

# Az elérhetőségi probléma egyszerűsítése: Állapottér és struktúra redukció

dr. Bartha Tamás

dr. Majzik István

dr. Pataricza András

BME Méréstechnika és Információs Rendszerek Tanszék

# Redukciós módszerek: Általános alapelvek

# Az elérhetőségi probléma egyszerűsítése

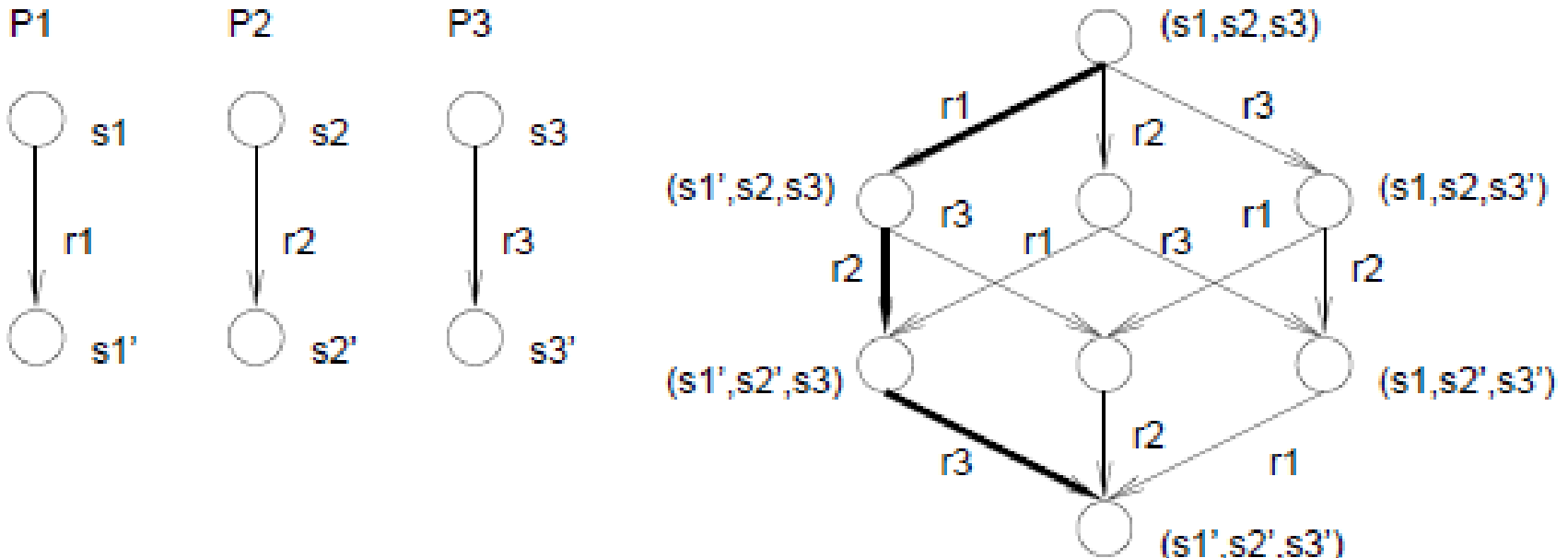
- Redukció:
  - Vigyázat: Érthető modellből kompakt modell
    - redundancia eliminálása
  - További egyszerűsítés: modell kifejezőereje csökken
    - cél: a kiválasztott tulajdonságokat őrizze meg!
    - ellenőrzött változtatások, de a funkcionalitás megváltozik
    - eredeti modellt a tulajdonságok szerint „fedő” modell jön létre
  - Sokféle tulajdonságmegőrző transzformáció létezik

# Elérhetőségi probléma egyszerűsítése

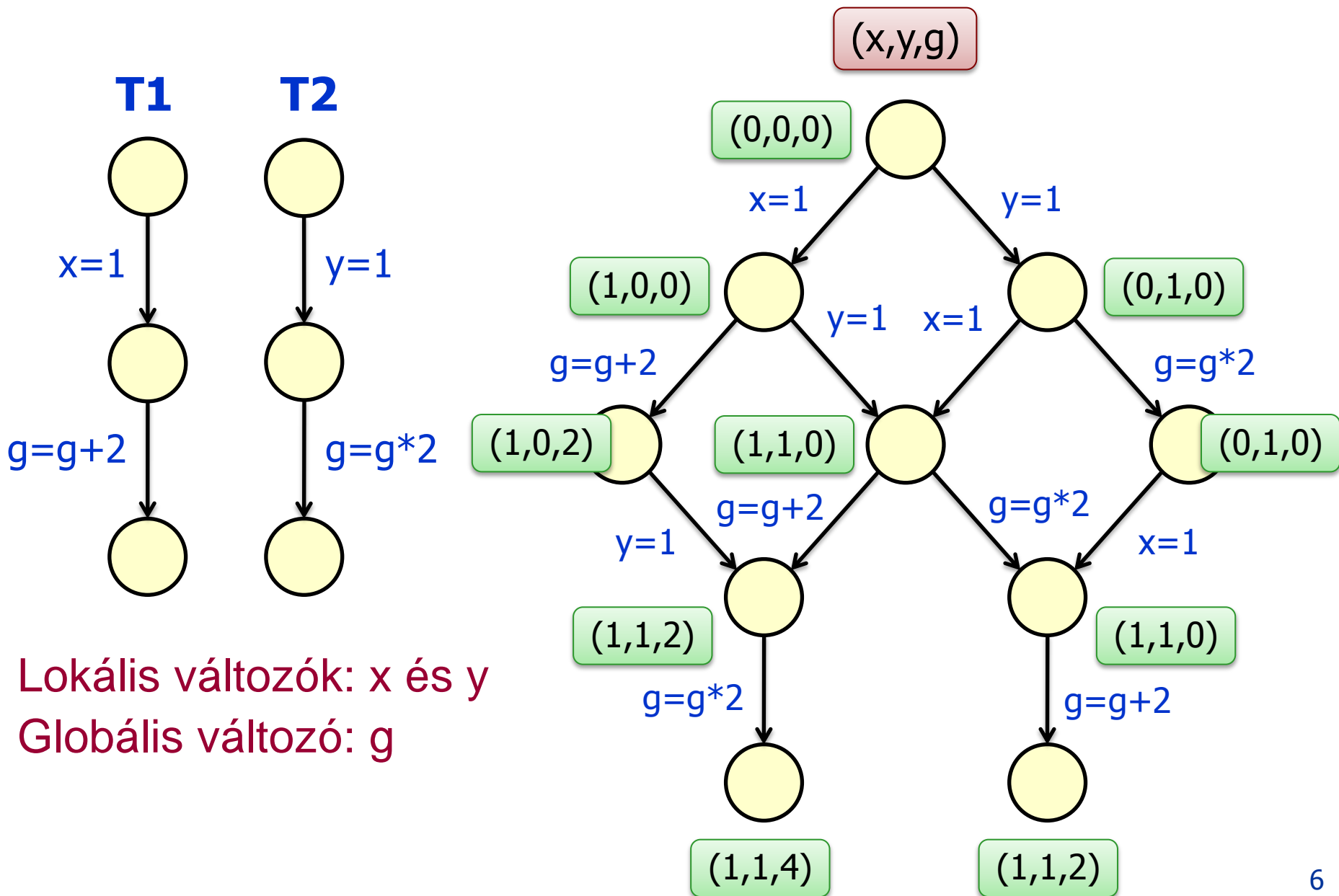
- Szimmetriák kihasználása
  - Azonos hálózatrészek csak egyszer vizsgálva
    - pl. erőforrás csoportok: azonos módon viselkedő tagok
  - Invariancia a ciklikus permutációra nézve
    - Színezett Petri hálók → Jól formált színezett Petri hálók (WFN) (lásd később!)
- Állapottér bejárás hatékonyságának növelése
  - Csak az „érdekes” állapotok bejárása
    - Tulajdonságmegőrző redukció
  - Csak a szükséges mennyiségű állapotváltás bejárása
    - Alternatív utak elhagyása

