Функциональное программирование на Haskell

Лекция 1: введение

Алексей Романов

17 февраля 2018 г.

Организация курса

- 8 лекций
- 4 лабораторных
- Итоговый проект

Что такое парадигма?

Что такое парадигма?

Совокупность идей и понятий, определяющих стиль написания компьютерных программ.

Что такое парадигма?

Совокупность идей и понятий, определяющих стиль написания компьютерных программ. Основные парадигмы:

Что такое парадигма?

Совокупность идей и понятий, определяющих стиль написания компьютерных программ. Основные парадигмы:

- Структурное программирование
- Процедурное программирование
- Функциональное программирование
- Логическое программирование
- Объектно-ориентированное программирование

Что такое парадигма?

Совокупность идей и понятий, определяющих стиль написания компьютерных программ. Основные парадигмы:

- Структурное программирование
- Процедурное программирование
- Функциональное программирование
- Логическое программирование
- Объектно-ориентированное программирование

В парадигме важно не только то, что используется, но то, использование чего не допускается или минимизируется.

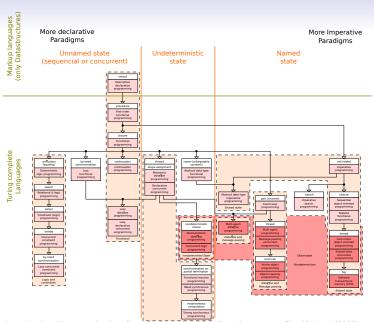
Что такое парадигма?

Совокупность идей и понятий, определяющих стиль написания компьютерных программ. Основные парадигмы:

- Структурное программирование
- Процедурное программирование
- Функциональное программирование
- Логическое программирование
- Объектно-ориентированное программирование

В парадигме важно не только то, что используется, но то, использование чего не допускается или минимизируется. Например, goto в структурном программировании, глобальные переменные в ООП.





Peter Van Roy, "Programming Paradigms for Dummies: What Every Programmer Should Know" (2009)

- Значения лучше переменных.
 - Переменная даёт имя значению или функции, а не адресу в памяти.
 - Переменные неизменяемы.
 - Типы данных неизменяемы.
- Выражения лучше инструкций.
 - Аналоги if, try-catch и т.д. выражения.
- Функции как в математике (следующий слайд)

• Функции как в математике

- Функции как в математике
 - Чистые функции: аргументу соответствует результат, а всё прочее от лукавого.
 - Нет побочных эффектов (ввода-вывода, обращения к внешней памяти, не связанной с аргументом, и т.д.)
 - При одинаковых аргументах результаты такой функции одинаковы
 - Функции являются значениями (функции первого класса)
 - Функции часто принимают и возвращают функции (функции высших порядков)

- Функции как в математике
 - Чистые функции: аргументу соответствует результат, а всё прочее от лукавого.
 - Нет побочных эффектов (ввода-вывода, обращения к внешней памяти, не связанной с аргументом, и т.д.)
 - При одинаковых аргументах результаты такой функции одинаковы
 - Функции являются значениями (функции первого класса)
 - Функции часто принимают и возвращают функции (функции высших порядков)
- Опора на математические теории: лямбда-исчисление, теория типов, теория категорий

- семейство Lisp: первый ФП-язык и один из первых языков высокого уровня вообще
- Erlang и Elixir: упор на многозадачность (модель акторов), надёжность
- Scala, Kotlin, F#: гибриды с ООП для JVM и для CLR
- Purescript, Elm, Ur/Web: для веба
- Семейство ML: OCaml, SML, F#

- семейство Lisp: первый ФП-язык и один из первых языков высокого уровня вообще
- Erlang и Elixir: упор на многозадачность (модель акторов), надёжность
- Scala, Kotlin, F#: гибриды с ООП для JVM и для CLR
- Purescript, Elm, Ur/Web: для веба
- Семейство ML: OCaml, SML, F#
- Haskell:
 - Чисто функциональный

- семейство Lisp: первый ФП-язык и один из первых языков высокого уровня вообще
- Erlang и Elixir: упор на многозадачность (модель акторов), надёжность
- Scala, Kotlin, F#: гибриды с ООП для JVM и для CLR
- Purescript, Elm, Ur/Web: для веба
- Семейство ML: OCaml, SML, F#
- Haskell:
 - Чисто функциональный
 - Строго статически типизированный (с очень мощной и выразительной системой типов)

