## Plan wykładu Programowanie funkcyjne (wykład 4.) Definicje typów 2 Klasy typów i ich instancje Roman Dębski Instytut Informatyki, AGH Moduły, importy, organizacja kodu źródłowego 16 listopada 2021 AGH Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) Plan wykładu Typy w Haskellu, type vs. newtype vs. data Typy w Haskellu • typy proste: Int, Double, ... • typy złożone: krotki, listy, funkcje, ... Definicje typów • typy algebraiczne (created by 'algebraic' operations); tworzone konstrukcia data ... type [synonim, alias] newtype [constr. of a newtype must have exactly one field!] type Name = String newtype FirstName = FirstName String capitalizeName :: Name -> Name formatFstName :: FirstName -> String formatFstName (FirstName s) = case s of capitalizeName = map toUpper $(x:xs) \rightarrow toUpper x : map toLower xs$ ghci> formatFstName(FirstName "apolinary") ghci> :t capitalizeName capitalizeName :: Name -> Name "Apolinary ghci> formatFstName("apolinary") -- error\* ghci> capitalizeName "t-1000" \* expected type 'FirstName', actual type '[Char]' Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021 Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) Algebraiczne typy danych: algebra typów Algebraiczne typy danych: product and sum types Odpowiednik w algebrze typów Wyrażenie algebraiczne Product type [single constructor, $\sim$ record] Sum type [co-product, disjoint union] data AandB a b = AandB\_Con a b data ABorB a b=AB\_Con a b | B\_Con b 0 Void () - 'Unit a + bdata Add a b = AddL a | AddR b (data Either a b) data Person n s = Person n s -- \* data Either a b = Left a | Right b a\*b(a,b) lub data Mul a b=Mul a bghci> :i Person ghci> :t Left 2 = 1 + 1 $\textit{data Bool} = \textit{True} \mid \textit{False}$ data Person n s = Person n s Left :: a -> Either a b $data Maybe a = Nothing \mid Just a$ 1 + aghci> :t Right ghci> :t Person Right :: b -> Either a b $a \rightarrow b$ ghci> let r = Right 3 Person :: n -> s -> Person n s 0 + a = aAdd Void a ~ a ghci> let 1 = Left 'a' ghci> p1 = Person "Inigo" "Montoya" Mul Void a ∼ Void 0 \* x = 0ghci> :t p1 Mul () a $\sim$ a -- enum (special case of sum type) 1 \* x = xp1 :: Person [Char] [Char] data ThreeColors = Blue | Mul $\overline{a}$ (Add $\overline{b}$ $\overline{c}$ ) $\sim$ Add (Mul $\overline{a}$ $\overline{b}$ ) (Mul $\overline{a}$ $\overline{c}$ ) a \* (b + c) = a \* b + a \* cWhite | data List a = EmptyL | Cons a (List a) $L(a) = 1 + aL(a) = 1 + a + a^2 +$ Red \*the same names for the type constructor and a $T(a) = 1 + aT(a)^2 = 1 + a + 2a^2 +$ ghci> :t Blue data Tree a = EmptyT | Node a (Tree a) (Tree a) data/value constructor Blue :: ThreeColors Programowanie funkcyjne (wykł.4) Roman Debski (KI, AGH) 16 listopada 2021 5/18 Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) Algebraiczne typy danych: record syntax Algebraiczne typy danych: parametric types, patterns in record syntax Record syntax data Person = Person String String data Car = Car data Car a b c = Car deriving (Show) data Person = Person { company :: String { company :: a { name :: String , model :: String , model :: b name :: Person -> String surname :: String year :: Int year :: c name (Person n \_) = n } deriving (Show) } deriving (Show) } deriving (Show) surname :: Person -> String surname (Person \_ sn) = sn Przykł.: dopasowanie wzorca (record syntax) ghci> let swordMaster = ghci> let swordMaster carInfo :: (Show a) => Car String String a -> String Person "Inigo" "Montoya" Person { surname = "Montoya" , carInfo (Car {company = c, model = m, year = y}) = "This " ++ c ++ " " ++ m ++ " was made in " ++ show y name = "Inigo" } ghci> swordMaster ghci> swordMaster Person "Inigo" "Montoya" Person { name = "Inigo", surname = "Montoya" } ghci> let focus = Car {company="Ford", model="Focus I", year=2004} ghci> name swordMaster ghci> name swordMaster 'Inigo" "Inigo" ghci> carInfo focus ghci> surname swordMaster ghci> surname swordMaster "This Ford Focus I was made in 2004" "Montoya" 'Montoya" Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021 7 / 18 Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021

```
Typy wyższego rzędu (kinds) [ typy vs. konstruktory typów vs. konstruktory danych ]
Algebraiczne typy danych: przykład (structural recursion)
                                                                                           ghci> :i Int
                                                                                                                                               ghci> :k Int
                                                                                            data Int = GHC.Types.I# GHC.Prim.Int#
                                                                                                                                               Int :: *
   data Tree a = Nil |
                                                                                           instance Bounded Int
                                                                                                                                               ghci> :k Int -> Int
                   Node a (Tree a) (Tree a)
                                                                                                                                               Int -> Int :: *
                   deriving (Eq, Ord, Show, Read) -- Eq, Ord ???