# Elérhetőségi probléma egyszerűsítése

- Részleges sorrendezési redukció
  - Elérhető állapotok részlegesen sorrendezett halmazzt alkotnak
  - Aszinkron működés: átlapolás → alternatív utak, azonos eredmény
  - Végállapotokat nézve (elérhetőség) az alternatív utak redundánsak

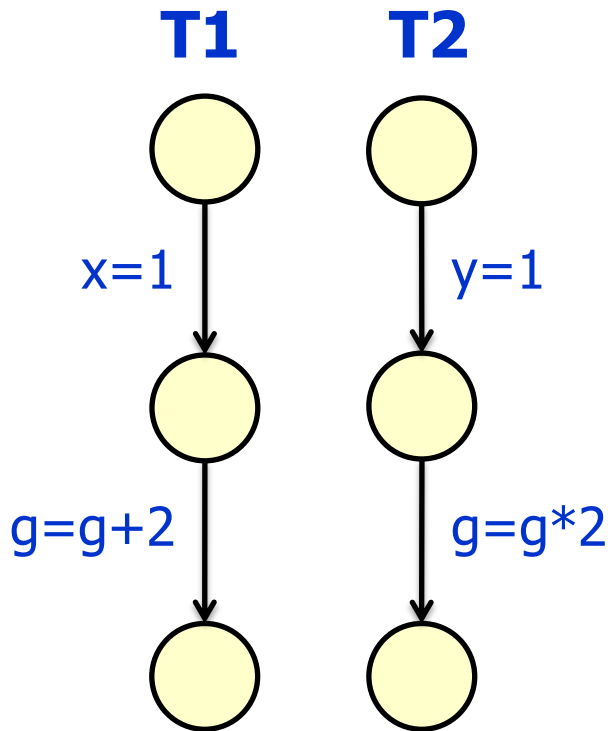


# Példa: alternatív utak



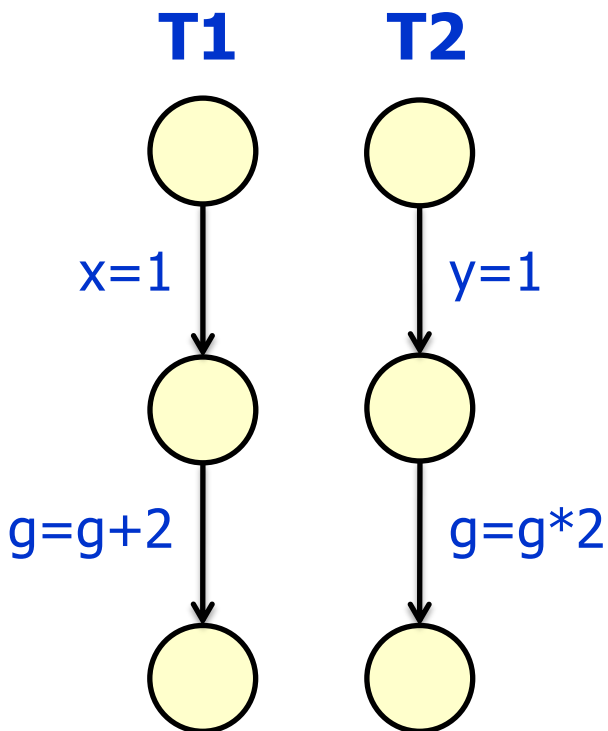
Lokális változók:  $x$  és  $y$   
Globális változó:  $g$

# Példa: alternatív utak



- Lokális változók:
  - $x$  és  $y$
- Globális változó:
  - $g$
- 6 lehetséges lefutás:
  1.  $x=1; g=g+2; y=1; g=g*2$
  2.  $x=1; y=1; g=g+2; g=g*2$
  3.  $x=1; y=1; g=g*2; g=g+2$
  4.  $y=1; g=g*2; x=1; g=g+2$
  5.  $y=1; x=1; g=g*2; g=g+2$
  6.  $y=1; x=1; g=g+2; g=g*2$

