

# Лабораторная работа №4

## 1 Определение операторов

Бинарные операторы, такие как `+`, `-` и т. п. в языке Haskell являются такими же функциями, как и все остальные, за тем исключением, что для их вызова можно использовать инфиксную нотацию. Если взять бинарный оператор в скобки, то для его вызова можно использовать префиксную нотацию и обращаться с ним, как с обычной функцией. Так, следующие пары записей эквивалентны:

```
2 + 2
(+) 2 2
```

```
x < y
(<) x y
```

```
x /= y
(/=) x y
```

Наоборот, любую функцию, принимающую два аргумента, можно использовать в инфиксном стиле. Для этого ее имя нужно окружить обратными кавычками (символ ```). Например, если определить функцию:

```
func x y = (x + y) / (x - y)
```

то ее можно вызывать в следующих видах:

```
func 5 2
5 `func` 2
```

Далее, если в имени функции встречаются только «символы» (не буквы и не цифры), то она автоматически считается инфиксным оператором. При определении ее имя нужно заключать в скобки. Например, определим оператор «приблизленно равно», проверяющий, что числа отличаются не более, чем на 0.001:

```
(~=) x y = abs (x - y) < 0.001
```

Теперь этот оператор можно использовать так же, как и все остальные:

```
testApproxEqual x y = if x ~= y then "equal"
                      else "not equal"
```

## 2 Рекурсивные типы

При определении типов данных в правой части определения можно использовать определяемый этой конструкцией тип. Это дает возможность определять рекурсивные структуры данных. Одной из основных таких структур является дерево.

Определим бинарное дерево, в листьях которого находятся элементы типа `a`, следующим образом:

```
data Tree a = Leaf a
            | Branch (Tree a) (Tree a)
```

Это определение говорит, что дерево (`Tree`) является либо листом (`Leaf`), т. е. узлом, у которого нет потомков, либо ветвью (`Branch`), т. е. узлом, у которого есть левое и правое поддерево. Заметьте, что в приведенном определении `Leaf` и `Branch` — конструкторы данных, а `Tree a`, встречающееся и в левой, и в правой части определения — название типа.

Работа с рекурсивными типами практически не отличается от работы с обычными типами, за тем исключением, что практически все функции, работающие с рекурсивными типами, сами также рекурсивны.

Например, определим функцию `treeSize`, возвращающую количество листьев в дереве. Она записывается следующим образом:

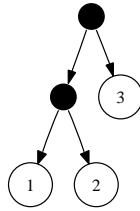
```
treeSize (Leaf _) = 1
treeSize (Branch l r) = treeSize l + treeSize r
```

Применение этой функции выглядит следующим образом:

```
Main>treeSize (Branch (Branch (Leaf 1) (Leaf 2)) (Leaf 3))
3
```

Здесь мы применили ее для дерева следующего вида:

Другим примером функции для работы с деревьями служит функция для получения списка всех листьев дерева:



```
leafList (Leaf x)           = [x]
leafList (Branch left right) = leafList left ++
                                leafList right
```

### 3 Списки как рекурсивные типы

Список также является рекурсивным типом. Рассмотрим следующий полиморфный тип:

```
data List a = Nil | Cons a (List a)
```

Значение типа `List a` либо пусто (`Nil`), либо содержит элемент типа `a` и значение типа `List a`. Нетрудно заметить прямую аналогию со списками, которые также либо пусты (`[]`), либо содержат голову типа `a` и хвост, являющийся также списком. Сходство станет еще очевиднее, если конструктор `Cons` записать в инфиксном виде:

```
data List a = Nil | a `Cons` (List a)
```

Таким образом, списочный тип мог бы быть определен следующим образом:

```
-- Это не настоящий код языка Haskell
data [a] = [] | a : [a]
```

Для значений типа `List` можно определить все функции, определенные для списков. Приведем примеры функций `head`, `tail` и `map`:

```
headList (Cons x _) = x
headList Nil         = error "headList: empty list"

tailList (Cons _ y) = y
tailList Nil        = error "tailList: empty list"
```

