Programmation Par Contraintes Présentation générale

David Savourey

CNRS, École Polytechnique

Séance 1

inspiré des cours de Philippe Baptiste et Ruslan Sadykov



Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSP

Méthodes de résolution

Organisation du cours

- 2 intervenants :
 - ► David Savourey : aspects théoriques
 - ▶ Éric Nespoulous : outils IBM, projet (séances 2 et 3)
- Un projet PPC en deux parties :
 - faire un moteur de résolution pour CSP binaires ;
 - utiliser les outils IBM ;
 - soutenances en séance 8.
- Un examen écrit en séance 7 ou 8
- ▶ Note finale : 1/2 Projet et 1/2 Exam

Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSF

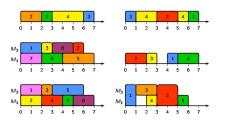
Méthodes de résolution

Coloriage d'une carte



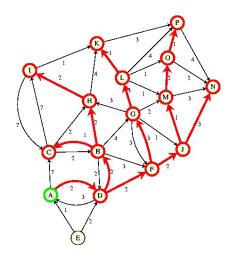
- graphe planaire
- 2 voisins doivent avoir des couleurs différentes
- trouver une solution avec 4 couleurs seulement
- allocation de fréquences

Ordonnancement



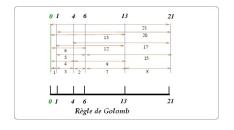
- beaucoup de problèmes de planification
- ex : peut-on terminer tel chantier avant telle date, en respectant toutes les contraintes?

Plus court chemins



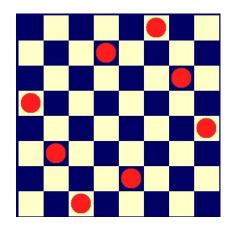
- dans un graphe pondéré
- trouver un plus court chemin entre 2 sommets
- ► GPS, etc.

Règle de Golomb



- fabriquer une régle avec n marques
- toutes les distances entre les marques doivent être différentes
- version optim : en minimisant la valeur de la plus grande marque.

Les n Reines



- ightharpoonup sur une grille de $n \times n$ cases
- placer n reines
- aucune reine ne doit pouvoir manger une autre reine

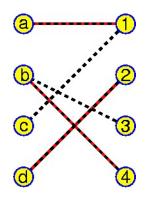
Problème du sac à dos





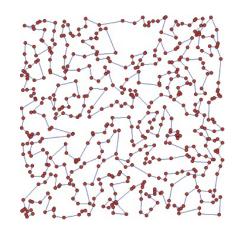
- on dispose d'aliments différents
- chaque aliment occupe un certain volume
- chaque aliment a une certaine valeur énergétique
- remplir le sac à dos en maximisant l'énergie contenue

Problème d'affectation



- brique de base de beaucoup de problèmes
- trouver un couplage d'intérêt maximal dans un graphe pondéré

Voyageur de Commerce



- on connait les distances entre les villes de France
- trouver un trajet qui Passe par Paris, Rennes, Lille, Lyon, Marseille et Bordeaux et qui soit le plus court possible

Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSF

Méthodes de résolution

Décision et Optimisation

- Problème de décision : la réponse est "oui" ou "non"
- Problème d'optimisation : minimiser ou maximiser une certaine fonction objectif
- ▶ PPC en général faite pour la décision

Les questions de la PPC

- trouver une solution (décision)
- trouver toutes les solutions
- trouver une solution optimale (optimisation)

Résoudre l'optimisation avec la décision

- ex: trouver un plus court chemin
- ▶ on résout successivement plusieurs problèmes de décision (un chemin de moins de 60? de 58? de 40? de 52? de 55? etc.)
- en général par dichotomie

Les principale méthodes génériques pour résoudre les problèmes combinatoires

- Programmation mathématique :
 - linéaire
 - linéaire en nombres entiers
 - quadratique
 - etc.
- Méta-heuristiques :
 - recherche locale
 - algos génétiques
 - méthodes tabous
 - recuit simulé
 - etc.
- Programmation Par Contraintes

Spécificités de la PPC

- on travaille sur un problème de décision
- on peut exprimer beaucoup plus de choses que les autres méthodes
- on se sert des contraintes pour accélerer la résolution

Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSP

Méthodes de résolution

Problème de Satisfaction de Contraintes

- ► En PPC, on cherche à résoudre un CSP. Ce dernier est donné par le triplet ⟨X, D, C⟩ où :
 - ▶ X est un ensemble de variables x_1, x_2, \ldots, x_n ;
 - ▶ D est un ensemble de domaines D_1, D_2, \ldots, D_n ;
 - ▶ C est un ensemble de contraintes C_1, C_2, \ldots, C_m .
- Le domaine D_i est l'ensemble des valeurs possibles pour la variable x_i .
- ► Chaque contrainte *C_i* se définit par :
 - son arité : le nombre de variable sur lesquelles elle porte ;
 - ▶ la liste de ces variables ;
 - l'ensemble des tuples qui la satisfont.