# Példa: alternatív utak

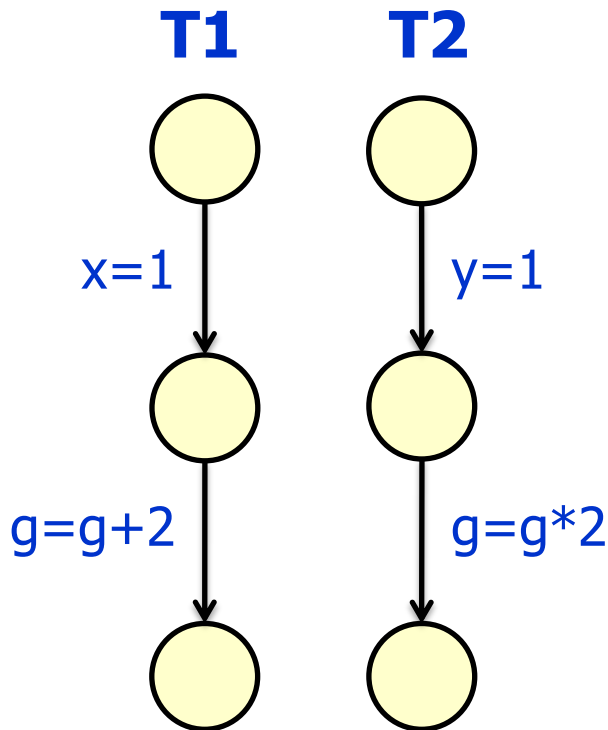


F: független  
V: vezérlési függőség  
A: adatfüggőség

	$x=1$	$y=1$	$g=g+2$	$g=g*2$
$x=1$		F	V	F
$y=1$	F		F	V
$g=g+2$	V	F		A
$g=g*2$	F	V	A	

