

# CS314. Функциональное программирование

## Лекция 5а. Обобщённые алгебраические типы данных

В. Н. Брагилевский

Направление «Фундаментальная информатика и информационные технологии»  
Институт математики, механики и компьютерных наук имени И. И. Воровича  
Южный федеральный университет

23 сентября 2016 г.

# Алгебраические типы данных

## Типы-перечисления

```
data Suit = Spades | Clubs | Diamonds | Hearts  
          deriving (Show, Eq, Ord)
```

## Типы-контейнеры

```
data Person = Person String Int  
            deriving (Show)  
data Point = Point Double Double  
            deriving (Show)
```

## Общий случай

```
type Radius = Double  
data Shape = Circle Point Radius | Rectangle Point Point  
            deriving (Show)
```

# Типы с параметрами

Стандартный тип Maybe a

```
data Maybe a = Nothing | Just a
```

Стандартный тип Either a b

```
data Either a b = Left a | Right b
```

Рекурсивный параметризованный тип двоичного дерева

```
data Tree a = EmptyTree | Node a (Tree a) (Tree a)  
    deriving (Show)
```

- Конструкторы значений и конструкторы типов
- Типовые параметры конструкторов типов

# Конструкторы значений и их типы

```
ghci> :t Circle
Circle :: Point -> Radius -> Shape
ghci> :t Circle (Point 2.5 3.1)
Circle (Point 2.5 3.1) :: Radius -> Shape
ghci> :t Circle (Point 2.5 3.1) 5.0
Circle (Point 2.5 3.1) 5.0 :: Shape
```

```
ghci> :t Just
Just :: a -> Maybe a
ghci> :t Just 'x'
Just 'x' :: Maybe Char
```

```
ghci> :t Node
Node :: a -> Tree a -> Tree a -> Tree a
ghci> :t Node True
Node True :: Tree Bool -> Tree Bool -> Tree Bool
```

# Представление арифметических выражений

## Тип

```
data IntExpr = I Int           -- целочисленная константа
              | Add IntExpr IntExpr -- сумма двух выражений
              | Mul IntExpr IntExpr -- произведение выражений
```

## Выражение типа IntExpr

```
(I 5 'Add' I 1) 'Mul' I 7
```

## Вычисление

```
eval :: IntExpr -> Int
eval (I n) = n
eval (Add e1 e2) = eval e1 + eval e2
eval (Mul e1 e2) = eval e1 * eval e2
```

- Тип IntExpr — простой пример EDSL (Embedded Domain Specific Language, встроенный предметно-ориентированный язык).

# Содержание

- 1 Пример: арифметико-логические выражения
- 2 Пример: безопасные списки

# Расширение представления выражений

## План расширения

- Возможность представления логических значений.
- Операция проверки выражений на равенство (аргументы — целочисленные или логические выражения, результат — логическое выражение).

## Идея

- Прежний тип: `IntExpr`
- Новый тип: `Expr a`

## Проблема

- Каков тип `eval` (пока что `eval :: IntExpr -> Int`)?
  - Что является результатом вычисления, `Bool` или `Int`?
  - Плохая идея: `Either Int Bool` или `Maybe (Either Int Bool)`.

# Объявление GADT (generalized algebraic data type)

```
{-# LANGUAGE GADTs #-}
```

```
data Expr a where
```

```
  I    :: Int  -> Expr Int
```

```
  B    :: Bool -> Expr Bool
```

```
  Add  :: Expr Int -> Expr Int -> Expr Int
```

```
  Mul  :: Expr Int -> Expr Int -> Expr Int
```

```
  Eq   :: Eq a => Expr a -> Expr a -> Expr Bool
```

- Часть конструкторов возвращают Expr Bool, остальные — Expr Int.

