



MOIA - Deuxième Partie : Contraintes - Système Expert - Jeu



F. Bouquet

Master S&T - Mention Informatique



Première année





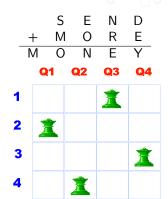


Contraintes

Programmation avec contraintes

Motivations:

- Comment déduire des informations pertinentes
- Comment éviter les boucles infinies
- Comment trouver la bonne heuristique
- Comment faire la bonne abstraction







Programmation par contraintes

But :

- Définir les contraintes par rapport aux variables
- Chercher une solution satisfaisant toutes les contraintes

Contraintes :

- Réduire le domaine des variables
- Relation entre les inconnues

Contraintes

∟ . . . Quoi

Caractéristiques :

- ▶ Information partielle : X > 2
- ightharpoonup Hétérogénéité : N = Card(S)
- ▶ Indirectionnelle : $X = Y + 2 \Leftrightarrow X \leftarrow Y + 2 \lor Y \leftarrow X 2$
- ▶ Déclaration Additive : $X > 2, X < 5 \Leftrightarrow X < 5, X > 2$
- Rarement indépendante : A + B = 5, A B = 1





Contraintes

₽mto-st

CSP

Problème de Satisfaction de Contraintes Constraint Satisfaction Problem.

- ▶ Un quadruplet (X, D, C, R) :
 - $X = \{x_1, ..., x_n\}$, un ensemble de *n* variables
 - ▶ $D = \{D_1, ..., D_n\}$, un ensemble de **domaines** avec $x_i \in D_i$
 - $ightharpoonup C = \{C_1, ..., C_m\}$, un ensemble de *m* contraintes
 - \triangleright A chaque contrainte C_i est associée une **relation** R_i





Satisfiable : a-t-elle une solution ?

$$X=1, X=Y+1$$

Non-Satisfiable :

$$X \le 3, Y = X + 1, Y \ge 6$$

Équivalentes si elles ont le même ensemble de solutions :

$$X = Y + 1, Y \ge 2 \leftrightarrow X = Y + 1, X \ge$$

 $ightharpoonup C_1$ Implique C_2 : Si les solutions de C_1 est un sous-ensemble de C_2

$$cont(X, X) = cont(Y, nil) \rightarrow Y = nil$$



イロト イポト イヨト イヨト 三 MOIA Partie 2/3



Méthodes de résolution

- Générer et tester
- Retour en arrière (Backtracking)
- k-Consistance
- Retour Arrière guidé (Look back)
- Avancement guidé (Look Ahead)
- Optimisations de contraintes
- Branchement par pondération (Branch and Bound)





Générer et Tester

- Méthode de résolution générale
- Systématique
- Algorithme :
 - Génération de valeurs (Labelling)

Système Expert

Test de la satisfaction

Inconvénient

- Génération aveugle
- Inconsistance découverte au dernier moment

Amélioration

- Générateur intelligence
 - → Recherche locale
- ► Tester dans le générateur
 - \rightarrow Backtracking





Contraintes

Étendre incrémentalement une solution partielle en solution

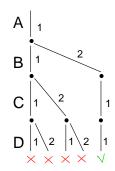
Algorithme:

- Répéter
- Affecté une valeur à une variable
- ► Tester la consistance
- Jusqu'à ce que toutes les variables soient affectées

Inconvénients:

- Travail inutile
- ► Travail redondant
- Détection tardive de l'inconsistance

$$A = D, B \neq D, A + C < 4$$





Exemple

- $X \in \{1,2\}, Y \in \{1,2\}, Z \in \{1,2\}$
- $X = Y, X \neq Z, Y > Z$

Générer et Tester

Х	Υ	Z	test		
1	1	1	fail		
1	1	2	fail		
1	2	1	fail		
1	2	2	fail		
2	1	1	fail		
2	1	2	fail		
2	2	1	ok		

Backtracking

Χ	Υ	Z	test			
1	1	1	fail			
1	1	2	fail			
1	2		fail			
2	1		fail			
2	2	1	ok			



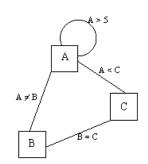


- Retirer les valeurs inconsistantes des domaines des variables
- Graphe représentant un CSP (uniaire, binaire)
 - ▶ nœuds ⇔ variables
 - ▶ arêtes ⇔ contraintes

