Основы языка Haskell

А.В.Дубанов

Кафедра ИУ-9 МГТУ им. Н. Э. Баумана

2014 г.

Haskell

Haskell — чистый функциональный язык программирования общего назначения.

Функциональное программирование

Функциональное программирование ($\Phi\Pi$) — раздел дискретной математики и парадигма программирования, в которой процесс вычислений рассматривается как вычисление значений математических функций.

Функция

В программировании

Функция — процедура (подпрограмма), (возможно) принимающая некоторые аргументы и (обязательно) возвращающая значение.

В математике

Функция — это закон или правило, согласно которому каждому элементу из областью определения ставится в соответствие определенный элемент из области значений функции.

Чистая функция

- ► Детерминирована (значение функции однозначно определяется значениями ее аргументов).
- ► Не имеет побочных эффектов (не взаимодействует со средой выполнения: не осуществляет ввода-вывода, не вызывает исключений и т.п.).

Следствия

- ► Слабая связность компонентов программы (повторное использование кода, юнит-тестирование).
- ▶ Мемоизация результатов вычислений.
- ► Декларативность программы: не требуется явно указывать последовательность вычислений.
- ▶ Возможность организации параллельных вычислений.

- ▶ Использование чистых функций.
- ► Результаты недетерминированных функций и функций с побочными эффектами инкапсулируются в монады.
- Имеется подмножество языка для императивного программирования.

Монада

Монада (в программировании):

- ▶ Абстракция линейной цепочки связанных вычислений.
- Контейнерный тип для возвращаемых значений недетерминированных функций и функций с побочными эффектами.

- ▶ Мемоизация результатов вычилений.
- ▶ Ленивые и нестрогие вычисления.
- ▶ Многопоточность.
- ▶ Порядок вычислений определяется компилятором.

▶ Широкое использование математической нотации, обилие синтаксического сахара.

- Развитая система типов: полиморфные типы, алгебраические типы (параметризуемые, рекурсивные и т.д.).
- ▶ Строгая статическая типизация = надёжность кода.
- Автоматический вывод типов (модель типизации Хиндли-Мильнера).

- ▶ Функции высшего порядка. Операции над функциями.
- ▶ Все сущности программы могут рассматриваться как функции. Переменных нет!
- ► Язык стандартизован (Haskell-98, Haskell-2010).
- ▶ ...

Средства разработки

Haskell Platform

- ► GHC Glasgo Haskell Compiler
- ► GHCi (WinGHCi) GHC interactive (REPL)
- ▶ runghc (runhaskell) non-interactive interpreter
- ▶ cabal
- ► haddock
- ► Libraries

haskell.org

- ► Haskage
- ► Hoogle

Литература

- 1. haskell.org
- M. Lipovača. Learn You a Haskell for a Great Good! learnyouahaskell.com
- B. O'Sullivan, D. Stewart, J. Goerzen. Real World Haskell. book. realworldhaskell.org/read/
- 4. Р. Душкин. Функциональное программирование на языке Haskell.
- 5. Статьи на www.rsdn.ru
- 6. А. Бешенов. Функциональное программирование на Haskell. Статьи на www.ibm.com/developerworks/ru/library

Выражения

Выражения записываются в математической нотации. Операторы применяются в инфиксной форме. Порядок вычислений задается приоритетом операторов и круглыми скобками.

```
> 2 + 2 * 2
6
> (2 + 2) * 2
```

Применение функции к аргументам

```
Prelude> mod 10 3 1
```

Применение функции к результату вычисления другой функции:

```
Prelude> log (exp 1)
1.0
```

Значение функции без аргументов:

Prelude> pi 3.141592653589793

Применение функции к аргументам

Применение функции к аргументам имеет наивысший приоритет:

```
Prelude> div 4 2 + div 5 2 4
```

Применение функции к отрицательному числу или аргументом с унарным минусом:

```
Prelude> abs (-1)
1
Prelude> sin (-pi)
-1.2246467991473532e-16
```

Standard Prelude

Модуль Prelude по умолчанию загружается при запуске GHCi и доступен GHC.

Тип выражения

В Haskell каждое выражение имеет тип. Если тип не указан в программе, компилятор пытается его вывести (обычно успешно).

:t *выражение*, :type *выражение* — команда GHCi для получения типа выражения.

```
> :t 'c'
'c' :: Char
> :t id
id :: a -> a
> :t (2+2)
(2+2) :: Num a => a
```

Команды GHCi

```
:info имя функции Информация о функции
:і имя функции
                    Выход (Ctrl+D)
:quit
:q
                    Помощь по командам GHCi
:help
:h
:?
```

Сигнатура

Сигнатура — обозначение типа.

выражение :: тип

:: — «имеет тип»

Примеры сигнатур

Сигнатуры значений

```
'c' :: Char
"abc" :: [Char]
1 :: Num a => a
1.0 :: Fractional a => a
```

Сигнатуры функций

```
not :: Bool -> Bool
abs :: Num a => a -> a
mod :: Integral a => a -> a -> a
sqrt :: Floating a => a -> a
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
```

а — параметр типа

Примеры сигнатур

Сигнатуры операторов

```
> :t (+)
(+) :: Num a => a -> a -> a
> :t (&&)
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
```

Оператор — функция двух аргументов, применяемая в инфиксной форме.

Как определены операторы

Обычно для операторов определены ассоциативность и приоритет.

```
> :i (+)
class Num a where
  (+) :: a -> a -> a
    -- Defined in 'GHC. Num'
infixl 6 +
> :i (*)
class Num a where
  . . .
  (*) :: a -> a -> a
    -- Defined in 'GHC.Num'
infixl 7 *
```

Как определены операторы

```
> :i (++)
(++) :: [a] -> [a] -- Defined in 'GHC.Base'
infixr 5 ++

> :i (==)
class Eq a where
  (==) :: a -> a -> Bool
   ...
   -- Defined in 'GHC.Classes'
infix 4 ==
```

Соглашения

- ► Имена функций пишутся со строчной буквы. При необходимости используется camelCase, символ _ использовать не рекомендуется.
- ▶ Имена типов, классов типов, конструкторов типов и модулей пишутся с заглавной буквы.

Встроенные типы

- ▶ Пустой (единичный) тип.
- ▶ Логический тип.
- Числовые типы.
- Кортежи.
- Списки (включая строки).

Пустой тип

```
() :: ()
```

Как правило, его возвращают функции, применяющиеся только ради своих побочных эффектов. Например:

```
putStr :: String -> IO ()
```

Логический (булевый) тип

```
True :: Bool
False :: Bool

(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
(||) :: Bool -> Bool -> Bool
infixr 3 &&
infixr 2 ||
not :: Bool -> Bool
```

Логические значения возвращают операторы проверки на равенство, операторы сравнения и предикаты. Возвращаемые значения используются в т.ч. управляющими конструкциями.

