

# FP vs OOP?

Mikołaj Fejzer

# Versus?

[<<](#) | [>>](#)

#4591 Dodano: 18-02-2011 13:37. Głosów: 196 [+](#) | [-](#)

Prawie dekadę temu kumpel w gimnazjum:

- Grał ktoś w Alien versus Predator? Fajna gra, mi najlepiej się gra versusem, bo ma najwięcej broni i radar na obcych.

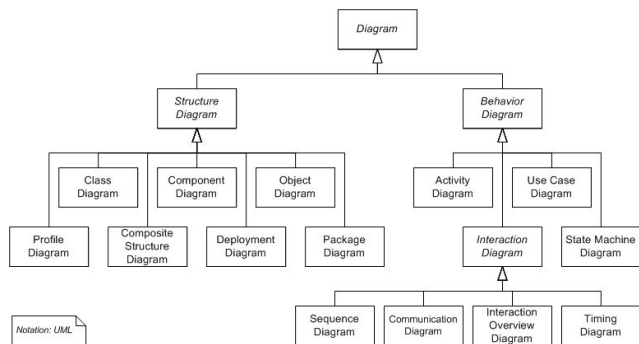
[<<](#) | [>>](#)

<http://roflcopter.pl/4591>

# Versus

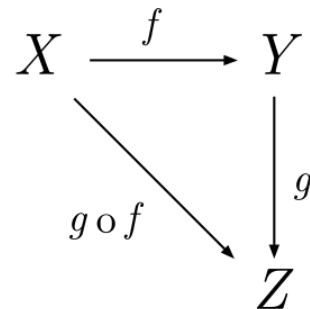
## OOP

- Kapsułkowanie
- Hierarchia klas, dziedziczenie
- Zmiana stanu w czasie
- Polimorfizm podtypu



## FP

- Funkcje jako typy pierwszego rzędu
- Algebraiczne struktury danych
- Brak efektów ubocznych
- Polimorfizm parametryczny



“The limits of my language mean the limits of my world.” L. Wittgenstein

- Język programowania jest zawsze ograniczony przez jego twórców
- Użytkownicy tworzą “dobrą praktykę” i tworzą struktury/klasę/mechanizmy w podobny sposób
- Pojawiają się “wzorce projektowe”

Czy to jest jeszcze wzorzec projektowy?

- Iterator, Observer
- Builder
- Visitor, Strategy

# Trochę teorii o typach

Po co istnieją typy?

- Kompilator
  - odgadnie o co nam chodzi
  - wygeneruje testy
  - sprawdzi kontrakty
- Możemy na nich wykonywać działania, i używać rezultatu jako typu

System F oraz system typów Hindleya–Milnera

- Podstawa dla kilku funkcyjnych języków programowania (Haskell, F#, Idris)
- Daje możliwość dedukcji typu przy zachowaniu silnego i statycznego typowania

Funkcja jako wartość

# Kompozycja funkcji

```
-- | Function composition.
```

```
{-# INLINE (.) #-}
```

```
-- Make sure it has TWO args only on the left, so that it inlines
```

```
-- when applied to two functions, even if there is no final argument
```

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

```
(.) f g = \x -> f (g x)
```

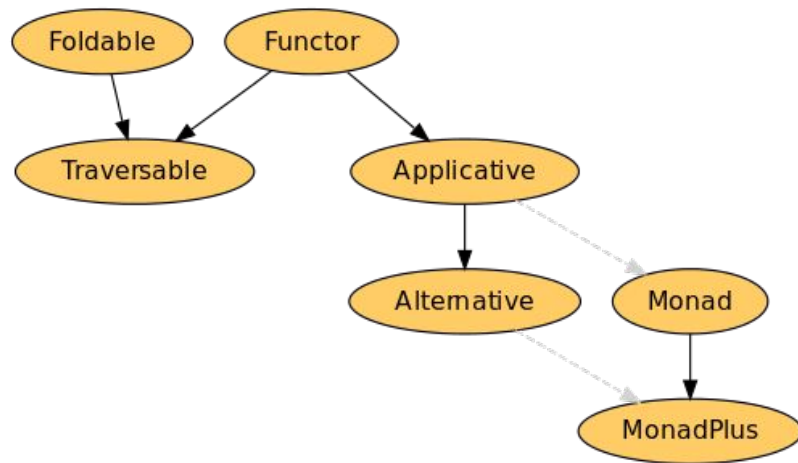
<http://hackage.haskell.org/package/base-4.3.1.0/docs/src/GHC-Base.html>

