

Intelligence Artificielle

Satisfaction de contraintes

PLAN

- Problèmes à satisfaction de contraintes (PSC) - définition
- PSC comme problème de recherche
- Algorithme de "backtracking"
- Heuristiques générales
- Technique de recherche locale

Définition

- Un problème à satisfaction de contraintes (PSC) est constitué:
 - d'un ensemble de variables $\{X_1, X_2, \dots, X_n\}$
chaque variable X_i ayant un domaine D_i de valeurs possibles
 - habituellement D_i est discret et fini
 - d'un ensemble de contraintes $\{C_1, C_2, \dots, C_p\}$
- chaque contrainte C_k concerne un sous-ensemble de variables et spécifie les combinaisons autorisées pour les valeurs de ces variables
- **But:** assigner une valeur à chaque variables de sorte que toutes les contraintes soient satisfaites.
- **Exemples:** 8-reines, arithmétique cryptée, coloration de cartes, disposition des éléments sur un circuit VLSI, ordonnancement, ...

Exemple : problème des 8-reines

-- 64⁸ possibilités avec test/erreur.

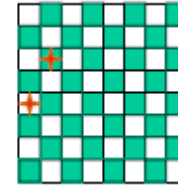
-- PSC : 1ère définition:

- 64 variables X_{ij} , $i = 1$ à 8 et $j = 1$ à 8
- Domaine de chaque variable
 $\{1, 0\}$
- Contraintes de la forme:
 - $X_{ij} = 1$; $X_{ik} = 0$ pour tout $k = 1$ à 8, $k \neq j$
 - $X_{ij} = 1$; $X_{kj} = 0$ pour tout $k = 1$ à 8, $k \neq i$
 - Contraintes semblables pour les diagonales
 - $\sum X_{ij} = 8$

-- PSC : 2ème définition:

Simplification

- 8 variables X_i , $i = 1$ à 8
- Domaine de chaque variable:
 $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$
- Contraintes de la forme:
 - $X_i = k$, $X_j \neq k$ pour tout $j = 1$ à 8, $j \neq i$
 - Idem pour les diagonales



Exemple: coloration de carte

- 7 variables: {WA, NT, SA, Q, NSW, V, T}
- Chaque variable a le même domaine {rouge, vert, bleu}
- Contraintes: 2 régions adjacentes doivent avoir des couleurs différentes
 - $WA \neq NT$, $WA \neq SA$, $NT \neq SA$, $NT \neq Q$, $SA \neq Q$, $SA \neq NSW$, $SA \neq V$, $Q \neq NSW$, $NSW \neq V$
 - ou: (WA, NT) dans {(rouge,vert), (rouge,bleu), (vert,rouge), (vert,bleu) ...}



- Les solutions sont des affectations satisfaisant toutes les contraintes, exemple:

{WA=rouge, NT=vert, Q=rouge, NSW=vert, V=rouge, SA=bleu, T=vert}

Exemples de PSC réels

- Problèmes d'affectation
 - ex: qui enseigne quel cours?
 - Aménagement d'espace
- Configuration matérielle
- Organisation de transport (chemins de fer, compagnies aériennes)
- Ordonnancement de production (atelier)
- -----

Beaucoup de problèmes du monde réel impliquent des variables à valeurs réelles (continues)

PSC comme problème de recherche

- État initial: Affectation vide { }
- Fonction successeur: une valeur est assignée à chaque variable libre, sans que cela n'entre en conflit avec les variables ayant déjà reçu une valeur
- Test-solution: l'affectation est complète
- Si on a n variables avec des domaines de taille $d \Rightarrow O(d^n)$ affectations complètes distinctes
- Ceci est valable pour tous les PSC !
- Si on a n variables, toute solution apparaîtra à une profondeur $n \Rightarrow$ on peut utiliser une recherche en profondeur
- La notion de chemin est non pertinente !

Commutativité des PSC

- L'ordre dans lequel les valeurs sont assignées aux variables est sans importance pour la solution finale
 - [WA=rouge suivi de NT=vert] identique à [NT=vert suivi de WA=rouge]
- Donc:
 - Prolonger un noeud en ne considérant l'affectation que d'une seule variable à la fois
 - Ne pas mémoriser le chemin menant à un noeud donné
- La recherche en profondeur pour des PSC avec affectation d'une seule variable à la fois est appelée recherche "backtracking"
 - c'est l'algorithme non heuristique de base pour les PSC
 - capable de résoudre le problème des n-reines pour $n \approx 25$

