



Mesterséges intelligencia előadássorozat

Az előadás diái az AIMA könyvre épülve (<http://aima.cs.berkeley.edu>) készültek a University of California, Berkeley mesterséges intelligencia kurzusának anyagainak felhasználásával (<http://ai.berkeley.edu>).

These slides are based on the AIMA book (<http://aima.cs.berkeley.edu>) and were adapted from the AI course material of University of California, Berkeley (<http://ai.berkeley.edu>).



Budapesti Műszaki és Gazdaságtudományi Egyetem
Villamosmérnöki és Informatikai Kar
Mesterséges Intelligencia és Rendszertervezés Tanszék



Mesterséges intelligencia

Kényszerkielégítési problémák I.

Előadó: Dr. Hullám Gábor

Előadás anyaga: Dr. Gézsi András, Dr. Hullám Gábor



Mire való a keresés?

- Feltételezések a világról: egyetlen ágens, determinisztikus cselekvések, teljesen megfigyelhető állapotok, diszkrét állapottér
- Tervezés: cselekvések egy sorozata
 - Mit akarunk elérni: a célhoz vezető *útvonalat*
 - Az útvonalaknak eltérő költségeik, mélységeik lehetnek
 - A heuristikák probléma-specifikus segítséget adhatnak
- **Felfedező módszerek: változókhoz érték hozzárendelése**
 - Az elérendő cél a fontos, nem az ahol vezető út
 - minden útvonal azonos hosszúságú (bizonyos megfogalmazásokban)
- Kényszerielégítési problémák: speciális felfedező módszerek

Kényszerkielégítési (korlátkielégítési) problémák

Constraint Satisfaction Problems (CSP):

Állapot: Az állapot a leíró változók és a hozzájuk rendelt értékek által definiált.

Az x_k változók egy-egy D_k értéktartományból (halmazból) veszik fel értékeiket.

Célállapotteszt:

1. Az összes állapotot leíró változóhoz rendeltünk megengedett értéket
2. Az összes kényszert kielégítettük

Kényszerkielégítési (korlátkielégítési) problémák

Constraint Satisfaction Problems (CSP):

Kényszerkielégítési probléma definíciója = $\{\mathcal{X}, \mathcal{D}, \mathcal{C}\}$

- \mathcal{X} változók egy halmaza: $\{X_1, X_2, \dots, X_n\}$
- \mathcal{D} tartományok egy halmaza: $\{D_1, D_2, \dots, D_n\}$
 $D_i = \{v_1, v_2, \dots, v_k\}$ az X_i változóhoz.
- \mathcal{C} kényszerek egy halmaza:
A változók által felvehető értékek megengedett kombinációi.
 $C_j = \langle \text{hatáskör, reláció} \rangle$, ahol
hatáskör = változók rendezett halmaza
(amelyekre a kényszer vonatkozik)
reláció = az értékek, amelyeket a változók felvehetnek
(explicit felsorolás v. implicit függvény)

1. példa: Térképszínezés

Változók: $\mathcal{X} = \{WA, NT, Q, NSW, V, SA, T\}$

Értéktartományok: $D_i = \{\text{vörös}, \text{zöld}, \text{kék}\}$

Kényszerek: szomszédos területek színe legyen eltérő

$C = \{SA \neq WA, SA \neq NT, SA \neq Q, \dots, NSW \neq V\}$

pl. $SA \neq WA$ jelentése: (SA, WA) értékét csakis a

$\{(\text{vörös}, \text{zöld}), (\text{vörös}, \text{kék}), (\text{zöld}, \text{vörös}), (\text{zöld}, \text{kék}), (\text{kék}, \text{vörös}), (\text{kék}, \text{zöld})\}$

