

Лабораторная работа № 6

Исследование особенностей реализации параметризованных классов и функторов в языке Scala

1. Цель работы

Исследовать способы реализации и использования параметризованных классов и функторов в языке Scala, получить практические навыки их применения.

2. Общие положения

2.1. Параметризованные классы

Параметризованные классы – классы, которые могут оперировать над значениями различных типов.

В качестве примера реализуем класс, который получает в конструкторе значение и имеет метод для печати полученного значения. Особенность класса заключается в том, что он создан не для работы с каким-то конкретным типом, а может работать со всеми типами.

```
case class MyPrinter[T](attribute: T) {  
  def print() = println(attribute)  
}
```

```
// Пример 1  
MyPrinter(1).print()           // 1  
// Пример 2  
MyPrinter("test").print()      // test  
// Пример 3  
MyPrinter[Double](1).print()   // 1.0
```

При создании класса не обязательно указывать конкретный тип параметра (примеры 1 и 2), но, если очень хочется, то можно (пример 3).

Добавим в класс MyPrinter метод, который будет печатать два значения - атрибут класса и аргумент метода:

```
case class MyPrinter[T](attribute: T) {  
  def print() = println(attribute)  
  def print2(arg: T) = println(attribute + " and " + arg)  
}
```

```
MyPrinter("test").print2("testtest") // test and testtest
```

Метод print2() может принимать аргумент только того типа, которому принадлежит атрибут класса (и там и там значения имеют один и тот же тип T). Попытка распечатать вместе String и Double с помощью MyPrinter("test").print2(3.0) является ошибкой.

Помимо классов, можно также параметризовать и функции, так что вышеуказанную ошибку можно решить следующим способом:

```
case class MyPrinter[T](attribute: T) {
  def print()          = println(attribute)
  def print2(arg: T)   = println(attribute + " and " + arg)
  def print3[R](arg: R) = println(attribute + " and " + arg)
}

// Пример 1
MyPrinter("test").print3(3)           // test and 3
// Пример 2
MyPrinter("test").print3[Double](3)   // test and 3.0
// Пример 3
MyPrinter("test").print3("another string") // test and another string
```

Как видно из примера 3, типы T и R не обязательно должны быть различны.

2.2. Ковариативный функтор

С точки зрения синтаксиса, ковариативный функтор это такой тип X, который параметризован типом T и имеет метод (назовём его map) с особой сигнатурой:

```
trait X[T] {
  def map[R](f: T => R): X[R]
}
```

Этот тип можно представлять себе как источник, откуда можно **что-то** взять, и это **что-то** имеет тип T. Но, если надо получить не тип T, а тип R, то мы на выходе этого источника ставим преобразующую функцию из T в R и получаем новый источник, который даёт тип R.

Визуально ковариативный функтор представлен на рисунке 1.

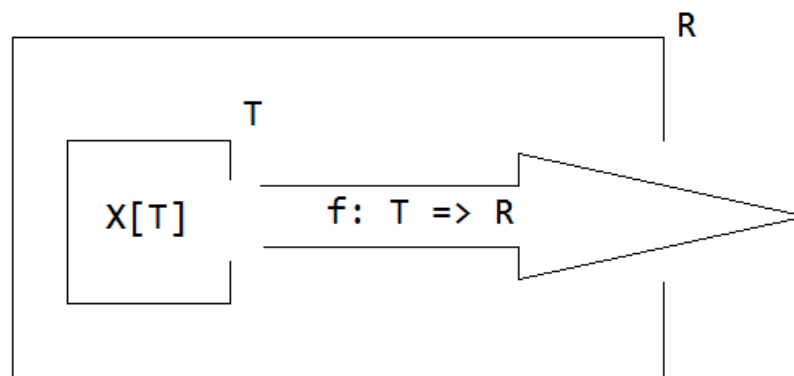


Рисунок 1 – Ковариативный функтор

Примерами ковариативных функторов являются Scala классы List Option, Try.

Пример с Option:

```
import java.lang.Integer.toHexString

object Demo extends App {
  val k: Option[Int] = Option(100500)
  val s: Option[String] = k map toHexString
}
```

Или так:

```
import java.lang.Integer.toHexString

object Demo extends App {
  val k: Option[Int] = Map("A" -> 0, "B" -> 1).get("C")
  val s: Option[String] = k map toHexString
}
```

Пример с List:

```
import java.lang.Integer.toHexString

object Demo extends App {
  val k: List[Int] = List(0, 42, 100500)
  val s: List[String] = k map toHexString
}
```

Класс Try похож на класс Option. Но он представляет собой не значение, которое может быть или не быть, а действие (вычисление), которое может завершиться успешно, или не успешно, например, выбросив исключение.

