

Programare declarativă

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell

Traian Florin Șerbănuță - seria 33

Ioana Leuștean - seria 34

Departamentul de Informatică, FMI, UB

traian.serbanuta@fmi.unibuc.ro

ioana@fmi.unibuc.ro

1 Semantica denotational

2 Mini-Haskell

Semantica denotational

Feluri de a da semantica

- Limbaj de programare: sintaxă și semantică
- Feluri de semantică
 - Limbaj natural — descriere textuală a efectelor
 - Operațională — asocierea unei demonstrații a execuției
 - Axiomatică — Descrierea folosind logică a efectelor unei instrucțiuni
 - Denotațională — prin asocierea unui obiect matematic (denotație)
 - Statică — Asocierea unui sistem de tipuri care exclude programe eronate

Limbajul unui mini calculator

Definim în Haskell limbajul unui mini calculator:

```
data Prog  = On Instr
```

```
data Instr  = Off | Expr :> Instr
```

```
data Expr  = Mem | V Int | Expr :+ Expr
```

Limbajul unui mini calculator

Definim în Haskell limbajul unui mini calculator:

```
data Prog  = On Instr
data Instr = Off | Expr :> Instr
data Expr  = Mem | V Int | Expr :+ Expr
```

Semantica în limbaj natural

Dorim ca un program să afișeze lista valorilor corespunzătoare expresiilor, unde Mem reprezintă ultima valoare calculată. Valoarea inițială a lui Mem este 0.

De exemplu, programul

```
On ((V 3) :> ((Mem :+ (V 5)) :> Off))
```

va afișa lista [3,8]

Semantica denotațională - domenii semantice

Categoriilor sintactice le corespund domenii semantice

Categorii sintactice	Domenii semantice
Prog	\mathbb{Z}^*
Instr	$\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}^*$
Expr	$\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

unde \mathbb{Z} este mulțimea numerelor întregi. Observăm că domeniile semantice pentru Instr și Expr sunt funcții deoarece depind de valoarea din memorie.

Semantica denotațională - domenii semantice

Categoriilor sintactice le corespund domenii semantice

Categorii sintactice	Domenii semantice
Prog	\mathbb{Z}^*
Instr	$\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}^*$
Expr	$\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

unde \mathbb{Z} este mulțimea numerelor întregi. Observăm că domeniile semantice pentru Instr și Expr sunt funcții deoarece depind de valoarea din memorie.

Domeniile semantice în Haskell

```
type Env = Int
type DomProg = [Int]
type DomInstr = Int -> [Int]
type DomExpr = Int -> Int
```


Semantica denotațională

Pentru a defini semantica denotațională trebuie să evaluăm (interpretăm) categoriile sintactice în domeniile semantice corespunzătoare.

Interpretări (Evaluări)

```
prog  :: Prog -> DomProg
stmt  :: Instr -> DomInstr
expr  :: Expr  -> DomExpr
```

Observație. Interpretările trebuie să reflecte cerințele semantice explicate în limbaj natural. De exemplu

```
prog  :: Prog -> DomProg
prog (On s) = stmt s 0
```

deoarece am precizat că valoarea inițială a celulei de memorie Mem este 0.

Semantica denotațională

Etape în definirea semanticii denotaționale

- identificăm categoriile sintactice;
- asociem fiecărei categorii sintactice un domeniu semantic;
- definim interpretări ale categoriilor sintactice în domeniile semantice.

Avantaje și dezavantaje

- + Formală, matematică, foarte precisă
- + Compozițională (morfisme și compuneri de funcții)
- Greu de stăpânit (domeniile devin din ce în ce mai complexe)

Semantica denotatională în Haskell

```
type DomProg = [Int]
type DomInstr = Int -> [Int]
type DomExpr = Int -> Int
```

```
prog :: Prog -> DomProg
prog (On s) = stmt s 0
```

```
stmt :: Instr -> DomInstr
stmt (e :> s) m = let v = expr e m in (v : (stmt s v))
stmt Off _ = []
```

```
expr :: Expr -> DomExpr
expr (e1 :+ e2) m = (expr e1 m) + (expr e2 m)
expr (V n) _ = n
expr Mem m = m
```

Mini-Haskell

Mini-Haskell

Vom defini folosind Haskell un mini limbaj funcțional și semantica lui denotațională.

- Limbajul Mini-Haskell conține:
 - expresii de tip **Bool** și expresii de tip **Int**
 - expresii de tip funcție (λ -expresii)
 - expresii provenite din aplicarea funcțiilor
- Pentru a defini semantica limbajului vom introduce domeniile semantice (valorile) asociate expresiilor limbajului.
- Pentru a evalua (interpreta) expresiile vom defini un mediu de evaluare (memoria) în care vom reține variabilele și valorile curente asociate.