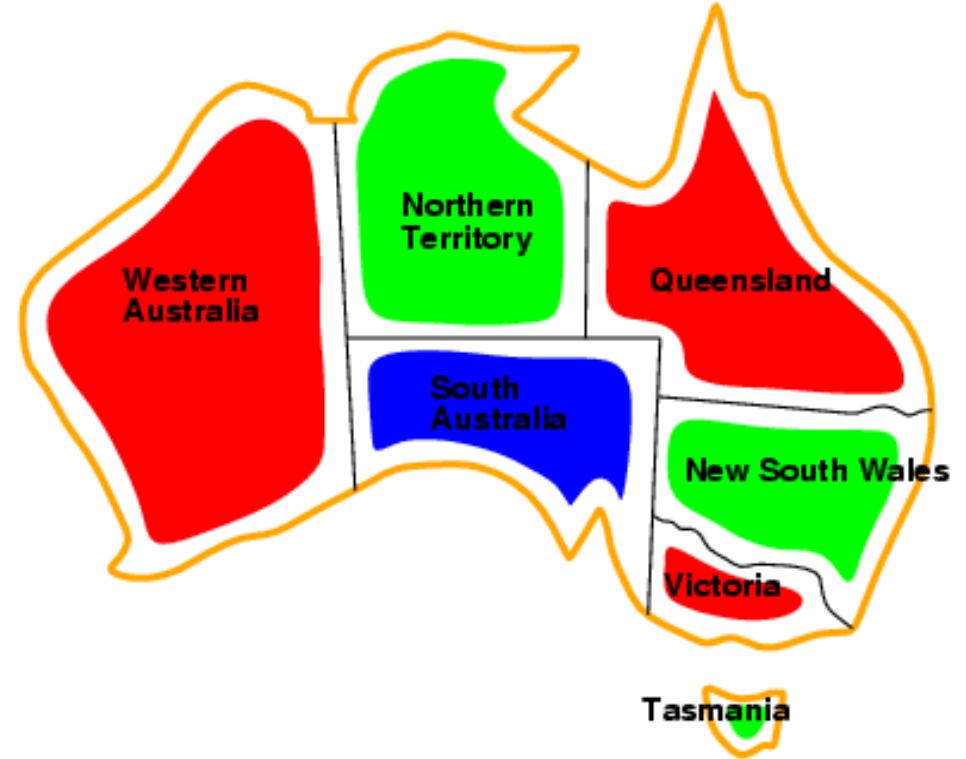
halmazból vehet fel.



Lehetséges-e?

1. példa: Térképszínezés

- Megoldás: teljes és konzisztens változó-érték hozzárendelés
- pl. WA = vörös, NT = zöld, Q = vörös, NSW = zöld, V = vörös, SA = kék, T = zöld
(T lehet akármi, mert nem határos senkivel
 - de több megoldás is van)



2. példa: N-királynő probléma

Változók: $X = \{Q_1, Q_2, \dots, Q_N\}$

Értéktartományok: $D_i = \{1, 2, \dots, N\}$
(sor száma az i . királynő esetén)

Kényszerek:

Implicit: $\forall i, j (Q_i, Q_j) \text{ nem } \text{„támadják egymást”} -$
nincsenek egy sorban, illetve átlóban egymással

Explicit:

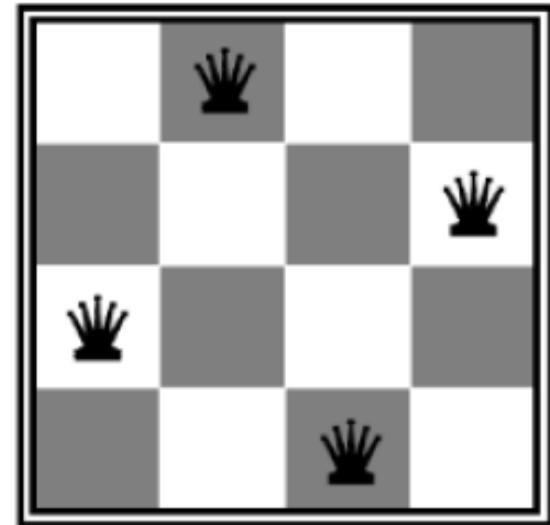
$$(Q_1, Q_2) \in \{(1, 3), (1, 4), \dots\}$$

$$(Q_1, Q_3) \in \{(1, 2), (1, 4), \dots\}$$

$$(Q_1, Q_4) \in \{(1, 2), (1, 3), \dots\}$$

...