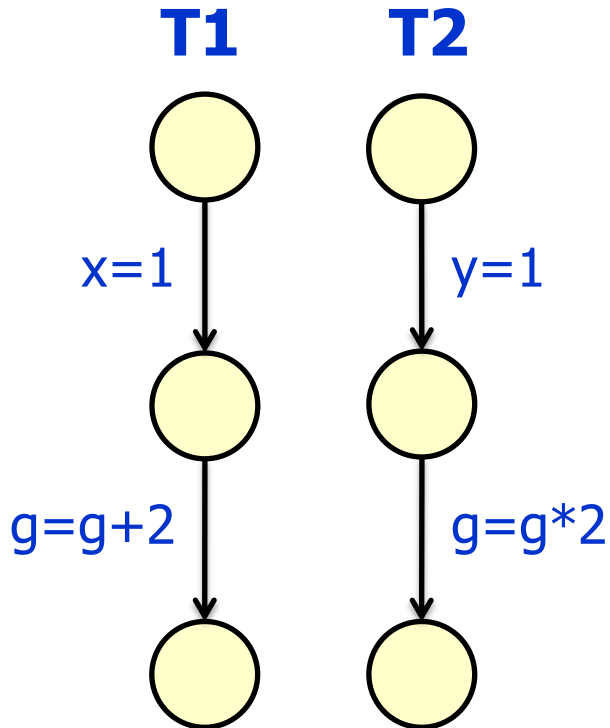


# Példa: részleges sorrendezési redukció

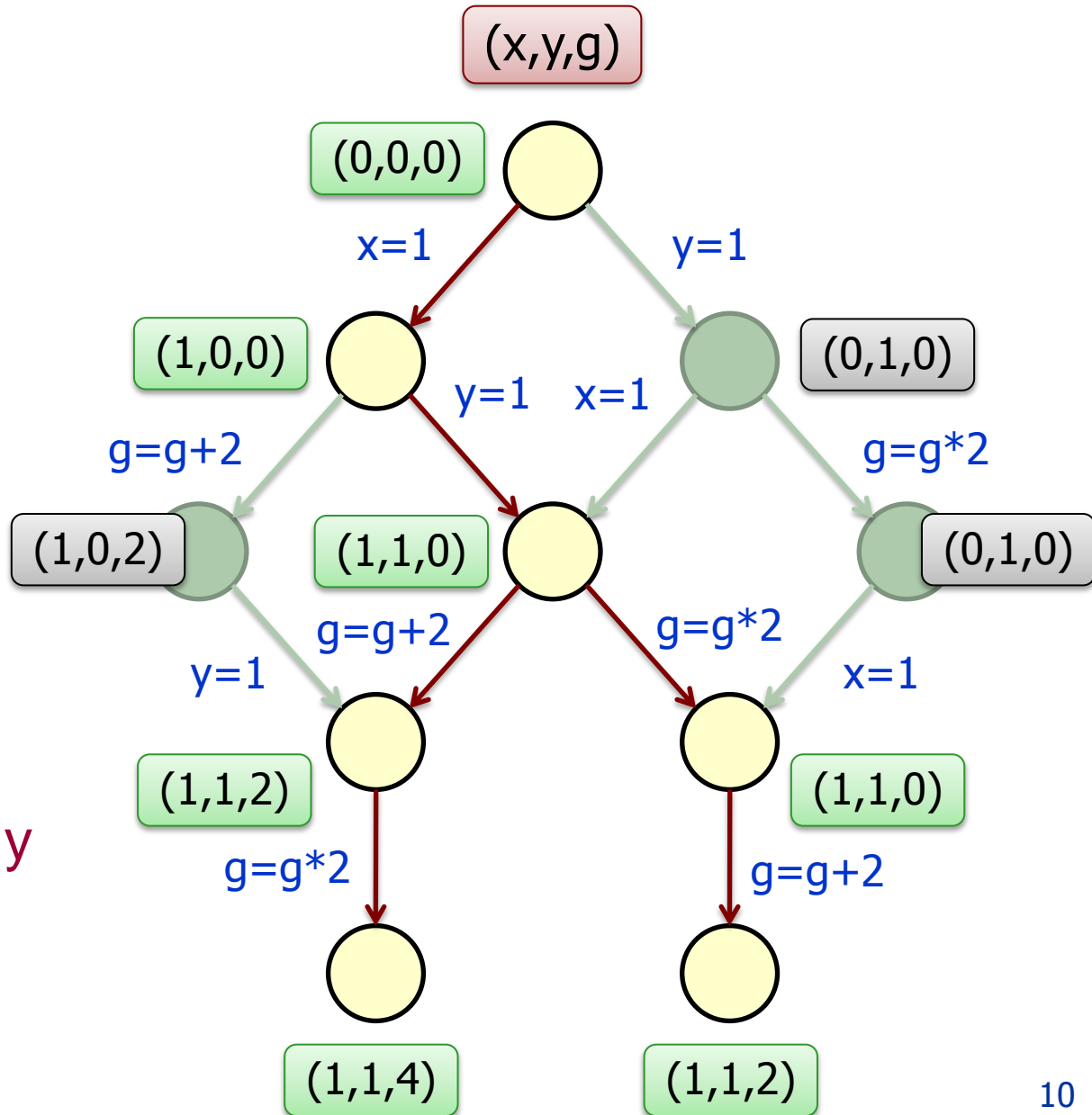


1.  $x=1; g=g+2; y=1; g=g*2$
2.  $x=1; y=1; g=g+2; g=g*2$
3.  $y=1; x=1; g=g+2; g=g*2$
4.  $x=1; y=1; g=g*2; g=g+2$
5.  $y=1; x=1; g=g*2; g=g+2$
6.  $y=1; g=g*2; x=1; g=g+2$

# Példa: alternatív utak



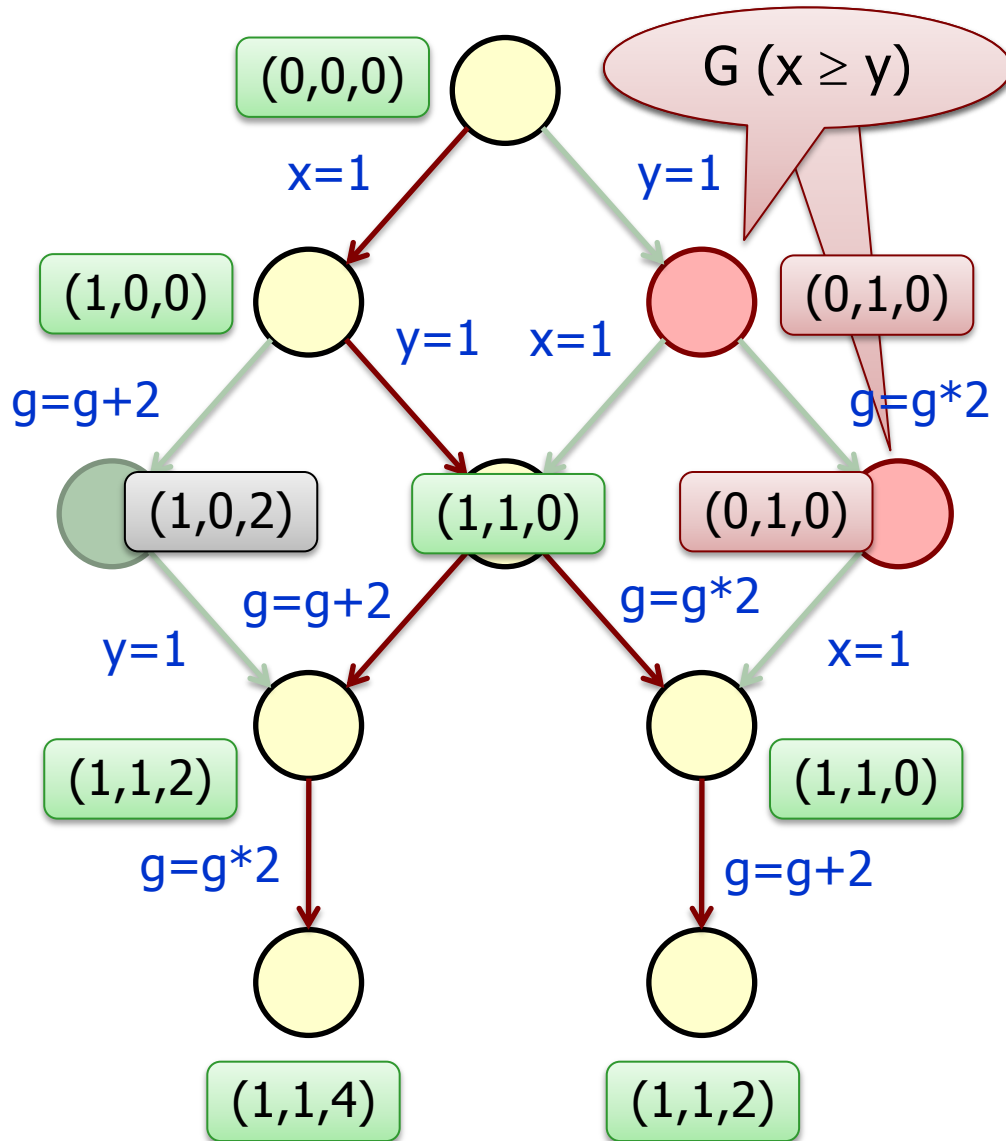
Lokális változók:  $x$  és  $y$   
 Globális változó:  $g$



# A részleges sorrendezési redukció alkalmazása

- Két LTS: T1 és T2
  - sorrendezett:  
 $x \rightarrow g$  és  $y \rightarrow g$
- Redukált gráf
  - eltávolított élek: szürke
  - független:  
 $x=1$  és  $y=1$
  - adatfüggő:  
 $g+=2$  és  $g^*=2$
- Redukció
  - redundáns utak eltávolítása
  - független párok:
    - $x=1 \leftrightarrow y=1$
    - $x=1 \leftrightarrow g=g^*2$
    - $y=1 \leftrightarrow g=g+2$
  - **vigyázat, függ a céltól!**
    - pl.  $G(x \geq y)$  tulajdonság a redukáltban igaz, az eredetiben nem igaz

