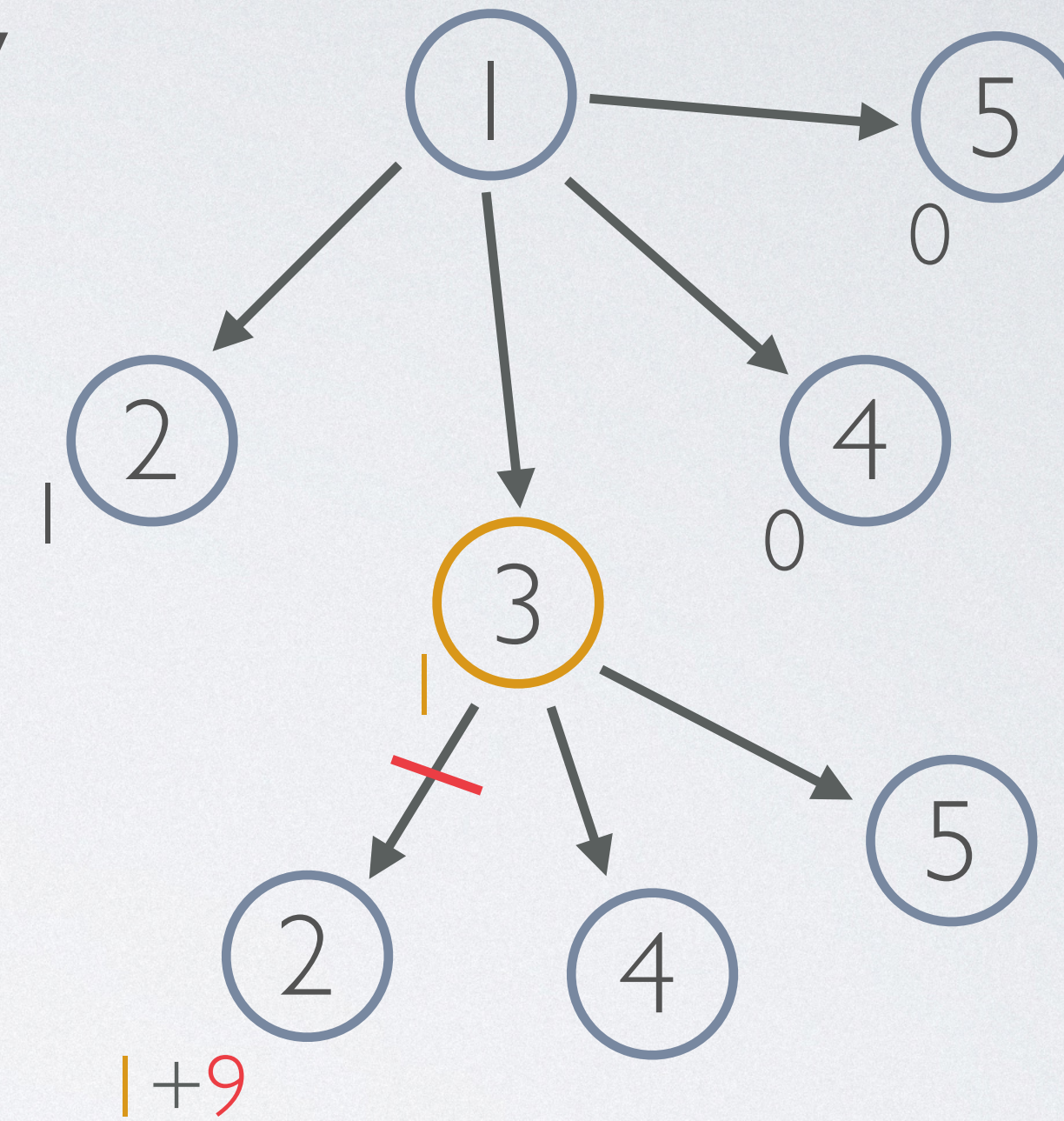


# VÁGÁS

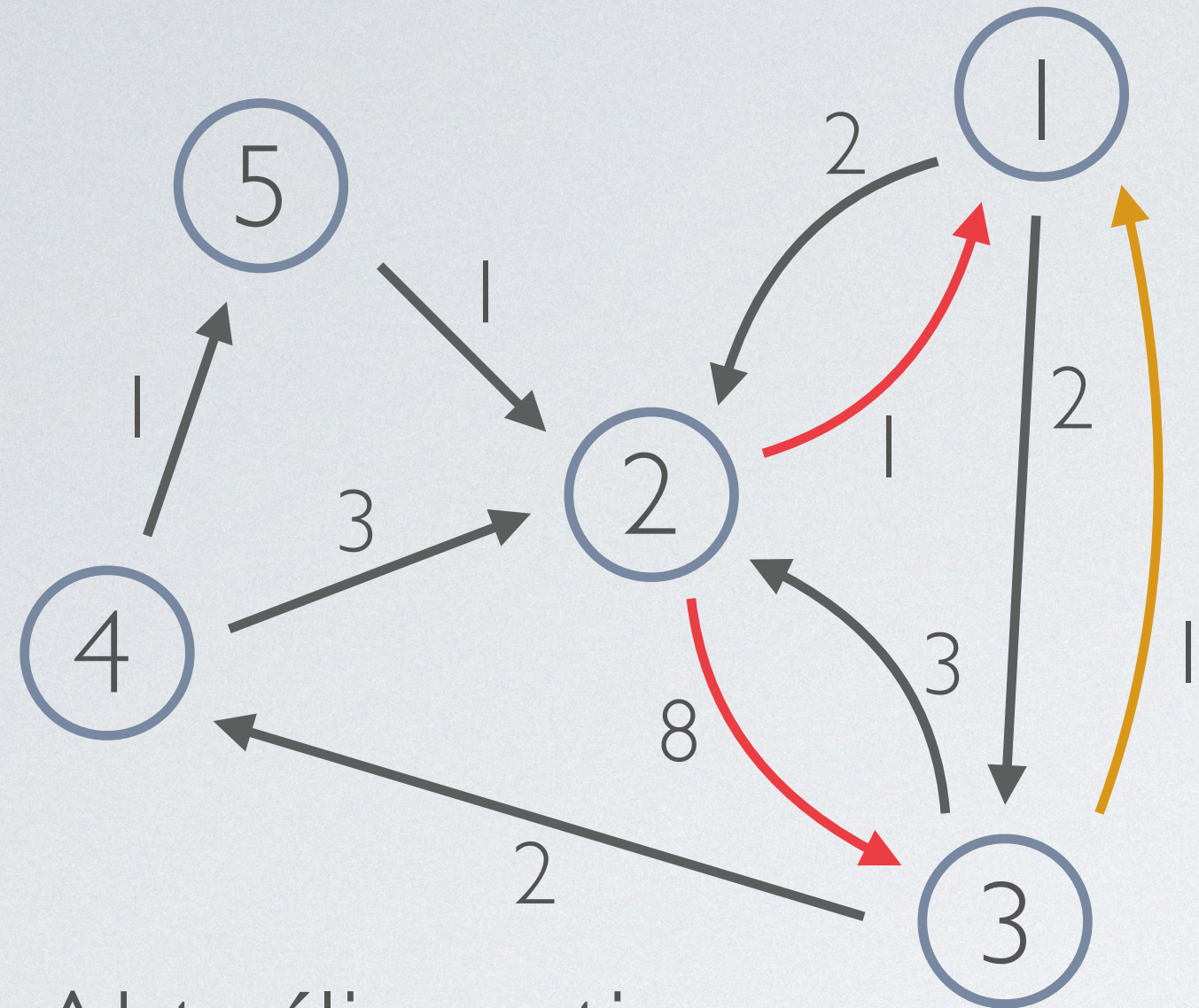


- Aktuális optimum
- Súly = részpermutáció FAS-e
- Vágás feltétel: súly  $\geq$  opt