Для сравнения

```
{-# LANGUAGE GADTSyntax #-}
```

```
data Tree a where
```

```
  EmptyTree :: Tree a
```

```
  Node     :: a -> Tree a -> Tree a -> Tree a
```



# Использование GADT

```
eval :: Expr a -> a
eval (I n) = n
eval (B b) = b
eval (Add e1 e2) = eval e1 + eval e2
eval (Mul e1 e2) = eval e1 * eval e2
eval (Eq e1 e2) = eval e1 == eval e2
```

- Типы использованных конструкторов определяют конкретный возвращаемый функцией тип.

```
ghci> :t eval (I 10)
eval (I 10) :: Int
ghci> :t eval (Eq undefined undefined)
eval (Eq undefined undefined) :: Bool
```

# Содержание

- 1 Пример: арифметико-логические выражения
- 2 Пример: безопасные списки

# Проблема: голова и хвост пустого списка

```
ghci> head []  
*** Exception: Prelude.head: empty list  
ghci> tail []  
*** Exception: Prelude.tail: empty list
```

# Вариант 1

```
{-#LANGUAGE EmptyDataDecls, GADTs #-}
```

```
data NotSafe
```

```
data Safe
```

```
data SafeList a t where
```

```
  Nil :: SafeList a NotSafe
```

```
  Cons :: a -> SafeList a t -> SafeList a Safe
```

```
safeHead :: SafeList a Safe -> a
```

```
safeHead (Cons x _) = x
```

```
x = safeHead (Cons 1 Nil)
```

```
y = safeHead Nil -- ошибка проверки типов
```

# Попытка реализации `safeTail`

```
safeTail :: SafeList a Safe -> SafeList a t
safeTail (Cons _ xs) = xs
```

- Ошибка компиляции:

`xs :: SafeList a t`

Результат должен иметь тип `SafeList a t`, но это разные `t`!

- Более того, `xs` может оказаться как `Safe`, так и `NotSafe`.
- Идея: почему бы не вести учёт уровней «безопасности» («этот список пять раз `Safe`»)?

# Пример: безопасные списки

## Вариант 2

```
{-#LANGUAGE EmptyDataDecls, GADTs #-}
```

```
data NotSafe
```

```
data Safe t
```

```
data SafeList a t where
```

```
  Nil :: SafeList a NotSafe
```

```
  Cons :: a -> SafeList a t -> SafeList a (Safe t)
```

```
safeHead :: SafeList a (Safe t) -> a
```

```
safeHead (Cons x _) = x
```

```
safeTail :: SafeList a (Safe t) -> SafeList a t
```

```
safeTail (Cons _ xs) = xs
```

```
xs = Cons 1 (Cons 2 (Cons 3 Nil))
x = safeHead (safeTail (safeTail xs))
```

```
ghci> :t xs
xs :: SafeList Integer (Safe (Safe (Safe NotSafe)))
ghci> x
3
```

```
ghci> safeHead (safeTail (safeTail (safeTail xs)))
```

```
<interactive>:54:40:
```

```
Couldn't match type 'NotSafe' with 'Safe t0'
```

```
Expected type: SafeList Integer (Safe (Safe (Safe (Safe t0))))
```

```
Actual type: SafeList Integer (Safe (Safe (Safe NotSafe)))
```

```
In the first argument of 'safeTail', namely 'xs'
```

```
In the first argument of 'safeTail', namely '(safeTail xs)'
```

# Как это работает?

```
{-#LANGUAGE EmptyDataDecls, GADTs #-}
```

```
data NotSafe
```

```
data Safe t
```

```
data SafeList a t where
```

```
Nil :: SafeList a NotSafe
```

```
Cons :: a -> SafeList a t -> SafeList a (Safe t)
```

- `EmptyDataDecls`: типы `Safe t` и `NotSafe` имеют в точности одно возможное значение (`bottom`,  $\perp$ , `undefined`), их цель — помочь при проверке типов.
- `GADTs`: два конструктора списка создают значения разных типов (это списки, но один пустой, а второй нет, причём разница именно в типах).



- GADT обобщают алгебраические типы данных в том смысле, что позволяют указывать конкретные возвращаемые конструкторами значений типы. В ADT эти типы всегда совпадают с определяемым типом.
- GADT позволяют использовать систему типов для проверки типов выражений во встроенных языках (EDSL — embedded domain specific language).