Type de consistance :

Contraintes

- Consistance de nœuds (NC)
- Consistance d'arètes (AC)
- Consistance de chemin (PC)
- K-Consistance (Difficile)





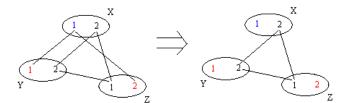


Consistance d'arètes (AC)

- ► Technique la plus communément utilisée
- Travail sur les contraintes binaires
- Variable ayant des supports

Exemple:

- $X \in \{1,2\}, Y \in \{1,2\}, Z \in \{1,2\}$
- $X = Y, X \neq Z, Y > Z$





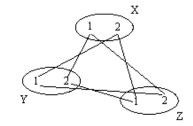
Consistance d'arètes (AC)

Dans quelle cas AC est suffisante :

- ▶ Domaine vide ⇒ pas de solution
- Cardinalité de tous les domaines réduite à $1 \Rightarrow Solution$
- CSP équivalent
- Bon rapport : simplification / performance

Problème:

- $X \in \{1,2\}, Y \in \{1,2\}, Z \in \{1,2\}$
- $X \neq Y, X \neq Z, Y \neq Z$

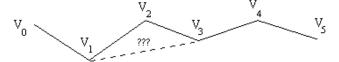




Consistance de Chemins (PC)

Contraintes

Consistance par rapport à un chemin



- ► Test un chemin de longueur deux
- Avantage / Inconvénient :
 - + Détecte plus d'inconsistance que AC
 - Extension de la représentation des contraintes
 - Changement dans le graphe de connectivité

F. Bouquet





K-Consistance

Contraintes

Définition Un CSP est dit k-consistant si pour tout n-uplet de k variables (x_1, \ldots, x_k) , pour toute instanciation A consistances des k-1 variables (x_1,\ldots,x_{k-1}) , il existe une valeur $v\in d_k$ telle que l'instanciation $A \cup \{x_k = v\}$ soit consitant

Propriétés:

- ► Consistance de (K-1) variables pour la k^{ième} variable
- K-Consistance forte :
 - \equiv J-Consistance pour J < K
- AC : 2-Consistance forte
- PC : 3-Consistance forte

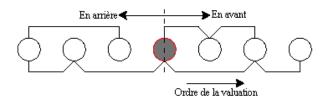






Propagation de contraintes

- Recherche systématique (GT & BT) seule : pas efficace
- Consistance seule : incomplète
- Combinaison des recherches (Backtracking) avec les techniques de consistance
- Méthodes :
 - Retour Arrière guidé (Look back) : Revenir avant le conflit
 - Avancement guidé (Look Ahead) : Prévenir les conflits



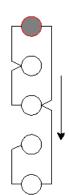


Avancement guidé

Prévenir de futur conflit

Deux niveaux:

- Partiel :
 - Forward Checking
- Complet :
 - Consistance d'Arc
 - ► Consistance de Chemin





Conto-st

- ► Filtrage sur les domaines
- Variables non instanciées
- Comparativement à la dernière valeur
- Instance courant consistance

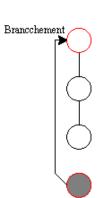




Retour Arrière guidé

Contraintes

- Backtracking intelligent
- Consistance tester pendant l'instanciation des variables
- Retour avec saut (Backjumping) : Branchement au dernier conflit
- Backchecking ~ Forward Checking
- Backmarking: Mémorisation





Exemple Problème du zèbre par Lewis Caroll

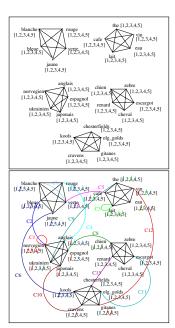
Cinq maisons consécutives, de couleurs différentes, sont habitées par des hommes de différentes nationalités. Chacun possède un animal différent, a une boisson préférée différente et fume des cigarettes différentes.

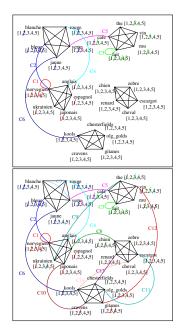
Qui boit de l'eau? A qui appartient le zèbre?