opt = 7

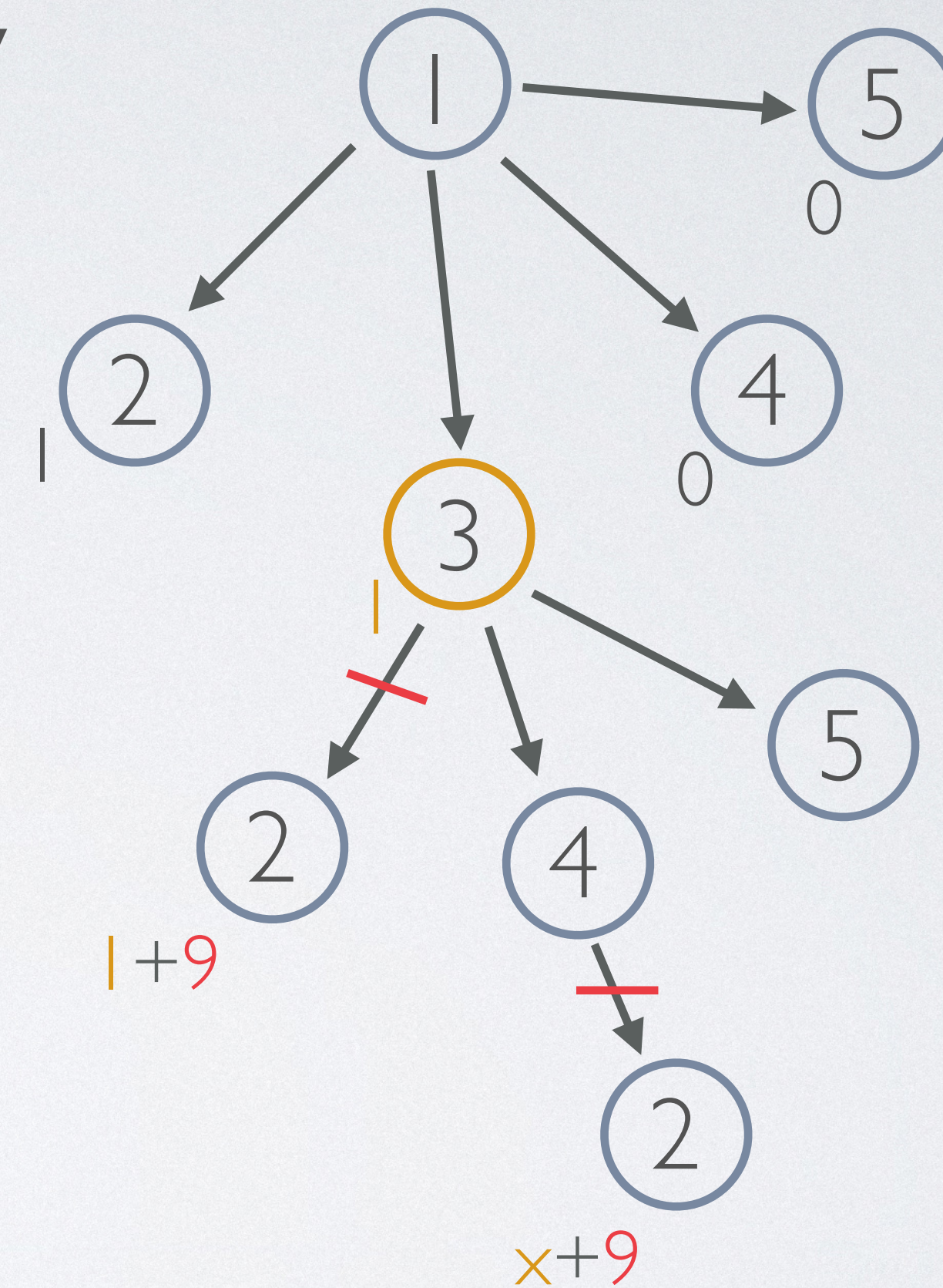


# VÁGÁS

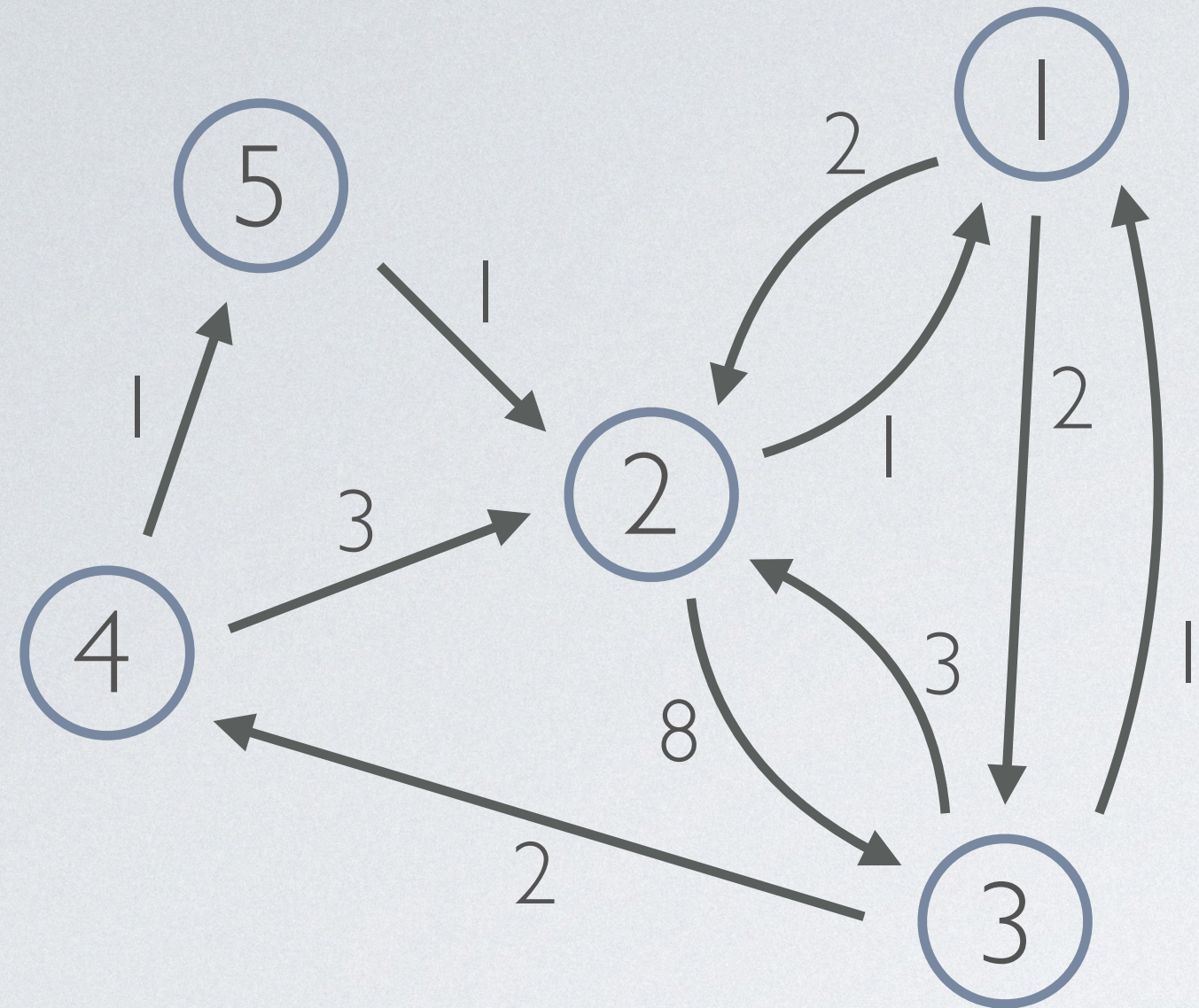


- Aktuális optimum
- Súly = részpermutáció FAS-e
- Vágás feltétel: súly  $\geq$  opt