# Példa: $G(x \geq y)$ tulajdonság alapú függőség (T)



	$x=1$	$y=1$	$g=g+2$	$g=g*2$
$x=1$		T	V	F
$y=1$	T		F	V
$g=g+2$	V	F		A
$g=g*2$	F	V	A	

# Példa: $G(x \geq y)$ tulajdonságmegőrző redukció

	$x=1$	$y=1$	$g=g+2$	$g=g*2$
$x=1$		T	V	F
$y=1$	T		F	V
$g=g+2$	V	F		A
$g=g*2$	F	V	A	

1.  $x=1; g=g+2; y=1; g=g*2$



2.  $x=1; y=1; g=g+2; g=g*2$



3.  $y=1; x=1; g=g+2; g=g*2$



4.  $x=1; y=1; g=g*2; g=g+2$

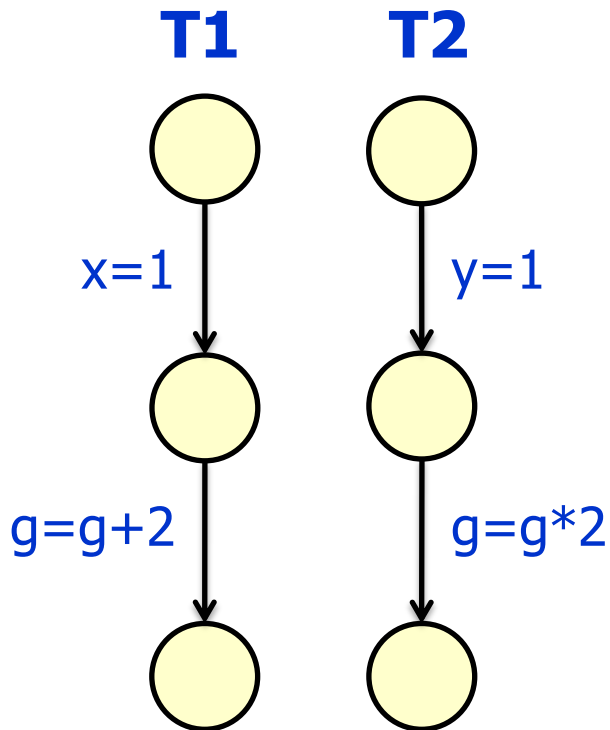


5.  $y=1; x=1; g=g*2; g=g+2$

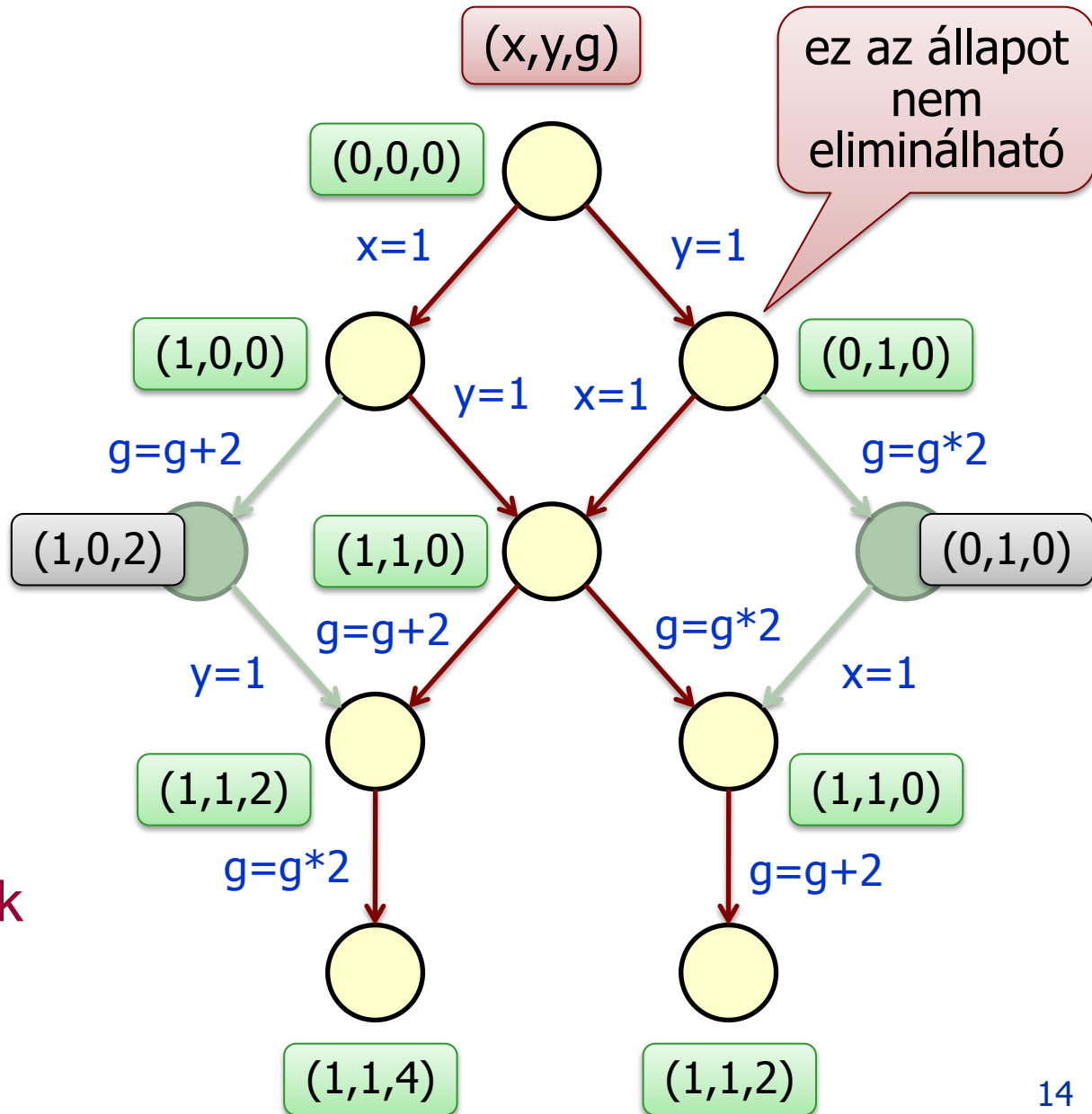


6.  $y=1; g=g*2; x=1; g=g+2$

# Példa: tulajdonságmegőrző redukció



$x$  és  $y \rightarrow$  tulajdonság szempontból függenek



# Részleges sorrendezési redukció alapja

- Két állapotátmenet független egy  $s$  állapotban, ha
  - mindkettő engedélyezett az  $s$  állapotban
  - egyikük végrehajtása sem tiltja le a másikat (nincs vezérlési függőség – perzisztencia)
  - a két állapotátmenet együttes hatása független a végrehajtási sorrendtől (sem adat, sem tulajdonság függőség)
- Erős függetlenség
  - két állapotátmenet erősen független, ha függetlenek minden olyan állapotban, amelyben mindkettő engedélyezett

