INFO-F-302 Informatique Fondamentale Projet : Problèmes de Satisfactions de Contraintes et Utilisation de l'Outil ChocoSolver

El Haman Abdeselam Abdeselam Minhas Prabhdeep Année académique 2016-2017

1 Problèmes d'échecs

1.1 CPS

Soient n, k1, k2 et k3 des entiers positifs. Dans le problème d'échecs, nous considérons un échiquier de dimensions $\mathbf{n} \times \mathbf{n}$, ainsi que $\mathbf{k1}$ tours, $\mathbf{k2}$ fous et $\mathbf{k3}$ cavaliers.

Ces pièces ont une différente manière de se déplacer. Les tours peuvent aller verticalement ou horizontalement. Les fous, quant à eux, attaquent aux diagonales. Enfin, les cavaliers se déplacent en \mathbf{L} , c'est-à-dire de deux cases dans une direction combinées avec une case perpendiculairement.

Nous pouvons compter deux problèmes dans les problèmes d'échecs, le problème d'indépendance ainsi que le problème de domination.

- Le problème d'indépendance consiste à déterminer s'il est possible d'assigner à chacune des pièces une position distincte sur l'échiquier de sorte qu'aucune pièce ne menace une autre pièce.
- Le problème de domination consiste à déterminer s'il est possible d'assigner à chacune des pièces une position distincte sur l'échiquier de sorte que chaque case soit occupée ou menacée par au moins une pièce.

Afin d'exprimer ces deux problèmes par un CSP équivalent, nous avons commencé par écrire les variables, le domaine ainsi que les notations utilisées dans les contraintes pour ceux-ci.

L'ensemble des variables est composé de toutes les coordonnées des pièces. Les tours sont notées t_i et t'_i , les fous f_i et f'_i et finalement les cavaliers h_i et h'_i . Le domaine est compris entre $\mathbf{1}$ et \mathbf{n} , \mathbf{n} indiquant la taille de l'échiquier.

Pour les notations, nous avons la dimension de l'échiquier (n x n), ainsi que les notations pour représenter les différentes pièces (k1, k2, k3). De plus, \mathbf{m} nous indique le nombre total de pièces que nous avons (k1 + k2 + k3). Enfin, \mathbf{y} représente la suite de toutes les coordonnées des pièces, celles-ci sont alternées.

Ainsi, les coordonnées x sont représentées sans les guillemets et les coordonnées y avec. Les $2 \times k1$ premières sont les tours, les $2 \times k2$ suivantes les fous et les $2 \times k3$ dernières les cavaliers.

1.1.1 Question 1

La première question nous demandait d'exprimer une instance quelconque du problème d'indépendance. L'ensemble des contraintes prend 4 contraintes pour ce problème.

$$C = \{c_1 \cup c_2 \cup c_3 \cup c_4\}$$

$$c_1 = (y, \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \forall \ 1 \le i \ne j \le m, (v_{2i-1} \ne v_{2j-1}) \lor (v_{2i} \ne v_{2j})\})$$

La première contrainte nous indique que deux pièces ne peuvent pas se trouver au même endroit sur l'échiquier. Nous l'avons implémentée comme ceci, pour un ensemble $(\mathbf{v1, ..., v2m}) \in D^{2m}$, il existe un \mathbf{i} et \mathbf{j} , différent et compris entre 1 et \mathbf{m} , le nombre de pièce, tel que ces deux pièces ne peuvent pas avoir les mêmes coordonnées.

L'ensemble est jusque $\mathbf{v2m}$ car dans y nous avons le nombre de pièce multipliées par 2, pour avoir toutes les coordonnées. De la même manière, nous multiplions les indices \mathbf{i} et \mathbf{j} par deux, car nous les avons bornés jusque \mathbf{m} , et pour avoir la coordonnée y nous avons besoin de la valeur juste à cotée qui se trouve dans \mathbf{y} . Pour rappel, dans \mathbf{y} , par exemple pour la première tour, nous avions mis t_1 , suivit de t'1, pour représenter ses coordonnées.

Pour les trois autres contraintes de ce problème, l'ensemble reste le même c'est seulement les conditions sur les deux pièces qui changent.

$$c_2 = (y, \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \forall \ 1 \le i \le k_1, \forall \ 1 \le j \le m,$$
$$(v_{2i-1} \ne v_{2j-1}) \land (v_{2i} \ne v_{2j})\})$$

La seconde contrainte se porte sur les tours, elle indique qu'aucune pièce ne peut se trouver sur l'horizontal ou la verticale d'une tour. Pour ceci, les bornes de $\bf i$ sont entre 1 et $\bf k1$, afin de ne prendre en compte que les tours, et $\bf j$ se trouve entre 1 et $\bf m$. Ces deux pièces ne peuvent être à la même colonne et à la même ligne.

