

# A gráftranszformáció megvalósítási kérdései I.

Varró Dániel  
A modellvezérelt rendszertervezés  
alapjai

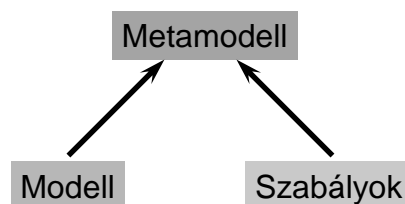
## Tartalomjegyzék

- Transzformációs lépései
- Transzformáció és a modell egységes leírása
- Transzformációk algoritmikus komplexitása
- Általános CSP bevezető
- Mintaillesztés mint CSP
- Mintaillesztés megvalósítási kérdései

## Szabályalkalmazás lépései

- 1, Mintaillesztés
- 2, Negatív minták keresése
- 3, Törlés
- 4, Ragasztás, hozzáadás

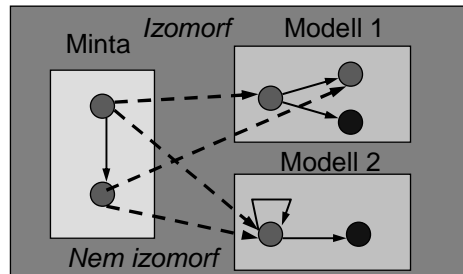
## A transzformáció és a modell egységes leírása



- A szabályok és a modellek: egyaránt a metamodell példányai
- Metaszint és modellszintű objektumok: gráfrepresentáció

## A gráfmintaillesztés problémája

- Adott:
  - Minta:  $n$  pont,  $e$  él
  - Modell:  $N$  pont,  $E$  él



- Feladat:
  - keressük meg a minta egy leképezését a modellbe
    - csúcshoz csúcst, élhez élet rendelünk
    - izomorf eset: *kölcsönösen egyértelmű* leképezés a minta és a modellbeli illeszkedés között
    - nem izomorf eset: *több mintaobjektumot egy modellobjektumba* vetíthetünk

## A gráftranszformáció algoritmikus komplexitása

- 1. állítás: a gráf mintaillesztés általános esetben NP teljes probléma
  - részgráf izomorfizmus probléma
  - két gráf izomorfijának eldöntése ismeretlen komplexitású
- 2. állítás: rögzített szabályrendszer esetén megoldható polinom időben
  - a mintagráf mérete korlátos ( $K$ ):  $o(n^K)$  komplexitás
- 3. állítás: a törlés és a ragasztás időigénye a minta méretéhez képest lineáris
  - mert az illeszkedés helyéhez közeli módosításokat végzünk

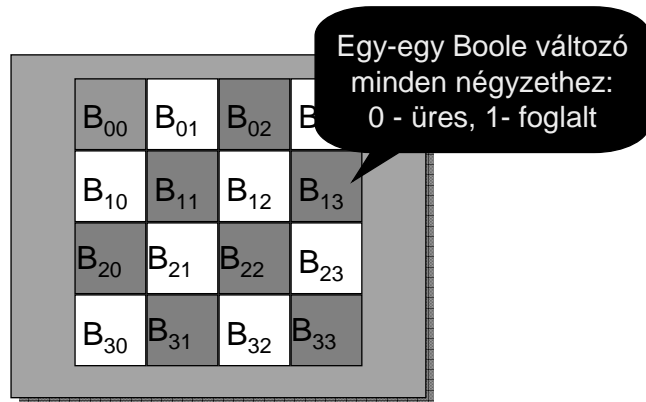
## A kényszerkielégítési probléma (Constraint Satisfaction Problem)

### A CSP probléma

- Adott:
  - Változók:  $(v_1, v_2, \dots, v_N)$
  - Értékkészletük:  $(D_1, D_2, \dots, D_N)$
  - Kényszerek:  $(C \subseteq D_1 \times D_2 \times \dots \times D_N)$   
relációk a változók értékkészlete által kifeszített tér felett
- Feladat:  
keressük meg a változóknak egy (vagy az összes) *teljes és konzisztens* behelyettesítését
  - *teljes*: minden változóhoz rendeltünk értéket, és pontosan egyet
  - *konzisztens*: a megoldás egyetlen kényszert sem sért

## CSP példa: Királynők a sakktáblán

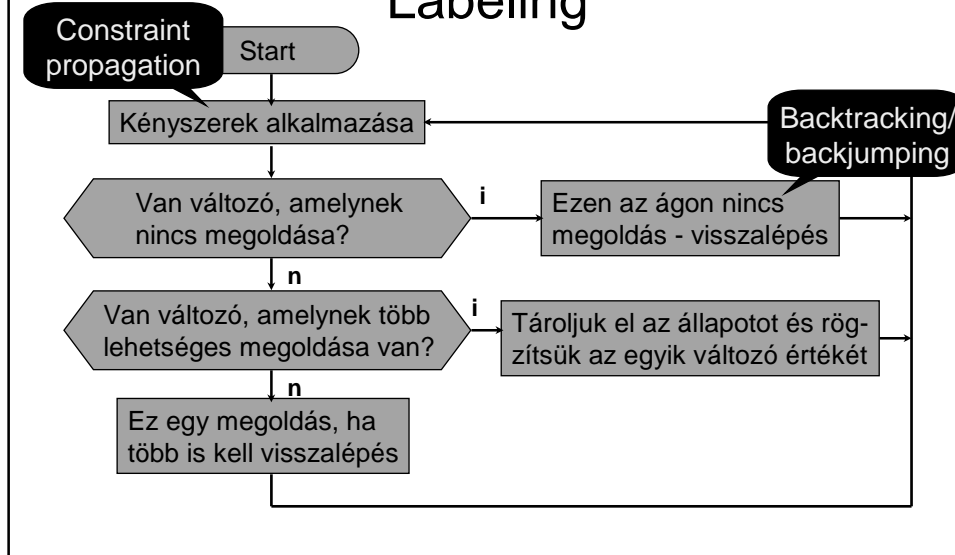
- Feladat: helyezzünk el  $n=4$  királynőt a sakktáblán úgy, hogy ne üssék egymást