Операторы проверки на равенство

```
(==) :: Eq a => a -> a -> Bool
(/=) :: Eq a => a -> a -> Bool
```

Оба значения должны быть одного типа.

Операторы сравнения

```
(>) :: Ord a => a -> a -> Bool

(<) :: Ord a => a -> a -> Bool

(>=) :: Ord a => a -> a -> Bool

(<=) :: Ord a => a -> a -> Bool
```

Оба значения должны быть одного типа.

Символы

```
:: Char
Одиночные символы Unicode
«Пробельные символы»: '', '\t', '\n', '\r', '\t', '\v'.
Экранирование \: '\\'
```

Классификация символов: модуль Data. Char

Простые числовые типы

```
Int «Аппаратное» целое*
Integer Целое произвольной разрядности
Double С плавающей запятой двойной точности (!)
Float С плавающей запятой**
```

^{*} Обычно используется для индексов. Не менее 30 бит. См: minBound :: Int, maxBound :: Int.

^{**} Для совместимости с С.

Классы числовых типов

```
Int ----+
           +---- Integral ----+
Integer ----+
                               +--- Num,
                                    Real
Float ----+
           +---- Floating, ----+
                 Fractional
Double ----+
```

Преобразования числовых типов

Арифметические операторы

Левоассоциативные

```
(+) :: Num a => a -> a -> a
(-) :: Num a => a -> a -> a -- невозможно получить через :t
(*) :: Num a => a -> a -> a

subtract :: Num a => a -> a -- замена бинарного (-)
negate :: Num a => a -> a -- замена унарного (-)

(/) :: Fractional a => a -> a -> a
```

Арифметические операторы

Левоассоциативные

```
div :: Integral a => a -> a -> a
mod :: Integral a => a -> a -> a
```

Функции ${\tt div}$ и ${\tt mod}$ могут использоваться в инфиксной форме. Для них определен приоритет такой же, как и для /. Например:

```
5 'div' 2
```

Операторы возведения в степень

Правоассоциативные

```
(^) :: (Integral b, Num a) => a -> b -> a
(^^) :: (Fractional a, Integral b) => a -> b -> a
(**) :: Floating a => a -> a -> a
```

Числовые функции

 $\mathsf{C}\mathsf{m}.$ документацию по $\mathsf{Prelude}\ \mathsf{B}\ \mathsf{Hoogle}.$

Кортежи

Кортежи (tuples) — последовательности элементов (возможно, pазных типов), фиксированной длины. Например:

('c', 1.0, 1, True)

Доступ к отдельным элементам кортежа: см. «Сопоставление с образцом»

Кортежи

Кортежи считаются принадлежащими одному типу, если у них совпадают число и типы элементов по порядку. Такие кортежи можно сравнивать поэлементно:

Вопрос: что есть пустой кортеж?

Списки

Списки (lists) — последовательности произвольной длины из элементов *одинакового* типа. Например:

```
[] :: [a] -- Пустой список
['a', 'b', 'c'] :: [Char]
[1, 2, 3] :: Num t => [t]
[[1,2], [3,4,5]] :: Num t => [[t]] -- Вложенные списки
[[1,2],3] -- ОШИБКА!
```

Операции над списками

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a] -- Конкатенация
(!!) :: [a] -> Int -> а -- Получение эл-та по индексу
length :: [a] -> Int -- Число элементов

[1,2] ++ [3,4] -- [1,2,3,4]
[1,2,3] !! 1 -- 2
length [1,2,3] -- 3
```

Сложность: O(n)

Операции над списками

```
Если [1,2,3,4] — список, то:
```

- 1 его голова (head),
- ► [2,3,4] его хвост (tail).

```
head [1,2,3,4] -- 1
tail [1,2,3,4] -- [2,3,4]
last [1,2,3,4] -- 4
init [1,2,3,4] -- [1,2,3]
```

Сравнение списков

```
[1,2,3] == [1,2,3] -- True

[1,2,3] == [1,2,1] -- False

[1,2,3] <= [2,2,3] -- True

[1,2] <= [1,2,3] -- True
```

Строки

```
Строки — списки символов.
x :: String {- эквивалентно -} x :: [Char]
B GHCi:
> ['a', 'b', 'c']
"abc"
> "abc" ++ "def"
"abcdef"
> "abc" !! 1
b'
> length "abcd"
4
```

Функции

В программе:

area r = 4 * pi * r ^ 2

B GHCi:

let area r = 4 * pi * r ^ 2

Замечания

Знак = означает связывание выражения с именем.

Запись

area
$$r = 4 * pi * r ^ 2$$

является сокращенной формой записи

$$\lambda r.4\pi r^2$$

Константы

Константу в программе можно определить как функцию без аргументов:

unit = 1

Сигнатура функции

В программе тип функции может быть указан явно — с помощью сигнатуры:

```
area :: Double -> Double
area r = 4 * pi * r ^ 2
```

Когда писать сигнатуры?

- Когда компилятор не может определить тип.
- ▶ Когда надо ограничить диапазон значений.
- ▶ Когда не требуется полиморфная функция*.
- Для лучшей документированности кода.

```
* Например, mySort :: [Int] -> [Int] вместо mySort :: [a] -> [a].
```

Загрузка определений в GHCi

| :load имя_файла | Загрузить файл |
|----------------------|-------------------------|
| :load "путь_к_файлу" | |
| :1 | |
| :r, :reload | Перезагрузить последний |
| | загруженный файл |

Сопоставление с образцом

Многие функции естественно определяются через разбор различных вариантов или могут быть заданы таблицей.

С вариантами функции:

```
numeral :: Integer -> String
numeral 0 = "zero"
numeral 1 = "one"
numeral 2 = "two"
numeral _ = "any number"
```

Сопоставление с образцом

Правила

- ▶ Сигнатура одна для всех вариантов.
- ▶ Перечисление образцов от частного к общему.
- ▶ Области определения вариантов не должны пересекаться.
- ▶ Должны быть предусмотрены все возможные варианты.

Сопоставление с образцом

Внутри функции:

As-pattern (@)

As-pattern @ обеспечивает доступ κ элементам составных типов при сопоставлении с образцом.

Программа:

GHCi:

```
> test (1,2)
1
2
(1,2)
```

Как написать функцию

Пример

Написать функцию для вычисления n!.

1. Запишем определение факториала в математической нотации:

$$n! = \begin{cases} 1 & n = 0, \\ n \cdot (n-1)! & n > 0. \end{cases}$$

2. Просто перепишем это определение на языке Haskell:

```
factorial 0 = 1
factorial n = n * factorial (n - 1)
```

Условные конструкции

- ▶ if-then-else
- ► Охранные условия (guards)

if-then-else

$$|x| = \begin{cases} -x & x < 0, \\ x & x \geqslant 0. \end{cases}$$

abs' x = if x < 0 then -x else x

Альтернатива if-then-else

