

# Экстракция кода из Agda в Haskell

Шабалин Александр Леонидович

научный руководитель

к. ф.-м. н. Москвин Денис Николаевич

Академический университет

2014 г.

# Формальная верификация

- ▶ Способ доказать, что программа решает поставленную задачу. Тестирование только может показать это на ограниченном наборе данных.
- ▶ Agda — функциональный язык программирования с системой типов, позволяющей строить и проверять логические формулы над элементами языка.

$zip : (lst_1\ lst_2 : List\ Nat) \rightarrow \textcolor{red}{length\ lst_1} \equiv \textcolor{red}{length\ lst_2} \rightarrow List\ (Nat \times Nat)$

# Использование верифицированного кода

1. Использовать Agda для написания приложений целиком.
  - + Можно верифицировать больше кода.
  - Не Тьюринг-полный язык.
2. По коду на Agda генерировать код на другом языке («Экстракция программ» ).
  - + Удобнее писать «реальный» код.
  - Необходимо поддерживать корректность кода при трансляции.

# Экстракция программ

- ▶ Уже есть транслятор: MAlonzo компилирует Agda через трансляцию в Haskell.
- ▶ Необходимо уметь запрещать прямой доступ к функциям со сложными предусловиями на аргументы.

# Существующие решения

Coq 8.4pl3 Экстракция программ<sup>1</sup>. Из кода стираются все доказательства и инварианты.

Agda 2.3.2.2 Компилятор MAlonzo<sup>2</sup>. Написан для генерации исполняемых файлов. Генерирует имена вида буква+число, теряет почти всю информацию о типах.

Agda 2.4.0 Появилась возможность давать пользовательские имена функциям и генерировать для них разумные типы.

---

<sup>1</sup>P. Letouzey. *A New Extraction for Coq*. 2002

<sup>2</sup>M. Benke. *Alonzo — a compiler for Agda*. 2007

# Цели и задачи

## Цель работы

Разработать механизм для MAlonzo, генерирующий интерфейс на Haskell к коду на Agda, использование которого не позволит нарушить инварианты, поддерживаемые Agda.

## Задачи:

1. Провести анализ методов трансляции и принципов генерации кода в компиляторе MAlonzo.
2. Разработать механизм генерации интерфейса на Haskell к сгенерированному MAlonzo коду, не позволяющий нарушить инварианты, поддерживаемые Agda.
3. Доказать корректность генерируемого интерфейса.
4. Реализовать поддержку механизма экстракции в компиляторе MAlonzo и провести тестирование этой реализации.

# Обзор реализации

- ▶ Генерируемый интерфейс — обертки над кодом, сгенерированным *MAlonzo*, которые имеют согласованные с *Agda* типы.
- ▶ Введена прагма `{-# EXPORT AgdaName HaskellName #-}`. Если сущность *AgdaName* представима в *Haskell* и *HaskellName* — разрешенное имя, то генерируется соответствующая обертка.
- ▶ Модуль с генерируемым интерфейсом помещается в поддерево *MAlonzo.Export*, отдельно от *MAlonzo*-генерируемого кода в *MAlonzo.Code*.

# Подробности реализации

Тип данных и все его конструкторы выразимы

Agda:

```
data List (A : Set) : Set where  
  nil : List A  
  cons : A → List A → List A
```

Haskell:

```
data List (a :: *) = Nil | Cons a (List a)
```

- ▶ При реализации требуется, чтобы терм MAlonzo имел идентичную внутреннюю структуру терму интерфейса.
- ▶ Необходимо подменять тип, генерируемый MAlonzo.



# Подробности реализации

Тип данных выразим, но хотя бы один конструктор не выразим

Agda:

```
data IsEqual (A : Set) : Set where  
  yes : (x y : A) → x ≡ y → IsEqual A  
  no : (x y : A) → x ≠ y → IsEqual A
```

Haskell:

```
newtype IsEqual (a :: *) =  
  IsEqual (∀ b0 ··· b3. MAlonzoType b0 ··· b3)
```

- ▶ Позволяет использовать `unsafeCoerce` для трансформации между этим типом и типом из `MAlonzo`.
- ▶ Такой же подход используется сейчас и для простых типов.

# Подробности реализации

## Функции

Agda:

$$\begin{aligned} \text{identity} &: (A : \text{Set}) \rightarrow A \rightarrow A \\ \text{identity } \_ \ x &= x \end{aligned}$$

Haskell:

$$\begin{aligned} \text{identity} &:: \mathbf{forall} \ (a :: *). \ a \rightarrow a \\ \text{identity} &= \lambda x \rightarrow \text{unsafeCoerce} \\ &\quad (\text{mAlonzoTerm } () \ (\text{unsafeCoerce } x)) \end{aligned}$$

- ▶ MAlonzo оставляет типовой параметр аргументом функции.
- ▶ Из генерируемого интерфейса они убираются.

# Доказательство корректности

- ▶ Выполнено методом структурной индукции.
- ▶ Вызов функции из интерфейса дает такой же результат, что и вызов в Agda.

# Выводы

Таким образом:

1. Экстракция кода из Agda в Haskell, сохраняющая семантику, возможна для широкого класса типов данных и функций Agda.
2. Разработан способ генерировать безопасный интерфейс на Haskell к коду на Agda.
3. Доказана его корректность.

## Agda 2.4.0

- ▶ Прагма `{-# COMPILED_EXPORT AgdaName HaskellName #-}`.
- ▶ Подменяется имя функций (переименовывание типов данных не поддерживается), генерируемых MAlonzo.
- ▶ Функции требуют *Unit* на место параметров типов.

## Что дальше

- ▶ Необходимо сделать экспортирования типов данных целиком: подменять код `MAlonzo` для типов данных и конструкторов.
- ▶ В Agda есть способ симулировать классы типов из Haskell с помощью **record** — можно попробовать генерировать соответствующие классы типов и их реализации.
- ▶ Существует множество расширений системы типов Haskell, которые позволяют в той или иной степени реализовывать зависимые типы — их использование позволит выражать больше типов Agda в Haskell.

## **data** вместе с биекциями

**newtype** *List a*,   **data**  $T = \text{In } \text{Int} \mid \text{Ch } \text{Char}$

$\text{trTtoT1} :: T \rightarrow T1$ ,    $\text{trT1toT} :: T1 \rightarrow T$ ,    $\text{empty} :: \text{List } a$

$\text{add} :: T \rightarrow \text{List } T \rightarrow \text{List } T$

$\text{add} = \lambda x \text{ xs}. \text{unsafeCoerce } (d7 (\text{trTtoT1 } x) (\text{unsafeCoerce } \text{xs}))$

$\text{head} :: \text{List } a \rightarrow a$

$\text{head} = \lambda \text{xs}. \text{unsafeCoerce } (d8 (\text{unsafeCoerce } \text{xs}))$

$\text{test} = \text{head } (\text{add } (\text{In } 3) \text{ empty})$

Для корректной работы *head* обязан был вызвать *trT1toT* вместо *unsafeCoerce*.