                                                                                        ghci> :i Mavbe
                                                                                                                                 data CDT a b =
                                                                                        data Maybe a = Nothing | Just a
                                                                                                                                   CDT { e :: Either a b
    depth :: Tree a -> Int
    depth Nil = 0
                                                                                                                                       , f :: Either a b -> Maybe a }
    depth (Node n lt rt) = 1 + max (depth lt) (depth rt)
                                                                                        ghci> :k Maybe
                                                                                                                                 ghci> :k CDT
                                                                                        Maybe :: * -> 3
                                                                                                                                 CDT :: * -> * -> *
                                                                                        ghci> :k Maybe Int
    collapse :: Tree a -> [a]
    collapse Nil = []
                                                                                        Maybe Int :: *
                                                                                                                                 ghci> :t CDT
    collapse (Node n lt rt) = collapse lt ++ [n] ++ collapse rt
                                                                                                                                 CDT :: Either a b ->
                                                                                        ghci> :i Either
                                                                                                                                   (Either a b -> Maybe a) -> CDT a b
                                                                                        data Either a b = Left a | Right b
    mapTree :: (a -> b) -> Tree a -> Tree b
   mapTree f Nil = Nil
                                                                                        ghci> :k Either
                                                                                                                                 ghci> :t f
    mapTree f (Node n lt rt) = Node (f n) (mapTree f lt) (mapTree f rt)
                                                                                        Either :: * -> * -> *
                                                                                                                                 f :: CDT a b -> Either a b -> Maybe a
                                                                                        ghci> :k Either Int
                                                                                                                                 {-#LANGUAGE KindSignatures #-}
                             Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                                                                                     Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                                                        Klasy typów w Haskellu vs. klasy w językach obiektowych
Plan wykładu
                                                                                        Klasy typów w Haskellu to mechanizm realizacji polimorfizmu ad-hoc ('przeciążanie' nazw).
                                                                                        A class – collection of types (its instances) over which function(s) is (are defined). One way we can think of a class is as an adjective: any particular type IS or IS NOT in the class.
                                                                                        Other languages such as C++ or Java make a type and a class the same thing.
                                                                                        A type is made a member or instance of a class by defining the interface functions for the type.
2 Klasy typów i ich instancje
                                                                                        Instances in Haskell are global; it is not possible to make instances local to a module or a set of
                                                                                        modules (note: 'wrapped' type is often a solution to this problem).
                                                                                          class [cx =>] <ClassName> tv where
                                                                                             -- signature (interface, contract) involving the type variable tv
                                                                                          instance [cx =>] <ClassName> <InsData> where -- e.g. InsData = Int
                                                                                             -- implementation of the methods declared in ClassName
   Roman Dębski (KI, AGH)
                            Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                             16 listopada 2021 11 / 18
                                                                                           Roman Dębski (KI, AGH)
                                                                                                                   Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                                                                                                                      16 listopada 2021
Klasy typów i ich instancje: przykład
                                                                                        Plan wykładu
    newtype Vec2Dnt a = Vec2Dnt (a, a)
    instance Eq a => Eq (Vec2Dnt a) where
    (==) (Vec2Dnt (x1,y1)) (Vec2Dnt (x2,y2)) = x1 == x2 && y1 == y2

-- qhci> Vec2Dnt (2,2) == Vec2Dnt (2,2) -- True
    class VectorLike (t :: * -> *) where
      (|==|) :: Eq a => t a -> t a -> Bool
(|+|), (|-|) :: (Num a) => t a -> t a -> t a
      (|*|) :: (Num a) => t a -> t a -> a
      ... -- {-#LANGUAGE KindSignatures #-} needed to use (t :: * -> *)
                                                                                       Moduły, importy, organizacja kodu źródłowego
    instance VectorLike Vec2Dnt where
        (|==|) (Vec2Dnt (x1,y1)) (Vec2Dnt (x2,y2)) = ...
