Функциональное программирование Лекция 5. Операторы, форсирование, списки

Денис Николаевич Москвин

НИУ ВШЭ — СПб, ШИФТ, бакалавриат ПМИ, 2 курс

30.09.2025

План лекции

1 Операторы и их сечения

2 Ленивость и строгость, форсирование

3 Стандартные списки и работа с ними

План лекции

1 Операторы и их сечения

Ленивость и строгость, форсирование

3 Стандартные списки и работа с ними

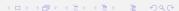
Операторы

• Оператор — это комбинация из одного или более символов

```
! # $ % & * + . / < > ? @ ^ | - ~ = \ :
```

- Все операторы бинарные и инфиксные.
- Исключение: унарный префиксный минус, который всегда ссылается на Prelude.negate.
- Операторы, начинающиеся на двоеточие, должны быть конструкторами данных.
- Пример: оператор для суммы квадратов

$$a *+* b = a ^2 + b ^2$$



Инфиксная и префиксная нотация

- Операторы могут определяться и использоваться в префиксном (функциональном) стиле.
- Функции, в свою очередь, могут определяться и использоваться в инфиксном (операторном) стиле.

```
(**+**) a b = a ^ 3 + b ^ 3
x `plusminus` y = (x + y, x - y)
```

```
GHCi> (**+**) 2 3
35
GHCi> 2 **+** 3
35
GHCi> plusminus 4 3
(7,1)
GHCi> 4 `plusminus` 3
(7,1)
```

Проблема приоритета и ассоциативности

Чему равны значения выражений?

Проблема приоритета и ассоциативности

Чему равны значения выражений?

```
1 *+* 2 + 3
1 *+* 2 *+* 3
```

Инфиксные операторы требуют определения

- приоритета: какой оператор из цепочки выполнять первым;
- ассоциативности: какой оператор из цепочки выполнять первым при равном приоритете.

Приоритет и ассоциативность (fixity)

С помощью объявлений infixl, infixr или infix задаётся приоритет и ассоциативность операторов и функций.

```
infixl 6 *+*, **+**
```

Теперь введённые нами операторы левоассоциативны и имеют тот же приоритет, что и обычный оператор сложения. Задача: расставьте скобки и вычислите

```
1 *+* 2 + 3
3 + 1 *+* 2 * 3
```

Функциям тоже можно задавать приоритет

```
infix 5 `plusminus`
```

```
GHCi> 5 + 3 `plusminus` 6 * 2 (20,-4)
```

Приоритет стандартных операторов

```
infixl 9 !!
infixr 9 .
infixr 8 ^, ^^, **
infixl 7 *, /, `quot`, `rem`, `div`, `mod`
infixl 6 +, -
infixr 5 ++, :
infix 4 ==, /=, <, <=, >=, >, `elem`, `notElem`
infixr 3 &&
infixr 2 ||
infixl 1 >>, >>=
infixr 1 =<<
infixr 0 $, $!, `seq`
```

- В GHCi можно подглядеть, набрав :info (&&).
- Применение имеет наивысший (10) приоритет.

Стандартный оператор (\$)

 Оператор \$ задаёт применение, но с наименьшим возможным приоритетом

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

• Используется для элиминации избыточных скобок:

```
f (g x) = f $ g x
f (g x (h y)) = f $ g x (h y) = f $ g x $ h y
```

- Из примера ясна причина правоассоциативности.
- \$ используют также для передачи аппликации в ФВП.



Сечения

- Операторы на самом деле просто функции и, поэтому, допускают частичное применение.
- *Сечения* (sections) синтаксический сахар для частичного применения как к левому, так и к правому аргументу.
- Левое сечение:

$$(2 *+*) \equiv (*+*) 2 \equiv \y -> 2 *+* y$$

• Правое сечение:

$$(*+* 3) \equiv \x -> x *+* 3$$

```
GHCi> :t (!!)
(!!) :: [a] -> Int -> a
GHCi> :t (!! 0)
(!! 0) :: [a] -> a
```

• Наличие скобок при задании сечений обязательно, это часть их синтаксиса.

Стандартный оператор (.)

Оператор (.) задаёт композицию функций

```
infixr 9 .
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
f . g = \ x -> f (g x)
```

Например, выражение (2) . ($^{+5}$) — это функция, прибавляющая 5 к своему аргументу, а затем возводящая результат в квадрат:

```
GHCi> (^2) . (+5) $ 1
36
GHCi> (^2) . (+5) $ 2
49
```

Оператор евро

Этот оператор разворачивает конвейер вычислений

```
GHCi> (+12) $ (*10) $ 3
42
GHCi> 3 & (*10) & (+12)
42
```

План лекции

① Операторы и их сечения

2 Ленивость и строгость, форсирование

3 Стандартные списки и работа с ними

Значение 丄

Вспомним выражение bot :: Bool, определённое рекурсивно

```
bot :: Bool
bot = not bot
```

Его значение — не True и не False, а \bot (основание, дно). В Haskell'е \bot — значение, разделяемое всеми типами:

```
\perp :: forall {a}. a
```

Ошибкам тоже приписывается это значение.

```
GHCi> :set -fprint-explicit-foralls
GHCi> :t undefined
undefined :: forall {a}. a
GHCi> :t error
error :: forall {a}. [Char] -> a
```