Проиллюстрируем работу этих функций:

```
Main>headList (Cons 1 (Cons 2 Nil))
1
Main>tailList (Cons 1 (Cons 2 Nil))
Cons 2 Nil
```

## 4 Синтаксические деревья

Структуры, подобные древесной, широко используются в программировании. Например, результатом грамматического разбора программы в любом компиляторе является синтаксическое дерево. Приведем пример такого дерева для выражений, содержащих константы, символы сложения и умножения:

```
data Expr =    Const Integer
              | Add Expr Expr
              | Mult Expr Expr
```

Из этого определения видно, что выражение (Expression) является либо целочисленной константой (Constant), либо суммой или произведением двух выражений. Например, для выражения  $1 + 2 * (3 + 4)$  соответствующее значение типа `Expr` имеет вид:

```
Add (Const 1) (Mult (Const 2) (Add (Const 3) (Const 4)))
```

Функцию вычисления значения выражения можно определить следующим образом:

```
eval :: Expr -> Integer
eval (Const x) = x
eval (Add x y) = eval x + eval y
eval (Mult x y) = eval x * eval y
```

Можно расширить тип `Expr`, введя возможность использования переменных в выражениях:

```
data Expr =    Const Integer
              | Var String
              | Add Expr Expr
              | Mult Expr Expr
```

Конструктор `Var` определяет переменную с указанным именем. Такой тип `Expr` позволяет определить, например, функцию для дифференцирования выражения:

```
diff :: Expr -> Expr
diff (Const _) = Const 0
diff (Var x) = Const 1
diff (Add x y) = Add (diff x) (diff y)
diff (Mult x y) = Add (Mult (diff x) y) (Mult x (diff y))
```

Проверим работу этой функции на примере дифференцирования выражения  $x + x^2$  (не забудьте добавить `deriving>Show` после определения типа `Expr`):

```
Main>diff (Add (Var "x") (Mult (Var "x") (Var "x")))
Add (Const 1) (Add (Mult (Const 1) (Var "x"))
  (Mult (Var "x") (Const 1)))
```

Таким образом, в результате дифференцирования мы получили выражение  $1 + (1 \cdot x + x \cdot 1)$ , которое является правильным, но, конечно, нуждается в упрощении.

Другим ограничением функции `diff` является то, что она не различает, по какой переменной производится дифференцирование. Соответственно, в реальности она должна принимать дополнительный параметр — имя переменной дифференцирования.

Задание значений типа `Expr` напрямую довольно неудобно. В принципе, можно написать функцию, которая преобразует строку вида `"1+x*y"` в соответствующее значение типа `Expr`. Однако написание такой функции довольно трудоемко, поэтому студентам предлагается воспользоваться готовой функцией. Она определена в файле `expr.hs` и называется `parseExpr`. В этом же файле определен тип `Expr`. Для того, чтобы подключить этот файл, скопируйте его в каталог, где находится ваша программа и в ее начале добавьте строку

```
import Expr
```

Функция `parseExpr` имеет следующий тип:

```
parseExpr :: String -> Expr
```

По заданной строке она возвращает ее представление в виде значения типа `Expr`:

```
Main>parseExpr "1+x"
Add (Const 1) (Var "x")
```

## 5 Задания

1. Работа с типом `Expr`. Используя тип `Expr`, определенный выше, реализуйте следующие функции (используйте для тестирования функцию `parseExpr`)
  - 1) Определите корректную функцию `diff`, которая принимает в качестве дополнительного аргумента имя переменной, по которой необходимо осуществлять дифференцирование.
  - 2) Определите функцию `simplify`, которая упрощает выражения типа `Expr`, применяя очевидные правила вида:
    - $x + 0 = 0 + x = x$
    - $x \cdot 1 = 1 \cdot x = x$
    - $x \cdot 0 = 0 \cdot x = 0$
    - и т. д.
  - 3) Определите функцию `toString`, преобразующую выражение типа `Expr` в строку. Например, результатом применения функции к выражению `Add (Mult (Const 2) (Var "x")) (Var "y")` должна быть строка `"2*x+y"`. Учтите возможность использования скобок, например, выражение `Mult (Const 2) (Add (Var "x") (Var "y"))` должно преобразовываться в строку `"2*(x+y)"`
  - 4) Определите функцию `eval`, которая принимает два параметра: выражение типа `Expr` и список пар типа `(String,Integer)`, задающий соответствие имен переменных и их значений. Функция должна вычислять значение выражение с учетом заданных значений выражений. Например, выражение `eval (Add (Var "x") (Var "y")) [("x",1),("y",2)]` должно выдавать число 3.
2. Функции для работы с типом `List`. Для введенного ранее типа `List` определите следующие функции:
  - 1) `lengthList`, возвращающую длину списка типа `List`.
  - 2) `nthList`, возвращающую  $n$ -й элемент списка.
  - 3) `removeNegative`, которая из списка целых (тип `List Integer`) удаляет отрицательные элементы.