# Petri hálók redukciós módszerei: Struktúra redukció



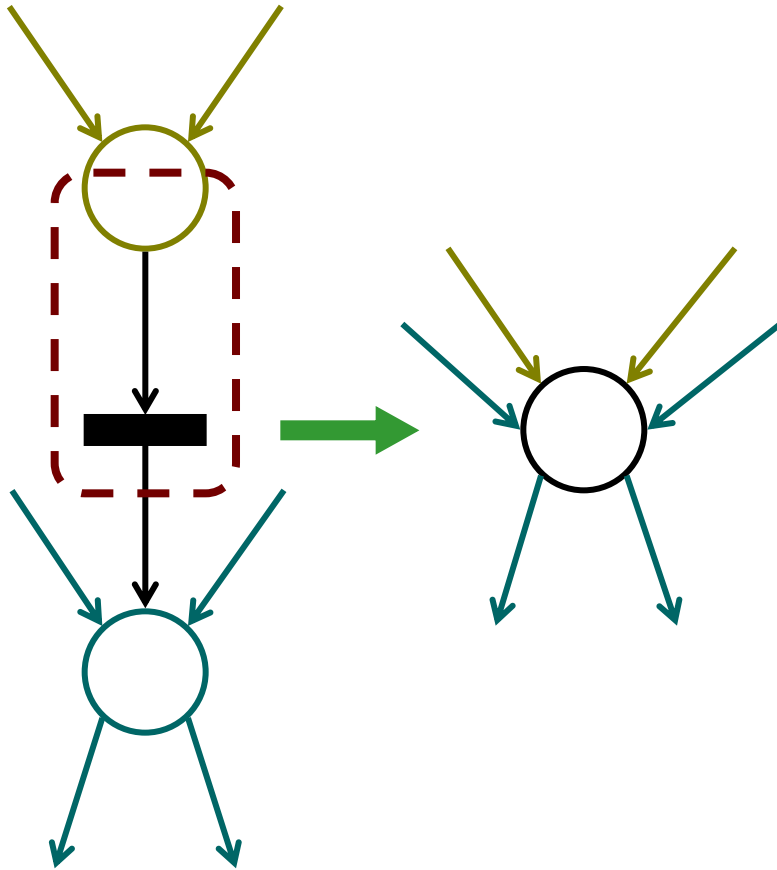
# Az elérhetőségi probléma általános kezelése

- **Struktúra redukálása**
  - Tulajdonságmegtartó transzformáció redukált modellre
- **Hierarchikus modellezés**
  - Részhálózatok összevonása egyetlen csomóponttá
  - Petri hálók nemdeterminizmus → modellabsztrakció
    - Keresési tér behatárolása durvább modellen
    - Részletes analízis egy finomított modellen
- **Kompozicionális verifikáció**
  - Rendszerek  $\Leftarrow$  részrendszerek + interfészek + együttműködés
  - Részrendszerek analízise és az együttműködések vizsgálata
  - A teljes rendszer analízise a részrendszerekre kapott eredményekből

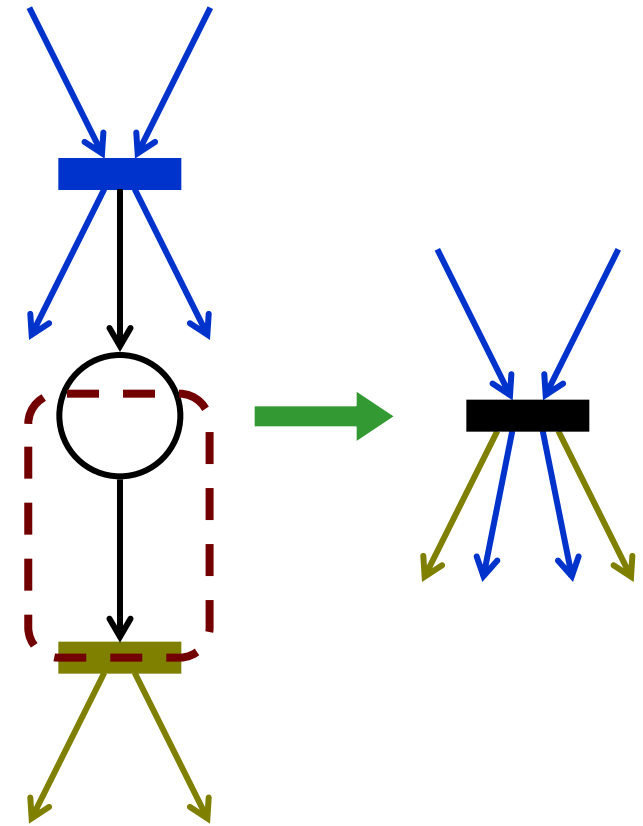
# Transzformációk

- Egyszerű tulajdonságmegőrző transzformációk:
  - soros helyek összevonása
  - soros tranzíciók összevonása
  - párhuzamos helyek összevonása
  - párhuzamos tranzíciók összevonása
  - önhurkot alkotó helyek törlése
  - önhurkot alkotó tranzíciók törlése
- Megőrzik az **élő**, **korlátos** és **biztos** tulajdonságot