Если в Option класс Some отвечает за существующее значение, а None за отсутствующее, то в Try класс Success отвечает за успешное завершение операции, а Failure за ошибку во время выполнения операции.

Пример применения Try для чтения файла. Если файл существует и операция завершилась успешно, то match совпадёт с образцом Success(lines), в lines находится содержимое файла – результат выполнения Source.fromFile(filename).getLines.toList. Если файла не существует или произошло другое исключение во время операции чтения, то match совпадёт с образцом Failure(f), в f находится сообщение об ошибке:

```
import scala.io.Source
import scala.util.{Try, Success, Failure}

object Test extends App {

  def readTextFile(filename: String): Try[List[String]] = {
```

```

    Try(Source.fromFile(filename).getLines.toList)
  }

  val filename = "/etc/passwd"
  readTextFile(filename) match {
    case Success(lines) => lines.foreach(println)
    case Failure(f) => println(f)
  }
}

```

Пример с Try как с ковариативным функтором:

```

import java.lang.Integer.toHexString
import scala.util.Try

object Demo App {
  val k: Try[Int] = Try(100500)
  val s: Try[String] = k map toHexString
}

```

Или так:

```

import java.lang.Integer.toHexString
import scala.util.Try

object Demo extends App {
  def f(x: Int, y: Int): Try[Int] = Try(x / y)
  val s: Try[String] = f(1, 0) map toHexString
}

```

Для того, чтобы тип X считался ковариативным функтором, также должны соблюдаться два правила.

Правило №1: Закон идентичности (Identity Law)

Пусть $\text{fun}[T]$ является ковариативным функтором, тогда

$$\text{fun.map}(\text{identity}) \equiv \text{fun}$$

где identity - функция, которая возвращает свой аргумент ($\text{def identity}[A](x: A) = x$).

Другими словами: $\text{fun.map}(\text{identity})$ не должно ничего менять внутри функтора.

Например, следующий класс не является ковариативным функтором, т.к. после применения $\text{fun.map}(\text{identity})$ изменится значение переменной `inc`.

```

class Example[T](value: T, inc: Int = 0) {

```

```
def map[R](f: T => R): Example[R] = new Example[R](f(value), inc
+ 1)
}
```

Правило №2: Закон композиции (Composition Law)

Пусть `fun[T]` является ковариативным функтором, `f` - функция типа `T => R`, `g` - функция типа `R => Q`, тогда:

$$\text{fun.map}(f).\text{map}(g) \equiv \text{fun.map}(f \text{ andThen } g)$$

где `andThen` – стандартный оператор Scala. Выражение `f andThen g` возвращает функцию, которая аналогична последовательному применению функций `f` и `g`. То есть `(f andThen g)(x)` то же самое что и `g(f(x))`.

Иными словами, функтор, который отображают функцией `f`, а затем `g`, эквивалентен функтору, который отображают композицией функций `f` и `g`.

Рассмотрим оба правила на примере бинарного дерева:

```
trait Tree[T] {
  def map[R](f: T => R): Tree[R]
}
case class Node[T](value: T, fst: Tree[T], snd: Tree[T]) extends
Tree[T] {
  def map[R](f: T => R) = Node(f(value), fst.map(f), snd.map(f))
}
case class Leaf[T](value: T) extends Tree[T] {
  def map[R](f: T => R) = Leaf(f(value))
}
```

В данной реализации при отображении дерева с помощью произвольной функции сохраняется его структура и обновляются значения в узлах и листьях. Изменим метод `map` следующим образом:

```
case class Node[T](value: T, fst: Tree[T], snd: Tree[T]) extends
Tree[T] {
  def map[R](f: T => R) = Node(f(value), snd.map(f), fst.map(f))
}
```

С данной реализацией метода `map` бинарное дерево не является ковариативным функтором, т.к. с каждым отображением правое и левое поддереву узлов меняется местами.

Следовательно, `tree.map(identity)` вернёт дерево с тем же значением элементов, но поменянными поддеревьями (не соблюдается первое правило). В свою очередь, `tree.map(f).map(g)` изменит структуру дерева дважды (по одному разу на каждом вызове `map`), а `tree.map(f andThen g)` - всего один раз (не соблюдается второе правило).

Чтобы увидеть пользу от применения ковариативных функторов, рассмотрим следующий код:

```

val f = (x: Double) => x*2 + 3
val g = (x: Double) => x/5 - 7

// Список из Double
val list = (1 to 1000000 toList) map (_.toDouble)

// Пример 1
list.map(f).map(g)
// Пример 2
list.map(f andThen g)

```

В первом примере мы 2 раза проходим по всему списку чисел и 2 раза применяем функцию. Во втором примере мы 1 раз проходим по всему списку чисел и 1 раз применяем функцию. Зная то, что List является ковариативным функтором и зная правила, которым должен удовлетворять ковариативный функтор, мы можем оптимизировать первый пример и быть уверенными, что результат останется прежним.

