

Algorithme de recherche - transformation de programmes

Gonzague YERNAUX

18 octobre 2016

Fil rouge : calcul de maximum

```
int max(int x, int y, int z) {  
    int max_xy;  
    if (x>=y)  
        max_xy = x;  
    else  
        max_xy = y;  
    if (max_xy>=z)  
        return max_xy;  
    else  
        return z;  
}
```

Unfolding

Transformation 1 : unfolding

Permet de rembobiner le programme en remplaçant un appel par son corps effectif.

```
p1(A, B, C, D) :- {A > 5}, p2(C).  
p2(X) :- {X = 0}.
```

```
unfold(p1)    p1(A, B, C, D) :- {A > 5, C = X, X = 0}.  
               $\implies$  p2(X) :- {X = 0}.
```

```
compress(p1)  p1(A, B, C, D) :- {A > 5, C = 0}.  
               $\implies$  p2(X) :- {X = 0}.
```

Unfolding "jusqu'au bout"

Transformation 1b : unfolding "jusqu'au bout"

Unfolding complet du programme, au maximum, à partir d'un prédicat donné.

```
p1(A, B, C, D) :- {A > 5}, p2(C, D).  
p2(X, Y) :- {X = 0}, p3(Y).  
p3(Q) :- {Q =< 10}.
```

$$\begin{array}{l} \text{unfoldAll}(p1) \\ \implies \end{array} \begin{array}{l} p1(A, B, C, D) :- \{A > 5, C = 0, D \leq 10\} \\ p2(X, Y) :- \{X = 0\}, p3(Y). \\ p3(Q) :- \{Q \leq 10\}. \end{array}$$

Observation

L'unfolding complet revient à exécuter le programme CLP

Pruning

Transformation 2 : pruning

"Nettoyage" des clauses inutiles. Peut servir à différents stades de la transformation, notamment pour améliorer les performances et comme condition d'arrêt.

$p1(A, B, C, D) :- \{A > 5, C = 0, D \leq 10\}.$

$p2(X, Y) :- \{X = 0\}, p3(Y).$

$p3(Q) :- \{Q \leq 10\}.$

$p4(A, B, C, D) :- \{ \}.$

$\xRightarrow{\text{prune}(p1)} p1(A, B, C, D) :- \{A > 5, C = 0, D \leq 10\}.$

Slicing

Transformation 3 : Slicing

Création de tranches de programme isolant l'influence des variables.

```
p1(A, B, C, D) :- {A > B}, p2(C, D).
```

```
p2(X, Y) :- {X = 0, Y > 1}.
```

$$\xRightarrow{\text{slice}} \begin{array}{l} [A, B] \quad p1(A, B_ , _) \quad :- \quad \{A > B\}. \\ [C, D] \quad p1(_, _, C, D) \quad :- \quad \{\}, \quad p2(C, D). \\ [C, D] \quad p2(X, Y) \quad :- \quad \{X = 0, Y > 1\}. \end{array}$$

Observation

C et D sont liées dans la slice alors qu'en réalité elles sont indépendantes. Solution : *unfold* avant de *slicer*.

Comparaison de programmes simples

```
int max1(int x, int
    y, int z) {
    int max_xy;
    if (x>=y)
        max_xy = x;
    else
        max_xy = y;
    if (max_xy>=z)
        return max_xy;
    else
        return z;
}
```

```
int max2(int x, int y,
    int z) {
    if ((x>=y) && (x>=z))
        return x;
    else if ((y>=x) && (y
        >=z))
        return y;
    else
        return z;
}
```

Algorithme de comparaison - étape 1

Étape 1

Dans chaque programme, choisir une slice, puis unifier les clauses ayant la même tête dans la slice.

[A,B] $p1(A, B, _, A) :- \{A > B\}.$

[A,B] $p1(A, B, _, A) :- \{A = B\}.$

[C] $p1(_, _, C, _) :- \{C > 0\}, p2(C).$

[C] $p2(X) :- \{X < 50\}.$

$\xRightarrow{\text{etape1}}$ [A, B] $p1(A,B,C,A) :- \{(A > B) \ \wedge \ (A = B)\}.$

Algorithme de comparaison - étape 2

Étape 2

- Créer une association de variables du programme 1 vers le programme 2
- Si, pour tout couple de prédicats ayant la même tête ($P1$, $P2$) où $P1$ appartient au programme 1 et $P2$ au programme 2, cette association rend les contraintes de $P1$ vraies ssi celles de $P2$ sont vraies, alors les deux programmes calculent la même chose
- Sinon, créer une autre association de variables et réessayer
- Jusqu'à ce que toutes les associations de variables possibles aient été essayées

- Généraliser l'algorithme
 - Équivalence de programmes comme défini dans PPDP
 - Faire abstraction du nombre d'arguments et de leur position
 - Ne pas déterminer la slice choisie statiquement
- *Refactorer* le code : transformations robustes (et paramétrables)
- Programmes récursifs
- Heuristique pour l'ordre des transformations