Sintaxă

```

data    Hask    =    HTrue
                |    HFalse
                |    HIf Hask Hask Hask
                |    HLit  Int
                |    Hask  :: Hask
                |    Hask  :+: Hask
                |    HVar  Name
                |    HLam  Name Hask
                |    Hask  :$: Hask

    deriving (Read, Show)
infix   4  :::
infixl  6  :+:
infixl  9  :$:

```

Domenii

Domeniul valorilor

```
data    Value  =    VBool Bool
           |
           |    VInt  Int
           |
           |    VFun  (Value -> Value)
           |
           |    VError -- pentru reprezentarea erorilor
```

Mediul de evaluare

```
type    HEnv    =    [(Name, Value)]
```

Domeniul de evaluare

Fiecărei expresii i se va asocia ca denotație o funcție de la medii de evaluare la valori. Deci Domeniul de evaluare al expresiilor este

```
type    DomHask    =    HEnv -> Value
```

Afişarea expresiilor din Hask

```
instance Show Value where  
  show (VBool b)    = show b  
  show (VInt i)      = show i  
  show (VFun _)      = "<function>"  
  show VError        = "<error>"
```

Observație

Funcțiile nu pot fi afișate ca atare, ci doar generic.

Egalitate pentru valori

```
instance Eq Value where
  (VBool b) == (VBool c)   = b == c
  (VInt i)   == (VInt j)   = i == j
  (VFun _)   == (VFun _)   = error "Unknown"
  VError     == VError     = error "Unknown"
  _          == _          = False
```

Observație

Funcțiile și erorile nu pot fi testate dacă sunt egale.

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

`hEval HTrue r = VBool True`

`hEval HFalse r = VBool False`

`hEval (HIf c d e) r =
 hif (hEval c r) (hEval d r) (hEval e r)`

where

`hif (VBool b) v w = if b then v else w`

`hif _ _ _ = VError`

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

```
hEval (HLit i) r = VInt i
```

```
hEval (d ::= e) r = heq (hEval d r) (hEval e r)
```

where

```
    heq (VInt i) (VInt j) = VBool (i == j)
```

```
    heq _ _              = VError
```

```
hEval (d :+: e) r = hadd (hEval d r) (hEval e r)
```

where

```
    hadd (VInt i) (VInt j) = VInt (i + j)
```

```
    hadd _ _              = VError
```

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

`hEval (HVar x) r = fromMaybe VError (lookup x r)`

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

`hEval (HVar x) r = fromMaybe VError (lookup x r)`

-- lookup din modulul Data.List

`lookup :: (Eq a) => a -> [(a,b)] -> Maybe b`

`lookup _key [] = Nothing`

`lookup key ((x,y):xys)`

 | key == x = Just y

 | otherwise = lookup key xys

-- fromMaybe din modulul Data.Maybe

`fromMaybe :: a -> Maybe a -> a`

`fromMaybe d x = case x of`

 Nothing -> d

 Just v -> v

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

`hEval :: Hask -> HEnv -> Value`

`hEval (HLam x e) r = VFun (\ v -> hEval e ((x,v):r))`

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

`hEval :: Hask -> HEnv -> Value`

`hEval (HLam x e) r = VFun (\ v -> hEval e ((x,v):r))`

`hEval (d :$: e) r = happ (hEval d r) (hEval e r)`

where

`happ (VFun f) v = f v`

`happ _ _ = VError`

Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

`hEval :: Hask -> DomHask`

--type DomHask = HEnv -> Value

```

hEval HTrue r      = VBool True
hEval HFalse r     = VBool False
hEval (HIf c d e) r =
    hif (hEval c r) (hEval d r) (hEval e r)
    where hif (VBool b) v w = if b then v else w
            hif _ _ _      = VError
hEval (HLit i) r      = VInt i
hEval (d :=: e) r     = heq (hEval d r) (hEval e r)
    where heq (VInt i) (VInt j) = VBool (i == j)
            heq _ _            = VError
hEval (d :+: e) r     = hadd (hEval d r) (hEval e r)
    where hadd (VInt i) (VInt j) = VInt (i + j)
            hadd _ _            = VError
hEval (HVar x) r      = fromMaybe VError (lookup x r)
hEval (HLam x e) r    = VFun (\ v -> hEval e ((x,v):r))
hEval (d :$: e) r     = happ (hEval d r) (hEval e r)
    where happ (VFun f) v = f v
            happ _ _     = VError

```


Evaluarea expresiilor Mini-Haskell în Haskell

Test

```
h0 =  
    (HLam "x" (HLam "y" (HVar "x" :+: HVar "y")))  
    :$: HLit 3  
    :$: HLit 4
```

```
test_h0 = hEval h0 [] == VInt 7
```