$$c_3 = (y, \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \forall \ k_1 + 1 \le i \le k_1 + k_2, \forall \ 1 \le j \le m, \forall \ k \in \{-n, n\},\$$

$$[((v_{2i-1} \neq v_{2j-1} + k) \vee (v_{2i} \neq v_{2j} + k)) \wedge ((v_{2i-1} \neq v_{2j-1} - k) \vee (v_{2i} \neq v_{2j} + k))]\})$$

La troisième contrainte est sur la portée des fous, aucune pièce ne peut être sur les diagonales d'un fou. Pour cette contrainte, le i est entre k1+1 et k1+k2, afin de n'avoir que les fous, étant donné que les k1 représentent les tours nous

faisons un saut du nombre de tour présentes. Les bornes de \mathbf{j} , par contre, restent les mêmes, de 1 à \mathbf{m} . Dans cette contraintes, nous devons tenir en compte un autre indice qui définira les déplacements vers les diagonales, nous l'avons appelé \mathbf{k} et celui-ci est compris entre $\{-\mathbf{n}, \mathbf{n}\}$. Nous vérifions donc dans les 4 sens s'il n'y a pas d'autre pièces présentes.

$$c_4 = (y, \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \forall k_1 + k_2 + 1 \le i \le m, \forall 1 \le j \le m,$$

$$\forall \ k \in \{-2, 2\}, \forall \ l \in \{-1, 1\},\$$

$$[((v_{2i-1} \neq v_{2j-1} + k) \vee (v_{2i} \neq v_{2j} + l)) \wedge ((v_{2i-1} \neq v_{2j-1} + l) \vee (v_{2i} \neq v_{2j} + k))]\})$$

Enfin, pour la dernière contrainte sur les cavaliers, nous devons vérifier qu'aucune pièce ne se trouve sur les déplacements en $\bf L$. Pour cela, la borne inférieure de $\bf i$ est maintenant $\bf k1+\bf k2+1$, nous sautons donc toutes les tours et tous les fous. Et donc la borne supérieure est bien le nombre total de pièce : $\bf m$. En plus de ceci, nous avons un $\bf k$ compris entre $\{-2, 2\}$ et un $\bf l$ entre $\{-1, 1\}$, afin de pouvoir indiquer le déplacement vers une direction de deux cases suivit d'un mouvement perpendiculaire.

1.1.2 Question 2

Une instance quelconque du problème domination devait être exprimée pour la seconde question. L'ensemble des contraintes est composé de 2 contraintes.

$$C = \{c_1 \cup c_2\}$$

Où la première reste la même que pour la première question, 2 pièces ne peuvent pas être sur la même coordonnée dans l'échiquier.

$$c_1 = (y, \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \forall \ 1 \le i \ne j \le m, (v_{2i-1} \ne v_{2j-1}) \lor (v_{2i} \ne v_{2j})\})$$

La deuxième contrainte indique qu'une pièce est soit :

- Occupée par une pièce
- Menacée par une tour
- Menacée par un fou
- Menacée par un cavalier

$$c_2 = (y, \forall \ 1 \le i \le n, \forall \ 1 \le j \le n, u1_{i,j} \cup u2_{i,j} \cup u3_{i,j} \cup u4_{i,j})$$

Les indices ${\bf i}$ et ${\bf j}$ sont bornés entre 1 et ${\bf n}$, nous les passons en paramètre aux 4 ensembles exprimant les conditions citées ci-dessus.

$$u1_{i,j} = \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \exists k \in \{1, ..., m\}, v_{2k-1} = i \land v_{2k} = j\}$$

Le premier ensemble signifie que pour une case dont les coordonnées sont $\{i, j\}$, il existe une pièce quelconque ayant les même coordonnées. L'indice k, appartenant à $\{1, m\}$, représente donc une pièce.

$$u2_{i,j} = \{(v_1,...,v_{2m}) \in D^{2m} \mid \exists k \in \{1,...,k1\}, v_{2k-1} = i \lor v_{2k} = j\}$$

Dans le second ensemble, nous voulons qu'une tour aie la même ligne ou la même colonne que la case $\{i, j\}$. L'indice k symbolise les tours que nous avons, ses bornes étant entre 1 et k1.

$$u3_{i,j} = \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \exists k \in \{k1+1, ..., k1+k2\}, p \in \{-n, n\},$$
$$((v_{2k-1} = i + p \land v_{2k} = j + p) \lor ((v_{2k-1} = i - p \land v_{2k} = j + p)))\}$$

De même le troisième ensemble indique qu'il existe un fou dans les diagonales d'une case $\{i, j\}$. Ici, vu que nous considérons les fous, les bornes de k sont comprises entre k1+1 à k1+k2. Et comme pour la première question, nous devons intégrer un autre indice, que nous avons appelé ici p, afin de se déplacer dans les diagonales d'une case.

$$u4_{i,j} = \{(v_1, ..., v_{2m}) \in D^{2m} \mid \exists k \in \{k1 + k2 + 1, ..., m\}, p \in \{-2, 2\}, l \in \{-1, 1\},$$
$$((v_{2k-1} = i + k \land v_{2k} = j + l) \lor ((v_{2k-1} = i + l \land v_{2k} = j + k)))\}$$

Enfin le dernier ensemble exprime qu'il y a un cavalier aux déplacements L d'une case se trouvant aux indices $\{i, j\}$. Avec le même raisonnement qu'avant, les indices k, des cavaliers, sont compris entre k1+k2+1 et m. De plus, pour faire les déplacements en L nous avons besoin de deux autres indices, appelés ici p et l.