        (|+|) (Vec2Dnt (x1,y1)) (Vec2Dnt (x2,y2))
             -- ghci> Vec2Dnt (1,-1) |+| Vec2Dnt (2,2) -- Vec2Dnt (3,1)
    (|-?) :: (VectorLike t, Num a, Eq a) \Rightarrow t a \rightarrow t a \rightarrow Bool
    (|-?) v1 v2 = v1 |*| v2 == 0 -- is this 'safe' for all Num types?
   Roman Dębski (KI, AGH)
                                                                                           Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021
                         Programowanie funkcyjne (wykł.4)
Moduły i importy
                                                                                        Moduły: mechanizm definicji abstrakcyjnych typów danych (ADT)
 Program w Haskellu = kolekcja modułów (w tym Main zawierający funkcję main)
                                                                                                 Stos jako ADT [przykład]
                                                                                                 module Stack (Stack, empty, isEmpty, push, top, pop) where
 Rola/zastosowanie modułów
                                                                                                 -- interface (signature, contract)
 tworzenie przestrzeni nazw (i zarządzanie nimi), mechanizm tworzenia abstrakcyjnych
                                                                                                 empty :: Stack a
 typów danych (ADT), jednostka struktury kodu (jednostka kompilacji)
                                                                                                 isEmpty :: Stack a -> Bool
                                                                                                 push :: a -> Stack a -> Stack a
module MName (<exportNames>) where | module Stack (Stack, push, pop) where
                                                                                                 top :: Stack a -> a
                                                                                                pop :: Stack a -> (a,Stack a)
                                          import Data.List
                                                                                                -- implementation
newtype Stack a = StackImpl [a] -- hidden constructor
                                          import Text.Printf(printf)
import MName (<importNames>)
                                         import qualified Data. Map as Map
                                         import Prelude hiding (zip)
import MName hiding (<lst>)
                                                                                                 empty = StackImpl []
 -- us.
                                         push :: a -> Stack a -> Stack a
                                                                                                 isEmpty (StackImpl s) = null s
import qualified MName as MyN
                                                                                                 push x (StackImpl s) = StackImpl (x:s)
top (StackImpl s) = head s
import qualified {\tt MName} as {\tt NyN(x,y)}
                                                                                                 pop (StackImpl (s:ss)) = (s,StackImpl ss)
                                         module Stack (Stack(..),push,pop) --! |
   Roman Dębski (KI, AGH)
                             Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                              16 listopada 2021
                                                                              15 / 18
                                                                                           Roman Dębski (KI, AGH)
                                                                                                                     Programowanie funkcyjne (wykł.4)
                                                                                                                                                      16 listopada 2021
                                                                                                                                                                       16 / 18
```

## Organizacja kodu źródłowego: narzędzie Stack Bibliografia "Stack\*" is a cross-platform program for developing Haskell projects"• Simon Thompson, Haskell: The Craft of Functional Programming, Addison-Wesley Professional, 2011 \$ stack new my-project \$ cd my-project \$ stack setup \$ stack build \$ stack exec my-project-exe • Graham Hutton, Programming in Haskell, Cambridge University Press, \$ my-project tree . |-- LICENSE https://wiki.haskell.org |-- Setup.hs |-- Setup.hs |-- app | |-- Main.hs |-- my-project.cabal |-- src | |-- Lib.hs |-- stack.yaml |-- test |--- Spec.hs • http://learnyouahaskell.com \$ stack test \$ stack ghci • http://book.realworldhaskell.org/read • http://chris-taylor.github.io/blog/2013/02/10/ the-algebra-of-algebraic-data-types https://docs.haskellstack.org 3 directories, 7 files \* "Stack is a project of the Commercial Haskell group, spearheaded by FP Complete" Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021 17 / 18 Roman Dębski (KI, AGH) Programowanie funkcyjne (wykł.4) 16 listopada 2021