

Programare declarativă

Monoid

Traian Florin Șerbănuță
Ioana Leuștean

Departamentul de Informatică, FMI, UB
traian.serbanuta@fmi.unibuc.ro
ioana@fmi.unibuc.ro

Monoid

din nou **foldr**

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> t a -> b
```

```
Prelude> foldr (+) 0 [1,2,3]
```

```
6
```

```
Prelude> foldr (*) 1 [1,2,3]
```

```
6
```

```
Prelude> foldr (++) [] ["1","2","3"]  
"123"
```

```
Prelude> foldr (||) False [True, False, True]  
True
```

```
Prelude> foldr (&&) True [True, False, True]  
False
```

Ce au in comun aceste operații?

Monoizi

(M, \circ, e) este **monoid** dacă

- $\circ : M \times M \rightarrow M$ este asociativă
- $m \circ e = e \circ m = m$ oricare $m \in M$

Monoizi

(M, \circ, e) este **monoid** dacă

- $\circ : M \times M \rightarrow M$ este asociativă
- $m \circ e = e \circ m = m$ oricare $m \in M$

Observații:

- $(\text{Int}, +, 0)$, $(\text{Int}, *, 1)$, $(\text{String}, ++, [])$, $(\{\text{True}, \text{False}\}, \&\&, \text{True})$ sunt monoizi

Monoizi

(M, \circ, e) este **monoid** dacă

$\circ : M \times M \rightarrow M$ este asociativă

$m \circ e = e \circ m = m$ oricare $m \in M$

Observații:

- $(\text{Int}, +, 0)$, $(\text{Int}, *, 1)$, $(\text{String}, ++, [])$, $(\{\text{True}, \text{False}\}, \&\&, \text{True})$ sunt monoizi
- Operația de monoid poate fi generalizată pe liste:

sum = **foldr** (+) 0

product = **foldr** (*) 1

concat = **foldr** (++) []

all = **foldr** (&&) True

clasa Monoid

<https://en.wikibooks.org/wiki/Haskell/Monoids>//<https://hackage.haskell.org/package/base-4.10.0.0/docs/Data-Monoid.html>

Data.Monoid

```
class Monoid a where
    mempty  :: a                -- elementul neutru
    mappend :: a -> a -> a      -- operatia de monoid

    mconcat :: [a] -> a         -- generalizarea la liste
    mconcat = foldr mappend mempty
```

Observație: În loc de *mappend* se poate folosi (*<>*)

```
infixr 6 <>
(<>) :: Monoid m => m -> m -> m
(<>) = mappend      -- notatie infixă
```

clasa **Monoid**

Legile monoizilor

Instanțele clasei **Monoid** trebuie să satisfacă următoarele ecuații:

$$x \langle \rangle (y \langle \rangle z) == (x \langle \rangle y) \langle \rangle z$$

$$x \langle \rangle \text{mempty} == x$$

$$\text{mempty} \langle \rangle x == x$$

Atenție! Acest lucru este responsabilitatea programatorului!

clasa **Monoid**

Legile monoizilor

Instanțele clasei **Monoid** trebuie să satisfacă următoarele ecuații:

$$x \langle \rangle (y \langle \rangle z) == (x \langle \rangle y) \langle \rangle z$$

$$x \langle \rangle \text{mempty} == x$$

$$\text{mempty} \langle \rangle x == x$$

Atenție! Acest lucru este responsabilitatea programatorului!

Listele ca instanță