# Soros összevonások

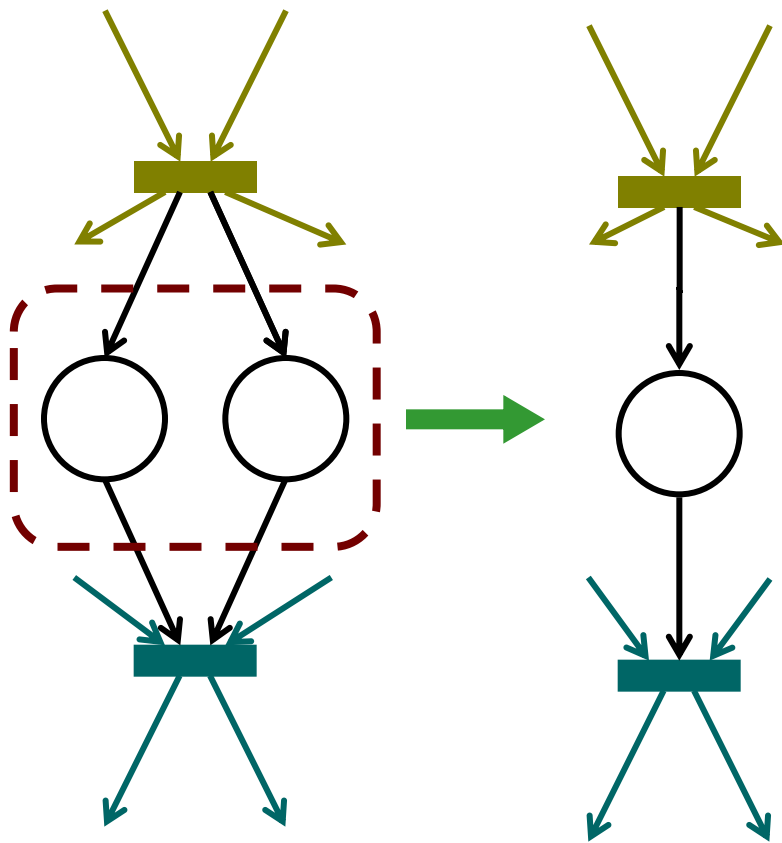


soros helyek összevonása (FSP)

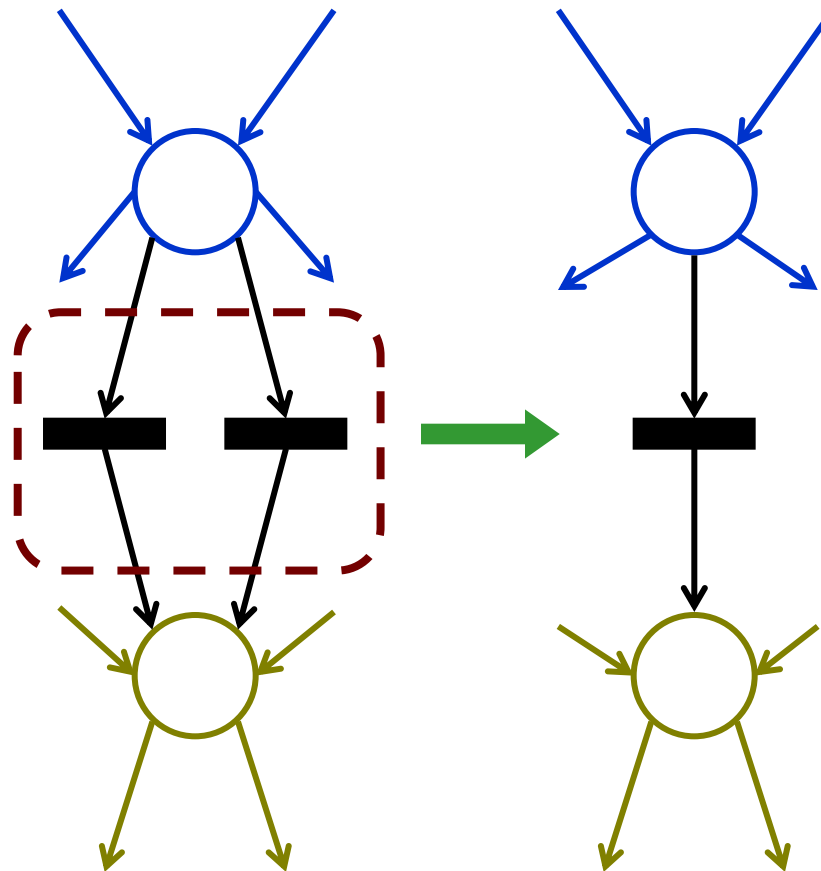


soros tranzíciók összevonása (FST)

# Párhuzamos összevonások

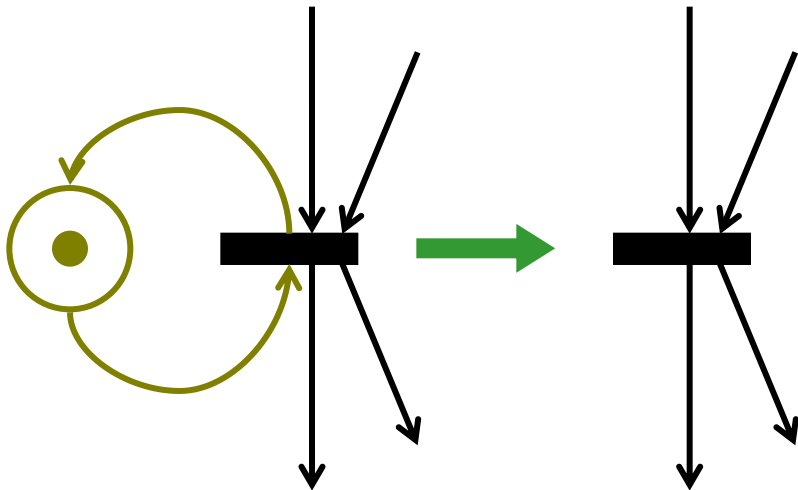


párhuzamos helyek  
összevonása (FPP)

