# Введение в функциональное программирование

Михаил Беляев 28 сентября 2016

#### Императивное программирование

- Программа это набор *инструкций*, изменяющих *состояние* системы
- Всё остальное (процедуры, классы и т.д.) лишь способы абстракции

```
long factorial(long i) {
    long result = 1;
    while(i > 1) {
        result = result * i;
        --i;
    }
    return result;
}
```

# Императивное программирование: более формально

# Выполнение программы — это переход между состояниями

$$\sigma_0 \rightarrow \sigma_1 \rightarrow \sigma_2 \rightarrow \sigma_3 \rightarrow \sigma_4 \rightarrow \ldots \rightarrow \sigma_s$$

# Императивное программирование: языки

Как процедурные, так и объектные языки Начиная от Fortran и Algol и заканчивая Java и C#

### Функциональное программирование

- Программа это выражение, которое можно вычислить
- Способы абстракции бывают так же разными

• Выполнение программы — это вычисление этого выражения

# Функциональное программирование: языки

Начиная от первых диалектов LISP до Haskell и F#

# Декларативное программирование

• Функциональный стиль программирования — частный случай декларативного стиля

# Декларативное программирование

- Функциональный стиль программирования частный случай декларативного стиля
- Императивная программа отвечает на вопрос «как?»
- Декларативная программа отвечает на вопрос «что?»

#### Современные языки

- Современные языки имеют широкий инструментарий для работы в стиле ФП
- Как в основном императивные, так и в основном функциональные языки пришли к некоему «гибридному» состоянию

Модно, молодёжно: Rust, Swift, Kotlin, Scala, Go, etc.

• «Старые» языки последних стандартов тоже не остают Java 8, C++11/C++14, C# 4.X, etc.

# Немного истории

В начале было слово?

#### Немного истории

В начале было слово? LISP

#### Немного истории

В начале было слово?

#### LISP

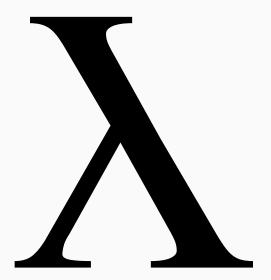
- 1958 год
- первый функциональный язык программирования
- рекурсия, условные выражения, лямбда-функции
- динамическая типизация
- сборка мусора
- крайне простой синтаксис

### Пример кода на LISP

```
(defun (fibonacci (n))
    (if (or (= n 0) (= n 1))
            (fibonacci (- n 1))
            (fibonacci (- n 2))
```

# Ещё немного истории

В начале была буква!



Алонзо Чёрч, 30e годы XX века

Алонзо Чёрч, 30e годы XX века

Два основных принципа — аппликация и абстракция

Алонзо Чёрч, 30е годы XX века Два основных принципа — аппликация и абстракция Абстракция через  $\lambda$ -терм:

λ х. <выражение над х>

Алонзо Чёрч, 30е годы XX века Два основных принципа — аппликация и абстракция Абстракция через  $\lambda$ -терм:

λ х. <выражение над х>

Аппликация (применение функции к аргументу):

fx

Алонзо Чёрч, 30е годы XX века

Два основных принципа — аппликация и абстракция Абстракция через  $\lambda$ -терм:

 $\lambda$  х. <выражение над х>

Аппликация (применение функции к аргументу):

Вычисление = «переписывание» термов:

(
$$\lambda$$
 x. y)  $a \rightarrow y[a/x]$ 

«Заменить все вхождения х внутри у на а»

- Можно ввести рекурсию через т.н. Ү-комбинатор
- Можно определить структуру данных пару
- Можно определить логические (Church booleans) и натуральные (Church numerals) значения
- Через натуральные числа можно определить целые и вещественные

- Можно ввести рекурсию через т.н. Ү-комбинатор
- Можно определить структуру данных пару
- Можно определить логические (Church booleans) и натуральные (Church numerals) значения
- Через натуральные числа можно определить целые и вещественные

На выходе имеем Тьюринг-полный язык программирования

#### А потом уже был LISP

- 1958 год, Стив Рассел (Steve Russell)
- LISt Processor
- Lots of Irritating Stupid Parentheses
- · Lost In a Sea of Parentheses
- etc.

# LISP: базовый синтаксис

• Всё — это линейный список

#### LISP: базовый синтаксис

- Всё это линейный список
- Программа это тоже линейный список

#### LISP: базовый синтаксис

- Всё это линейный список
- Программа это тоже линейный список
- Всего два служебных символа «(» и «)».