- 4) `fromList`, преобразующую список типа `List` в обычный список.
  - 5) `toList`, преобразующую обычный список в список типа `List`.
3. Функции работы с бинарными деревьями поиска. Определите тип данных, представляющий бинарные деревья поиска. В отличие от деревьев, представленных в методических указаниях, в деревьях поиска данные могут находиться не только в листьях, но и в промежуточных узлах дерева. Будем использовать деревья для представления ассоциативного массива, сопоставляющие значения *ключей* (представляемых как строки) целым числам. Для каждого узла с некоторым ключом в левом поддереве должны содержаться элементы с меньшими значениями ключа, а в правом — с большими. При поиске соответствия между строкой и числом необходимо учитывать эту информацию, поскольку она позволяет более эффективно извлекать информацию из дерева. Определите описанный тип данных и следующие функции:
- 1) `add`, добавляющую в дерево заданную пару ключа и значения.
  - 2) `find`, возвращающую число, соответствующее заданной строке.
  - 3) `exists`, проверяющую, что элемент с заданным ключом содержится в дереве.
  - 4) `toList`, преобразующая заданное дерево поиска в список, упорядоченный по значениям ключей.
4. Разработать тип данных, представляющий содержимое каталога файловой системы. Считаем, что каждый файл либо содержит некоторые данные, либо является каталогом. Каталог включает в себя другие файлы (которые, в свою очередь могут быть каталогами) вместе с их именами и размерами в байтах. В данной работе содержимое файлов можно игнорировать: тип данных должен представлять только их имена, размеры и структуру каталогов. Определите следующие функции:
- 1) `dirAll`, возвращающую список полных имен всех файлов каталога, включая подкаталоги.
  - 2) `find`, возвращающая путь, ведущий к файлу с заданным именем. Например, если каталог содержит файлы `a`, `b` и `c`, и `b` яв-

ляется каталогом, содержащим  $x$  и  $y$ , тогда функция поиска для  $x$  должна вернуть строку " $b/x$ ".

3) `du`, для заданного каталога возвращающая количество байт, занимаемых его файлами (включая файлы в подкаталогах).

5. Утверждением будем называть логическую формулу, имеющую одну из следующих форм:

- имя переменной (строка)
- $p \ \& \ q$
- $p \mid q$
- $\sim p$

где  $p$  и  $q$  — утверждения. Например, утверждениями являются следующие формулы:

- $x$
- $x \mid y$
- $x \ \& \ (x \mid \sim y)$

Разработайте тип данных `Prop`, представляющий утверждения такого вида. Определите следующие функции:

- 1) `vars :: Prop -> [String]`, которая возвращает список имен переменных (без повторений), встречающихся в утверждениях.
- 2) Пусть задан список имен переменных и их значений типа `Bool`, например `[("x", True), ("y", False)]`. Определите функцию `truthValue :: Prop -> [(String, Bool)] -> Bool`, которая определяет, верно ли утверждение, если переменные имеют заданные списком значения.
- 3) Определите функцию `tautology :: Prop -> Bool`, которая возвращает `True`, если утверждение верно при любых значениях переменных, встречающихся в нем (например, это выполняется для утверждения  $(x \mid \sim x)$ ).

6. Лексические деревья (trie-деревья) используются для представления словарей. Каждый узел дерева содержит следующую информацию: символ, булево значение и список поддеревьев (у каждого узла может быть произвольное количество дочерних деревьев).