2.3. Контравариативный функтор

С точки зрения синтаксиса, контравариативный функтор это такой тип X, который параметризован типом T и имеет метод (назовём его `contraMap`) с особой сигнатурой:

```

trait X[T] {
  def contraMap[R](f: R => T): X[R]
}

```

Если ковариативный функтор можно представить как источник, то контравариативный функтор можно представить как приёмник, который принимать тип T. Если на входе (не на выходе, как это было с ковариативным функтором) поставить преобразующую функцию из R в T, то получится новый приёмник, который принимает тип R.

Визуально контравариативный функтор представлен на рисунке 2.

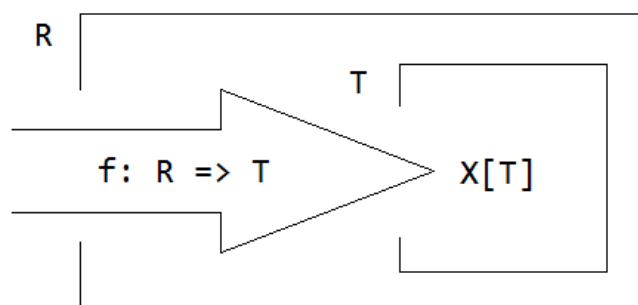


Рисунок 2 – Контравариативный функтор

Контравариативный функтор можно продемонстрировать на примере стандартного в scala класса Ordering. В нём метод Ordering.by является реализацией contraMap для Ordering:

```
def by[T, S](f: T => S)(implicit ord: Ordering[S]): Ordering[T]
```

Смысл в следующем: если мы можем сравнивать (упорядочивать) элементы типа S, и существует функция, которая позволяет преобразовать тип T в тип S, тогда мы можем с помощью этого сравнивать тип T.

Здесь существуют два концептуальных преобразования. На высшем уровне мы хотим преобразовать Ordering[S] в Ordering[T], но для того, чтобы сделать это, нам нужен способ преобразовать T в S. Отсюда и «контр» в названии – из-за разности в направлениях преобразований.

Говоря общими словами, если у нас есть какая-то абстракция F[A] над типом A и функция, отображающая тип B в тип A, то мы можем построить абстракцию F[B] над типом B.

Пример из реального мира – есть числа, которые можно сравнивать между собой и есть деньги, которые можно привести к численному виду – например, 1 рубль можно интерпретировать числом 100 (100 копеек).

1) Есть возможность сравнивать числа.

2) Есть возможность приводить деньги к численному виду.

Исходя из (1) и (2) можно реализовать сравнение денег. Это и делает contraMap.

Исходя из этих положений можно реализовать программный пример. Сначала напишем класс Money:

```
case class Money(amount: Int)
```

Scala изначально знает, как сравнивать Int. На основе этого мы хотим указать способ, которым будут сравнивать экземпляры Money. То есть получить Ordering[Money] на основе Ordering[Int]. Для этого нужно реализовать преобразование Money в Int. В нашем случае это достаточно легко:

```
val funcForContraMap: Money => Int = (money) => money.amount
```

Ordering[Int] в неявном виде уже находится в контексте нашей программы. Всё что осталось сделать – вызвать функцию, выполняющую contraMap в классе Ordering, то есть Ordering.by.

```
implicit val moneyOrd: Ordering[Money] = Ordering.by(funcForContraMap)
```

Теперь мы можем сравнивать экземпляры класса Money с помощью функции меньше «<»:

```
scala> import scala.math.Ordered._  
import scala.math.Ordered._
```

```
scala> Money(13) < Money(20)
res0: Boolean = true
```

```
scala> Money(23) < Money(20)
res1: Boolean = false
```

Один из вариантов метода Ordering.by может быть следующий (реальная реализация сложнее из-за оптимизаций):

```
def by[T, S](f: T => S)(implicit ord: Ordering[S]): Ordering[T] =
  new Ordering[T] {
    def compare(x:T, y:T) = ord.compare(f(x), f(y))
  }
```

Как видно из кода, метод by создаёт экземпляр Ordering и реализует в нём метод compare, который делегирует сравнение исходному экземпляру класса Ordering, но перед этим производит преобразование с помощью функции f.

Для того, чтобы тип X считался контравариативным функтором, также должны соблюдаться два правила.