# Co można zrobić z funkcją?

- Złożyć z inną funkcją
- Wykonać na argumentach
- Wykonać na argumentach w sparametryzowanym typie
- Umieścić w sparametryzowanym typie
- Kombinacje powyższych

Co to jest sparametryzowany typ?

Jakie może mieć właściwości?





# Functor

- Definicja

class Functor f where

fmap :: (a -> b) -> f a -> f b

- Przykład instancji

instance Functor (Either a) where

fmap \_ (Left x) = Left x

fmap f (Right y) = Right (f y)

- Prawa

fmap id = id

fmap (p . q) = (fmap p) . (fmap q)

# Applicative

- Definicja

```
class Functor f => Applicative f where
```

```
  pure :: a -> f a
```

```
  (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

```
  (*>) :: f a -> f b -> f b
```

```
  (<*) :: f a -> f b -> f a
```

```
  (<$>) :: f => (a -> b) -> f a -> f b
```

- Prawa

```
pure id <*> v = v
```

```
pure (.) <*> u <*> v <*> w = u <*> (v <*> w)
```

```
pure f <*> pure x = pure (f x)
```

```
u <*> pure y = pure ($ y) <*> u
```

# Typy a klasy typów

- Funkcje generyczne działają na klasach typów
- Możemy pokazać dany typ jest instancją jakiejś klasy typów
  - Nie musimy tego robić przy deklaracji typu
- Typ zyskuje w ten sposób właściwości i funkcje na których działamy

# Funkcje a efekty uboczne i świat zewnętrzny

Typy sparametryzowane odzwierciedlają to, co robi funkcja

- Czytanie z zewnątrz - Reader
- Pisanie nazewnątrz - Writer
- Oba powyższe - State
- Wejście wyjście - IO
- Strumienie danych - Source, Conduit, Sink
- Transakcyjna pamięć - STM

# Niezmiennie struktury danych

# Dopasowanie do wzorca

- Struktura danych zawsze pamięta jak została stworzona
- Możemy użyć “konstruktora” jako mechanizmu do rozpakowania struktury
- Częściowo sprzeczne z kapsułkowaniem

# Lenses aka soczewki

- Rozwiązują problem modyfikacji zagnieżdżonych i niemodyfikowalnych struktur danych
- “Getter” oraz “Setter” w jako jeden mechanizm
- Można je składać (kompozycja) w optykę

# Programowanie generyczne



# Polimorfizm podtypu vs parametyczny

```
public class Animal {  
    public void what() {  
        System.out.println("Animal");  
    }  
}
```

```
public class Cat extends Animal {  
    public void what() {  
        System.out.println("Cat");  
    }  
}
```

```
fmap :: Functor f => (a -> b) -> f a -> f
```

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
```

```
isRight :: Either a b -> Bool
```

```
fmap (filter isRight)
```

```
:: Functor f => f [Either a b] -> f [Either a b]
```

# Przykłady podobieństwa w językach funkcyjnych

# Haskell Quicksort

```
quicksort [] = []
```

```
quicksort (pivot:rest) = (quicksort lesser) ++ [pivot] ++ (quicksort greater)
```

```
  where
```

```
    lesser = filter (< pivot) rest
```

```
    greater = filter (>= pivot) rest
```

# F# Quicksort

```
let rec quicksort = function
  | [] -> []
  | pivot::rest ->
    let lesser, greater = List.partition ((>=) pivot) rest
    List.concat [quicksort lesser; [pivot]; quicksort greater]
```