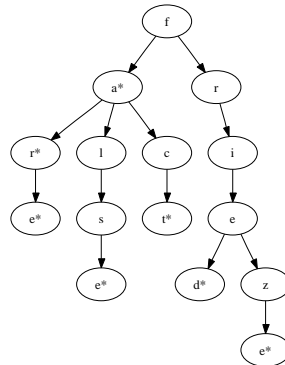


Рис. 1: trie-дерево

Пример trie-дерева приведен на рис. 1. Булевское значение, равное **True** отмечает конец слова, читаемого, начиная с корня дерева. На рисунке узлы с такими значениями помечены символом \*. Таким образом, в дереве представлены слова *fa*, *false*, *far*, *fare*, *fact*, *fried*, *frieze*. Определите следующие функции:

- **exists**, которая проверяет, что заданное слово содержится в trie-дереве.
- **insert**, которая по дереву и слову возвращает новое дерево, в которое включено это слово. Если слово уже содержится в дереве, оно должно возвращаться без изменений.
- **completions**, которая по заданной строке возвращает список всех слов из дерева, началом которых служит указанная строка (например, для приведенного на рис. 1 дерева по строке "fri" должен возвращаться список ["fried", "frieze"].)

7. Теоретически возможно, хотя и неэффективно, определить целые числа с помощью рекурсивных типов данных следующим образом:

```
data Number = Zero | Next Number
```

Т. е. число является либо нулем (**Zero**), либо определяется, как число, следующее за предыдущим числом. Например, число 3 записывается как **Next (Next (Next Zero))**. Определите для такого представления следующие функции:

- 1) **fromInt**, для заданного целого числа типа **Integer** возвращающую соответствующее ему значение типа **Number**.

- 2) `toInt`, преобразующую значение типа `Number` в соответствующее целое число.
  - 3) `plus :: Number -> Number -> Number`, складывающую свои аргументы.
  - 4) `mult :: Number -> Number -> Number`, умножающую свои аргументы.
  - 5) `dec`, вычитающую единицу из своего аргумента. Для `Zero` функция должна возвращать `Zero`.
  - 6) `fact`, вычисляющую факториал.
8. Иерархия должностей в некоторой организации образует древовидную структуру. Каждый работник, однозначно характеризующийся уникальным именем, имеет несколько подчиненных. Определите тип данных, представляющий такую иерархию и опишите следующие функции:
- 1) `getSubordinate`, возвращающую список подчиненных указанного работника.
  - 2) `getAllSubordinate`, возвращающую список всех подчиненных данного работника, включая косвенных.
  - 3) `getBoss`, возвращающую начальника указанного работника.
  - 4) `getList`, возвращающую список пар, первым элементом которых является имя работника, а вторым — количество его подчиненных (включая косвенных).
9. Область на плоскости является либо прямоугольником, либо кругом, либо объединением областей, либо их пересечением. Прямоугольник характеризуется координатами левого нижнего и правого верхнего углов, круг — координатами центра и радиусом. Разработайте структуру данных, представляющую область описанного вида. Определите следующие функции:
- 1) `contains`, проверяющая, что заданная точка попадает в область.
  - 2) `isRectangular`, проверяющая, что область задается только прямоугольниками.
  - 3) `isEmpty`, проверяющая, что область пуста, т. е. ни одна точка плоскости не попадает в нее.

10. Класс в объектно-ориентированном языке содержит набор методов (в данной работе будем игнорировать поля-данные класса). Кроме того, он может иметь единственный родительский класс (не рассматриваем случай множественного наследования). Однако существуют классы и без родителей. При наследовании класса методы предка добавляются к методам потомка. Определите тип данных, представляющий информацию об иерархии классов. Опишите следующие функции:
- 1) `getParent`, возвращающую непосредственного предка класса с указанным именем.
  - 2) `getPath`, возвращающую список всех предков данного класса (непосредственный предок, предок предка и т. д.)
  - 3) `getMethods`, возвращающую список методов указанного класса с учетом наследования.
  - 4) `inherit`, добавляющая в иерархию классов класс с заданным именем, унаследованный от указанного предка.