# Programare declarativă Introducere în programarea funcțională folosind Haskell

### Ioana Leuştean Ana Cristina Turlea

Departamentul de Informatică, FMI, UB ioana@fmi.unibuc.ro ana.turlea@fmi.unibuc.ro

- Elemente de sintaxă
- Legarea variabilelor
- Tipuri de date
- 4 Funcții
- 5 Liste

# Elemente de sintaxă

### Sintaxă

#### Comentarii

```
-- comentariu pe o linie
{- comentariu pe
    mai multe
    linii -}
```

#### Identificatori

- şiruri formate din litere, cifre, caracterele \_ şi ' (apostrof)
- identificatorii pentru variabile încep cu literă mică sau \_
- identificatorii pentru tipuri și constructori încep cu literă mare
- Haskell este sensibil la majuscule (case sensitive)

```
double x = 2 * x
data Point a = Pt a a
```

### Blocuri și indentare

Blocurile sunt delimitate prin indentare.

```
 \begin{array}{rll} \mbox{fact } n = & \mbox{if } n == 0 \\ & \mbox{then } 1 \\ & \mbox{else} & \mbox{n * fact } (n-1) \\ \end{array}
```

### Blocuri și indentare

Blocurile sunt delimitate prin indentare.

```
fact n = if n == 0

then 1

else n * fact (n-1)

trei = let

a = 1
b = 2
in a + b
```

### Sintaxă

### Blocuri si indentare

Blocurile sunt delimitate prin indentare.

```
fact n = if n == 0

then 1

else n * fact (n-1)

trei = let

a = 1
b = 2
in a + b
```

echivalent, putem scrie

```
trei = let {a = 1; b = 2} in a + b
trei = let a = 1; b = 2 in a + b
```

### Variabile

Presupunem că fisierul test.hs conține

x=1 x=2

• Ce valoare are x?

### Variabile

x=1x=2

Presupunem că fisierul test hs conține

### Variabile

### În Haskell, variabilele sunt imuabile, adică:

- nu este operator de atribuire
- x = 1 reprezintă o *legatură* (binding)
- din momentul în care o variabilă este legată la o valoare, acea valoare nu mai poate fi schimbată

let .. in ...

\*Main> z

\*Main> x

```
este o expresie care crează scop local

Presupunem că fișierul testlet.hs conține

x=1

z= let x=3 in x

Prelude> :l testlet.hs

[1 of 1] Compiling Main

Ok, 1 module loaded.
```

• let .. in ... crează scop local

$$x = let$$
 $z = 5$ 
 $g u = z + u$ 
 $in let$ 
 $z = 7$ 
 $in g 0 + z$ 

let .. in ... crează scop local

$$x = let$$
 $z = 5$ 
 $g = z + u$ 
 $--x=12$ 
 $z = 7$ 
 $in = g = 0 + z$ 

let .. in ... crează scop local

$$x = let$$
 $z = 5$ 
 $g = z + u$ 
 $--x = 12$ 
 $x = let$ 
 $z = 7$ 
 $x = let$ 
 $z = 5$ 
 $x = let$ 
 $z = 5$ 
 $y = z + u$ 
 $y = z + u$ 
 $z = 7$ 
 $z = 7$ 

let .. in ... crează scop local

$$x = let$$
 $z = 5$ 
 $g u = z + u$ 
 $--x=12$ 
 $z = 7$ 
 $in g 0 + z$ 

$$x = let z = 5$$
;  $g u = z + u in let z = 7 in g 0 -- x=5$ 

• let .. in ... crează scop local

$$x = let$$
 $z = 5$ 
 $g u = z + u$ 
 $--x=12$ 
 $z = 7$ 
 $in g 0 + z$ 

$$x = let z = 5$$
;  $g u = z + u in let z = 7 in  $g 0 - x=5$$ 

clauza ... where ... creaza scop local

$$f \ x = g \ x + g \ x + z$$
  
**where**  
 $g \ x = 2 x$   
 $z = x-1$ 

let .. in ... este o expresie

$$x = [let \ y = 8 \ in \ y, \ 9] -- x = [8,9]$$

where este o clauză, disponibilă doar la nivel de definiție

```
x = [y \text{ where } y = 8, 9] - \text{error: parse error } ...
```

 Variabile pot fi legate si prin "pattern matching" la definirea unei functii sau expresii case.