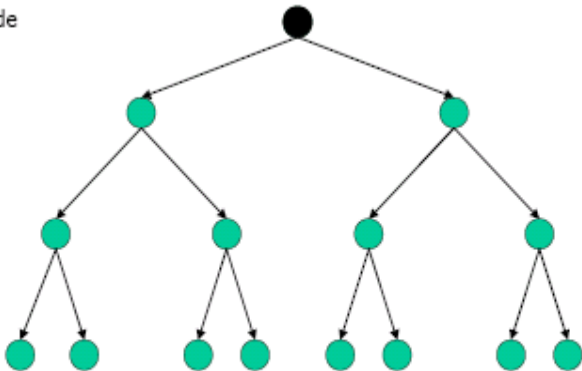
Recherche "backtracking"

affectation vide

1^{ère} variable

2^{ème} variable

3^{ème} variable



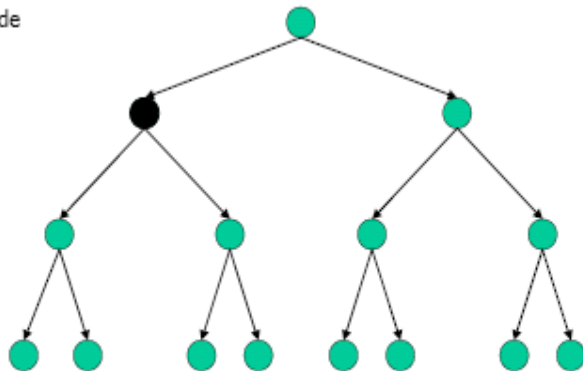
Affectation = { }

affectation vide

1^{ère} variable

2^{ème} variable

3^{ème} variable



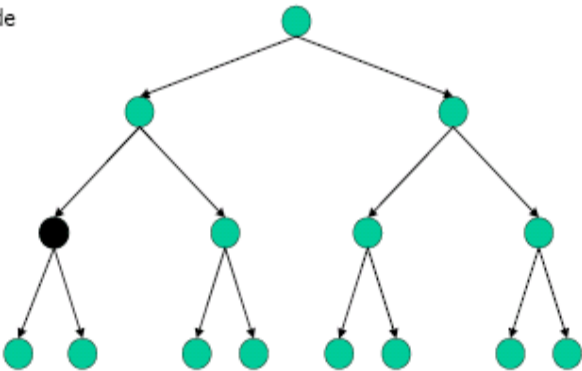
Affectation = {(var1=v11)}

affectation vide

1^{ère} variable

2^{ème} variable

3^{ème} variable



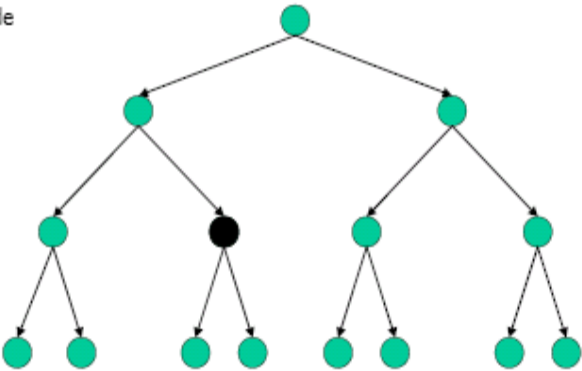
Affectation = {(var1=v11),(var2=v21)}

affectation vide

1^{ère} variable

2^{ème} variable

3^{ème} variable



Affectation = {(var1=v11),(var2=v22)}

Algorithme de "backtracking"

PSC-BACKTRACKING({ }) // l'appel de départ

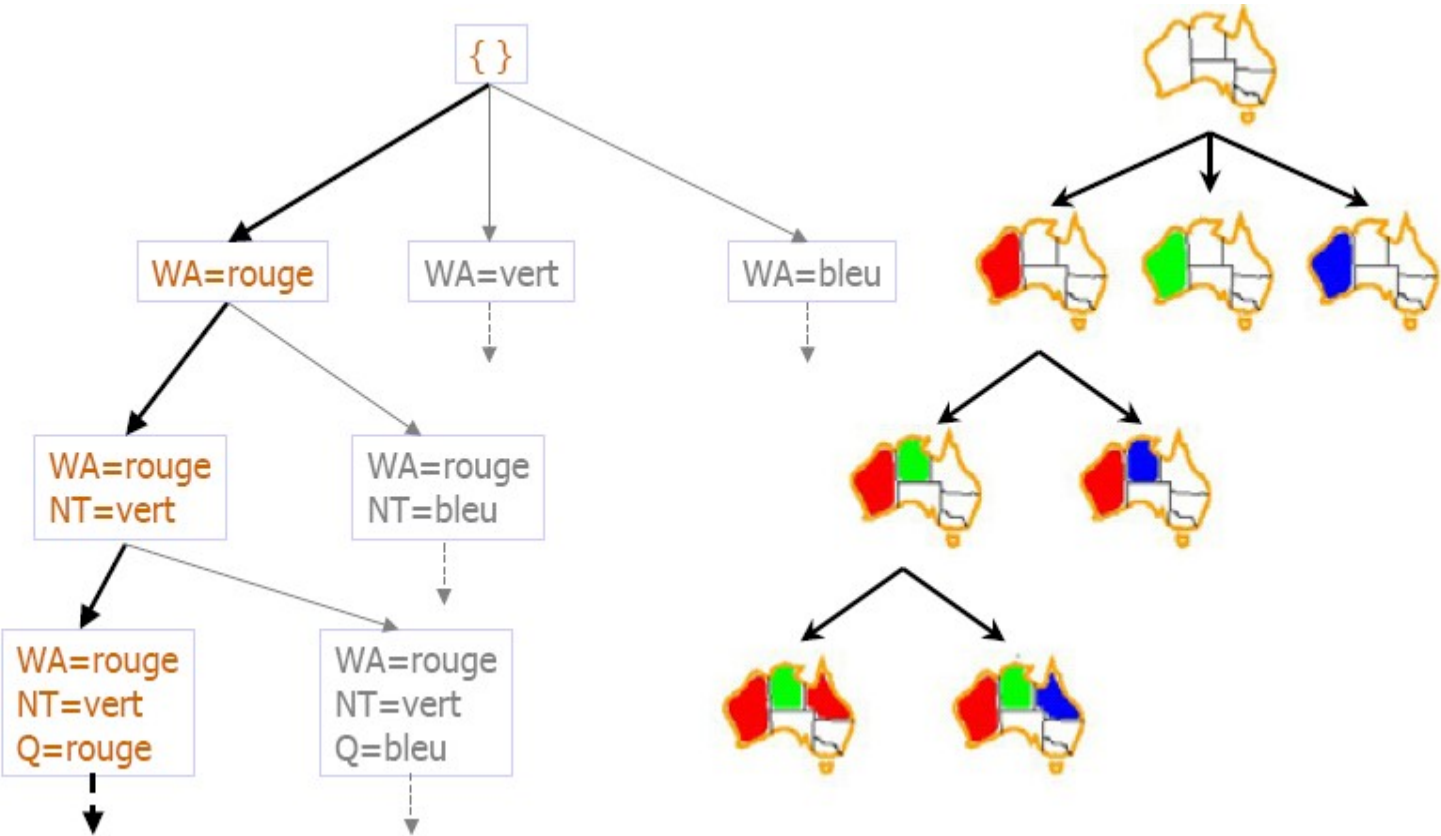
PSC-BACKTRACKING(**a**) // **a**: Affectation partielle des variables