```
if' :: Bool -> a -> a -> a
if' True x _ = x
if' False x _ = x

abs' x = if' (x < 0) (-x) x</pre>
```

Охранные условия

signum
$$x = \begin{cases} -1 & x < 0, \\ 0 & x = 0, \\ 1 & x > 0. \end{cases}$$

signum'
$$x \mid x < 0 = -1$$

 $\mid x == 0 = 0$
 $\mid x > 0 = 1$

или

Переопределение функции

Функция может быть переопределена, если новое определение не вызывает конфликтов типов.

Локальные определения

Например, необходимо найти действительные корни квадратного уравнения вида $ax^2+bx+c=0$. Будем считать, что эти корни существуют. На Haskell можем записать:

```
quadratic a b c = (x1, x2)
  where d = b ^2 - 4 * a * c
        sd = sqrt d
        x1 = (-b - sd) / (2 * a)
        x2 = (-b + sd) / (2 * a)
(предпочтительно) или
quadratic a b c =
    let d = b ^2 - 4 * a * c
        sd = sqrt d
        x1 = (-b - sd) / (2 * a)
        x2 = (-b + sd) / (2 * a)
    in (x1, x2)
```

Оформление кода

Отступы существенны и контролируются компилятором, т.к. отступы являются синтаксическим сахаром (...).

Руководства по стилю кодирования:

- www.haskell.org/haskellwiki/Programming_guidelines
- stackoverflow.com/questions/1983047/good-haskell-codingstandards
- github.com/tibbe/haskell-styleguide/blob/master/haskell-style.md

Оператор применения функции к аргументам (\$)

Пусть f — функция. Тогда запись f f f х эквивалентна f х f f тем отличием, что оператор f имеет самый низкий приоритет среди всех операторов. Используется для сокращения числа круглых скобок при записи выражений:

Первая программа

```
-- hello.hs
module Main where
main :: IO ()
main = putStrLn "Hello, World!"
или, если вся программа помещается в одном файле:
-- hello.hs
main = putStrLn "Hello, World!"
Сигнатура не обязательна.
```

Выполнение в GHCi

> :1 "hello.hs"
> :main
Hello, World!

Компиляция и выполнение

```
$ ghc --make -o hello hello.hs
$ ./hello
Hello, World!
```

Выполнение как скрипта

```
Файл с программой:
#!/usr/bin/runhaskell
main = putStrLn "Hello, World!"
Bash:
$ chmod +x hello.hs
$ ./hello.hs
Hello, World!
```

Задание

Напишите и отладьте в среде GHCi:

- 1. Функцию для нахождения наибольшего общего делителя двух произвольных целых чисел (например, по алгоритму Евклида). Сравните результаты работы своей функции с результатами встроенной функции gcd.
- 2. Функцию, проверяющую целое число на простоту методом перебора делителей. По-возможности постарайтесь избежать вычисления квадратного корня.
- 3. Функцию наименьшего общего кратного двух целых чисел. Сравните результаты работы своей функции с результатами встроенной функции 1cm.

Решения

НОД по Евклиду

Чего здесь не хватает?

Решения

Проверка числа на простоту

```
-- | Проверка на простоту методом поиском делителя

prime :: Integral a => a -> Bool

prime n = n == divisor n 2

-- | Поиск делителя

divisor :: Integral a => a -> a -> a

divisor n m | mod n m == 0 = m -- *

| m * m == n = n -- <==> m >= sqrt n

| otherwise = divisor n (m+1)
```

* Это условие должно быть первым

Решения

HOK

```
lcm' :: Integer -> Integer -> Integer
lcm' a b = div (abs (a * b)) (gcd' a b)
```

Функции высшего порядка (higher-order functions)

... или функции как объекты 1-го класса.

Операции над функциями:

- Частичное применение;
- Карринг;
- Композиция функций.

Частичное применение

Частичное применение функции к аргументам — способ «зафиксировать» часть аргументов функции.

Пусть определена функция:

$$f x y = x * x + y * y$$

Предположим, в программе необходимо вычислять эту функцию для x=2 и разных у. Для этого можем определить функцию:

$$g = f 2$$

Частичное применение

Имеем:

```
f x y = x * x + y * y

g = f 2
```

Функция g будет функцией одного аргумента:

```
> :t g
g :: Integer -> Integer
> g 2
8
```

т.к. g 2 эквивалентно f 2 2.

Рекомендация

Тот аргумент, который будет меняться чаще, записывайте последним.

Функция flip

Если в ранее определенной функции порядок аргументов не удобен для частичного применения, то их можно поменять местами с помощью функции flip из Prelude:

```
flip :: (a -> b -> c) -> b -> a -> c

f x y = x * x - y * y

g = (flip f) 2 -- \y -> f 2 y
```

Карринг

Каррирование, карринг (currying) — преобразование функции нескольких аргументов в функцию, принимающую свои аргументы по одному. В Haskell все функции по умолчанию каррированы.

Пусть определена функция:

$$f x y z = x * x + y * y + z * z$$

Без синтакического сахара это определение может быть записано так:

$$f = \x -> \y -> \z -> \x * x + y * y + z * z$$

Отсюда, корректны будут следующие выражения:

$$((f 10) 20) 30$$

g = f 10 20

Функции curry/uncurry

```
curry :: ((a, b) -> c) -> a -> b -> c
uncurry :: (a -> b -> c) -> (a, b) -> c
Пример:
> uncurry max (2, 3)
```

Композиция функций

$$(F \circ G)(x) = F(G(x))$$

$$(f \cdot g)(x) \equiv f (g x) \equiv f \$ g x$$

Пример:

$$f(x) = |\sin x|$$

$$f = abs . sin$$

При определении функции через композицию аргумент писать не нужно!

Операторы

Операторы — функции двух аргументов. Применение оператора как функции:

> (&&) True True True

Применение функции как опреатора:

Замечание

Важно! Использование функции как оператора без определения приоритета может привести к ошибкам:

```
> let plus x y = x + y
> 2 'plus' 2 * 2
8
```

Приоритет и ассоциативность операторов

```
infixl 6 - -- Приоритет 6, левоассоциативный
infixr 8 ^ -- Приоритет 8, правоассоциативный
infix 4 == -- Приоритет 4, без указания ассоциативности
```

Приоритет = 0 ... 9, наивысший приоритет 10 имеет применение функции к аргументам.

Приоритет операторов в Prelude

```
Приоритет Операторы
      10
          Применение ф-ции к арг-там
          (.) \qquad (!!)
        (**) (^) (^^)
        (*) (/) 'div'
                                 'mod'
        (+) (-)
      5
        (++) (:)
         'elem' 'notElem'
      3
         (&&)
      2 (11)
      1 (>>=) (=<<) (>>)
      0
          ($) ($!)
```

Пример

Определение оператора (\$) в Prelude:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
f $ x = f x
infixr 0 $
```

Пример

Определим функцию для вычисления среднего двух чисел и определим для нее приоритет как для оператора:

```
avg x y = (x + y) / 2
infix 7 'avg'
Вариант:
x 'avg' y = (x + y) / 2
infix 7 'avg'
```

> 1 + 3 'avg' 5

5.0

Частичное применение операторов

Ceчение (section) — частичное применение операторов.

```
inc = (+1) -- inc x = x + 1

sqr = (^2) -- sqr x = x ^ 2

rec = (1/) -- rec x = 1 / x

half = (/2) -- half x = x / 2
```

Особенности оператора (-)

```
f = (1-) -- f x = 1 - x
f = (-1) -- не является сечением, (-1) :: Integer
-- Определение унарного декремента
-- через частичное применение:
dec = flip subtract 1 -- dec x = 1 - x
```

Оператор (:)

Если оператор (:):

- стоит в уравнении справа от =, то он является конструктором списка из одиночного элемента (головы) и списка (хвоста),
- ► стоит в уравнении *слева* от =, то он является частью образца списка, где отделяет голову от хвоста.