0 -> 0

2 -> y \* y

# Tipuri de date

"There are three interesting aspects to types in Haskell: they are strong, they are static, and they can be automatically inferred."

http://book.realworldhaskell.org/read/types-and-functions.html

tare garanteaza absenta anumitor erori

static tipul fiecari valori este calculat la compilare

dedus automat compilatorul deduce automat tipul fiecarei expresii

```
Prelude> :t [('a',1,"abc")]
[('a',1,"abc")] :: Num b => [(Char, b, [Char])]
```

Tipurile de baza

Int, Integer, Float, Double, Bool, Char, String

### Tipurile de baza

Int, Integer, Float, Double, Bool, Char, String

• tipuri compuse: tupluri si liste

```
Prelude> :t ('a', True)
('a', True) :: (Char, Bool)

Prelude> :t ["ana", "ion"]
["ana", "ion"] :: [[Char]]
```

### Tipurile de baza

Int, Integer, Float, Double, Bool, Char, String

• tipuri compuse: tupluri si liste

```
Prelude> :t ('a', True)
('a', True) :: (Char, Bool)
Prelude> :t ["ana", "ion"]
["ana", "ion"] :: [[Char]]
```

tipuri noi definite de utilizator

• Integer: 4, 0, -5

**Prelude>** 4 + 3 **Prelude>** (+) 4 3

Prelude> mod 4 3 Prelude> 4 'mod' 3

• Float: 3.14

Prelude> truncate 3.14 Prelude> sqrt 4 Prelude> let x = 4 :: IntPrelude> sqrt (fromIntegral x)

• Char: 'a','A', '\n'

Prelude > import Data.Char
Prelude Data.Char> chr 65
Prelude Data.Char> ord 'A'
Prelude Data.Char> toUpper 'a'
Prelude Data.Char> digitToInt '4'

# Tipuri de date

```
Bool: True, Falsedata Bool = True | False
```

```
Prelude> True && False || True Prelude> 1 /= 2 Prelude> not True Prelude> 1 == 2
```

String: "prog\ndec"

```
type String = [Char] -- sinonim pentru tip
```

```
Prelude> "aa"++"bb"
"aabb"
Prelude> "aabb" !! 2
'b'
```

```
Prelude> lines "prog\ndec"
["prog","dec"]
Prelude> words "pr og\nde cl"
["pr","og","de","cl"]
```

## Tipuri de date compuse

Tipul tuplu - secvențe de de tipuri deja existente

```
Prelude> :t (1 :: Int, 'a', "ab")
(1 :: Int, 'a', "ab") :: (Int, Char, [Char])
Prelude> fst (1,'a') -- numai pentru perechi
Prelude> snd (1,'a')
```

Tipul unit

```
Prelude> : t () () :: ()
```

Tipul listă

```
Prelude >: t [True, False, True] [True, False, True] :: [Bool]
```

# Tipuri. Clase de tipuri. Variabile de tip

Ce răspuns primim in GHCi dacă introducem comanda

Prelude> :t 1

# Tipuri. Clase de tipuri. Variabile de tip

Ce răspuns primim in GHCi dacă introducem comanda

```
Prelude> :t 1
```

Răspunsul primit este:

```
1 :: Num a => a
```

Semnificația este următoarea:

- a este un parametru de tip
- Num este o clasă de tipuri
- 1 este o valoare de tipul a din clasa Num

```
Prelude> :t 1
1 :: Num a => a
```

```
Prelude> :t [1,2,3]
[1,2,3] :: Num t => [t]
```

# Funcții

# Funcții în Haskell. Terminologie

Prototipul funcției

double :: Integer -> Integer

- numele funcției
- signatura funcției

Definiția funcției

double elem = elem + elem

- numele funcției
- parametrul formal
- corpul funcției

Aplicarea funcției

double 5

- numele funcției
- parametrul actual (argumentul)

# Exemplu: funcție cu două argumente

Prototipul funcției

add :: Integer -> Integer -> Integer

- numele funcției
- signatura funcției

Definiția funcției

add elem1 elem2 = elem1 + elem2

- numele funcției
  - parametrii formali
  - corpul funcției

Aplicarea funcției

add 3 7

- numele functiei
- argumentele

# Exemplu: funcție cu un argument de tip tuplu

Prototipul funcției

dist :: (Integer, Integer) -> Integer

- numele funcției
- signatura functiei

Definiția funcției

dist (elem1, elem2) = abs (elem1 - elem2)