Нестрогая (ленивая) семантика

Haskell по умолчанию гарантирует вызов-по-необходимости

ignore
$$x = 42$$

```
GHCi> ignore undefined
42
GHCi> ignore bot
42
```

Такие функции как ignore, игнорирующие значение своего аргумента, называются *нестрогими* по этому аргументу. Для *строгих* функций, наоборот, всегда выполняется

$$f \perp = \perp$$



Как форсировать вычисления

• Для форсированного вычисления используют функцию

```
seq :: a -> b -> b seq \bot b = \bot seq a b = b, если a \ne \bot
```

- Синтаксически seq похожа на \a b -> b. Но она нарушает ленивую семантику языка, позволяя форсировать вычисление без необходимости.
- seq потворствует распространению \bot , интересуясь значением своего первого аргумента

```
GHCi> seq undefined 42

*** Exception: Prelude.undefined

GHCi> seq (id undefined) 42

*** Exception: Prelude.undefined
```

Как сильно seq форсирует?

- seq производит вычисление своего первого аргумента, если в нем имеется редекс на верхнем уровне.
- Однако конструкторы данных, лямбда-абстракции и частично примененные функции, являясь «значениями», обеспечивают барьер для распространения \bot

```
GHCi> seq (undefined, undefined) 42
42
GHCi> seq (\x -> undefined) 42
42
GHCi> seq ((+) undefined) 42
42
```

 Подобные «не редексы» объединяют одним термином – их называют слабой головной нормальной формой (weak head normal form, WHNF).

Аппликация с вызовом по значению

 Через вед определяется энергичная аппликация (с вызовом-по-значению)

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

• Форсирование приводит к «худшей определенности»

```
GHCi> ignore undefined
42
GHCi> ignore $ undefined
42
GHCi> ignore $! undefined
*** Exception: Prelude.undefined
```

Пример использования seq

• Вспомним факториал с аккумулирующим параметром

- Из-за ленивости асс будет содержать thunk вида
 (...((1 * n) * (n 1)) * (n 2) * ... * 2)
- Оптимизатор GHC обычно справляется, имея встроенный анализатор строгости. Но можно, не полагаясь на него, написать

План лекции

① Операторы и их сечения

2 Ленивость и строгость, форсирование

3 Стандартные списки и работа с ними

Стандартные списки

Имеют два конструктора

```
[] :: [a]
(:) :: a -> [a] -> [a]
infixr 5 :
```

Для удобства введён синтаксический сахар

```
[1,2,3] \equiv 1:(2:(3:[])) \equiv 1:2:3:[]
```

Пример определения функции

Это частичная функция, в современном Haskell использовать их не рекомендуется.

Основные функции из Data.List

```
tail :: [a] -> [a]
tail (_:xs) = xs
tail [] = error "Prelude.tail: empty list"
```

```
GHCi> tail [1,2,3,4]
[2,3,4]
GHCi> tail "ABCD"
"BCD"
```

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys = ys
(x:xs) ++ ys = x : xs ++ ys
```

Какова сложность tail? конкатенации?



Основные функции из Data.List (2)

```
take :: Int -> [a] -> [a]
take n _ | n <= 0 = []
take _ [] = []
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs
```

```
GHCi> take 3 "ABCDEFG"

"ABC"

GHCi> take 10 "ABCDEFG"

"ABCDEFG"
```

Как через drop сделать тотальный эквивалент tail?



Функции высших порядков (НОГ)

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

```
GHCi> map length ["Good", "bye", "world"]
[4,3,5]
GHCi> map (^2) . map length $ ["Good", "bye", "world"]
[16,9,25]
```

Семейства zip и zipWith

«Бесконечные» структуры данных

«Бесконечные» структуры данных описываются рекурсией:

```
GHCi> ones = 1 : ones
GHCi> :type ones
ones :: Num a => [a]
```

Благодоря ленивости вычисляется только то, что требуется:

```
GHCi> numsFrom n = n : numsFrom (n+1)
GHCi> squares = map (^2) (numsFrom 0)
GHCi> take 10 squares
[0,1,4,9,16,25,36,49,64,81]
GHCi> fibs = 0 : 1 : zipWith (+) fibs (drop 1 fibs)
GHCi> take 10 fibs
[0,1,1,2,3,5,8,13,21,34]
```

Арифметические последовательности

Имеется компактный способ описывать большие «регулярные» списки:

```
GHCi> [1..10]
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]
GHCi> [1,3..17]
[1,3,5,7,9,11,13,15,17]
GHCi> ['A'..'z']
"ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ[\\]^_`abcdefghijklmnopqrstu
vwxyz"
GHCi> [1..]
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19,20,21,
```

Для формирования «нелинейных» последовательностей есть другая техника...

Выделение списков (List Comprehension)

Название происходит из аксиоматической теории множеств.

```
GHCi> digits = [0..9]

GHCi> [ x^2 | x <- digits ]

[0,1,4,9,16,25,36,49,64,81]
```

При нескольких генераторах чаще обновляется тот, что правее:

```
GHCi> [ [x,y] | x <- "ABC", y <- "de" ]
["Ad","Ae","Bd","Be","Cd","Ce"]
```

Выделение списков: дополнительные возможности

Дополнительные возможности, доступные при выделении:

• генераторы могут ссылаться на значения из предыдущих

GHCi> [
$$(x,y) \mid x \leftarrow [1..3], y \leftarrow [1..x]$$
] [$(1,1),(2,1),(2,2),(3,1),(3,2),(3,3)$]

• можно использовать предикаты над этими значениями

• можно использовать сопоставление с образцом