Конструктор списка

```
> 1 : []
[1]
> 1 : [2,3]
[1,2,3]
> 1:2:3:[]
[1,2,3]
```

T.e. конструктор списка (:) в Haskell аналогичен cons в языках семейства Lisp.

Образцы списков

```
> let test lst@(x:xs) = print lst >> print x >> print xs
> test [1,2,3]
[1,2,3]
[2,3]
> test [1]
[1]
> let ys = [1,2,3]
> let (x:xs) = ys
> x
> xs
[2,3]
```

Рекурсивная обработка списков

Функция map в Prelude:

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs

> map (+1) [1,2,3]
[2,3,4]
```

Пример

Функция для вычисления среднего арифметического чисел в списке:

```
sum' [] = 0
sum' (x:xs) = x + sum' xs

average xs = sum' xs / n
    where n = fromIntegral $ length xs
```

Примеры образцов списков

```
g [] = "Пустой список"
g [_] = "Список строго из одного элемента"
g [_, _] = "Список строго из двух элементов"
g [_, _, _] = "Список строго из трех элементов"
g (_:_:_) = "Список из трех или более элементов"
g (_:_:_) = "Список из двух или более элементов"
g (_:_) = "Список из одного или более элементов"
g _ = "Любой другой список"
```

Вместо заполнителей могут быть формальные аргументы.

Какую сигнатуру будет иметь эта функция?

Некоторые функции для обработки списков

```
reverse :: [a] -> [a]
take :: Int -> [a] -> [a]
drop :: Int -> [a] -> [a]

reverse [1,2,3] -- [3,2,1]
take 3 "abcdef" -- "abc"
drop 2 "abcdef" -- "cdef"
```

Некоторые функции для обработки списков

Некоторые функции для обработки списков

```
splitAt :: Int -> [a] -> ([a], [a])
concat [[1,2], [3,4]] -- [1,2,3,4]
splitAt 3 "abcdef" -- ("abc","def")

map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]

map abs [-1, -2, -3] -- [1,2,3]
filter odd [0,1,2,3,4,5,6] -- [1,3,5]
```

Функции lines/unlines и words/unwords

```
lines :: String -> [String]
words :: String -> [String]
unlines :: [String] -> String
unwords :: [String] -> String
> lines "line 1\n line 2\n\n line 4"
["line 1"," line 2",""," line 4"]
> unlines ["line 1","line 2", "line 3"]
"line 1\nline 2\nline 3\n"
> words "word1 word2 word3\tword4\nword5"
["word1"."word2"."word3"."word4"."word5"]
> unwords ["word1","word2","word3"]
"word1 word2 word3"
```

Модуль Data.List

```
Импорт модуля: - В программе: import Data.List - В GHCi::m
+ Data.List

isPrefixOf :: Eq a => [a] -> [a] -> Bool
isSuffixOf :: Eq a => [a] -> [a] -> Bool
isInfixOf :: Eq a => [a] -> [a] -> Bool

> isInfixOf "def" "abcdefgh"
True
```

Свертка списков

Свёртка списка (folding, reduce, accumulate) — преобразование списка к единственному значению путем применения к элементам списка функции или оператора.

Левоассоцитивная свертка (для операций с нейтральным элементом слева):

$$(\cdots(((x_0 \star x_1) \star x_2) \star x_3) \star x_4 \ldots x_{n-1} \star x_n)$$

Правоассоциативная свертка (для операций с нейтральным элементом справа):

$$x_1 \bigstar (x_2 \bigstar (x_3 \bigstar x_4 \dots x_{n-1} \bigstar (x_n \bigstar x_0) \dots))$$

★ — бинарная операция, x_0 — стартовое значение (нейтральный элемент), x_1 ... x_n — элементы списка.

Свертка списков

Левоассоцитивная свертка:

```
foldl :: (a -> b -> a) -> a -> [b] -> a

foldl f x0 [x1, x2, ..., xn]
== (...((x0 'f' x1) 'f' x2) 'f'...) 'f' xn
```

Правоассоциативная свертка:

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b

foldr f x0 [x1, x2, ..., xn]

== x1 'f' (x2 'f' ... (xn 'f' x0)...)
```

Свертка списков

Свертка без стартового значения (только для непустых списков):

```
foldl1 :: (a -> a -> a) -> [a] -> a
foldr1 :: (a -> a -> a) -> [a] -> a
> foldl1 (+) [1,1,1]
3
> foldr1 (^) [2,2,2]
16
```

Специальные виды свертки

```
and [True, True, True] -- True
or [True, False, False] -- True
sum [1,2,3,4] -- 10
product [1,2,3,4] -- 24
minimum [1,2,3,4] -- 1
maximum [1,2,3,4] -- 4
any even [1,2,3] -- True
all even [1,2,3] -- False
concat [[1,2], [3,4]] -- [1,2,3,4]
```

Специальные виды свертки

При применении к пустому списку эти функции свертки возвращают нейтральный элемент:

```
and [] == True
or [] == False
sum [] == 0
product [] == 1
concat [] == []
```

Ассоциативные списки

Ассоциативные списки — списки пар «ключ-значение».

```
hosts =

[ ("yandex.ru" , "213.180.204.11")
, ("google.ru" , "173.194.32.183")
, ("mail.ru" , "94.100.180.199")
, ("linux.org.ru", "217.76.32.61")
, ("habrahabr.ru", "212.24.43.44")
]
```

Собрать/разобрать:

```
> zip [1,2,3] ["one","two","three"]
[(1,"one"),(2,"two"),(3,"three")]
> unzip [(1, "one"), (2, "two"), (3, "three")]
([1,2,3],["one","two","three"])
```

Требование к ключу: быть воплощением класса Eq, чтобы по нему можно было осуществлять поиск.