- numele functiei
- parametrul formal
- corpul funcției

Aplicarea funcției

dist (elem1, elem2)

- numele functiei
- argumentul

# Tipuri de funcții

```
Prelude > : t abs
abs :: Num a => a -> a
Prelude> :t div
div :: Integral a => a -> a -> a
Prelude> :t (:)
(:) :: a -> [a] -> [a]
Prelude> :t (++)
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
Prelude> :t zip
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
```

# Definirea funcțiilor

```
fact :: Integer -> Integer
```

• Definitie folosind if

```
fact n = if n == 0 then 1
else n * fact(n-1)
```

## Definirea funcțiilor

```
fact :: Integer -> Integer
```

Definitie folosind if

```
fact n = if n == 0 then 1
else n * fact(n-1)
```

Definiție folosind ecuații

```
fact 0 = 1
fact n = n * fact(n-1)
```

# Definirea funcțiilor

```
fact :: Integer -> Integer
```

• Definitie folosind if

```
fact n = if n == 0 then 1
else n * fact(n-1)
```

Definitie folosind ecuatii

```
fact 0 = 1
fact n = n \star fact(n-1)
```

Definitie folosind cazuri

### Sabloane (patterns)

• x:y = [1,2,3] — x=1 si y = [2,3]Observați că : este constructorul pentru liste.

### Sabloane (patterns)

- x:y = [1,2,3] -- x=1 si y = [2,3]Observați că : este constructorul pentru liste.
- (u,v)=('a',[(1,'a'),(2,'b')]) -- u='a', -- v=[(1,'a'),(2,'b')]

Observați că (") este constructorul pentru tupluri.

### Sabloane (patterns)

- x:y = [1,2,3] -- x=1 si y = [2,3]Observați că : este constructorul pentru liste.
- (u,v)=('a',[(1,'a'),(2,'b')]) -- u='a', -- v=[(1,'a'),(2,'b')]

Observați că (") este constructorul pentru tupluri.

Definitii folosind şabloane

```
selectie :: Integer -> String -> String
```

```
-- case... of

selectie x s =

case (x,s) of

(0,_) -> s

(1, z:zs) -> zs

(1, []) -> []

_ -> (s ++ s)
```

## Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

```
foo :: a \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow [b]
```

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

## Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

foo :: 
$$a \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Schimbăm signatura funcției astfel:

ffoo :: 
$$(a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- are două argumente, de tipuri (a -> b) și [a],
   adică o funcție de la a la b și o listă de elemente de tip a
- întoarce un rezultat de tip [b]

## Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

foo :: 
$$a \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Schimbăm signatura funcției astfel:

ffoo :: 
$$(a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- are două argumente, de tipuri (a -> b) și [a],
   adică o funcție de la a la b și o listă de elemente de tip a
- întoarce un rezultat de tip [b]

Prelude> :t map map :: (a -> b) -> [a] -> [b]

### Liste

### Liste

#### Definitie

#### Observatie

Orice listă poate fi scrisă folosind doar constructorul (:) și lista vidă []

- [1,2,3] == 1 : (2 : (3 : [])) == 1 : 2 : 3 : []
- "abcd" == ['a','b','c','d'] == 'a' : ('b' : ('c' : ('d' : []))) == 'a' : 'b' : 'c' : 'd' : []

#### Definitie recursivă

#### O listă este

- vidă, notată []; sau
- compusă, notată x:xs, dintr-un un element x numit capul listei (head) și o listă xs numită coada listei (tail).

### Definirea listelor. Operații

#### Intervale și progresii

### Definirea listelor. Operații

#### Intervale și progresii

```
interval = ['c'..'e'] -- ['c','d','e'] progresie = [20,17..1] -- [20,17,14,11,8,5,2] progresie' = [2.0,2.5..4.0] -- [2.0,2.5,3.0,3.5,4.0]
```