- семейство Lisp: первый ФП-язык и один из первых языков высокого уровня вообще
- Erlang и Elixir: упор на многозадачность (модель акторов), надёжность
- Scala, Kotlin, F#: гибриды с ООП для JVM и для CLR
- Purescript, Elm, Ur/Web: для веба
- Семейство ML: OCaml, SML, F#
- Haskell:
 - Чисто функциональный
 - Строго статически типизированный (с очень мощной и выразительной системой типов)
 - Ленивый



Язык Haskell: начало

- Установите Haskell Platform (https://www.haskell.org/platform/)
- Запустите WinGHCi (или просто GHCi)
- Это оболочка или REPL (Read-Eval-Print loop) для Haskell
 - Read: Вы вводите выражения (и команды GHCi)
 - Eval: GHCi вычисляет результат
 - Print: и выводит его на экран
- Пример:

```
GHCi, version 8.2.2:
   http://www.haskell.org/ghc/ :? for help
Prelude> 2 + 2
4
Prelude> :t True -- команда GHCi
True :: Bool
```

Язык Haskell: начало

• 2 + 2, True: выражения

• 4, True: значения

• Bool: тип

Язык Haskell: начало

- 2 + 2, True: выражения
- 4, True: значения
- Bool: тип
- Значение: «вычисленное до конца» выражение
- Тип (статический): множество значений и выражений, построенное по определённым законам таким образом, что компилятор может определить типы и проверить отсутствие ошибок в них без запуска программы.
- От типа зависит то, какие операции допустимы:

```
Prelude> True + False
```

```
<interactive>:12:1: error:
No instance for (Num Bool) arising from a use of '+'
In the expression: True + False
In an equation for 'it': it = True + False
```



Вызов функций

- Вызов (применение) функции пишется без скобок: f x, foo x y.
- Скобки используются, когда аргументы сложные выражения, а не переменные: f (g x) (и внутри сложных выражений вообще).
- Бинарные операторы (как +) это просто функции.
 - Можно писать их префиксно, заключив в скобки:
 (+) 2 2
 - А любую функцию двух аргументов можно писать инфиксно, заключив в обратный апостроф:
 4 `div` 2
- Названия переменных и функций начинаются со строчной буквы
 - или состоят целиком из спец. символов.



Определение функций и переменных

• Определение функции выглядит так же как вызов:

```
название параметр1 параметр2 = значение
название = значение -- переменная
```

- Тело функции это не блок, а одно выражение (но сколь угодно сложное).
- В GHCi перед определением нужен let, в отличие от кода в файлах:

```
Prelude> let x = sin pi
Prelude> x
```

Определение функций и переменных

• Определение функции выглядит так же как вызов:

```
название параметр1 параметр2 = значение
название = значение -- переменная
```

- Тело функции это не блок, а одно выражение (но сколь угодно сложное).
- В GHCi перед определением нужен let, в отличие от кода в файлах:

```
Prelude> let x = sin pi
Prelude> x
1.2246063538223773e-16
Prelude> let square x = x * x
Prelude> square 2
```

Базовые типы

- Названия типов всегда начинаются с заглавной буквы (или состоят целиком из спец. символов).
- Bool: логические значения True и False.
- Целые числа:
 - Integer: неограниченные (кроме размера памяти);
 - Int: машинные¹, Word: машинные без знака;
 - Data.{Int.Int/Word.Word}{8/16/32/64}:
 фиксированного размера в битах, со знаком и без.
- Float и Double: 32- и 64-битные числа с плавающей точкой.
- Character: символы Unicode.
- (): Unit (единичный тип), единственное значение ().

¹по стандарту минимум 30 бит, но в GHC это 32 или 64 бита 💂 🕠 🤉 с

Тип функций и сигнатуры

- Типы функций записываются через ->. Например, Int -> Char это тип функции из Int в Char.
- Для нескольких аргументов это выглядит как

Тип функций и сигнатуры

- Типы функций записываются через ->. Например, Int -> Char это тип функции из Int в Char.
- Для нескольких аргументов это выглядит как Bool -> Bool -> Bool.
- :: читается как «имеет тип»; запись выражение :: тип называется «сигнатурой типа».
- При объявлении экспортируемой функции или переменной сигнатура обычно указывается явно:

```
foo :: Int -> Char foo x = \dots
```

 Компилятор обычно выведет типы и без этого, но явное указание защищает от непреднамеренного изменения.

Арифметика

- Это упрощённая версия, так как настоящее объяснение требует понятия класса типов, которое будет введено позже.
- Например, :type 1 или :type (+) дадут тип, который понимать пока не требуется.
- То же относится к ошибкам вроде No instance for (Num Bool) arising from a use of '+ на более раннем слайде.
- Пока достаточно понимать, что есть понятие «числового типа», которые делятся на целочисленные (Int, Integer) и дробные (Float, Double).