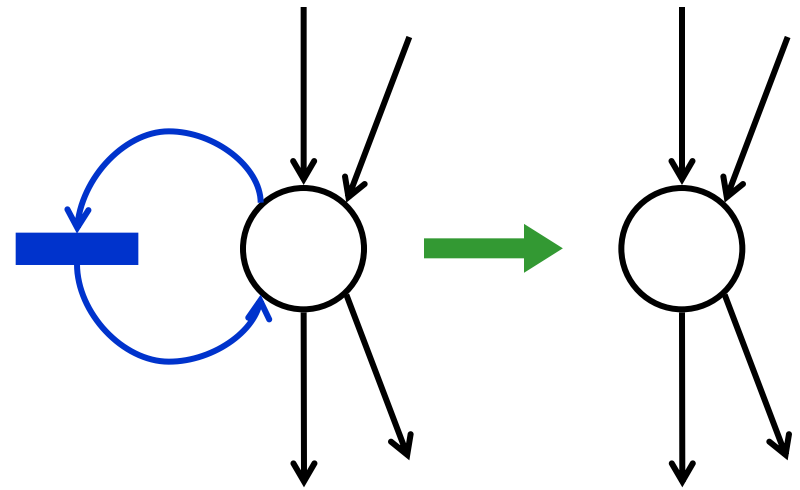


párhuzamos tranzíciók  
összevonása (FPT)

# Önhurkok törlése

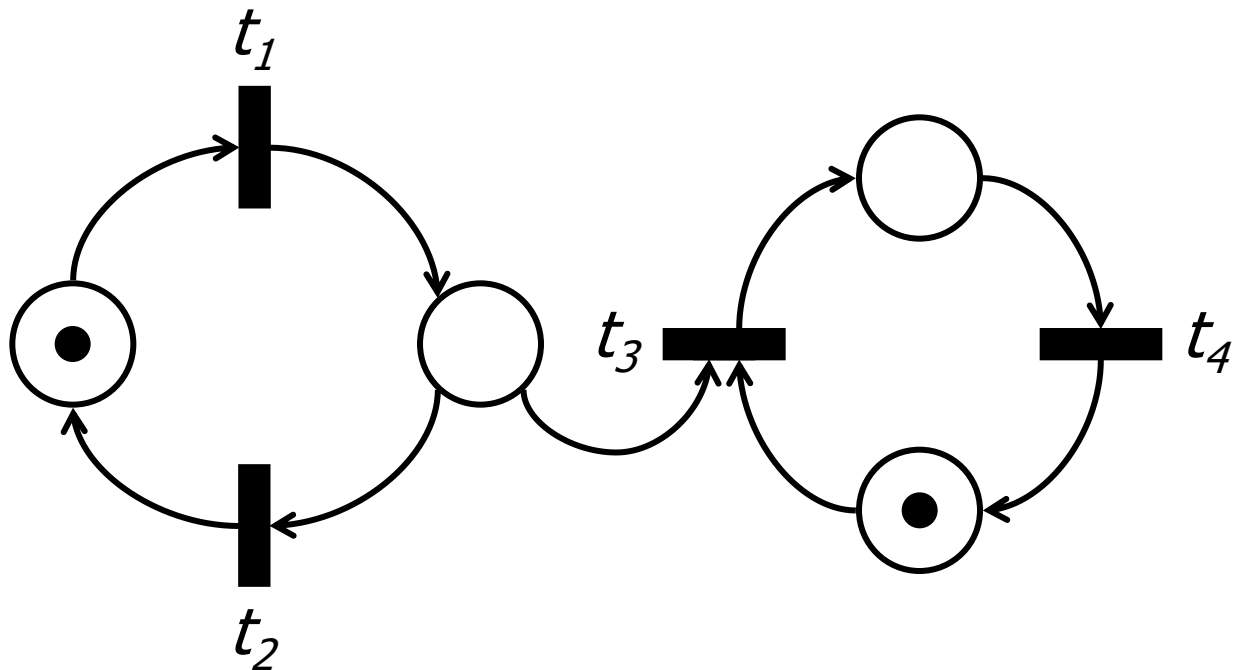


önhurkot alkotó helyek  
törlése (ESP)



önhurkot alkotó tranzíciók  
törlése (EST)

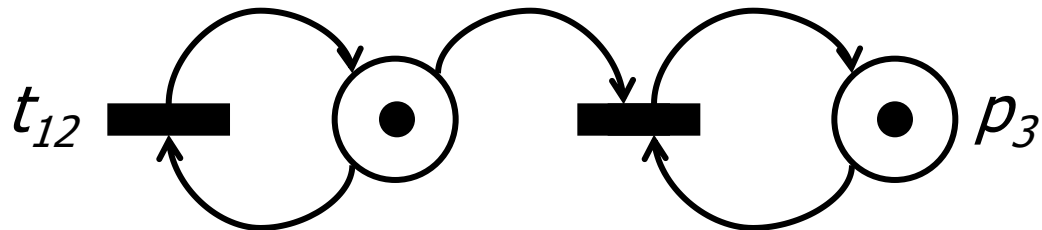
# Példa: 1. lépés



$t_1$  tüzelése után:

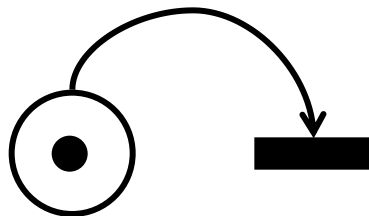
- $t_1$  és  $t_2$  összevonása (soros tranzíciók)  $\rightarrow t_{12}$
- $t_3$  és  $t_4$  összevonása (soros tranzíciók)  $\rightarrow t_{34}$

## Példa: 2. lépés



- $t_{12}$  törlése (önhurkot alkotó tranzíció)
- $p_3$  törlése (önhurkot alkotó hely)

# Példa: eredmény



A háló korlátos, de nem élő (és nem megfordítható)