opt = 7

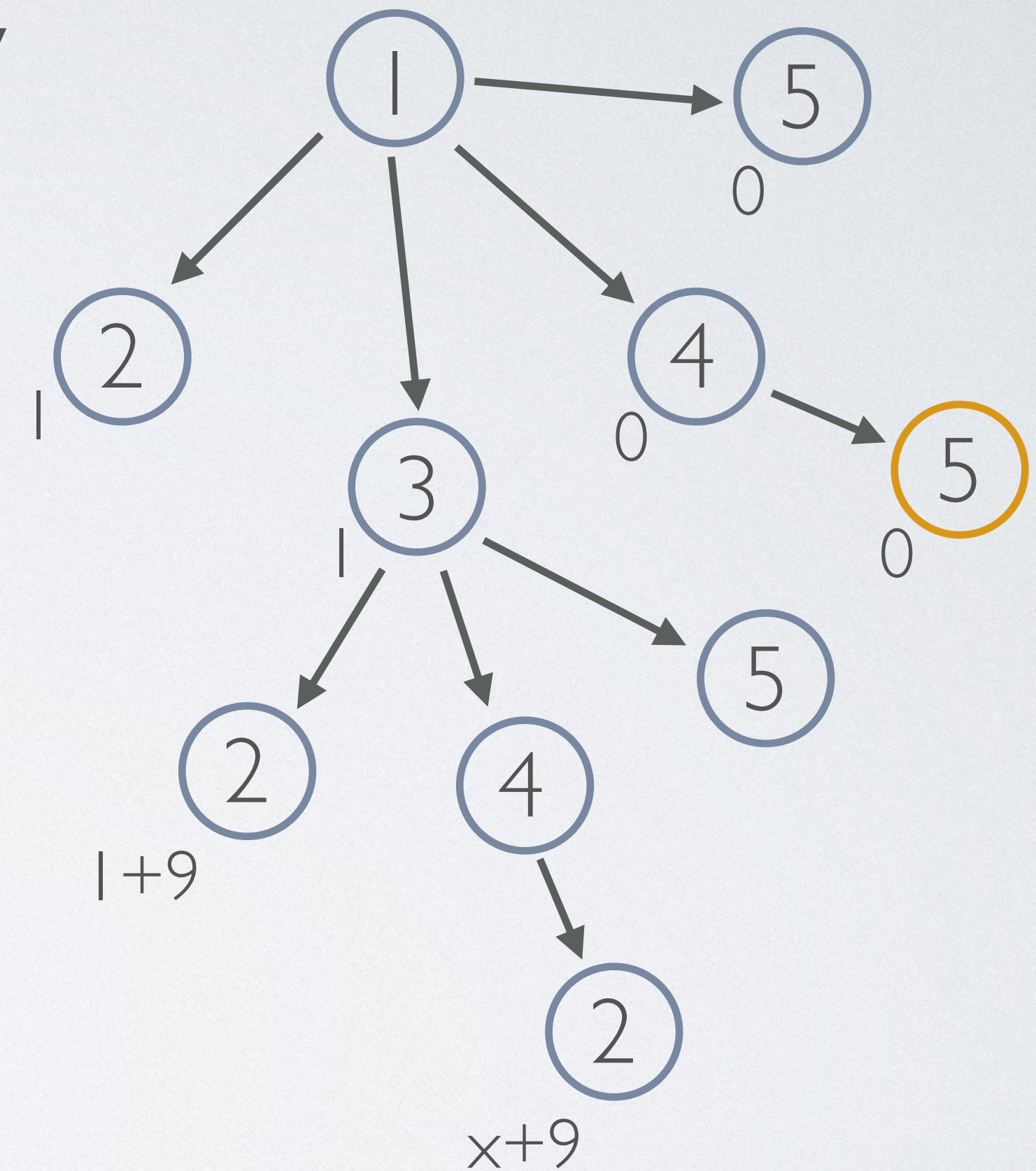


# KIVÁLASZTÁS



- Legkisebb súly
- Azonos súlyok esetén a fában mélyebben lévő

opt = 7



# GRÁF GENERÁTOR

10 csúcs, 65 irányított  
él, 1-2 élsúly  
19 sec

11 csúcs, 92 irányított  
