Verificación formal de arboles rojinegros en Haskell con Coq

David Felipe Hernández Chiapa

Facultad de Ciencias Universidad Nacional Autónoma de México

29 de noviembre de 2018



(UNAM-FC) 1 / 14

Verificación formal en Haskell

Haskell es un lenguaje con una base muy grande de desarrolladores que constantemente están generando mas programas escritos en el. Una de las cosas que se dice de Haskell es que la verificación de su código es bastante sencilla.

¿Pero qué tan cierto y escalable es esto?

(UNAM-FC) 2 / 14

Verificación formal en Coq

A diferencia de Haskell, Coq es un asistente de pruebas, con el cual se puede escribir un programa y a la par de demostrar su especificación formal.

(UNAM-FC) 3 / 14

Verificación formal en Coq

Las diferencias mas grandes entre la escritura de programas entre Haskell y Coq, es que Coq solo acepta funciones totales y que estas terminen en todos sus casos.

(UNAM-FC) 4 / 14

Problema

Nos gustaría una manera de traducir módulos de Haskell (con funciones totales) a Coq para poder verificarlas formalmente de una manera mas sencilla, ordenada y escalable.

(UNAM-FC) 5 / 14

hs-to-coq

Es una herramienta en desarrollo por un equipo de la Universidad de Pensilvania (https://github.com/antalsz/hs-to-coq). En esta herramienta ya existen bibliotecas de Haskell traducidas a Coq y también permite traducir cualquier programa de Haskell.

(UNAM-FC) 6 / 14

hs-to-coq

Esta herramienta es creada para facilitar la verificación, siguiendo los siguientes pasos:

- Escribir un módulo de Haskell, digamos un módulo de Arboles Rojinegros.
- 2 Probar ese código en Haskell por medio de ejemplos.
- 3 Utilizar hs-to-coq para traducir el código a Coq.
- 4 ¡A verificar!

(UNAM-FC) 7 / 14

Ventajas

Esto simplifica mucho la verificación en varios frentes:

- La traducción no se hace a mano.
- La cooperación en un equipo de trabajo se hace mas sencilla.

(UNAM-FC) 8 / 14

Definición de arboles rojinegros en Haskell

$$\mathtt{data}\ \mathtt{Color} = \mathtt{R} \mid \mathtt{B}$$

data RB
$$a = E \mid T Color (RB a) a (RB a)$$

9 / 14

Código de balance de Arboles Rojinegros en Haskell.

```
balance :: RB a \rightarrow a \rightarrow RB a \rightarrow RB a balance (T R a x b) y (T R c z d) = T R (T B a x b) y (T B c z d) balance (T R (T R a x b) y c) z d = T R (T B a x b) y (T B c z d) balance (T R a x (T R b y c)) z d = T R (T B a x b) y (T B c z d) balance a x (T R b y (T R c z d)) = T R (T B a x b) y (T B c z d) balance a x (T R (T R b y c) z d) = T R (T B a x b) y (T B c z d) balance a x b = T B a x b
```

(UNAM-FC) 10 / 14

Código de balance de Arboles Rojinegros en Coq, traducido con hs-to-coq.

```
 \begin{array}{l} \text{Definition balance } \{a\} : RB \ a \to a \to RB \ a \to RB \ a \to RB \ a := \\ \text{fun arg_0\_ arg_1\_ arg_2\_} \Rightarrow \\ \text{match arg_0\_, arg_1\_, arg_2\_ with} \\ \mid \ T \ R \ a \ x \ b, \ y, \ T \ R \ c \ z \ d \Rightarrow T \ R \ (T \ B \ a \ x \ b) \ y \ (T \ B \ c \ z \ d) \\ \mid \ T \ R \ (T \ R \ a \ x \ b) \ y \ c, \ z, \ d \Rightarrow T \ R \ (T \ B \ a \ x \ b) \ y \ (T \ B \ c \ z \ d) \\ \mid \ T \ R \ a \ x \ (T \ R \ b \ y \ c), \ z, \ d \Rightarrow T \ R \ (T \ B \ a \ x \ b) \ y \ (T \ B \ c \ z \ d) \\ \mid \ a, \ x, \ T \ R \ (T \ R \ b \ y \ c) \ z \ d \Rightarrow T \ R \ (T \ B \ a \ x \ b) \ y \ (T \ B \ c \ z \ d) \\ \mid \ a, \ x, \ T \ R \ (T \ R \ b \ y \ c) \ z \ d \Rightarrow T \ R \ (T \ B \ a \ x \ b) \ y \ (T \ B \ c \ z \ d) \\ \mid \ a, \ x, \ b \Rightarrow T \ B \ a \ x \ b \\ \text{end.} \end{array}
```

(UNAM-FC) 11 / 14

Código de inserción de Arboles Rojinegros en Haskell.

```
ins :: Ord a \Rightarrow a \rightarrow RB \ a \rightarrow RB \ a
ins x E = T R E x E
ins x sO(T B a y b)

| x < y = balance (ins x a) y b
| x > y = balance a y (ins x b)
| otherwise = s
ins x sO(T R a y b)
| x < y = T R (ins x a) y b
| x > y = T R a y (ins x b)
| otherwise = s
```

(UNAM-FC) 12 / 14

Código de inserción de Arboles Rojinegros en Coq, traducido con hs-to-coq.

```
Definition ins \{a\} '{GHC.Base.Ord a} : a \rightarrow RB a \rightarrow RB a :=
  fix ins arg 0 arg 1
        := match arg 0 , arg 1 with
             x, E \Rightarrow T R E x E
            x, (T B a y b as s) \Rightarrow
                if x GHC.Base. < y : bool then balance (ins x a) y b else
                if x GHC.Base. > y: bool then balance a y (ins x b) else
                S
            \mid x, (T R a y b as s) \Rightarrow
                if x GHC.Base. < y : bool then T R (ins x a) y b else
                if x GHC.Base. > y : bool then T R a y (ins x b) else
                S
```

end.

(UNAM-FC) 13 / 14

Trabajo en desarrollo

La herramienta que se usa (hs-to-coq) esta en desarrollo y se le esta integrando mas funcionalidades de Haskell, como clases, polimorfismos, etc.

Este es un trabajo en curso, se busca poder traducir y verificar las operaciones de los arboles rojinegros y tambien as implementaciones de estos (Implementaciones funcionales de árboles roji-negros, Graciela Lópesz Campos).

(UNAM-FC) 14 / 14