- 1. Le norvégien habite la première maison,
- 2. La maison à coté de celle du norvégien est bleue,
- 3. L'habitant de la troisième maison boit du lait,
- 4. L'anglais habite la maison rouge,
- 5. L'habitant de la maison verte boit du café,
- 6. L'habitant de la maison iaune fume des kools.
- La maison blanche se trouve juste après la verte,
- 8. L'espagnol a un chien,
- 9. L'ukrainien boit du thé,
- Le japonais fume des cravens,
- 11. Le fumeur de old golds a un escargot,
- 12. Le fumeur de gitanes boit du vin,
- Le voisin du fumeur de Chesterfields a un renard,
- 14. Le voisin du fumeur de kools a un cheval.

- 1. norvégien = 1,
- 2. bleue = norvégien + 1,
- 3. lait = 3,
- anglais = rouge,
- verte = café,
- jaune = kools,
- 7. blanche = verte + 1,
- espagnol = chien,
- ukrainien = thé,
- 10. japonais = cravens,
- $11. \hspace{0.2cm} \mathsf{old_golds} = \mathsf{escargot},$
- gitanes = vin,
- (chesterfields = renard + 1) ou (chesterfields = renard 1),
- 14. (kools = cheval + 1) ou (kools = cheval 1)

CSP - Zèbre





Système Expert (Principe)

Contraintes



- Modélisation d'un expert humain
- Tâche de résolution
- Explications sur les raisonnements

Composition:

- Base de connaissances
- Moteur d'inférence



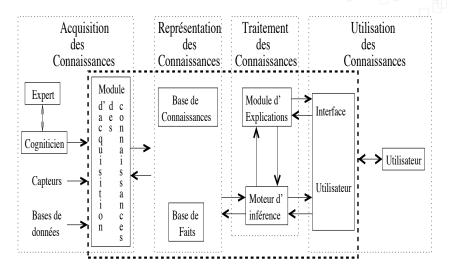




Système Expert

Contraintes

Processus







Principaux éléments :

Contraintes

- Base de connaissances
- Moteur d'inférence
- Base de faits

Interface:

- Système de consultation
- Module d'explications
- Module d'acquisition des connaissances







Cycle du moteur d'inférence :

- Phase de sélection
- Phase de filtrage
- Phase de résolution de conflits
- Phase d'exécution

Mode de raisonnements :

- Chaînage avant (données)
- Chaînage arrière (but)
- Chaînage mixte







Exemple

Soit la base de connaissances :

• R_1 : si B et D et E alors F • R_6 : si A et X

• R_2 : si D et G alors A • R_7 : si C alors D

• R_3 : si C et F alors A • R_8 : si X et C alors A

• R_4 : si B alors X • R_9 : si X et B alors D

• R_5 : si D alors E

Base de faits : B, C

Contraintes

L . . . Exemple

But: H





alors H

Chaînage avant

Contraintes

L . . . Exemple

- Saisie des faits initiaux
- Début
 - ightharpoonup Phase de filtrage \Rightarrow Détermination des règles applicables
 - ► **Tant que** ensemble règles applicables n'est pas vide **ET** que le problème n'est pas résolu **Faire**
 - ▶ Phase de choix ⇒ Résolution des conflits
 - ► Appliquer la règle choisie (exécution)
 - Modifier (éventuellement) l'ensemble des règles applicables
 - ▶ Fin faire
- ► Fin





Contraintes

L . . . Exemple

- Phase de filtrage
- Si l'ensemble des règles sélectionnées est vide Alors questionner l'utilisateur
- Sinon
 - ► Tant que le but n'est pas résolu ET qu'il reste des règles sélectionnées Faire
 - Phase de choix
 - Ajouter les sous-buts (partie gauche de la règle choisie)
 - Si un sous-but n'est pas résolu Alors mettre le sous-but en but à résoudre
 - Fin faire

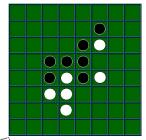






Algorithmes pour les jeux









MOIA Partie 2/3

Minimax ou Négamax

- États, transitions : Arbre ou Graphe
- Deux joueurs \Rightarrow Algorithmes type A^*

Composants:

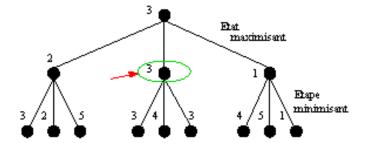
- Fonction d'évaluation
- Profondeur de recherche
- Algorithme Minimax
 - ⇒ Profondeur d'abord.