Поиск по ключу

```
lookup :: Eq a => a -> [(a, b)] -> Maybe b
> lookup 1 [(1,"one"),(2,"two"),(3,"three")]
Just "one"
> lookup 0 [(1,"one"),(2,"two"),(3,"three")]
Nothing
```

Монада Maybe

```
+---- Just a
|
Maybe a ----+
|
+---- Nothing
```

Поиск и Maybe

```
hosts =
    [ ("yandex.ru" , "213.180.204.11")
    , ("google.ru" , "173.194.32.183")
    , ("mail.ru" , "94.100.180.199")
    , ("linux.org.ru", "217.76.32.61")
    , ("habrahabr.ru", "212.24.43.44")
ip :: String -> String
ip host = case lookup host hosts of
    Just address -> address
    Nothing -> "Not found!"
> ip "mail.ru"
"94.100.180.199"
> ip "yahoo.com"
"Not found!"
```

Арифметические последовательности

Если тип принадлежит классу Enum, то:

```
> [1 .. 10]
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]
```

> ['a' .. 'z']

"abcdefghijklmnopqrstuvwxyz"

> [10 ..] -- бесконечный список целых чисел, начиная с 10

Факториал с использованием генератора арифметической последовательности и свёртки:

```
factorial n = product [1 .. n]
```

List Comprehension

List Comprehension — получение списка элементов, удовлетворяющих условию.

Список квадратов всех четных x, таких, что $x \in \mathbb{Z}$ и $x \in [0;10]$:

```
> [x^2 | x < [0..10], even x]
[0,4,16,36,64,100]
```

www.haskell.org/onlinereport/haskell2010/haskellch3.html#x8-400003.10

Быстрая сортировка:

```
qsort [] = []
qsort (x:xs) = smaller ++ [x] ++ bigger
where
    smaller = qsort [a | a <- xs, a <= x]
    bigger = qsort [a | a <- xs, a > x]
```

Является ли такая реализация на самом деле быстрой?

Бесконечные списки

```
repeat :: a -> [a] cycle :: [a] -> [a]
```

Программа не будет зацикливаться, если она использует конечное число элементов бесконечного списка (в силу «ленивой» модели вычислений).

```
> take 5 $ repeat 0
[0,0,0,0,0]
> drop 5 $ take 10 $ cycle [1,2,3]
[3,1,2,3,1]
```

См. также: iterate, replicate.

Ввод-вывод

Высокоуровневые функции чтения из stdin:

```
getChar :: IO Char
getLine :: IO String
getContents :: IO String -- lazy
```

Высокоуровневые функции записи в stdout:

```
putChar :: Char -> IO ()
putStr :: String -> IO ()
putStrLn :: String -> IO ()
```

Модуль System. IO реализует ввод-вывод в стиле C, требует использования подмножества языка для императивного программирования.

Операторы связывания и функция return

Минимальное полное определение монады включает в себя:

```
return :: Monad m => a -> m a
(>>=) :: Monad m => m a -> (a -> m b) -> m b -- bind
> return "a string" >>= putStrLn
a string
> :t return "a string" >>= putStrLn
return "a string" >>= putStrLn :: IO ()
```

Операторы связывания и функция return

Часто используется еще один оператор связывания — оператор следования:

```
(>>) :: Monad m => m a -> m b -> m b -- then

> putStrLn "one" >> putStrLn "two"
one
two
> :t (putStrLn "one" >> putStrLn "two")
(putStrLn "one" >> putStrLn "two") :: IO ()
```

Функции show и read

```
show :: Show a => a -> String
read :: Read a => String -> a
> show "abc"
"\"abc\""
> show [1,2,3]
"[1,2,3]"
```

Следствие. Если не определен тип результата read, возникает ошибка:

```
> read "123"
-- (Сообщение об ошибке) --
> (read "123") :: Integer
123
```

См. также: др. методы класса Read, в т.ч. 1ex.

Функция print

Функция print может быть определена так:

print x = putStrLn \$ show x

Вывод списка «в столбик»:

```
printList :: Show a => [a] -> IO ()
printList [] = return ()
printList (x:xs) = print x >> printList xs
> printList [1,2,3]
1
2
3
```

Напишем программу, которая вычисляет и выводит среднее арифметическое чисел, введенных с консоли.

Главная функция:

```
main = getLine >>= {- вычисления -} >>= putStrLn
```

Чистая функция для вычисления среднего арифметического:

```
average xs = sum xs / n
    where n = fromIntegral $ length xs
```

Нужна функция-адаптер.

Адаптер между вводом-выводом и вычислениями:

Композицию читаем «с конца»:

- 1. Разбивка строки на подстроки по пробелам.
- 2. Преобразование списка строк в список чисел.
- 3. Вычисление среднего арифметического.
- 4. Преобразование числа в строку.
- 5. Упаковка в монаду.

Среднее арифметическое чисел, введенных с консоли, код целиком:

```
main = getLine >>= wrapper >>= putStrLn
average xs = sum xs / n
    where n = fromIntegral $ length xs
wrapper = return . show . average . map read . words
Работа:
> :main
1 2 3
2.0
```

Высокоуровневые запись в файл и чтение из файла

```
readFile :: FilePath -> IO String
writeFile :: FilePath -> String -> IO ()
appendFile :: FilePath -> String -> IO ()
```

Таблица в программе — список списков:

```
table =
    [ [ 0, 1, 2, 3]
    , [100, 101, 102, 103]
    , [ -1, -2, -3, -4]
    ]
```

Таблица в текстовом файле:

```
0 1 2 3
100 101 102 103
-1 -2 -3 -4
```

Запись таблицы:

```
saveTable :: Show a => FilePath -> [[a]] -> IO ()
saveTable fp xss = writeFile fp $
  unlines $ map unwords $ map (map show) xss
```

Чтение таблицы:

```
loadTable :: Read a => FilePath -> IO [[a]]
loadTable fp = readFile fp >>=
    return . map (map read) . map words . lines
```

Выражение

```
> loadTable "./table.tab" >>= print
```

вычисляться не будет, т.к. в этом случае нельзя вывести тип, который должна вернуть функция read. Поэтому:

```
loadTableOfIntegers :: FilePath -> IO [[Integer]]
loadTableOfIntegers = loadTable
```

Тогда:

```
> loadTableOfIntegers "./table.tab" >>= print
[[0,1,2,3],[100,101,102,103],[-1,-2,-3,-4]]
```

Аргументы командной строки

```
getArgs :: IO [String]
Демонстрация:
import System.Environment (getArgs)
main = getArgs >>= mapM_ print
> :main one two three
"one"
"two"
"three"
> :main "first arg" "second arg"
"first arg"
"second arg"
```

В том же модуле — всё о среде исполнения: имя файла программы, переменные окружения и т.д.

Утилита grep читает из стандартного потока ввода строки символов и выводит в стандартный поток вывода те строки, в которых встречается подстрока, переданная как аргумент командной строки:

```
$ grep Haskell quick-haskell.md
% Основы языка Haskell
Haskell
Haskell --- чистый функциональный язык программирования
Особенности Haskell
```

. . .