$Q_1 \quad Q_2 \quad Q_3 \quad Q_4$



3. példa: Betűrejtvény

Változók: $X = \{F, T, U, W, R, O, X_1, X_2, X_3\}$

Értéktartományok:

$$D_i = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

$\{F, T, U, W, R, O\}$ esetén

$$D_i = \{0, 1\}$$

$\{X_1, X_2, X_3\}$ esetén

$$\begin{array}{r} T \quad W \quad O \\ + \quad T \quad W \quad O \\ \hline F \quad O \quad U \quad R \end{array}$$

Kényszerek:

MindKülönböző(F, T, U, W, R, O)

$$O + O = R + 10 \cdot X_1$$

$$W + W + X_1 = U + 10 \cdot X_2$$

...

4. példa: Sudoku

Változók: $\mathcal{X} = \{A1, A2, \dots, A9,$
 $\dots, I1, I2, \dots, I9\}$

Értéktartományok:
 $D_i = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$

Kényszerek:

MindKül(A1,A2,A3,A4,A5,A6,A7,A8,A9)

MindKül(B1,B2,B3,B4,B5,B6,B7,B8,B9)

...

MindKül(A1,B1,C1,D1,E1,F1,G1,H1,I1)

MindKül(A2,B2,C2,D2,E2,F2,G2,H2,I2)

...

MindKül(A1,A2,A3,B1,B2,B3,C1,C2,C3)

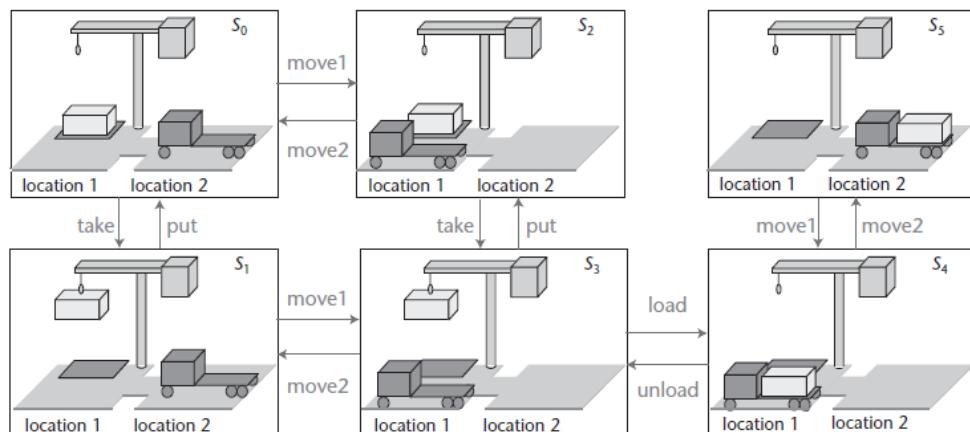
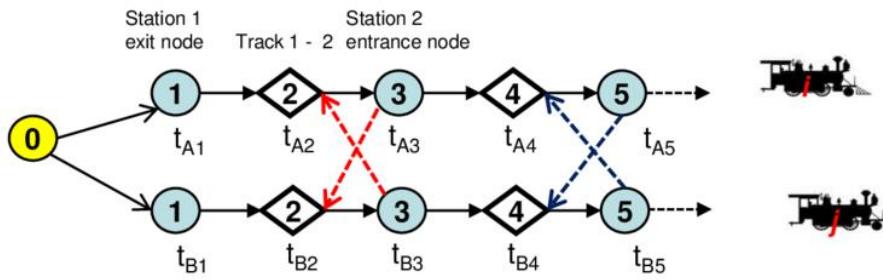
MindKül(A4,A5,A6,B4,B5,B6,C4,C5,C6)

...

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A			3		2		6		
B	9			3		5			1
C			1	8		6	4		
D		8	1		2	9			
E	7								8
F		6	7		8	2			
G		2	6		9	5			
H	8		2		3				9
I			5		1		3		

Gyakorlati kényszerkielégítési problémák

- Hozzárendelési problémák, pl. ki, mit, hol tanítson
- Menetrendi problémák, pl. vasút
- Szállításütemezés
- Gyári ütemezés
- Áramkörtervezés



CSP problémák típusai

Változók alapján:

- **Diszkrét** változók
 - **véges** értéktartományok:
 - pl. logikai típusú CSP, Boole-féle kielégítési vizsgálatok (NP-teljes)
 - **végtelen** értéktartományok:
 - egész számok, karakterszorozatok, stb.
 - pl. ütemezési problémák, változók a munkaszakaszok kezdete/vége
- **Folytonos** változók
 - fizikai állapotváltozók,
 - pl. Hubble-űrteleszkóp megfigyeléseinek kezdő/vég-időpontja

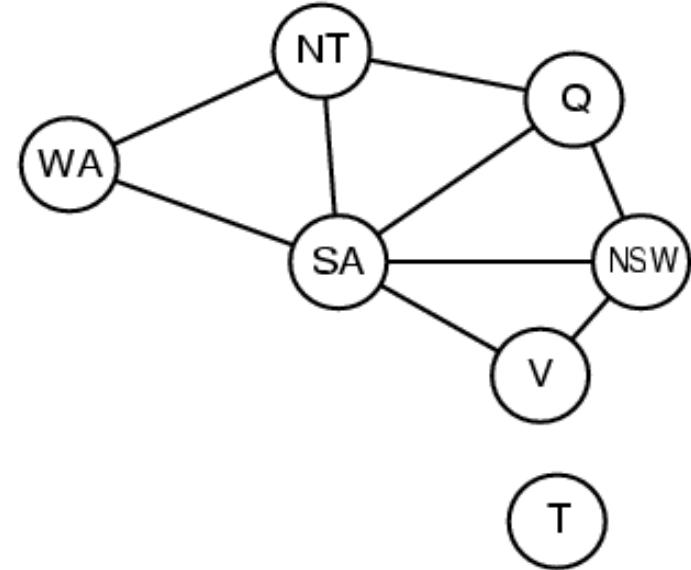
CSP problémák típusai

Kényszerek alapján:

- **Unáris kényszer:** egyetlen egy változóra vonatkozik, pl. SA ≠ zöld
- **Bináris kényszer:** két változó viszonyára vonatkozik, pl. SA ≠ WA
- **Magasabb-rendű kényszer:** 3 vagy több változó viszonyára vonatkozik,
(pl. oszloponkénti változó korlátok betűrejtvényekben,
Sudoku kényszerei)
- **Preferecia-kényszer:**
Egy érték jobb(an preferált), mint egy másik, pl. a vörös jobb, mint a zöld
Gyakran a változó-hozzárendelés költségeként reprezentálják
=> korlátozott optimalizációs problémák

Kényszergráfok

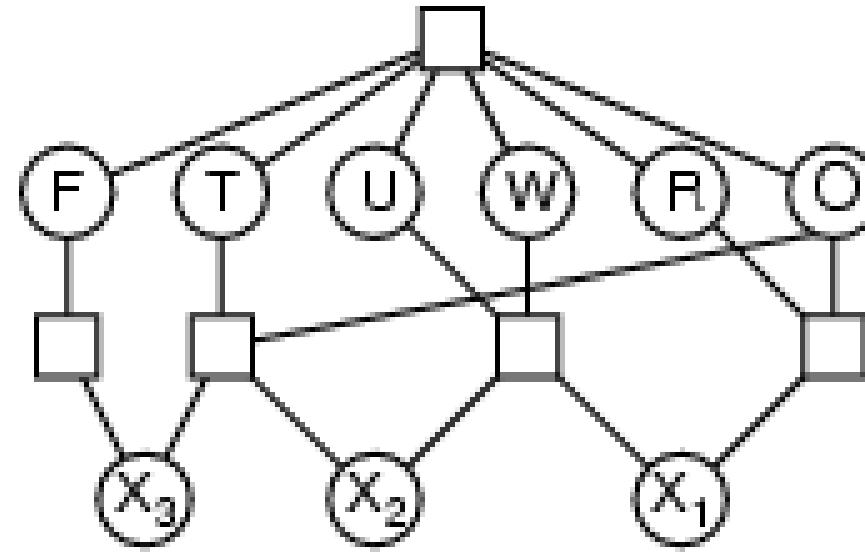
- **kényszergráf:** csomópontjai a változók és élei a bináris kényszerek
- Itt csak **bináris CSP-k:**
egy-egy kényszer (legfeljebb) 2 változót köt össze