él, fix 1 élsúly  
450 sec

- Hurokél mentes
- Oda-vissza él lehetséges

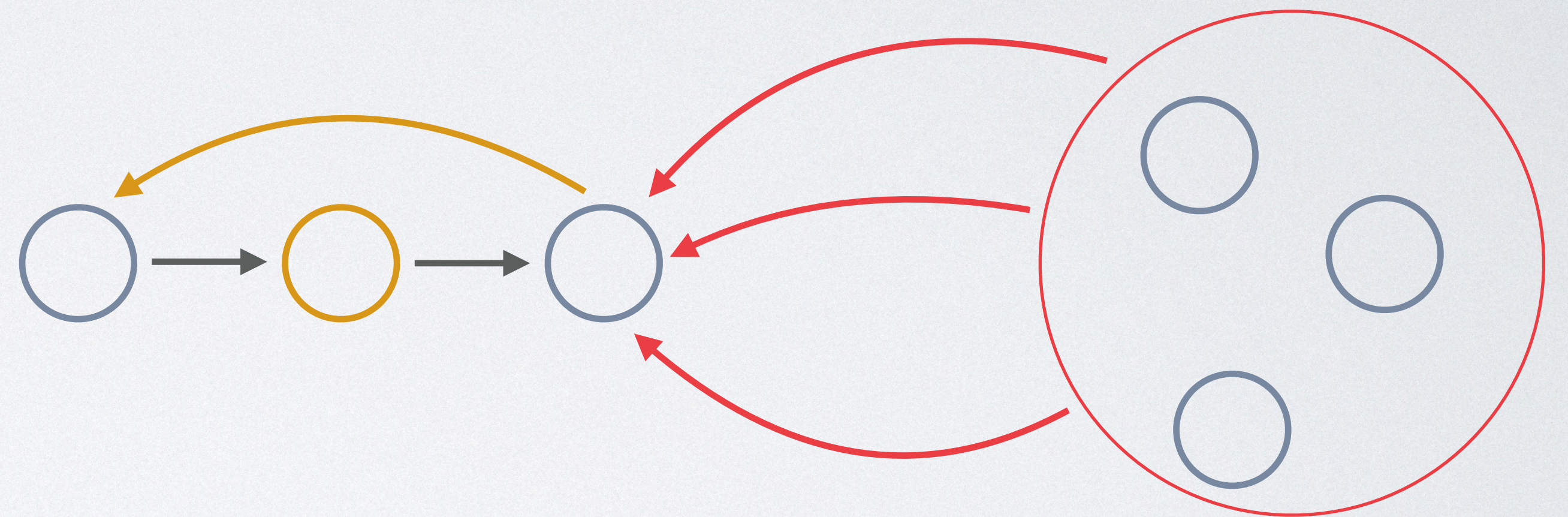


# MÓDOSÍTÁSOK

- Teljes fa feldolgozás
- Élsúlyok tárolása NodeMap-ben
- Létrejött fa csúcsok száma
- Beérkező élek súlya