Нам потребуются:

```
main :: IO ()
main = getArgs >>= getWhat >>= \substr ->
    getContents >>= grep substr >>= putStr
```

В главной функции:

- Получаем аргументы командной строки,
- ▶ Из них первый подстрока, которую надо искать, к которой прменяем функцию, в которой:
 - ▶ читаем stdin до признака конца файла, откуда
 - ▶ выбираем строки, содержащие заданную подстроку,
 - ▶ выводим результат в stdout.

- ► Если аргументов командной строки нет, то: строка для поиска — пустая,
- ▶ Иначе: строка для поиска 1-й аргумент командной строки.

```
getWhat :: [String] -> IO String
getWhat [] = return ""
getWhat (what:_) = return what
```

Собственно grep:

- ▶ Разбить вход на строки,
- Отфильтровать строки,
- Полученные строки соединить в одну через '\n',
- ▶ Упаковать в монаду.

Код целиком:

```
#!/usr/bin/runhaskell
import System.Environment (getArgs)
import Data.List (isInfixOf)
main :: TO ()
main = getArgs >>= getWhat >>= \substr ->
    getContents >>= grep substr >>= putStr
getWhat :: [String] -> IO String
getWhat [] = return ""
getWhat (what:_) = return what
grep :: String -> String -> IO String
grep substr = return . unlines . filter pred . lines
    where pred = isInfixOf substr
```

Трассировка

...без нарушения чистоты функции:

```
import Debug.Trace
factorial 0 = trace ("0 -- end" ) 1
factorial n = trace (show n ++ " " ) $ n * factorial (n - 1)
> factorial 4
4
3
0 -- end
120
```

Непременно удалять трассировку из завершенной программы!

Полезное

- ▶ error :: [Char] -> a
- ► f = undefined
- ▶ it
- ► :main *args*

Типы данных — Data Types

Типы данных, определяемые программистом

- ▶ Синонимы типов
- Алгебраические типы
 - Рекурсивные типы
 - ▶ Записи
 - Перечисления
- ▶ Введение нового типа
- ▶ Монады

Синонимы типов — Type Synonyms

```
type AddressBook = [(Name, Address)]
type Name = String
type Address = String
type TableT a = [[a]]
```

Так определены типы String и FilePath.

Алгебраические типы данных — Algebraic Data Types

Алгебраический тип данных — составной тип данных с конструктором типа.

Конструктор типа — функция, принимающая значения типов, из которых составлен алгебраический тип, и возвращающая значение алгебраического типа.

Конструктор может иметь одинаковое или разные имена с типом, может входить в состав определения более сложных типов.

```
data Figure = Square Double
          | Rectangle Double Double
          | Circle Double
          deriving (Show, Read)
area :: Figure -> Double
area (Square a) = a^2
area (Rectangle a b) = a * b
area (Circle r) = pi * r^2
> area $ Square 2
4.0
> area $ Rectangle 2 3
6.0
```

TODO

Example: Rational algebraic type from the Standrd Prelude.

Перечислимый тип

```
data Color = Red --
            Orange -- Все конструкторы
          | Yellow -- перечислимого типа
          | Green -- должны
          | Blue -- быть
          | Indigo -- без аргументов
          | Violet --
          deriving (Show, Read, Eq, Enum, Ord)
{- Yellow < Green == True
   Green > Blue == False
    [Orange .. Blue] == [Orange, Yellow, Green, Blue]
   maxBound :: Color == Violet
   minBound :: Color == Red
-}
```

Рекурсивный тип

```
-- Пустой узел
data Tree a = Empty
           | Node a (Tree a) (Tree a) -- Поддерево
           deriving (Show, Read, Eq)
ins :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a
ins x Empty = Node x Empty Empty
ins x (Node a left right)
   | x == a = Node x left right
   | x < a = Node a (ins x left) right
    | otherwise = Node a left (ins x right)
> ins 0 Empty
Node 0 Empty Empty
> foldr ins (Node 0 Empty Empty) [-2, -3, 8, 7]
Node 0 ( Node (-3) Empty (Node (-2) Empty Empty) )
      ( Node 7 Empty (Node 8 Empty Empty) )
```

Почему функция foldl здесь не применима?

Записи — Records

Round 2.0

2.0

```
data Figure = Square Double
            | Rectangle Double Double
            | Round Double
            deriving (Show, Read)
Доступ к типу и его полям осуществляется путем
сопоставления с образцом с @ (as-pattern):
printFigure fig@(Rectangle a b) =
    print fig >> print a >> print b
printFigure fig@(Round r) = print fig >> print r
> printFigure $ Rectangle 10 20
Rectangle 10.0 20.0
10.0
20.0
> printFigure $ Round 2
```

Записи с именованными полями

```
data Sphere = Sphere
   { x :: Double
   , y :: Double
   , z :: Double
   , radius :: Double
   } deriving (Show, Read)
sph = Sphere
   \{ x = 0.0 \}
   , y = 0.0
   z = 0.0
   , radius = 1.0 -- Если имя r уже есть в этом модуле
```

Записи с именованными полями

При масштабировании сферы нужно изменить только r, остальные значения полей сохраняются:

```
scale :: Sphere -> Double -> Sphere
scale s m = s { radius = radius s * m }

Macштабируем сферу:
> scale sph 2
Sphere {x = 0.0, y = 0.0, z = 0.0, radius = 2.0}
```

Типы функций доступа к полю и конструктора типа:

```
> :t radius
radius :: Sphere -> Double
> :t Sphere
Sphere :: Double -> Double -> Double -> Sphere
```

Определим тип натуральных чисел (с нулем) так, чтобы его можно было использовать так же, как и примитивные типы.

Натуральный тип будет основан на целом типе:

newtype Natural = MakeNatural Integer

Введем ограничения на преобразование типа Natural к Integer и обратно.

-- Преобразование типа Natural fromNatural :: Natural -> Integer fromNatural (MakeNatural n) | n < 0 = error "Negative can't be natural" | otherwise = n -- Преобразование к типу Natural toNatural :: Integer -> Natural toNatural n n < 0 = error "Negative can't be natural" | otherwise = MakeNatural n

Объявим тип Natural воплощением по меньшей мере следующих классов:

- Num для выполнения арифметических операций.
- ▶ Eq для проверки на равенство.
- ► Show для представления значений в виде строк.

Tun Natural как воплощение класса Num

Tun Natural как воплощение класса Eq

```
instance Eq Natural where
   x == y = fromNatural x == fromNatural y
   x /= y = fromNatural x /= fromNatural y
```

Tun Natural как воплощение класса Show

instance Show Natural where
 show n = show \$ fromNatural n

```
> MakeNatural (-1)
*** Exception: Negative number can't be natural
> MakeNatural 1
1
Это работает!
```

Пример использования типа Natural

```
factorial :: Natural -> Natural
factorial 0 = 1
factorial n = n * factorial (n-1)
> factorial 0
> factorial 1
> factorial 2
> factorial 3
6
> factorial 4
24
> factorial (-4)
*** Exception: Non-natural subtraction
```

Чтобы можно было использовать генераторы, тип должен быть воплощением класса Enum.