Первый элемент списка— это функция, дальше— её аргументы

```
(* (+ 1 1) (sin (/ pi 2)))
```

#### Дальше

- ML Робин Милнер (Robin Milner) 1970e
  - Вывод типов (Type inference)
  - Алгебраические типы данных
- Miranda Девид Тёрнер (David Turner) 1985
  - Call-by-name evaluation strategy (lazy evaluation)

Дано: существует важная задача X и 25 способов её решения.

Дано: существует важная задача X и 25 способов её решения.

Лучшие умы человечества собираются вместе чтобы раз и навсегда представить один самый лучший способ.

Дано: существует важная задача X и 25 способов её решения.

Лучшие умы человечества собираются вместе чтобы раз и навсегда представить один самый лучший способ.

Долгие годы работы, кропотливый труд, радость свершения.

Дано: существует важная задача X и 25 способов её решения.

Лучшие умы человечества собираются вместе чтобы раз и навсегда представить один самый лучший способ.

Долгие годы работы, кропотливый труд, радость свершения.

Итог: существует важная задача X и **26** способов её решения.

#### Язык Haskell

Решение о создании языка было принято на конференции на тему функционального программирования и компьютерной архитектуры (FPCA '87) в Портленде, штат Орегон.

# Haskell — 1990 — > 20 специалистов из ТОР100 в области языков

- Вершина функциональной мысли на момент создания
- Чисто функциональный язык программирования
- Строгая статическая типизация
- Вывод типов
- Ленивое выполнение

#### Текущее положение дел

- LISP продолжает развитие в виде BPCL, Racket, Clojure
- ML продолжает развитие в виде OCaml/F#

# Последние годы: гибридизация

- Scala EPFL 2003
  - За основу взяли Java и Haskell
  - Попытка «поженить» ООП и ФП со стороны ООП
- F# Microsoft 2005
  - За основу взяли диалект ML под названием OCaml
  - Попытка «поженить» ООП и ФП со стороны ФП
- Swift/Rust/Kotlin и так далее
  - Все заявляют ФП как одну из основных «фишек»
  - На практике это неудачные попытки поиска золотой середины

# Что же такое функциональное программирование

Что такое функция в программировании?

# Что же такое функциональное программирование

Что такое функция в программировании?

Что такое функция в математике?

Что такое функция в программировании?

Что такое функция в математике?

Чистая функция — это функция и в математическом, и в программном смысле

Что такое функция в программировании?

Что такое функция в математике?

Чистая функция — это функция и в математическом, и в программном смысле

Можно ли написать что-то реально работающее только на чистых функциях?

Чистая функция — это функция, не содержащая побочных эффектов

Чистая функция— это функция, не содержащая побочных эффектов

Всё является функциями, причём чистыми

Чистая функция— это функция, не содержащая побочных эффектов

Всё является функциями, причём чистыми

- Переменных нет, есть только константы
- Циклов нет они бессмысленны без переменных

### Побочные эффекты

- Любой ввод-вывод
- Модификация внешнего состояния (глобальные и локальные переменные)

### Побочные эффекты

- Любой ввод-вывод
- Модификация внешнего состояния (глобальные и локальные переменные)

Являются ли два определения чистой функции тождественными?

Т.е. означает ли отсутствие побочных эффектов то, что для одних и тех же аргументов всегда будет выдан один и тот же результат?

#### Функции — полноценные значения

- Раз все значения являются функциями, то функции являются значениями
  - Функции можно передавать как параметры в другие функции
  - Функции можно создавать на лету (лямбда-абстракции) и возвращать как значения
- Функции высших порядков функции, оперирующие функциями

### Функции высших порядков: примеры

- тар отображение коллекции аргументов на коллекцию результатов
- filter выделение элементов из коллекции по предикату

### Другие ограничения чисто функционального кода

- Многие структуры данных (и, как следствие, алгоритмы) подразумевают изменяемое состояние
  - Простейший пример массивы
  - Чтобы получить изменённый массив, нужно скопировать старый, что обычно неприемлемо
- Нужно использовать неизменяемые (immutable) структуры данных
  - Константные массивы
  - Односвязные списки
  - Деревья
  - Более сложные связные структуры
- Неизменяемость даёт много плюсов, но в среднем гораздо сложнее для понимания
  - «Дешёвая» параллельность

### Вернёмся к $\lambda$ -исчислению

- Две операции abstraction & application
  - Т.е. объявление функций и их применение
- $\Rightarrow$  Всё это функция.

### Вернёмся к $\lambda$ -исчислению

- Две операции abstraction & application
  - Т.е. объявление функций и их применение
- $\Rightarrow$  Всё это функция.
- На самом деле, всё это функция с одним аргументом.