# Scala Quicksort

```
def quicksort(list: List[Int]): List[Int] = list match {  
  case Nil => Nil  
  
  case pivot :: rest => {  
    val (lesser, greater) = tail rest (_ < pivot)  
    quicksort(lesser) ::: pivot :: quicksort(greater)  
  }  
}
```

# Różnice

## Klasy typów

- Haskell
- Scala

## Dedukcja typów

- Haskell
- F#

## Programowanie obiektowe

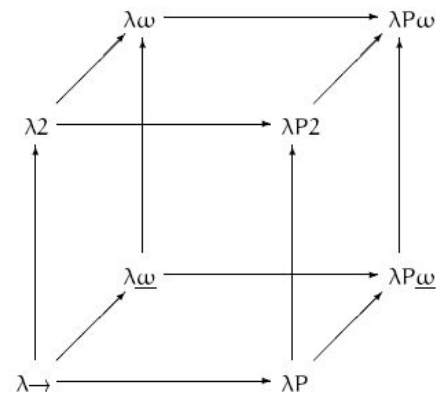
- Scala
- F#

## Polimorfizm parametryczny oraz ad hoc funkcji

- Haskell

## Typy wyższych rodzajów

- Haskell
- Scala



~~Haskell~~ Java User Group

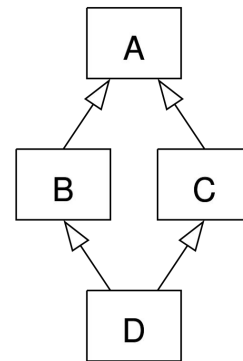
# Java

Czego brakuje do podejścia funkcyjnego?

- Typów oraz abstrakcji:
  - Either
  - Try
  - Validation
  - Tuple\*
- Konwersji
  - np Optional -> Stream
- Rozwijania funkcji
- Dopasowania wzorca
- Polimorfizmu ad-hoc (polimorfizm parametryczny istnieje od 1.5)

Czego brakuje do podejścia obiektowego?

- Domieszek (Mixin)
- Cech (Trait)
- Modułów\*\*
- Klas zaprzyjaźnionych





# Biblioteki - co jest gdzie?

- Krotka (aka Tuple)
  - [Functional Java](#)
  - [Atlassian Fugue](#)
  - [Javaslang](#)
- Suma rozłączna (aka Either)
  - [Functional Java](#)
  - [Atlassian Fugue](#)
  - [Javaslang](#)
- Walidacja
  - [Functional Java](#)
  - [Javaslang](#)
- Dopasowanie wzorca
  - [Javaslang](#)
- Memoizacja
  - [Javaslang](#)
- Soczewki
  - [Functional Java](#)
  - [Atlassian Fugue](#)
- Typ IO
  - [Functional Java](#)
- Typy Reader, Writer, State
  - [Functional Java](#)
- Parsery kombinatoryczne
  - [Functional Java](#)

