

# Master Informatique M1 - TP LMC - 2018/2019

## 1 Description du sujet

Le but du TP est d'implanter en PROLOG une variante de l'algorithme d'unification de Martelli-Montanari vu en cours et dont les règles de transformation sont les suivantes :

**Rename**  $\{x \stackrel{?}{=} t\} \cup P'; S \rightsquigarrow P'[x/t]; S[x/t] \cup \{x = t\}$  si  $t$  est une variable

**Simplify**  $\{x \stackrel{?}{=} t\} \cup P'; S \rightsquigarrow P'[x/t]; S[x/t] \cup \{x = t\}$  si  $t$  est une constante

**Expand**  $\{x \stackrel{?}{=} t\} \cup P'; S \rightsquigarrow P'[x/t]; S[x/t] \cup \{x = t\}$  si  $t$  est composé et  $x$  n'apparaît pas dans  $t$

**Check**  $\{x \stackrel{?}{=} t\} \cup P'; S \rightsquigarrow \perp$  si  $x \neq t$  et  $x$  apparaît dans  $t$

**Orient**  $\{t \stackrel{?}{=} x\} \cup P'; S \rightsquigarrow \{x \stackrel{?}{=} t\} \cup P'; S$  si  $t$  n'est pas une variable

**Decompose**  $\{f(s_1, \dots, s_n) \stackrel{?}{=} f(t_1, \dots, t_n)\} \cup P'; S \rightsquigarrow \{s_1 \stackrel{?}{=} t_1, \dots, s_n \stackrel{?}{=} t_n\} \cup P'; S$

**Clash**  $\{f(s_1, \dots, s_n) \stackrel{?}{=} g(t_1, \dots, t_m)\} \cup P'; S \rightsquigarrow \perp$  si  $f \neq g$  ou  $m \neq n$

On rappelle que l'algorithme de Martelli-Montanari opère sur des paires  $P; S$  où  $P$  est un ensemble (système) d'équations  $s \stackrel{?}{=} t$  à unifier et  $S$  est un ensemble d'équations  $s = t$  déjà résolues. Le symbole  $\perp$  désigne le système qui n'a pas de solution. On note  $x$  pour désigner une variable et  $t$  pour désigner un terme quelconque (variable, constante ou terme composé).

La notation  $P[x/t]$  exprime la substitution simultanée de toutes les occurrences de la variable  $x$  par le terme  $t$  dans un ensemble  $P$ .

On rappelle également que l'algorithme démarre initialement avec une paire  $P; \emptyset$  où  $P$  est le système à résoudre et applique ensuite les règles autant que possible. Lorsque plus aucune règle ne peut s'appliquer, on obtient dans  $S$  l'unificateur le plus général (mgu) du système  $P$  ou  $\perp$  si le système n'admet pas d'unificateur.

### 1.1 Question 1

Dans un premier temps, il s'agit d'écrire un prédicat `unifie(P)` où  $P$  est un système d'équations à résoudre représenté sous la forme d'une liste `[S1 ?= T1, ..., SN ?= TN]`. La définition de l'opérateur `?=` vous est fournie (`:- op(20,xfy,?=)`).

Voici deux exemples d'utilisation du prédicat `unifie` :

```
?- unifie([f(X,Y) ?= f(g(Z),h(a)), Z ?= f(Y)]).
system: [f(_G496, _G497) = f(g(_G499), h(a)), _G499 = f(_G497)]
decompose: f(_G496, _G497) = f(g(_G499), h(a))
system: [_G496 = g(_G499), _G497 = h(a), _G499 = f(_G497)]
expand: _G496 = g(_G499)
system: [_G497 = h(a), _G499 = f(_G497)]
expand: _G497 = h(a)
system: [_G499 = f(h(a))]
expand: _G499 = f(h(a))
```

```
X = g(f(h(a)))
Y = h(a)
Z = f(h(a))
```

Yes

```

?- unify([f(X,Y) ?= f(g(Z),h(a)), Z ?= f(X)]).
system: [f(_G496, _G497) = f(g(_G499), h(a)), _G499 = f(_G496)]
decompose: f(_G496, _G497) = f(g(_G499), h(a))
system: [_G496 = g(_G499), _G497 = h(a), _G499 = f(_G496)]
expand: _G496 = g(_G499)
system: [_G497 = h(a), _G499 = f(g(_G499))]
expand: _G497 = h(a)
system: [_G499 = f(g(_G499))]
check: _G499 = f(g(_G499))

```

No

Pour réaliser `unifie(P)`, on implantera les prédicats suivants :

- `regle(E,R)` : détermine la règle de transformation `R` qui s'applique à l'équation `E`, par exemple, le but `?- regle(f(a) ?= f(b),decompose)` réussit.
- `occur_check(V,T)` : teste si la variable `V` apparaît dans le terme `T`.
- `reduit(R,E,P,Q)` : transforme le système d'équations `P` en le système d'équations `Q` par application de la règle de transformation `R` à l'équation `E`.

## 1.2 Question 2

L'efficacité de l'algorithme d'unification dépend beaucoup de l'ordre dans lequel on choisit les équations à résoudre. Une méthode particulière de choix de l'équation à résoudre à chaque étape s'appelle une *stratégie*. Une stratégie peut donc s'implanter comme un prédicat `choix(P,Q,E,R)` qui choisit dans le système `P` une équation `E` avec sa règle correspondante `R` et l'extrait de `P` pour donner le système `Q`.

La stratégie utilisée dans les exemples précédents est celle qui choisit systématiquement la première équation de la liste, appelons cette stratégie `choix_premier`. Une autre stratégie possible est celle qui affecte un poids à chaque règle et privilégie celles qui ont le poids le plus élevé, appelons la `choix_pondere`.

Une échelle de poids possible est la suivante :

*clash, check > rename, simplify > orient > decompose > expand*

On souhaite à présent permettre l'implantation et le paramétrage de plusieurs stratégies. Pour cela, vous devez écrire un prédicat `unifie(P,S)` où `S` est le nom de la stratégie à mettre en œuvre. Ainsi, le prédicat `unifie(P)` devient un cas particulier de `unifie(P,S)` où `S = choix_premier`. On demande d'implanter les prédicats `choix_premier(P,Q,E,R)` et `choix_pondere(P,Q,E,R)` et de proposer d'autres stratégies possibles. Un point important consistera à comparer sur des exemples appropriés ces différentes stratégies.

## 1.3 Question 3

A l'aide des prédicats `set_echo` et `clr_echo` qui vous sont fournis, implanter deux prédicats `unif(P,S)` et `trace_unif(P,S)` qui permettent respectivement d'inhiber ou d'activer la trace d'affichage des règles appliquées à chaque étape.

## 2 Travail demandé (à rendre pour le 11/12/2018)

- un rapport (de 5 à 10 pages) détaillant les réponses aux questions avec une description claire et une justification de vos choix d'implantation,
- un listing *commenté* des sources PROLOG de votre programme,
- des traces d'exécution de votre programme sur des exemples significatifs.

Il faudra bien-sûr que le système implanté soit tel que son utilisation soit facile et pratique, ce qui sera testé lors de la soutenance, et donc les aspects liés à l'interface utilisateur ne doivent pas être négligés.

Pour réaliser le TP, vous pourrez utiliser les prédicats prédéfinis suivants (liste non exhaustive) : `functor`, `arg`, `=..`, `atomic`, `compound`, `var`, `nonvar`, `call..` Ces prédicats sont décrits dans la documentation en ligne de PROLOG, par exemple, la commande `?- help(functor)`. permet d'obtenir la description du prédicat `functor`.