Числовые литералы

- Числовые литералы выглядят, как в других языках: 0, 1.5, 1.2E-1, 0xDEADBEEF.
- Целочисленные литералы могут иметь любой числовой тип, а дробные любой дробный.
- Но это относится *только* к литералам. Неявного приведения (например, Int в Double) в Haskell *нет*.

Приведение числовых типов

 Используйте fromIntegral для приведения из любого целочисленного типа в любой числовой.
 Тип-цель можно указать явно:

```
Prelude> let {x :: Integer; x = 2}
Prelude> x :: Double
<interactive>:22:1: error:
Couldn't match expected type 'Double' with
   actual type 'Integer' ...
Prelude> fromIntegral x :: Double
2.0
```

Или не указывать, если компилятор может его вывести из контекста:

```
Prelude> :t fromIntegral 2 / (4 :: Double)
fromIntegral 2 / (4 :: Double) :: Double
```



Приведение числовых типов

- toInteger переводит любой целочисленный тип в Integer, fromInteger из Integer в любой целочисленный.
 - Если аргумент fromInteger слишком велик для типа цели, берётся его значение по модулю:

```
Prelude> fromInteger (2^64) :: Int
0
```

- toRational и fromRational аналогично для Rational и дробных типов.
- ceiling, floor, truncate и round из дробных типов в целочисленные (по названиям должно быть понятно, как именно).

Арифметические операции

- Операции +, -, * как в других языках, только аргументы обязательно имеют одинаковый тип.
- Унарный минус единственный унарный оператор.
- / деление дробных чисел, div целочисленное, mod – остаток (есть ещё quot и rem, они отличаются поведением на отрицательных числах).
 - Использование / для целых чисел даст ошибку No instance... arising from a use of '/'. Нужно сначала использовать fromIntegral.
- ^ возведение любого числа в целую неотрицательную степень, ^^ – дробного в любую целую, ** – дробного в степень того же типа.

Операции сравнения и логические операции

- Большинство операций сравнения выглядят как обычно: ==, >, <, >=.
- Но ≤ обозначается как =<, а не <=.
- A ≠ как /=.
- Функция compare возвращает Ordering: тип с тремя значениями LT, EQ и GT.
- Функции min и max.
- «и» это &&, а «или» ||, как обычно.
- «He» not.



Существенные отступы (двухмерный синтаксис)

TODO

Условные выражения

- В любом языке должна быть возможность выдать результат в зависимости от какого-то условия.
- Первый способ сделать это в Haskell: выражения if и case.
- Синтаксис if:
 if условие then выражение1 else выражение2.
 Поскольку это выражение, то else обязательно!
 условие имеет тип Bool, выражение1 и выражение2 –
 любой одинаковый тип, который будет и типом
 всего if ... then ... elseЭто ближе к?:,
 чем к if в С-подобных языках.
- Многострочно пишется так:
 - if условие then выражение1 else выражение2



Сопоставление с образцом

Синтаксис case:

```
case выражение of oбразец1 -> выражение1 oбразец2 -> выражение2
```

- Его смысл: вычислить значение выражение и сопоставить с каждым образцом по очереди. Если первым подошёл образецN, вернуть значение выражениеN.
- Если ни один образец не подошёл, то вычисление case выкидывает ошибку.
- В первом приближении, образец это «форма для значения», которая может содержать неопределённые переменные (они получат значение при удачном сопоставлении).
- Образцы похожи на выражения, но ими не являются: это новая синтаксическая категория!



Образцы для известных нам типов

- True и False образцы для Bool. Они подходят, только если значение совпадает с ними.
- Аналогично LT, EQ и GT для Ordering, а числовые литералы для числовых типов.
- Переменная образец для любого типа. Она подходит для любого значения, и получает это значение при сопоставлении.
- _ тоже образец для любого типа, который подходит для всех значений, но ничего не связывает. Можно читать как «значение не важно».

Связь case и if

• Пример:

```
if условие
then выражение1
else выражение2
```

это ровно то же самое, что

```
case условие of
True -> выражение1
False -> выражение2
```

На самом деле, при компиляции Haskell это преобразование действительно делается, чтобы не дублировать правила оптимизации.

Охраняющие условия

 У каждого образца могут быть дополнительные условия, которые могут содержать переменные из образца:

```
образец
| условие1 -> выражение1
| условие2 -> выражение2
```

В этом случае при удачном сопоставлении проверяется по очереди каждое условие. Если ни одно из них не выполнено, сопоставление переходит к следующему образцу.

Определение функций по случаям

TODO

Локальные переменные

TODO