Interprétation des programmes – TP 4 : De Hopix à Hobix

Université Paris Diderot - Master 1

(2015-2016)

Cette séance de travaux pratiques a pour objectifs de :

- vous faire écrire votre première passe de compilation;
- vous faire comprendre et traduire la sémantique du pattern matching ;
- vous faire expliciter les représentations en machine des types de données de types sommes et enregistrements.
 Remarque : Si vous n'avez pas terminé le TP3, vous pouvez désactiver la vérification des types de HOPIX à l'aide

Exercice 1 (Préliminaires)

- 1. Quelles sont les différences syntaxiques entre HOPIX et HOBIX?
- 2. Pourquoi n'est-il pas nécessaire de typer HOBIX ?
- 3. Qu'apporterait néanmoins le typage de HOBIX en termes de génie logiciel?
- 4. Quelle est la sémantique des opérations de HOBIX qui ne sont pas dans HOPIX?
- 5. Comment peut-on tester une passe de compilation?
- 6. Liser le fichier HopixToHobix et compléter la fonction HopixToHobix.component.

Exercice 2 (Traduction des enregistrements)

de l'option -- typechecking false de flap.

- 1. Comment est représenté un enregistrement en Hobix ?
- 2. Écrire sur papier le code compilé Hobix correspondant au programme suivant :

```
type t = { x : int; y : int }
val r := { x = 0; y = 1 }.
val rx := r#x.
val change := r#x <- 2.</pre>
```

- 3. Compléter le cas de la déclaration des types enregistrements dans la fonction HopixToHobix.type_definition.
- 4. Compléter le cas de la création d'un enregistrement, de la lecture d'un champ et de l'écriture d'un champ dans la fonction HopixToHobix.expression.
- 5. Tester votre implémentation sur ces cas.

Exercice 3 (Traduction des types sommes)

- 1. Comment est représentée une valeur construite (i.e un ensemble de valeurs muni d'une étiquette)?
- 2. Écrire sur papier le code compilé HOBIX correspondant au programme suivant :

```
type 1 := { N | C : int * 1 }.
val n := N.
val a := C (1, C (2, N)).
val b := C (3, a).
val zero := a ? { N => 0 | _ => 1 }.
val one := a ? { N => 0 | C (i, _) => i }.
val two := a ? { N | C (_, _) => 0 | C (_, C (i, _)) => i }.
val three := b ? { C (i, _) & C (_, C (_, c)) => C (i, c) | _ => N }.
```

- 3. Compléter le cas de la déclaration des types sommes dans la fonction HopixToHobix.type_definition.
- 4. Compléter le cas de construction d'une valeur d'un type somme dans la fonction HopixToHobix.expression.
- 5. Après avoir lu le fichier utilities/ListMonad.mli, compléter la fonction HopixToHobix.expand_or_patterns_in_branch
- 6. Compléter la fonction HopixToHobix.pattern.
- 7. Utiliser les fonctions des deux questions précédentes pour compléter le cas du pattern matching dans la fonction HopixToHobix.expression.