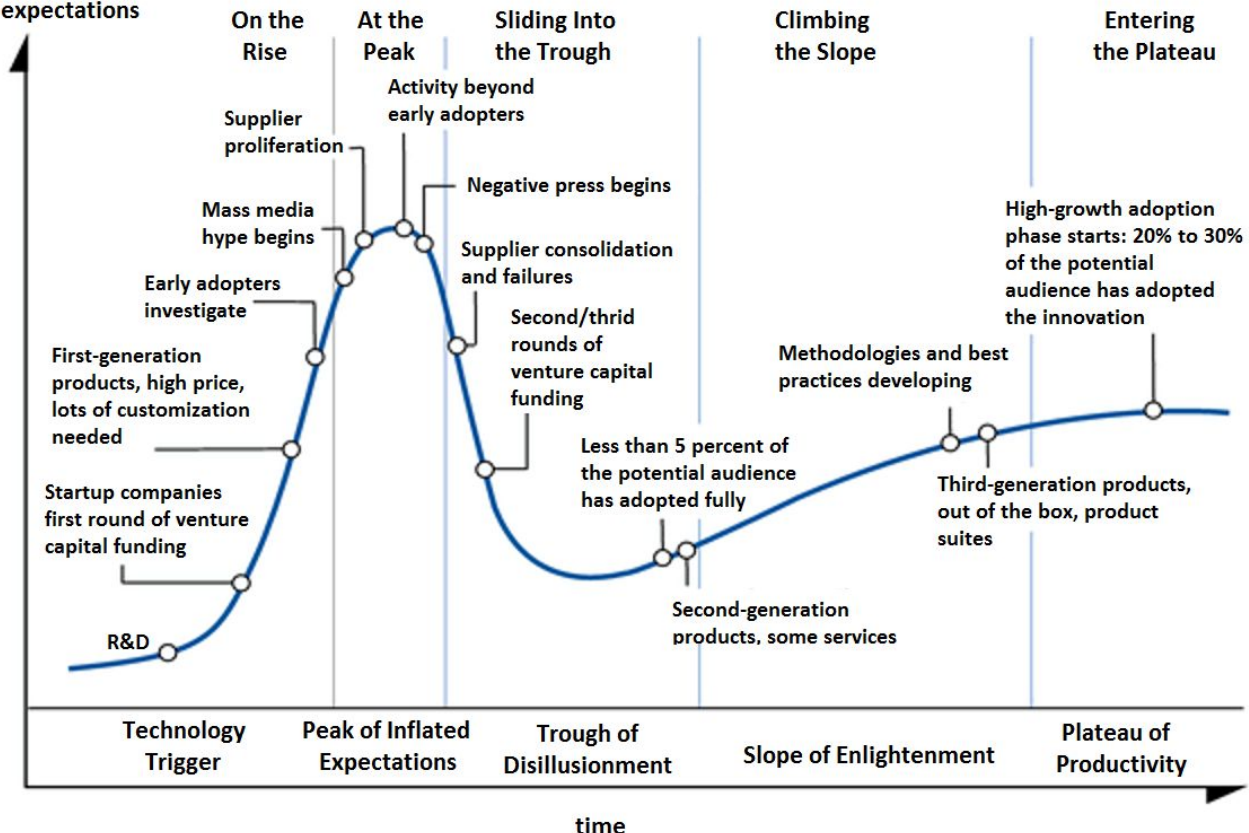
# Scala

Dlaczego powstają takie biblioteki jak **Scalaz** czy **Cats**?

- Aby dodać brakujące typy/abstrakcje
  - Monada nie jest wprost zdefiniowana - metody flatmap i unit pochodzą z innych abstrakcji np Traversable
- Aby naprawić te zaimplementowane w języku inaczej niż uważają twórcy biblioteki
  - Czy Either powinien być stronniczy?

Czego warto się uczyć?

# Hype cycle?



# Podsumowanie

## Trendy

- Wzrost znaczenia skalowalności
  - Coraz większe ilości danych
  - Większe ilości rdzeni
- Powstawanie języków specyficznych dla domen
- Przenoszenie odpowiedzialności z programisty na framework/bibliotekę
- Większe znaczenie poprawności programu, nawet kosztem wydajności

## Co się raczej nie zdezaktualizuje

- Znajomość algorytmów i struktur danych
- Teoria typów i matematyka za nią stojąca

## Dziękuję za uwagę

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \xrightarrow{F(f)} & F(Y) \\ \eta_X \downarrow & & \downarrow \eta_Y \\ G(X) & \xrightarrow{G(f)} & G(Y) \end{array}$$

# Referencje

"Functional programming with bananas, lenses, envelopes and barbed wire.", E Meijer

[http://adit.io/posts/2013-04-17-functors,\\_applicatives,\\_and\\_monads\\_in\\_pictures.html](http://adit.io/posts/2013-04-17-functors,_applicatives,_and_monads_in_pictures.html)

<http://adit.io/posts/2013-07-22-lenses-in-pictures.html>

Seria artykułów "What's Wrong with Java 8", Pierre-Yves Saumont

[https://github.com/mfejzer/tjug\\_26\\_haskell\\_examples](https://github.com/mfejzer/tjug_26_haskell_examples)

[https://github.com/mfejzer/tjug\\_26\\_jvm\\_examples](https://github.com/mfejzer/tjug_26_jvm_examples)