Tun Natural — воплощение класса Enum

```
instance Enum Natural where

-- succ x = x + 1 -- not obligate
-- pred x = x - 1 -- not obligate
fromEnum = fromIntegral . fromNatural
-- may cause overflow as...
toEnum = toNatural . fromIntegral
-- ...uses Int instead of Integer!

-- Т.е. нужно описать, как получить
-- порядковый номер значения в перечислении
-- и значение по порядковому номеру
```

Теперь можно определить вычисление факториала с помощью генератора и свертки:

```
factorial' :: Natural -> Natural
factorial' n = product [1 .. n]
> factorial' 4
24
```

Итоги

- (—) Многословно.
- (+) Определены правила работы с типом, которые будут проверяться компилятором.

Далее

- ▶ Функтор
- ▶ Аппликативный функтор
- ▶ Моноид
- ▶ Монада

Зачем?

Для гибкости, но не в ущерб формальной корректности.

Традиционный пример: Maybe

B Prelude определен алгебраический тип:

data Maybe a = Nothing | Just a

Пример

Этот тип можно использовать, например, так:

Как использовать результат в дальнейших вычислениях?

Функция fmap

```
> fmap (+1) (Just 2)
Just 3
> fmap (+1) Nothing
Nothing
> :t fmap
fmap :: Functor f => (a -> b) -> f a -> f b
```

Kласс Functor

Класс Functor объединяет типы, для которых существует отображение (a -> b) множества значений типа a на множества значений типа b (f — конструктор типа). Определение в стандартной библиотеке Haskell Platform:

```
class Functor f where
    fmap :: (a -> b) -> f a -> f b
```

Функция должна быть определена для воплощений класса Functor. Для типа Maybe в стандартной библиотеке Haskell Platform имеем:

```
instance Functor Maybe where
  fmap _ Nothing = Nothing
  fmap f (Just a) = Just (f a)
```

Отсюда:

```
fmap (+1) (Just 2) == Just 3
fmap (+1) Nothing == Nothing
```

Воплощениями класса также являются типы I0 и []. В стандартной библиотеке Haskell Platform имеем:

```
> :i IO
newtype IO a
instance Functor IO
...
> :i []
data [] a = [] | a : [a]
instance Functor []
```

```
instance Functor [] where
  fmap = map
  {- ... -}
```

Отсюда:

```
fmap (+1) [1,2,3] == map (+1) [1,2,3] == [2,3,4]
```

```
instance Functor IO where
  fmap f action = do
    result <- action
  return (f result)</pre>
```

Действительно, в 10 инкапсулирется код, используемый ради своих побочных эффектов, т.е. *действия* (а не *вычисления*). Применение fmap позволит применить чистую функцию к значению в монаде, например:

```
> :m + Data.List
> :m + System.Environment
> fmap (isSuffixOf "bash") $ getEnv "SHELL"
True
...
fmap (isSuffixOf "bash") $ getEnv "SHELL" :: IO Bool
```

Воплощением класса Functor может быть любой тип вида (kind) * -> * c конструктором типа с одним параметром типа.

Законы класса Functor

Этим законам удовлетворяют воплощения класса Functor — типы Maybe, IO и [].

Примеры

```
-- fmap id == id
fmap id [1,2,3] == id [1,2,3] == [1,2,3]
fmap id (Just 1) == id (Just 1) == Just 1
-- fmap (f . g) == fmap f . fmap g
fmap (abs . (+1)) [-1, -2, -3] ==
(fmap abs . fmap (+1)) [-1, -2, -3] ==
[0, 1, 2]
fmap (abs . (+1)) (Just (-5))
                                 ==
(fmap abs . fmap (+1)) (Just (-5)) ==
Just 4
```

Инфиксная запись

B модулях Data.Functor и Control.Applicative имеется определение:

```
infix1 4 <$>
(<\$>) :: Functor f => (a -> b) -> f a -> f b
(<\$>) = fmap
Т.е. вместо
fmap (+1) (Just 1)
можно записать:
(+1) <$> Just 1 -- (<$>) -- apply
```

Замечание

В стандартной библиотеке имеются определения:

```
data (->) a b

instance Functor ((->) r) where -- частичное применение ф-ции к
fmap f g = f . g
```

Отсюда, функции являются функторами, а применение fmap к двум функциям эквивалентно композиции этих функций.

Аппликативный функтор

Аппликативный функтор расширяет понятие функтора на функции многих аргументов и функции, упакованные в контекст (тип с конструктором типа).

Примеры функций, упакованной в контекст:

```
(Just (+1)) :: Num a => Maybe (a -> a)
(Just (++)) :: Maybe ([a] -> [a] -> [a])
```

Аппликативный функтор является чем-то средним между обычными функторами и монадами. Необходимые определения даны в модуле Control. Applicative.

См. также: Аппликативное программирование.

Аппликативный функтор

В модуле Control.Applicative:

```
class (Functor f) => Applicative f where
   pure :: a -> f a
   (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

- ightharpoonup pure чистое значение ightarrow значение в контексте.
- ► <*> (тар) последовательные вычисления и комбинация их результатов.

```
Воплощения: [], Maybe, IO, ((->) a) ...
```

Пример: Maybe как аппликативный функтор

B Control.Applicative имеем определение:

```
instance Applicative Maybe where
   pure = Just
   Nothing <*> _ = Nothing
    (Just f) <*> something = fmap f something
Отсюда:
> pure (Just 1)
Just 1
> pure "abc" :: Maybe String
Just "abc"
> (Just (+1)) <*> (Just 1)
Just 2
```

Законы аппликативных функторов

Минимальное определение аппликативного функтора должно удовлетворять следующим законам:

```
-- Идентичность (identity):
pure id <*> v = v
-- Композиция (composition):
pure (.) <*> u <*> v <*> w = u <*> (v <*> w)
-- Гомоморфизм (homomorphism):
-- (отображение, сохраняющее основные операции
-- и основные соотношения):
pure f <*> pure x = pure (f x)
-- Перестановка (interchange):
u <*> pure y = pure ($ y) <*> u
```

Применение

Построение цепочек последовательных вычислений. Например:

```
> pure (+) <*> Just 3 <*> Just 5
Just 8
> pure (+) <*> Just 3 <*> Nothing
Nothing
> pure (+) <*> Nothing <*> Just 5
Nothing
```

Применение к (IO type)

Сумма чисел, введенных с клавиатуры:

```
> pure sum <*> (pure (map read) <*> (pure words <*> getLine))
10 20 30 40 50
150
```

Или так:

```
> sum <$> map read <$> words <$> getLine 10 20 30 40 50 150
```

Применение к спискам