Un exemple de CSP

- ▶ variables : A, B, C, D
- domaines :
 - $D_A = \{1, 4, 5, 8\}$
 - $D_B = \{2, 3, 5, 7, 9\}$
 - $D_C = \{4, 8, 9\}$
 - $D_D = \{1, 4, 5, 7, 9\}$
- contraintes :
 - $ightharpoonup C_1(A, C): \{(1,7), (1,9), (5,9), (5,9)\}$
 - $C_2(A,D): \{(1,1),(1,5),(5,5),(5,9),(8,9)\}$
 - $C_3(C,D) : \{(4,1),(8,1),(9,7)\}$
 - $C_4(B,D) : \{(2,7),(2,9),(5,8),(7,9),(9,9)\}$
- Ce CSP est binaire : toutes les contraintes portent sur exactement 2 variables.

Contrainte en intention, contrainte en extension

- ► Il est toujours possible de coder les contraintes "en extension", c'est-à-dire par un ensemble de tuples.
- Les solveurs de PPC utilisent par défaut un codage en extension.
- ▶ Définir une contrainte en intention veut dire utiliser des opérateurs dont la sémantique est connue.
- ▶ Par exemple, si $D_x = [1,5]$ et $D_y = [2,4]$, alors la contrainte en intention " $x \neq y$ " est équivalente à $\{(1,2),(1,3),(1,4),(2,3),(2,4),(3,2),(3,4),(4,2),(4,3),(5,2),(5,3),(5,4)\}.$

Instanciations, solutions

- Une instanciation est une affectation complète de valeurs aux variables. Par exemple, pour le CSP précédent, {⟨A, 1⟩, ⟨B, 7⟩, ⟨C, 4⟩, ⟨D, 9⟩}.
- Une instanciation est une solution valide si les valeurs données aux variables sont telles que toutes les contraintes sont vérifiées.

Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSP

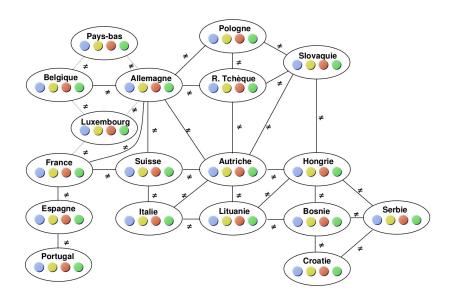
Méthodes de résolution

4-colorabilité d'une carte

- une variable par pays
- ▶ toutes les variables ont pour domaine {R, B, J, V}.
- ▶ si 2 pays x et y sont voisins, on met la contrainte $x \neq y$.

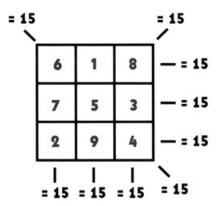


4-colorabilité d'une carte



Carré magique

- ightharpoonup sur un carré de $n \times n$
- ▶ placer les nombres de 1 à n^2
- toutes les rangées de sommes égales
- ▶ quel modèle ?



Sommaire

Exemples de problèmes combinatoires

Généralités sur la PPC

PPC: Définitions

Exemples de modélisations en CSP

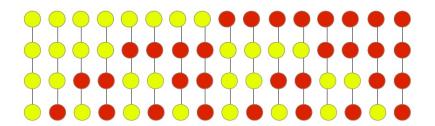
Méthodes de résolution

Generate & Test

pour chaque instantiation complète i faire

si *i* respecte toutes les contraintes **alors** Retourner *VRAI* ;

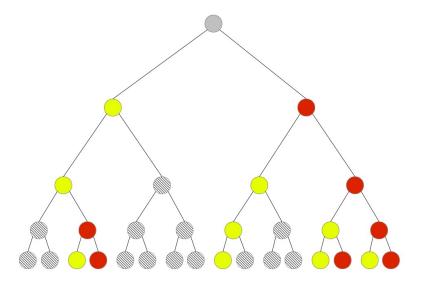
Retourner FAUX;



Backtrack

```
Données : Une instantiation partielle i
si i viole une contrainte alors
   Retourner FAUX;
si i est complète alors
    Retourner VRAI;
Choisir une variable x non instanciée :
pour chaque valeur v dans D_x faire
   j \leftarrow i \cup \langle x, v \rangle;
   si Backtrack(j) alors
       Retourner VRAI;
Retourner FAUX:
```

Backtrack



Points pratiques

- ▶ télécharger et installer opl studio
- venir avec un ordi