### Вернёмся к $\lambda$ -исчислению

- Две операции abstraction & application
  - Т.е. объявление функций и их применение
- $\Rightarrow$  Всё это функция.
- На самом деле, всё это функция с одним аргументом.
- Можно ли хоть что-то напрограммировать в таких условиях???

#### Каррирование

Позволяет писать функции с более чем одним параметром

#### Каррирование

Позволяет писать функции с более чем одним параметром

Функция с 2 параметрами  $\to$  Функция с 1 параметром, возвращающая функцию с 1 параметром

Изобретено Хаскеллом Карри (Haskell Curry), в честь которого и названо

$$\lambda x y$$
.  $f x y === \lambda x$ .  $\lambda y$ .  $f x y$ 

### Принцип замыкания

Позволяет хранить данные в функциях

### Принцип замыкания

Позволяет хранить данные в функциях

При объявлении функция захватывает все переменные, имеющиеся выше её объявления

Те из них, которые реально используются, называются замыканием (closure) этой функции

$$b = \lambda x. \lambda f. f(a x)$$

В функции b теперь всегда в некоем виде хранится функция а

# Пары Чёрча

$$pair = \lambda x. \lambda y. \lambda f. f x y$$

$$fst = \lambda p. p (\lambda x. \lambda y. x)$$

snd = 
$$\lambda$$
 p. p ( $\lambda$  x.  $\lambda$  y. y)

### Пары Чёрча

$$pair = \lambda x. \ \lambda y. \ \lambda f. \ f x y$$

$$fst = \lambda p. p (\lambda x. \lambda y. x)$$

snd = 
$$\lambda$$
 p. p ( $\lambda$  x.  $\lambda$  y. y)

$$fst \ oneAndTwo \Rightarrow a$$

snd oneAndTwo 
$$\Rightarrow$$
 **b**

### Списки Чёрча

Список — это либо пустой список (nil), либо пара из элемента и списка

$$[1,2,3,4,5] \rightarrow (1, (2, (3, (4, (5, nil)))))$$

### Списки Чёрча

Список — это либо пустой список (nil), либо пара из элемента и списка

$$[1,2,3,4,5] \rightarrow (1, (2, (3, (4, (5, nil)))))$$

Это соответствует линейному однонаправленному связному списку в C

# Булеаны Чёрча

Позволяют определить значения в рамках логики 1го порядка

### Булеаны Чёрча

Позволяют определить значения в рамках логики 1го порядка

true = 
$$\lambda$$
 x.  $\lambda$  y. x  
false =  $\lambda$  x.  $\lambda$  y. y  
if =  $\lambda$  p.  $\lambda$  x.  $\lambda$  y. p x y

not =  $\lambda$  p. if p false true

# Булеаны Чёрча

Позволяют определить значения в рамках логики 1го порядка

true = 
$$\lambda$$
 x.  $\lambda$  y. x

false = 
$$\lambda$$
 x.  $\lambda$  y. y

if = 
$$\lambda$$
 p.  $\lambda$  x.  $\lambda$  y. p x y

not = 
$$\lambda$$
 p. if p false true

if true 
$$\mathbf{a} \mathbf{b} \rightarrow \mathbf{a}$$

if false 
$$\mathbf{a} \mathbf{b} \rightarrow \mathbf{b}$$

Можно определить и прочие логические операции.

### Нумералы Чёрча

Позволяют определить целые числа

### Нумералы Чёрча

#### Позволяют определить целые числа

$$0 = \lambda f. \lambda x. x$$

1 = 
$$\lambda$$
 f.  $\lambda$  x. f x

$$2 = \lambda f. \lambda x. f(f x)$$

$$3 = \lambda f. \lambda x. f(f(fx))$$

и т.д.

Простейшее рекурсивное выражение — омега-комбинатор

$$M = \lambda x. xx$$

$$\omega$$
 = M M

Простейшее рекурсивное выражение — омега-комбинатор

$$M = \lambda x. xx$$

$$\omega$$
 = M M

Абсолютно бесполезен в реальном применении

#### Ү-комбинатор

$$Y = \lambda \, f.(\lambda \, x. \, f(x \, x)) \, (\lambda \, x. \, f(x \, x))$$

$$Y x === x (Y x)$$

#### Ү-комбинатор

$$Y = \lambda f(\lambda x. f(x x)) (\lambda x. f(x x))$$

$$Y x === x (Y x)$$

Вместе с условным оператором позволяет реализовать полноценную рекурсию

#### Итог

λ-исчисление может использоваться как полноценный, Тьюринг-полный язык программирования. И это за десятки лет до появления программируемых компьютеров и до самого Тьюринга!

На практике интересно в основном математикам и исследователям в области языков.

В следующей лекции мы перейдём к настоящим языкам функционального программирования.