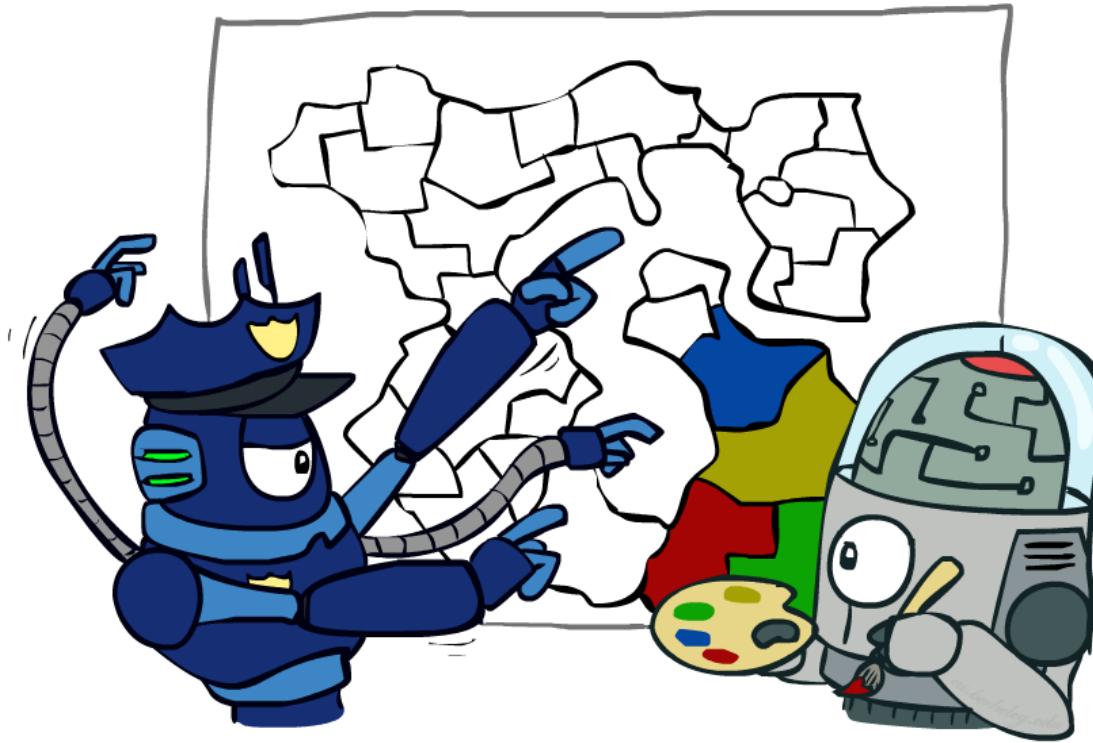
Másik példa: betűrejtvény

Kényszer-hipergráf

$$\begin{array}{r} \text{T} \ \text{W} \ \text{O} \\ + \ \text{T} \ \text{W} \ \text{O} \\ \hline \text{F} \ \text{O} \ \text{U} \ \text{R} \end{array}$$



Kényszerkielégítési problémák megoldása



A probléma megfogalmazása

Kezdeti állapot: összes változó-hozzárendelés üres { }

Operátor: értéket hozzárendelni egy még nem lekötött változóhoz úgy, hogy az eddigi hozzárendelésekkel ne ütközzön

→ kudarc, ha nincs megengedett hozzárendelés

Célállapotteszt: ha az aktuális hozzárendelés teljes és mindegyik kényszer teljesül

A probléma megfogalmazása

Keresési fa

n db változó esetén minden megoldás n mélységben fekszik

→ mi történik, ha a **mélységi keresést** használjuk?

Elágazások száma L mélységben ($L=0,1,2,\dots$), ha minden változó d számú értéket vehet fel (ez a változó tartományának mérete)

$b = (n - L) d$, (mert L változó már értéket kapott)

azaz **$n! \cdot d^n$** levélcsomópont

(miközben **d^n** lehetséges hozzárendelés van)

(pl. 8 betűs betűrejtvény, $n=8$, $d=10$, levelek száma $4 \cdot 10^{12}$)

Keresés

Változó-hozzárendelés **kommutatív**, azaz például
(WA = **vörös**) majd (NT = **zöld**)
ugyanaz, mint (NT = **zöld**) majd (WA = **vörös**)

