

# Abstraktní datové typy

doc. Dr. Ing. Miroslav Beneš

📄 katedra informatiky, A-1007

☎ 59 732 4213

## Obsah přednášky

- Motivace, vlastnosti ADT
- Moduly v Haskellu
- Obecné principy návrhu ADT
- ADT Fronta
- ADT Vyhledávací strom
- ADT Množina
- ADT Relace
- Příklady na procvičení

## Motivace

- **Cíl: Vytvoření kalkulátoru pro číselné výrazy**
  - čtení a zápis hodnot proměnných
- **Modely zapisovatelné paměti**
  - seznam dvojic: `[(String, Int)]`
  - funkce: `(String -> Int)`
- **Operace**
  - `initial :: Store`
  - `value :: Store -> String -> Int`
  - `update :: Store -> String -> Int -> Store`

## Abstraktní datový typ

- Omezené rozhraní
  - `type Store = [(Int, Var)]`
  - `s1, s2 :: Store -> Co je to s1++s2 ?`
- Nezávislost rozhraní na implementaci
  - `type Store = Var -> Int`
  - `s1, s2 :: Store -> s1++s2 nefunguje`
- Podmínky pro ADT
  - definice veřejného rozhraní
  - implementace typu není dostupná

## Moduly

### ● Definice modulu

- `module A where -- A.hs, A.lhs`  
...
- všechny definice jsou viditelné

### ● Import modulu

- `module A where`  
`import B`  
...
- dovezou se všechny viditelné definice

## Moduly

### ● Omezení exportu

- `module Expr ( printExpr, Expr(..) ) where`
- `Expr(..)` – exportuje i konstruktory  
`Expr` – pouze export jména typu

### ● Omezení dovozu

- `import Expr hiding( printExpr )`
- `import qualified Expr -- Expr.printExpr`
- `import Expr as Vyras -- Vyras.printExpr`

## ADT a Haskell

- ADT je definován v samostatném modulu
- Explicitní export operací
- Export pouze jména typu bez konstruktorů

```
module Store
  (Store,
   initial,      -- Store
   value,       -- Store -> String -> Int
   update      -- Store -> String -> Int -> Store
  ) where
```

## Implementace - seznam

### ● Definice typu

```
data Store = Sto [(String, Int)]
newtype Store = Sto [(String, Int)]
```

### ● Definice operací

```
initial :: Store
initial = Sto []
```

```
value :: Store -> String -> Int
value (Sto []) _ = 0
value (Sto ((w,n):sto)) v
  | v == w = n
  | otherwise = value (Sto sto) v
```

```
update :: Store -> String -> Int -> Store
update (Sto sto) v n = Sto ((v,n):sto)
```

## Implementace - funkce

- Definice typu  
`newtype Store = Sto (String -> Int)`
- Definice operací  
`initial :: Store`  
`initial = Sto (\v -> 0)`  
  
`value :: Store -> String -> Int`  
`value (Sto sto) v = sto v`  
  
`update :: Store -> String -> Int -> Store`  
`update (Sto sto) v n`  
 `= Sto (\w -> if v==w then n else sto w)`

ÚDPJ - Abstraktní datové typy

9

## Obecné principy návrhu ADT

- Identifikace a pojmenování typů
- Neformální popis typů
- Signatury typů
  - Jak vytvořit objekt daného typu?
  - Jak zjistit, o jaký druh objektu jde?
  - Jak se dostaneme ke složkám typu?
  - Můžeme provádět transformace objektů?
  - Jak můžeme objekty kombinovat?
  - Můžeme objekty agregovat?

ÚDPJ - Abstraktní datové typy

10

## ADT Fronta

- inicializace: `emptyQ`
- test prázdné fronty: `isEmptyQ`
- vložení na konec fronty: `addQ`
- výběr prvku ze začátku fronty: `remQ`

```
module Queue
  ( Queue,
    emptyQ,      -- Queue a
    isEmptyQ,    -- Queue a -> Bool
    addQ,        -- a -> Queue a -> Queue a
    remQ         -- Queue q -> (a, Queue a)
  ) where
```

ÚDPJ - Abstraktní datové typy

11

## Implementace fronty 1

```
-- vkládáme na konec, vybíráme ze začátku seznamu
newtype Queue a = Qu [a]

emptyQ = Qu []
isEmptyQ (Qu q) = empty q

addQ x (Qu xs) = Qu (xs++[x])

remQ q@(Qu xs)
  | not (isEmptyQ q) = (head xs, Qu (tail xs))
  | otherwise       = error "remQ"
```

ÚDPJ - Abstraktní datové typy

12

## Implementace fronty 2

```
-- vkládáme na začátek, vybíráme z konce seznamu

addQ x (Qu xs) = Qu (x:xs)

remQ q@(Qu xs)
  | not (isEmptyQ q) = (last xs, Qu (init xs))
  | otherwise       = error "remQ"
```

### • složitost addQ/remQ

- konstantní – na začátku seznamu
- lineární – na konci seznamu

## Implementace fronty 3

```
newtype Queue a = Qu [a] [a]

emptyQ = Qu [] []
isEmptyQ (Qu [] []) = True
isEmptyQ _           = False

addQ x (Qu xs ys) = Qu xs (x:ys)

remQ (Qu (x:xs) ys) = (x, Qu xs ys)
remQ (Qu [] ys)    = remQ (Qu (reverse ys) [])
remQ (Qu [] [])    = error "remQ"
```

