ісимые типы Agda

Программирование с зависимыми типами Зависимые типы и agda

Валерий Исаев

5 сентября 2016 г.

План лекции

Зависимые типы

Agda

Мотивация

 Типизация в языках программирования позволяет выражать свойства программ.

Мотивация

- Типизация в языках программирования позволяет выражать свойства программ.
- ▶ Более мощные системы типов позволяют выражать больше инвариантов программ.

Мотивация

- Типизация в языках программирования позволяет выражать свойства программ.
- ▶ Более мощные системы типов позволяют выражать больше инвариантов программ.
- Зависимые типы являются венцом эволюции и позволяют полностью описывать спецификацию программы.

▶ В просто типизированном языке, если мы хотим написать функцию сортировки, то мы можем приписать ей тип

sort : List $a \to \text{List } a$

▶ В просто типизированном языке, если мы хотим написать функцию сортировки, то мы можем приписать ей тип

sort : List
$$a \to \text{List } a$$

 Разумеется этот тип не описывает полностью спецификацию этой функции.

▶ В просто типизированном языке, если мы хотим написать функцию сортировки, то мы можем приписать ей тип

sort : List
$$a \to \text{List } a$$

- Разумеется этот тип не описывает полностью спецификацию этой функции.
- В языке с зависимыми типами мы можем задать ей следующий тип:

sort : List
$$a \to \text{SortedList } a$$

▶ В просто типизированном языке, если мы хотим написать функцию сортировки, то мы можем приписать ей тип

sort : List
$$a \to \text{List } a$$

- Разумеется этот тип не описывает полностью спецификацию этой функции.
- В языке с зависимыми типами мы можем задать ей следующий тип:

sort : List
$$a \to \text{SortedList } a$$

▶ Это всё еще не является полной спецификацией, но уже лучше.

Альтернативы

► Если мы хотим описать тип сортированных списков, то нам нужно уметь выражать произвольные формулы.

Альтернативы

- ► Если мы хотим описать тип сортированных списков, то нам нужно уметь выражать произвольные формулы.
- ▶ Тогда мы можем определить этот тип следующим образом:

$$\{xs : \text{List } a \mid \forall i \leq j < \text{length}(xs), xs[i] \leq xs[j]\}$$

Альтернативы

- ► Если мы хотим описать тип сортированных списков, то нам нужно уметь выражать произвольные формулы.
- ▶ Тогда мы можем определить этот тип следующим образом:

$$\{xs : \text{List } a \mid \forall i \leq j < \text{length}(xs), xs[i] \leq xs[j]\}$$

 Если мы хотим написать функцию sort, то нам нужно уметь не только выражать формулы в нашем языке, но и их доказательства.

Альтернативы

- Если мы хотим описать тип сортированных списков, то нам нужно уметь выражать произвольные формулы.
- Тогда мы можем определить этот тип следующим образом:

$$\{xs : \text{List } a \mid \forall i \leq j < \text{length}(xs), xs[i] \leq xs[j]\}$$

- Если мы хотим написать функцию sort, то нам нужно уметь не только выражать формулы в нашем языке, но и их доказательства.
- То есть мы могли бы разделить язык на две части: отдельно программы и отдельно формулы и доказательства.

Соответствие Карри-Говарда

 Зависимые типы предоставляют более гибкий и удобный подход.

Соответствие Карри-Говарда

- Зависимые типы предоставляют более гибкий и удобный подход.
- Основная идея заключается в том, что формулы это частный случай типов. А доказательство формулы – это программа соответствующего типа.

Соответствие Карри-Говарда

- Зависимые типы предоставляют более гибкий и удобный подход.
- Основная идея заключается в том, что формулы это частный случай типов. А доказательство формулы – это программа соответствующего типа.

► Так как формулы и доказательства являются частным случаем типов и программ, нет необходимости иметь два отдельных языка.

Зависимые типы

▶ При помощи простых типов можно выражать только формулы пропозициональной логики.

- ▶ При помощи простых типов можно выражать только формулы пропозициональной логики.
- Если мы хотим формулировать интересные утверждения, нам также нужны кванторы.

- ▶ При помощи простых типов можно выражать только формулы пропозициональной логики.
- Если мы хотим формулировать интересные утверждения, нам также нужны кванторы.
- Аналогами кванторов являются зависимые типы.

- При помощи простых типов можно выражать только формулы пропозициональной логики.
- Если мы хотим формулировать интересные утверждения, нам также нужны кванторы.
- Аналогами кванторов являются зависимые типы.
- ▶ Зависимое произведение $\Pi(x:A)B$ является аналогом квантора всеобщности $\forall (x:A)B$ и обобщает тип функций $A \to B$,

- При помощи простых типов можно выражать только формулы пропозициональной логики.
- Если мы хотим формулировать интересные утверждения, нам также нужны кванторы.
- Аналогами кванторов являются зависимые типы.
- ▶ Зависимое произведение $\Pi(x:A)B$ является аналогом квантора всеобщности $\forall (x:A)B$ и обобщает тип функций $A \to B$.
- Зависимая сумма $\Sigma(x:A)B$ является аналогом квантора существования $\exists (x:A)B$ и обобщает тип произведений $A \times B$.

Применения

 Языки с зависимыми типами используют для двух различных целей.

Применения

- Языки с зависимыми типами используют для двух различных целей.
- Во-первых, для верификации программ.

Применения

- Языки с зависимыми типами используют для двух различных целей.
- ▶ Во-первых, для верификации программ.
- Во-вторых, так как такой язык является полноценной логикой, то его можно использовать для формализации математики.

Реализации

► Существует несколько языков с зависимыми типами: agda, coq, nuprl, idris, . . .

Реализации

- ► Существует несколько языков с зависимыми типами: agda, coq, nuprl, idris, . . .
- ▶ Мы будем использовать agda.