Egy-egy csomópontban csakis egyetlen egy változó hozzárendelése történhet meg, így:

→ $b = d$ és a fának d^n levele van

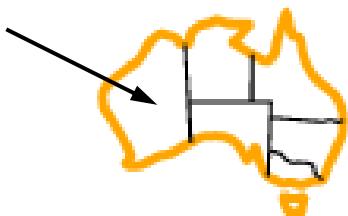
Keresés

- Változó-hozzárendelés **kommutatív**, azaz például
- Egy-egy csomópontban csakis egyetlen egy változó hozzárendelése történhet meg, így:
→ $b = d$ és a fának d^n levele van
- Alapvető nem informált algoritmus (keresés) CSP problémák megoldására:
visszalépéses keresés (backtracking search), azaz

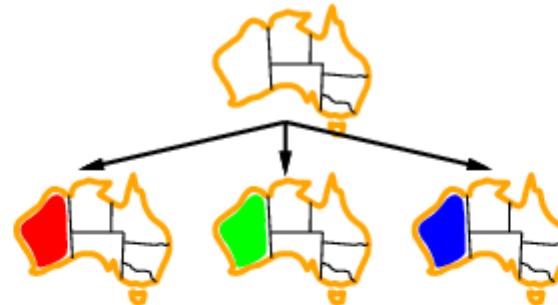
mélyiségi keresés

- minden szinten egyetlen egy változó-hozzárendeléssel
- ha sérül valamelyik kényszer, visszalép
(egyszer sérült kényszer mélyebben nem jöhet helyre)