Правило №1: Закон идентичности (Identity Law)

Пусть fun[T] является контравариативным функтором, тогда

$$\text{fun.contramap(identity)} \equiv \text{fun}$$

где identity - функция, которая возвращает свой аргумент (def identity[A](x: A) = x).

Другими словами: fun.contramap(identity) не должно ничего менять внутри функтора.

Правило №2: Закон композиции (Composition Law)

Пусть fun[T] является контравариативным функтором, f - функция типа Q => R, g - функция типа R => T, тогда:

$$\text{fun.contramap(g).contramap(f)} \equiv \text{fun.contramap(f andThen g)}$$

где f andThen g возвращает функцию, которая аналогична последовательному применению функций f и g. То есть (f andThen g)(x) то же самое что и g(f(x)).

Иными словами, последовательное отображение контравариантного функтора парой функций эквивалентно отображению инвертированной композицией функций.

2.4. Инвариативный функтор

Инвариативный функтор это объединение ковариантного и контравариативного функтора (и источник и приёмник одновременно). С точки зрения синтаксиса он представляет собой следующее:


```

trait X[T] {
  def xmap[R](f: T => R, g: R => T): X[R]
}

```

Для получение нового инвариативного функтора с типом R необходимо предоставить функции преобразования на входе (g: R => T) и на выходе (f: T => R). Схематично инвариативный функтор изображён на рисунке 3.

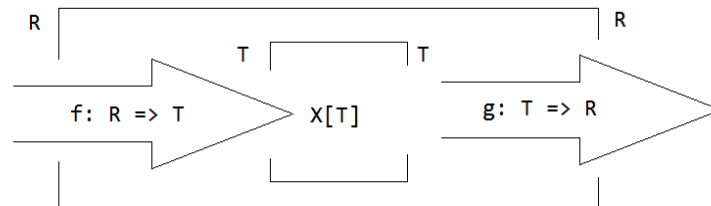


Рисунок 3 – инвариативный функтор

То есть функтор $F[R]$ сводится к исходному функтору $F[T]$ с помощью пары преобразований из R в T и из T в R .

В качестве примера можно реализовать контейнер для значений:

```

trait Holder[T] { self =>
  def put(arg: T): Unit
  def get: T
  def xmap[R](f: T => R, g: R => T): Holder[R] = new Holder[R] {
    override def put(arg: R): Unit = self.put(g(arg))
    override def get: R = f(self.get)
  }
}

```

Пример контейнера для строк:

```

class StrHolder(var value: String = null) extends Holder[String] {
  override def put(arg: String): Unit = {value = arg}
  override def get: String = value
}

```

Демонстрация

```

object Demo extends App {
  val f: String => Int = Integer.parseInt(_, 16)
  val g: Int => String = Integer.toHexString

  val s: Holder[String] = new StrHolder
  val k: Holder[Int] = s xmap (f, g)
}

```

```
k put 100500
println(k.get)
}
```

Получился контейнер `Int`, который хранит их в строковом шестнадцатеричном формате.

Инвариативный функтор также должен соблюдать два правила.

Правило №1: Закон идентичности (Identity Law)

Пусть `fun[T]` является инвариативным функтором, тогда

$$\text{fun.xmap(identity, identity)} \equiv \text{fun}$$

где `identity` - функция, которая возвращает свой аргумент (`def identity[A](x: A) = x`).

Другими словами: `fun.xmap(identity)` не должно ничего менять внутри функтора.

Правило №2: Закон композиции (Composition Law)

Пусть `fun[T]` является инвариативным функтором, тогда для данного функтора и функций `f1: T => R`, `g1: R => T`, `f2: R => Q`, `g2: Q => R` должно выполняться следующее соотношение:

$$\text{fun.xmap(f1, g1).xmap(f2, g2)} \equiv \text{fun.xmap(f2 compose f1, g1 compose g2)}$$

где `f compose g` возвращает функцию, которая аналогична последовательному применению функций `g` и `f`. То есть (`f compose g`)(x) то же самое что и `f(g(x))`.

3. Порядок выполнения работы

3.1. Написать типизированный класс `Box[T]` который позволяет сохранять в себя значение типа `T` (метод `save`) и получать сохранённое значение (метод `get`).

3.2. Преобразовать класс `Box` из п.1 в ковариативный функтор. Доказать, что он является ковариативным функтором.

3.3. Преобразовать класс `Box` в контравариативный функтор. Доказать, что он является контравариативным функтором.

3.4. Преобразовать класс `Box` в инвариативный функтор. Доказать, что он является инвариативным функтором.

4. Содержание отчета

4.1. Цель работы.

4.2. Задание на работу.

4.3. Исходный код программы.

4.4. Результаты работы программы.

4.5. Выводы по работе.