## ADT Vyhledávací strom

```
module Tree
( Tree,
  nil,      -- Tree a
  isNil,    -- Tree a -> Bool
  isNode,   -- Tree a -> Bool
  leftSub,  -- Tree a -> Tree a
  rightSub, -- Tree a -> Tree a
  treeVal,  -- Tree a -> a
  insTree,  -- Ord a => a -> Tree a -> Tree a
  delete,   -- Ord a => a -> Tree a -> Tree a
  minTree   -- Ord a => Tree a -> Maybe a
) where
```

## ADT Vyhledávací strom

```
-- definice typu
data Tree a = Nil | Node a (Tree a) (Tree a)
-- konstrukce hodnoty
nil :: Tree a
nil = Nil
-- dotaz na druh objektu
isNil :: Tree a -> Bool
isNil Nil = True
isNil _   = False
-- výběr složky objektu
leftSub :: Tree a -> Tree a
leftSub Nil           = error "leftSub"
leftSub (Node _ t1 _) = t1
```

## ADT Vyhledávací strom

```
-- vložení prvku do stromu
insTree :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a

insTree val Nil = (Node val Nil Nil)
insTree val (Node v t1 t2)
  | v == val = Node v t1 t2
  | val > v  = Node v t1 (insTree val t2)
  | val < v  = Node v (insTree val t1) t2
```

## ADT Vyhledávací strom

```
-- vyhledání nejmenšího prvku ve stromu
minTree :: Ord a => Tree a -> Maybe a

minTree t
  | isNil t    = Nothing
  | isNil t1   = Just v
  | otherwise  = minTree t1
  where t1 = leftSub t
        v  = treeVal t

data Maybe a = Nothing | Just a
```

## ADT Vyhledávací strom

```
-- odstranění prvku ze stromu
delete :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a

delete val (Node v t1 t2)
  | val < v  = Node v (delete val t1) t2
  | val > v  = Node v t1 (delete val t2)
  | isNil t2 = t1
  | isNil t1 = t2
  | otherwise = join t1 t2

join :: Ord a => Tree a -> Tree a -> Tree a
join t1 t2 = Node mini t1 newt
  where (Just mini) = minTree t2
        newt       = delete mini t2
```

## ADT Množina

- Seznam – uspořádaná posloupnost
- Množina – bez uspořádání, bez opakování

```
module Set
( Set,
  empty,           -- Set a
  incl,           -- Eq a => a -> Set a -> Set a
  makeSet,       -- Eq a => [a] -> Set a
  isEmpty,       -- Set a -> Bool
  inSet,         -- Eq a => Set a -> a -> Bool
  union, inter, diff,
  -- Eq a => Set a -> Set a -> Set a
  eqSet, subSet, -- Eq a => Set a -> Set a -> Bool
  card          -- Set a -> Int
) where
```

# ADT Množina

## Implementace

- seznam neopakujících se prvků
  - `newtype Set a = St [a]`
- seznam uspořádaných prvků
  - lineární složitost vyhledávání
- vyhledávací strom
  - logaritmická složitost vyhledávání
- ...

# ADT Množina

```
-- zakrytí funkce union
import List hiding (union)

-- deklarace instance třídy Eq
instance Eq a => Eq (Set a) where
  (==) = eqSet

-- definice typu
newtype Set a = St [a]
```

# ADT Množina

```
-- konstruktory
empty :: Set a
empty = St []

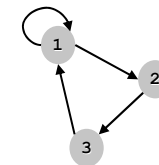
incl :: Eq a => a -> Set a -> Set a
incl x (St st) = St (incl1 x st)
  where incl1 x [] = [x]
        incl1 x s@(y:ys)
          | x == y = s
          | otherwise = y : (incl1 x ys)

makeSet :: Eq a => [a] -> Set a
makeSet [] = empty
makeSet (x:xs) = incl x (makeSet xs)
```

# ADT Relace

- Binární relace na množině  $A$ :  
podmnožina kartézského součinu  $(A \times A)$
- Množina uspořádaných dvojic  $(x,y) \in (A \times A)$   
`type Relation a = Set (a,a)`

	1	2	3
1	X	X	
2			X
3	X		



## ADT Relace

### • Kompozice relací

- $(x1, x2) \in R1, (x2, x3) \in R2 \rightarrow (x1, x3) \in R2 \bullet R1$
- `compose r2 r1 =`  
    `[(x1,x3) | (x1, x2) <- r1,`  
            `(x2',x3) <- r2,`  
            `x2 == x2']`

### • Mocnina relace

- $r^1 = r, r^{n+1} = r \bullet r^n$
- `pow 1 r = r`
- `pow (n+1) r = compose r (pow n r)`

## ADT Relace

### • Vlastnosti relace $R \subseteq U \times U$

#### ▪ reflexivita:

$$\forall x \in U . (x, x) \in R$$

#### ▪ symetrie

$$\forall x, y . (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$$

#### ▪ tranzitivita

$$\forall x, y, z . (x, y) \in R \wedge (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R$$

### • Pozor!

- `isReflexive :: Eq a => Rel a => Set a => Bool`  
    `isReflexive r u = and [inSet (x,x) r | x <- u]`

## Úkoly na procvičení

### • Definujte abstraktní datový typ Stack reprezentující zásobník s operacemi

- `push :: a -> Stack a -> Stack a`
- `pop :: Stack a -> Stack a`
- `top :: Stack a -> a`
- `isEmpty :: Stack a -> Bool`

### • Definujte abstraktní datový typ Deque reprezentující oboustranně ukončenou frontu s operacemi

- `addFirst, addLast`
- `removeFirst, removeLast`
- ...