1.2 ChocoSolver

1.2.1 Question 3

Cette question nous demande d'implémenter un programme qui, étant donné une instance du problème de domination ou d'indépendance, en calcule une solution à l'aide de ChocoSolver.

Un format d'entré et de sortie est fixé, où nous pouvons passer en paramètre les différentes options que nous voulons pour exécuter le programme. Afin de parser les arguments, nous avons utilisé la librairie Argparse4j. Pour cela, un fichier jar est donné qu'il faut rajouter dans le buildpath du projet en mayen.

Certains paramètres comme la dimension, le nombre de tours, cavaliers, fous, sont obligatoires. En ce qui concerne le type de problème demandé, nous vérifions qu'il y a bien qu'un seul paramètre entré, soit un "-i" (indépendance) soit un "-d".

Une fois que tous les arguments sont initialisés, nous créons un Model ainsi que toutes les pièces demandées par l'utilisateur. Ensuite, pour ces pièces nous allons appliquer le code pour l'indépendance ou la domination. Et enfin, faire appel à model.getSolver().findSolution() afin de trouver notre solution.

Afin d'afficher la solution, nous commencons par créer un tableau de dimension **n**. Puis, nous reprenons les positions x et y de toutes les pièces, ainsi que la première lettre de la pièce correspondante, et imprimons la solution.

Pour le projet, nous avons décidé de créer une structure générique, où nous avons les classes tour, fou et cavalier héritant d'une classe Pièce. Cette classe Pièce contient les méthodes que nous voulons implémenter pour tous les types de pièces existants, et nous permet de nous renvoyer les coordonnées x et y de celles-ci. De plus, dans cette classe nous avons créé une méthode qui, prenant en paramètre des coordonnées x et y, peut vérifier si une pièce y existe déjà.

Les trois autres classes comportent les mêmes méthodes. Dans la première méthode, checkIndependency, nous vérifions qu'aucune pièce ne se trouve aux déplacements que peux effectuer la pièce en question. Cette fonction parcourt toutes les pièces, vérifie d'abord qu'aucune autre n'est présentes aux coordonnées x et y, puis applique les différentes contraintes que nous avons exprimée dans le CSP plus haut. Par exemple, pour les tours se serait vérifier qu'il n'y a aucune pièce ayant la même ligne ou colonne.

La seconde méthode présente dans les 3 sous-classes, s'appelle inDomain, et prend en paramètre une case avec ses coordonnées. Elle nous renvoi, bien évidemment, le domaine tel que la case (x,y) se trouve dans le domaine de la pièce en question. Par exemple pour les fous, on vérifie pour les diagonales de cette case si une pièce fou s'y trouve.

La résolution du problème de domination se fait comme suit :

- Créer une liste de contraintes, everyConstraint
- Vérifier qu'aucune pièce ne se trouve à cet endroit
- Pour toutes les cases, créer une contrainte qui vérifie qu'elle se trouve dans le domaine d'une pièce, que ce soit une tour un fou ou un cavalier, ou qu'il y a une pièce présente à cette position.
- Ajouter cette contrainte, dans la première liste de contraintes : every-Constraint
- Dire au model de respecter toutes les contraintes pour toutes les cases

1.2.2 Question bonus

Pour la question bonus, nous avons créé une classe PieceGenerique qui, comme les fous, tours et cavaliers, hérite de la classe parent Pièce.

Nous demandons en arguments grâce au paramètre "-g" le nombre de pièce générique qu'un utilisateur demande. De plus nous avons défini le domaine d'une pièce avec des équations linéaires. Ces équations sont mises dans un fichier que l'utilisateur va mettre en paramètre grâce à -file. Les équations sont de la forme suivante : $\mathbf{a}^*\mathbf{x} + \mathbf{b}^*\mathbf{y} + \mathbf{c}^*\mathbf{i} + \mathbf{d}^*\mathbf{j} + \mathbf{e} = \mathbf{0}$, l'opérateur peut bien sûr être autre qu'un = (>, >=, >, >=). \mathbf{x} et \mathbf{y} représentent les coordonnées d'une pièce, et \mathbf{i} et \mathbf{j} celles de la pièce à dominer. Dans le fichier donné par l'utilisateur, le format est : a b c d e op.

Une fois que nous récupérons ces données, nous appliquons à la pieceGenerique le problème d'indépendance ou de domination.

1.2.3 Question 4

2 Surveillance de musée