Экстракция кода из Agda в Haskell

Шабалин Александр

научный руководитель доц. Москвин Д. Н.

Академический университет 2013 г.

Мотивирующий пример

TODO: Пример, который легко ломается в хаскеле и легко чинится зависимыми типами.

Зависимые типы

System F:

 $\begin{array}{l} \mathbf{Term} ::= \mathbf{Var} \mid \lambda x. \ \mathbf{Term}(x) \mid \mathbf{Term} \ \mathbf{Term} \\ \mathbf{Type} ::= \mathbf{TVar} \mid \mathbf{Type} \rightarrow \mathbf{Type} \mid \forall x. \ \mathbf{Type}(x) \end{array}$

Зависимые типы

System F:

```
Term ::= Var \mid \lambda x. Term(x) \mid Term Term
Type ::= TVar \mid Type \rightarrow Type \mid \forall x. Type(x)
```

Зависимые типы:

```
Term ::= Var | \text{ Term Term}  | \lambda x. \text{ Term}(x) | (x : \text{Term}) \rightarrow \text{Term}(x) | (\text{Term, Term}) | (x : \text{Term}) \times \text{Term}(x)
```

Agda

Язык с зависимыми типами и синтаксисом, похожим на Haskell.

Agda - примеры

```
data List\ (A:Set):Set\ where <>:List\ A _{:::_{-}}:A\rightarrow List\ A\rightarrow List\ A list-length :\{A:Set\}\rightarrow List\ A\rightarrow Nat list-length <>=0 list-length (x::xs)= list-length xs+1
```

Agda - примеры

```
data Vec (A : Set) : Nat \rightarrow Set where
   nil: Vec A 0
   cons : \{n : Nat\} \rightarrow A \rightarrow Vec \ A \ n \rightarrow Vec \ A \ (n+1)
list-to-vec : \{A : Set\} \rightarrow (xs : List A) \rightarrow Vec A (list-length xs)
list-to-vec <> = nil
list-to-vec (x :: xs) = cons x (list-to-vec xs)
zip-vec : \{A \ B : Set\}\{n : Nat\} \rightarrow Vec \ A \ n \rightarrow Vec \ B \ n \rightarrow Vec \ (A \times B) \ n
zip-vec nil nil = nil
zip-vec (cons x xs) (cons y ys) = cons (x, y) (zip-vec xs ys)
zip-vec nil (cons v vs) = ...
zip-vec (cons x xs) nil = ...
```

Agda

TODO: Пример с первого слайда

Компилятор MAlonzo

```
data Vec(A : Set) : Nat \rightarrow Set where
   nil: Vec A 0
   cons : \{n : Nat\} \rightarrow A \rightarrow Vec \ A \ n \rightarrow Vec \ A \ (n+1)
vec-map : \{A \ B : Set\}\{n : Nat\} \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow Vec \ A \ n \rightarrow Vec \ B \ n
vec-map f nil = nil
vec-map f (cons x xs) = cons (f x) (vec-map f xs)
data T_1 a_0 a_1 a_2 = C_2 | C_3 a_0 a_1 a_2
d_4 v_0 v_1 v_2 v_3 (C_2) = \text{cast } C_2
d_4 \ v_0 \ v_1 \ v_2 \ v_3 \ (C_3 \ v_4 \ v_5 \ v_6) = cast \ (C_3 \ (cast \ v_4) \ (cast \ (v_3 \ (cast \ v_5)))
   (cast (d_4 (cast v_0) (cast v_1) (cast v_4) (cast v_3) (cast v_6))))
ghci>:t d<sub>4</sub>
d_4 :: a \rightarrow a_1 \rightarrow a_2 \rightarrow a_3 \rightarrow (T_1 \ t \ t_1 \ t_2) \rightarrow b
                                                                4□ > 4□ > 4□ > 4□ > □ ×900
```

Coq

vMap $n f v = \mathbf{case} v \mathbf{of}$

Cons $n_0 \times xs \to \text{Cons } n_0 (f \times) (\text{vMap } n_0 f \times s)$

 $Nil \rightarrow Nil$

```
Inductive vec (A : Set) : nat \rightarrow Set := nil : vec A 0
 | cons : \forall n : nat, A \rightarrow \text{vec } A \ n \rightarrow \text{vec } A \ (n+1).
Fixpoint vMap (A : Set)(B : Set)n(f : A \rightarrow B)(v : vec A n) : vec B n :=
   match v with nil \Rightarrow nil
   |\cos x xs \Rightarrow \cos (f x) (vMap _ _ f xs)
end.
data Vec \ a = Nil \mid Cons \ Nat \ a \ (Vec \ a)
vMap :: Nat \rightarrow (a_1 \rightarrow a_2) \rightarrow Vec a_1 \rightarrow Vec a_2
```

What am I doing

Both are not good enough. I want to extract only some parts that when extracted will not blow up invariants.

Are you sure I deserve a masters degree?

aka

Q&A