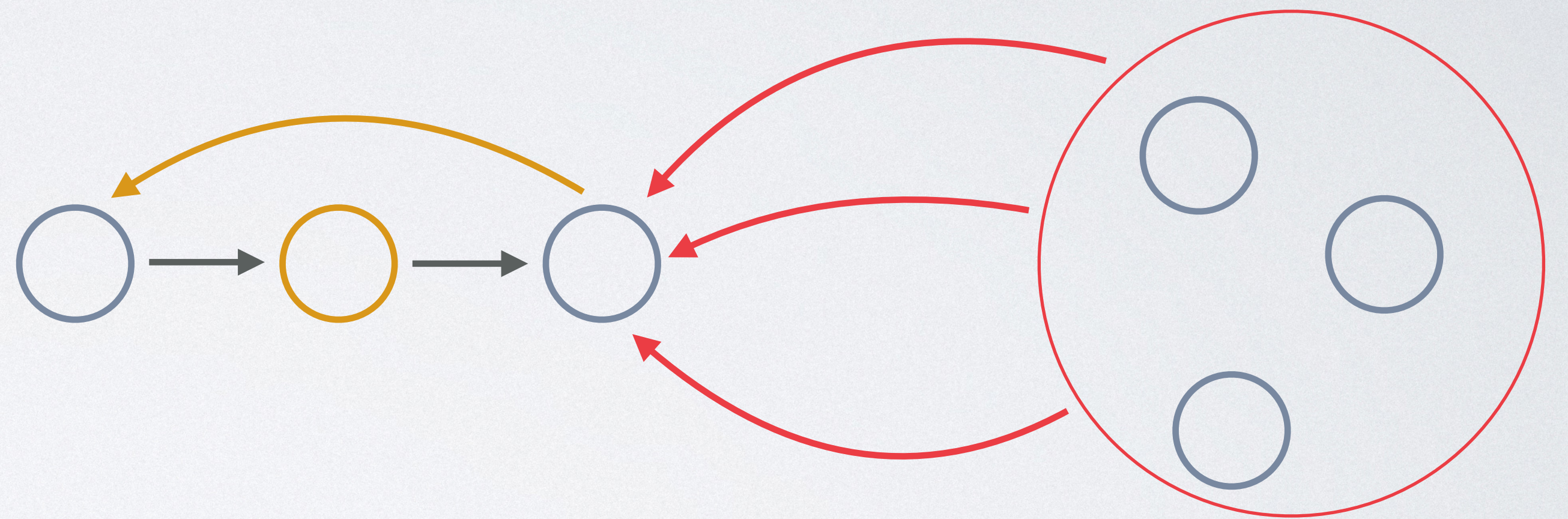
# MÓDOSÍTÁSOK

- Teljes fa feldolgozás
- Élsúlyok tárolása NodeMap-ben
- Létrejött fa csúcsok száma
- Beérkező élek súlya



# MÓDOSÍTÁSOK

- Teljes fa feldolgozás
- Élsúlyok tárolása NodeMap-ben
- Létrejött fa csúcsok száma
- Beérkező élek súlya
- Kiválasztás módosítás



# MÓDOSÍTÁSOK

- |                                 |                            |                            |
|---------------------------------|----------------------------|----------------------------|
| • Teljes fa feldolgozás         | 10 csúcs, 65 irányított él | 11 csúcs, 92 irányított él |
| • Élsúlyok tárolása NodeMap-ben | 19 sec                     | 450 sec                    |
| • Létrejött fa csúcsok száma    | 1 sec                      | 13-16 sec                  |
| • Beérkező élek súlya           |                            | 28,5 M                     |
| • Kiválasztás módosítás         |                            | 3,5 M                      |

# TOVÁBBI ÖTLETEK, LEHETŐSÉGEK

- Diszjunkt körök száma
- 0 befok esete létrehozásnál
- Felesleges csúcsok, részfák törlése
- Dinamikus következő elem kiválasztás
- Összevetés a Gurobi algoritmussal

Köszönöm a figyelmet!