```
> (++) <$> ["m_", "g_"] <*> ["method", "var"]
["m_method", "m_var", "g_method", "g_var"]
> [(+), (*)] <*> [1, 2] <*> [3, 4]
[4,5,5,6,3,4,6,8]
```

Порядок вычислений во 2-м примере:

Класс Alternative (модуль Control. Applicative)

```
class Applicative f => Alternative f where
    -- | The identity of '<|>'
    empty :: f a
    -- | An associative binary operation
    (<|>) :: f a -> f a -> f a
    -- | One or more.
    some :: f a -> f [a]
    some v = some_v
      where
        many_v = some_v <|> pure []
        some_v = (:) <$> v <*> many_v
    -- | Zero or more.
   many :: f a -> f [a]
    many v = many_v
      where
        many_v = some_v <|> pure []
        some_v = (:) < v < manv_v
```

Воплощения класса Alternative

Воплощениями класса Alternative являются [] и Maybe:

```
empty :: [Int] == []
empty :: Maybe Int == Nothing

Nothing <|> Just 2 == Just 2
[] <|> [1, 2] == [1,2]
```

<|> — альтернатива

f <|> g означает: если вычисление f не успешно (Nothing или []), то вычислить g.

```
Just 1 <|> Just 2 == Just 1
Nothing <|> Just 2 == Just 2
Just 1 <|> Nothing == Just 1
Nothing <|> Nothing == Nothing
```

Применение

Часто альтернативные функторы применяются в монадических парсерах в качестве комбинаторов. Там они позволяют записывать функции разбора в нотации, близкой к РБНФ.

TODO: пример парсера.

Исходный текст на языке Scheme:

```
: test.scm
(define (sum list-of-values) (apply + list-of-values))
(define (average list-of-values)
    (/ (sum list-of-values) (length list-of-values)))
Программа на Haskell:
import Text.ParserCombinators.Parsec
-- | Структура данных для промежуточного представления
-- Программа ::= {Tokeн}.
-- Токен ::= Список | Атом, {Список | Атом}.
data Token = Atom String | List [Token] deriving (Show)
```

```
-- Программа ::= {Токен}.
-- Токен ::= Список|Атом, {Список|Атом}.

program :: Parser [Token]

program = do

spaces
ls <- many1 ( list <|> atom )

spaces
return ls
```

Списки атомов:

```
-- Непустой список:
-- Список ::= '(', Список|Атом, {Список|Атом}, ')'.

list :: Parser Token

list = do
    spaces
    char '('
    ls <- many1 ( list <|> atom )
    char ')'
    spaces
    return $ List ls
```

Атомы:

```
-- Атом ::= Литера, {Литера}.
-- Литера ::= !(пробел|'('|')').

atom :: Parser Token
atom = do
spaces
a <- many1 (noneOf " \n\r\t\"()")
spaces
return $ Atom a
```

Применение:

```
test = do
    src <- readFile "test.scm"
    case (parse program "" src) of
        Left err -> print err
        Right ws -> print ws
```

Результат разбора:

Парсер Parsec

http://legacy.cs.uu.nl/daan/parsec.html

Моноид

Моноид — множество, на котором определены:

- ассоциативная бинарная операция, которая паре элементов множества ставит в соответствие новый элемент этого же множества,
- ▶ нейтральный элемент (единица этой операции).

Например, множество списков:

- Бинарная ассоциативная операция конкатенация списков,
- ▶ Нейтральный элемент пустой список.

Примеры моноидов

Моноид, операция, нейтральный элемент:

- ► Числа, +, 0.
- ► Числа, ×, 1.
- ▶ Числа, min, $+\infty$.
- ▶ Числа, \max , $-\infty$.
- ▶ Целые числа, НОК, 1.
- ► Булевы значения, И, «истина».
- ► Булевы значения, ИЛИ, «ложь».
- ▶ Списки, конкатенация, пустой список.
- Строки, конкатенация, пустая строка.
- ▶ Множества, объединение множеств, пустое множество.
- ▶ Словари, их объединение, пустой словарь.
- ▶ ...

Kласс Monoid

B модуле Data. Monoid имеется определение класса Monoid. Минимальное полное определение должно включать методы:

```
mempty :: a -- Нейтральный элемент mappend :: a -> a -> a -- Ассоциативная операция
```

Дополнительно, могут быть определен метод:

```
mconcat :: [a] -> a
```

Который по умолчанию определен так:

```
mconcat = foldr mappend mempty
```

Например:

```
mconcat [[1,2],[3,4],[5,6]] [1.2.3.4.5.6]
```

Воплощения класса Monoid

Тип, операция, нейтральный элемент:

- ▶ [a], (++), [].
- **▶** (), (_ _ -> ()), ().
- ▶ ...

См.: Data.Monoid

Монада

Класс определен в модулях Prelude и Control.Monad.

Минимальное определение воплощение класса должно содержать определения методов:

```
(>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b -- bind return :: a -> m a
```

Дополнительно, могут быть определены:

```
(>>) :: forall a b. m a -> m b -> m b -- then fail :: String -> m a -- выполняется при ошибке сопоставления -- с образцом внутри конструкции do
```

forall a. a -> a $\equiv \forall \alpha.\alpha \rightarrow \alpha$ — любой подходящий тип.

Законы монад

Left identity:

Right identity:

$$m >>= return == m$$

Associativity:

$$(m >>= f) >>= g == m >>= (\x -> f x >>= g)$$

MonadPlus

B модуле Control.Monad определен класс, сочетающий свойства монады и моноида:

```
class (Monad m) => MonadPlus m where
mzero :: m a -- Нейтральный элемент
mplus :: m a -> m a -- Ассоц. операция...
```

Воплощениями этого класса являются [] и Maybe. Например, для списка:

```
instance MonadPlus [] where
  mzero = []
  mplus = (++)
```

Важнейшие монады

| Монада(ы) | Семантика |
|-----------|------------------------------------|
| Maybe | Исключение |
| Either | Исключение (с диагностикой) |
| Error | Ошибка выполнения (с диагностикой) |
| State, ST | Вычисления с состояниями |
| IO | Ввод/вывод |
| Writer | Запись логов |
| | Индетерминизм? |

TODO

- ► Императивное программирование на Haskell
- ▶ Неизменяемые массивы
- ▶ Изменяемые массивы
- ▶ Пример: сортировка пузырьком
 - ▶ В монаде IO
 - ▶ В монаде ST
- Пример: псевдослучайные числа
- ▶ Do notation considered harmful
- ► Монадические функции (Control.Monad)
- Трансформеры монад
- ▶ Композиция монад (монады Клейсли)

TODO

- Предупреждение и обработка ошибок и исключений
- ► Foreign Function Interface (FFI)
- ▶ Программирование клиент-серверных приложений
- ▶ Событийно-ориентированное программирование
- ▶ Программирование с помощью стрелок
- ▶ Реактивное программирование