Exemple Minimax ou Négamax

- Vision double : Deux joueurs
- Évaluation par les feuilles







Propriétés Minimax

. Minmax

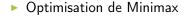
Contraintes

- Complet : Oui, si arbre de jeu fini
- Optimal : Oui, si adversaire est aussi optimal
- ► Compléxité en temps : O(b^m)
- Compléxité en espace : O(bm)

b nombre de branchements m nombre de coups







- Notion de seuil
- $\triangleright \alpha$: Pour un nœud Min n, valeur la plus grande de tous les nœud Max ancêtres de n

Si val(n) $< \alpha$ exploration inutile

 \triangleright β : Pour un nœud Max n, valeur la plus petite de tous les nœud Min ancêtres de n Si $val(n) > \beta$ exploration inutile





Algorithme AlphaBeta

Algorithme 1 : Algorithme : AlphaBeta(e,d, α , β)

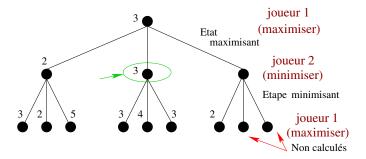
```
Input : e état du système
Input: d profondeur
Input : [\alpha, \beta] borne
if n est terminal then return h(n);
else if n est de type Max then
       Soit (f_1, ... f_k) les fils de n;
       i ← 1 :
       while j \le k et \alpha \le \beta do
               \alpha \leftarrow \max(\alpha, AlphaBeta(f_i, \alpha, \beta));
               j \leftarrow j + 1;
       return \alpha:
       else if n est de type Min then
               Soit (f_1, ... f_k) les fils de n;
               i \leftarrow 1;
               while i \le k et \alpha \le \beta do
                       \beta \leftarrow \min(\beta, AlphaBeta(f_i, \alpha, \beta));
                       i \leftarrow i + 1
               return \beta
```



$\perp \ldots \alpha - \beta$ Exemple AlphaBeta

Contraintes

- Appel: AlphaBeta(Racine, $-\infty, +\infty$))
- Au mieux parcours $2\sqrt{N}$ vs N









Exemple - Othello

Contraintes

∟ . . . Exemple

Borné à 60 demi-coups

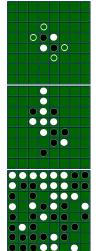


Début \simeq 4 demi-coups : Ouverture prés définie

Milieu : Valeur tactique variable

500	-150	30	10	10	30	-150	500
-150	-200	0	0	0	0	-200	-150
30	0	1	2	2	1	0	30
10	0	2	16	16	2	0	10
10	0	2	16	16	2	0	10
30	0	1	2	2	1	0	30
-150	-200	0	0	0	0	-200	-150
500	-150	30	10	10	30	-150	500

Fin \simeq 15 demi-coups : Calcul par différence







Exemple - Échec

10 à +100 demi-coups

- ▶ Phases de jeu :
 - Début \simeq 6 demi-coups : Ouverture prés définie
 - Milieu:

Valeur tactique

Dame	Tours	Fou	Cavalier	Pion	
9	5	3	3	1	

► Fin ~ 8 pièces

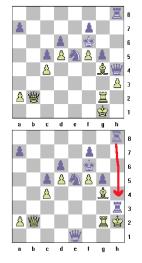


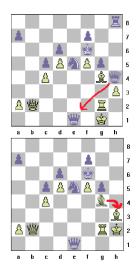


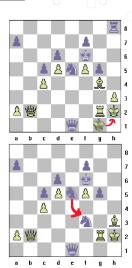




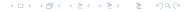
Effet de bloc



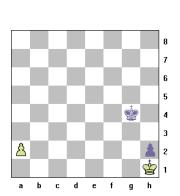


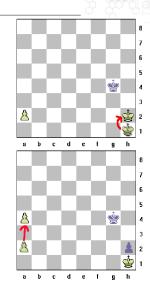






Effet d'horizon











Contrée

Contraintes



	Annonce	80	90	100	110	120	130	140
Annonces :	Jeux	2As,	2As,	MA	MA	MA	1	
		V/9	V&9	4C	3C	2C	pli	

Ajout: +10 pour 9, +20 pour Valet, +10 par As, +10 par dix second ou filante...

- La partie :
 - ▶ Règles : Si aller alors Jouer atout, Jouer ses as
 - Probabilité : Déduction lors des annonces (Coefficient mis à jour pendant le jeu)