```
instance Monoid [a] where
```

```
    mempty  = []
```

```
    mappend = (++)
```

```
Prelude> mempty :: [a]
```

```
[]
```

```
Prelude> mconcat [[1,2,3],[4,5],[6]]
```

```
[1,2,3,4,5,6]
```

clasa **Monoid**

$(\text{Int}, +, 0)$, $(\text{Int}, *, 1)$ sunt monoizi

$(\{\text{True}, \text{False}\}, \&\&, \text{True})$, $(\{\text{True}, \text{False}\}, ||, \text{False})$ sunt monoizi

Cum definim instante diferite pentru acelasi tip?

clasa **Monoid**

$(\text{Int}, +, 0)$, $(\text{Int}, *, 1)$ sunt monoizi

$(\{\text{True}, \text{False}\}, \&\&, \text{True})$, $(\{\text{True}, \text{False}\}, ||, \text{False})$ sunt monoizi

Cum definim instante diferite pentru acelasi tip?

- se crează o copie a tipului folosind **newtype**
- copia este definită ca instanță a tipului

newtype

newtype Nat = MkNat **Integer**

- **newtype** se folosește când un singur constructor este aplicat unui singur tip de date
- declarația cu **newtype** este mai eficientă decât cea cu **data**
- **type** redenumeste tipul; **newtype** face o copie și permite redefinirea operațiilor

clasa **Monoid**

- **Num a** ca monoid față de adunare

```
newtype Sum a = Sum { getSum :: a }
                  deriving (Eq, Read, Show)
```

```
instance Num a => Monoid (Sum a) where
    mempty = Sum 0
    Sum x 'mappend' Sum y = Sum (x + y)
```

- **Num a** ca monoid față de înmulțire

```
newtype Product a = Product { getProduct :: a }
                      deriving (Eq, Read, Show)
```

```
instance Num a => Monoid (Product a) where
    mempty = Product 1
    Product x 'mappend' Product y = Product (x * y)
```

clasa Monoid

Prelude> Sum 3

<interactive>:15:1: error:

Prelude> :m + Data.Monoid

Prelude Data.Monoid> Sum 3

Sum {getSum = 3}

Prelude Data.Monoid> Sum 3 <> Sum 4

Sum {getSum = 7}

Prelude Data.Monoid> Sum 3 + Sum 4

Sum {getSum = 7}

Prelude Data.Monoid> mconcat [Sum 3,Sum 4,Sum 5]

Sum {getSum = 12}

Prelude Data.Monoid> (getSum . mconcat) [Sum 3,Sum 4,Sum 5]
12

Prelude Data.Monoid> (getSum . mconcat) \$ **map** Sum [3,4,5]
12

Prelude Data.Monoid> getSum . mconcat . (**map** Sum) \$ [3,4,5]
12

Monoid Maybe

```
instance Monoid a => Monoid (Maybe a) where
  mempty                = Nothing
  Nothing 'mappend' m   = m
  m         'mappend' Nothing = m
  Just m1   'mappend' Just m2  = Just (m1 'mappend' m2)
```

Atentie! Monoid a => este o constrangere de tip

```
Prelude Data.Monoid> Nothing 'mappend' (Just 3)
<interactive>:35:1: error:
```

```
Prelude Data.Monoid> Nothing 'mappend' (Just (Sum 3))
Just (Sum {getSum = 3})
```

Funcții ca instanțe

(**a -> a**) ca instanța a clasei **Monoid**

```
newtype Endo a = Endo { appEndo :: a -> a }
```

```
instance Monoid Endo where
```

```
    mempty                                = Endo id
```

```
    Endo g 'mappend' Endo f = Endo (g . f)
```

Funcții ca instanțe

(**a** -> **a**) ca instanța a clasei **Monoid**

```
newtype Endo a = Endo { appEndo :: a -> a }
```

```
instance Monoid Endo where
```

```
    mempty                = Endo id
    Endo g `mappend` Endo f = Endo (g . f)
```

```
Prelude> :m + Data.Monoid
```

```
>let f = mconcat [Endo (+1), Endo (+2), Endo (+3)]
```

```
>:t f
```

```
f :: Num a => Endo a
```


Funcții ca instanțe

(**a** -> **a**) ca instanța a clasei **Monoid**

```
newtype Endo a = Endo { appEndo :: a -> a }
```

```
instance Monoid Endo where
```

```
    mempty                = Endo id
    Endo g `mappend` Endo f = Endo (g . f)
```

```
Prelude> :m + Data.Monoid
```

```
>let f = mconcat [Endo (+1), Endo (+2), Endo (+3)]
```

```
>:t f
```

```
f :: Num a => Endo a
```

```
> (appEndo f) 0
```

```
6
```

```
> (appEndo . mconcat) [Endo (+1), Endo (+2), Endo (+3)] $ 0
```

```
6
```