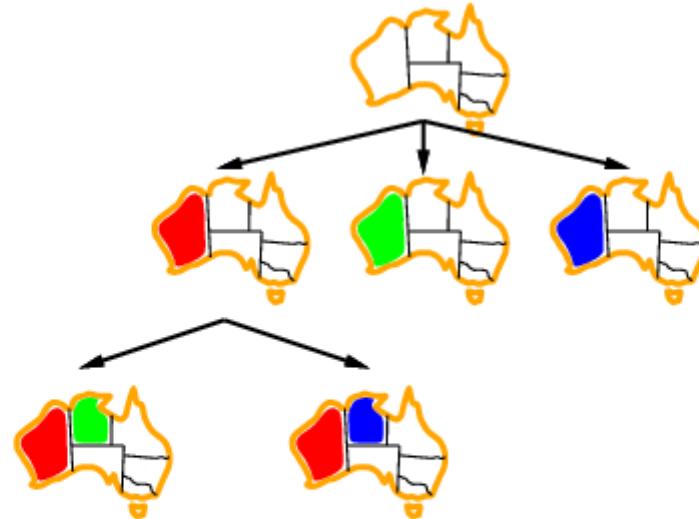
Visszalépéses keresés



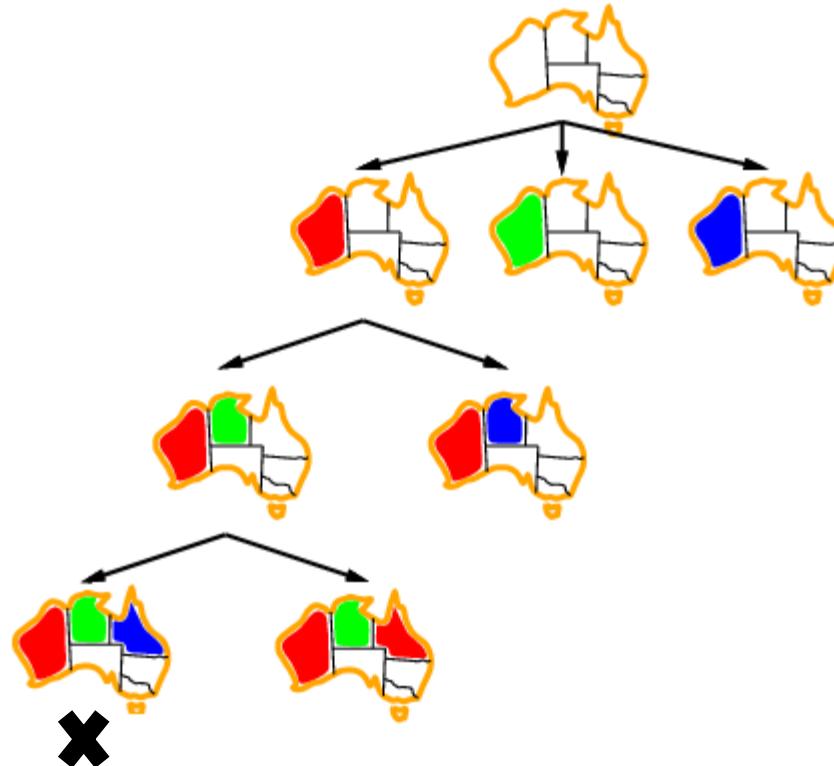
Visszalépéses keresés



Visszalépéses keresés



Visszalépéses keresés



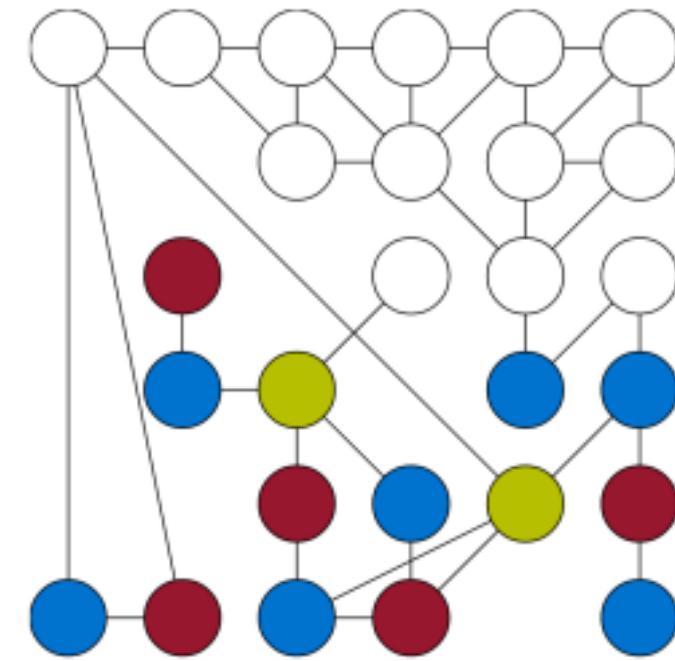
Visszalépéses keresés

```
function VISSZALÉPÉSÉS-KERESÉS(csp) returns egy megoldást, vagy meghiúsul  
return REKURZÍV-VISSZALÉPÉSES({},csp)
```

```
function REKURZÍV-VISSZALÉPÉSES(hozzárendelések, csp) returns egy megoldást, vagy meghiúsul  
if hozzárendelések teljes then return hozzárendelések  
var  $\leftarrow$  HOZZÁRENDELETLEN-VÁLTOZÓ-KIVÁLASZTÁSA(VÁLTOZÓK[csp],hozzárendelések,csp)  
for each érték in TARTOMÁNY-ÉRTÉKEK-SORRENDEZÉSE(var, hozzárendelések, csp) do  
    if érték konzisztens a hozzárendelések-kel KÉNYSZEROK(csp) szerint then  
        hozzáad {var = érték } hozzárendelések-hez  
        eredmény  $\leftarrow$  REKURZÍV-VISSZALÉPÉSES(hozzárendelések, csp)  
        if eredmény  $\neq$  meghiúsulás then return eredmény
```

Néhány gyengeség

- Tekintsük az itt látható részleges hozzárendelést
- A csomópontokat lentről felfelé, balról jobbra járjuk be
- Vajon a jelenlegi hozzárendelés kudarcra van ítélezve?
- A naiv visszalépéses keresés túl későn veszi észre a problémát



A visszalépéses keresés hatékonyságának növelése

- Általános, tárgyterület-független heurisztikákkal növelhetjük a hatékonyságot
- Szűrés:
 - Ki tudjuk korán szűrni a kudarcra ítélt megoldásokat?
- Sorrendezés:
 - Változók sorrendezése: Melyik változóhoz rendeljünk értéket a következő lépésben?
 - Értékek sorrendezése: Melyik értéket rendeljük hozzá először a változóhoz?
- Struktúra:
 - Ki tudjuk használni a probléma struktúráját?