Si **a** est complet alors retourner **a**

Sinon

- X \leftarrow sélectionner une variable non assignée
- D \leftarrow définir un ordre pour le domaine D de X
- Pour chaque valeur v de D faire
 - Si v est consistante avec **a** alors
 - Ajouter (X= v) à **a**
 - résultat \leftarrow PSC-BACKTRACKING(**a**)
 - Si résultat \neq échec alors retourner **résultat**
- Retourner *échec*

Exemple: coloration de carte



Questions

- Quelle variable X doit être prise en considération à la prochaine étape?
- Dans quel ordre faut-il trier les valeurs de son domaine ?
- Peut-on détecter un échec inévitable assez tôt ?
- Peut-on tirer avantage de la structure du problème ?
- Quelles sont les conséquences d'une affectation partielle (solution partielle) sur les variables pas encore assignées ?

(→ Problème de la propagation de contraintes)

Choix de la variable

- Heuristique de la variable la plus contrainte
 - sélectionner la variable avec le plus petit nombre de valeurs possibles
- Heuristique de la variable la plus contraignante
 - sélectionner la variable qui est impliquée dans le plus grand nombre de contraintes sur les variables pas encore assignées

Choix de la valeur

- Heuristique de la valeur la moins contraignante
 - préférer la valeur qui laisse le plus de valeurs possibles pour les autres variables pas encore assignées
- Une combinaison de ces différentes heuristiques rend le problème des 1000-reines praticable

Remarque

- La recherche locale avec heuristique de minimisation de conflit est efficace pour le problème des n-reines avec $n =$ plusieurs millions

- La raison en est que:

les solutions étant densément distribuées dans l'espace de dimension $O(n^n)$, on n'est, en moyenne, jamais qu'à un petit nombre d'étapes d'une solution à partir d'une affectation choisie au hasard

Procédure (recherche locale):

- Choisir au hasard une affectation complète
- Répéter
 - Choisir au hasard une variable x qui est en conflit avec une contrainte
 - Fixer une nouvelle valeur pour x qui minimise le nombre de conflits
 - Si la nouvelle affectation est sans conflit alors c'est une solution

(heuristique de la minimisation des conflits)

PSC à domaine infini

- Ce sont les problèmes pour lesquels les domaines des variables sont l'ensemble des nombres entiers (PSC discrets) ou celui des nombres réels (PSC continus)
- Les contraintes sont alors exprimées par des égalités ou par des inégalités
- Cas particulier: les problèmes de programmation linéaire

Applications

- Les techniques de PSC permettent de résoudre des problèmes très complexes
- De nombreuses applications telles que:
 - affectation d'équipages à des lignes aériennes
 - gestion d'une flotte de transport
 - horaires de trains, d'avions, etc ...
 - ordonnancement et gestion des tâches dans un port marchand
 - conception (en tous genres)
 - opérations chirurgicales (neurochirurgie)
 - etc...

Références

- Ouvrages
 - Marriott and Stuckey, 1998
 - AIMA, Russell and Norvig, 2nd ed.
- Internet
 - Constraints Archive
<http://www.cs.unh.edu/ccc/archive>