## CSP példa: Királynők a sakktáblán

- A kényszerek szűkíthetik a változók megengedett értéktartományát
  - felállításukkor
  - aktiválásukkor
- Példa:  
az első sorban pontosan egy királynő állhat:  
$$B_{00} + B_{01} + B_{02} + B_{03} = 1$$
- ez a kényszer  $B_{00} = 1$  esetén a következő szűkítést végzi:  
$$B_{01} = B_{02} = B_{03} = 0$$

## CSP megoldási algoritmus: Labeling



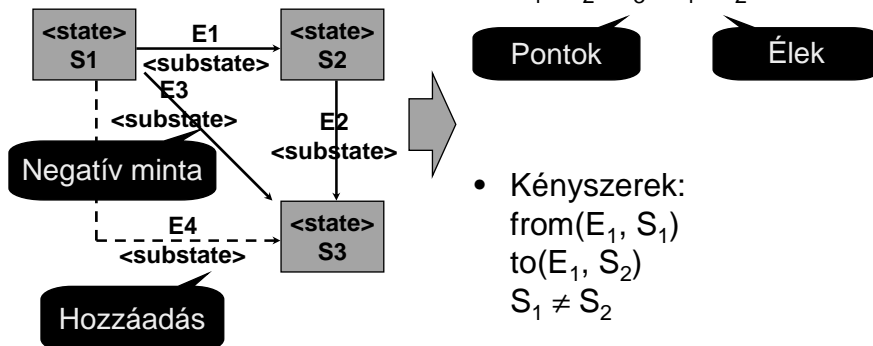
## CSP technikák

- Constraint propagation (kényszer terjesztés)
  - egy kényszer felébred és egyes változók tartományán szűkítéseket végez
  - a tartományok szűkülése rendre újabb kényszereket felébresztését triggereli
  - a következő döntést (értékrögzítés változóhoz) halasztjuk mindaddig, míg a kényszerek terjesztése be nem fejeződik
- Backtracking / Backjumping:
  - ha (pl. hibás döntés miatt) inkonzisztenssé válik a kényszer adatbázis  $\Rightarrow$  visszalépés
  - backjumping (visszaugrás):
    - több döntés hatásának visszavonása egyszerre
    - többszintű ugrás felfelé a keresési fában

# Gráfmintaillesztés, mint kényszerkielégítési probléma

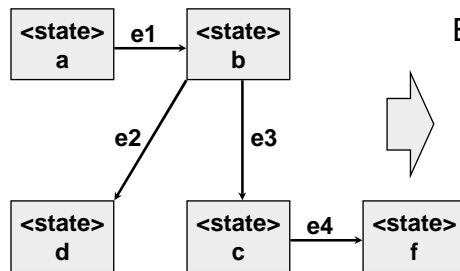
## Mintaillesztés gráfokon Transzformáció

- Gráftranszformációs szabály
- Változók:  
 $S_1, S_2, S_3, E_1, E_2$



## Mintaillesztés gráfokon Modell

- Modell



- Változók értékészlete:  
 $S_1, S_2, S_3 \in \{a, b, c, d, f\}$   
 $E_1, E_2 \in \{e_1, e_2, e_3, e_4\}$

A típushelyesség ellenőrzése nulladik kényszernek tekinthető

## Mintaillesztés gráfokon Minta futás

- 1, A kényszerek kezdetben nem zárnak ki semmit
- 2,  $S_1 \in \{a\}$  (érték rögzítése)
- 3, Kényszerek sorozatos terjesztése:
  - a)  $E_1 \in \{e_1\}$  („from( $E_1, S_1$ )” alkalmazása)
  - b)  $S_2 \in \{b\}$  („to( $E_1, S_2$ )” alkalmazása)
  - c)  $E_2 \in \{e_2, e_3\}$  („from( $E_2, S_2$ )” alkalmazása)
  - d)  $S_3 \in \{c, d\}$  („to( $E_2, S_3$ )” alkalmazása)
- 4,  $S_3 \in \{c\}$  (érték rögzítése)
- 5,  $E_2 \in \{e_3\}$  („to( $E_2, S_3$ )” alkalmazása)

## Mintaillesztés gráfokon

### Minta futás

- Konzisztens megoldás:

$$S_1 = a$$

$$S_2 = b$$

$$S_3 = c$$

$$E_1 = e_1$$

$$E_2 = e_2$$

- Ellenőrizni kell a negatív feltételek teljesülését
  - Gyakorlat: pozitív megoldások - negatív megoldások