#### Operații

```
Prelude> [1,2,3] !! 2

3

Prelude> "abcd" !! 0

'a'

Prelude> [1,2] ++ [3]

[1,2,3]

Prelude> import Data. List
```

```
[E(x)| x < [x1,...,xn], P(x)]

Prelude> let xs = [0..10]

Prelude> [x | x <- xs, even x]
```

```
[E(x)| \ x <- [x1, \dots, xn], \ P(x)]
Prelude> \ let \ xs = [0..10]
Prelude> \ [x \mid x <- xs, \ even \ x]
[0,2,4,6,8,10]
Prelude> \ let \ xs = [0..6]
Prelude> \ [(x,y) \mid x <- xs, \ y <- xs, \ x + y == 10]
```

```
[E(x)| x < -[x1,...,xn], P(x)]
Prelude > let xs = [0..10]
Prelude > [x \mid x < -xs, even x]
[0,2,4,6,8,10]
Prelude > let xs = [0..6]
Prelude> [(x,y) | x < -xs, y < -xs, x + y == 10]
[(4,6),(5,5),(6,4)]
Folosirea lui let pentru declaratii locale:
Prelude> [(i,j) | i \leftarrow [1..2], let k = 2 * i, j \leftarrow [1..k]]
```

[E(x)| x < -[x1,...,xn], P(x)]

```
Prelude> let xs = [0..10]
Prelude> [x | x <- xs, even x]
[0,2,4,6,8,10]

Prelude> let xs = [0..6]
Prelude> [(x,y) | x <- xs, y <- xs, x + y == 10]
[(4,6),(5,5),(6,4)]

Folosirea lui let pentru declarații locale:</pre>
```

```
\begin{split} & [E(x)| \ x <- [x1, \dots, xn], \ P(x)] \\ & \textbf{Prelude} > \ \textbf{let} \ \ xs \ = \ [0..10] \\ & \textbf{Prelude} > \ [x \ | \ x <- \ xs , \ \textbf{even} \ x] \\ & [0,2,4,6,8,10] \\ & \textbf{Prelude} > \ \textbf{let} \ \ xs \ = \ [0..6] \\ & \textbf{Prelude} > \ [(x,y) \ | \ x <- \ xs , \ y <- \ xs , \ x \ + \ y \ == \ 10] \\ & [(4,6),(5,5),(6,4)] \end{split}
```

Folosirea lui let pentru declarații locale:

Prelude> 
$$[(i,j) | i \leftarrow [1..2], let k = 2 * i, j \leftarrow [1..k]]$$
  $[(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(2,3),(2,4)]$ 

```
Prelude> let xs = ['A'..'Z']
Prelude> [x | (i,x) <- [1..] 'zip' xs, even i]
"BDFHJLNPRTVXZ"</pre>
```

### zip xs ys

```
Prelude> let xs = [A'...Z']
Prelude> [x \mid (i,x) \leftarrow [1..] 'zip' xs, even i]
```

### zip xs ys

```
Prelude> let xs = ['A'..'Z']
Prelude> [x | (i,x) <- [1..] 'zip' xs, even i]
"BDFHJLNPRTVXZ"

Prelude> :t zip
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]

Prelude> let ys = ['A'..'E']
Prelude> zip [1..] ys
[(1,'A'),(2,'B'),(3,'C'),(4,'D'),(5,'E')]
```

### zip xs ys

```
Prelude > let xs = [A'...Z']
Prelude > [x \mid (i,x) \leftarrow [1..] 'zip' xs, even i]
"BDFHJLNPRTVXZ"
Prelude> :t zip
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
Prelude > let ys = ['A'..'E']
Prelude > zip [1..] vs
[(1, 'A'),(2, 'B'),(3, 'C'),(4, 'D'),(5, 'E')]
Observati diferenta!
Prelude > zip [1..3] ['A'..'D']
[(1,'A'),(2,'B'),(3,'C')]
Prelude> [(x,y) | x < [1..3], y < ['A'..'D']]
[(1, A'), (1, B'), (1, C'), (1, D'), (2, A'), (2, B'), (2, C')]
    ,(2,'D'),(3,'A'),(3,'B'),(3,'C'),(3,'D')]
```

### Lenevire (Lazyness)

Argumentele sunt evaluate doar când e necesar și doar cât e necesar

```
Prelude> head[]
*** Exception: Prelude.head: empty list
Prelude> let x = head []
Prelude> let f a = 5
Prelude> f x
5
Prelude> [1,head [],3] !! 0
1
Prelude> [head [],3] !! 1
*** Exception: Prelude.head: empty list
```

### Liste infinite

Drept consecință a evaluării leneșe, se pot defini liste infinite (fluxuri de date)

```
Prelude > let natural = [0,..]
Prelude > take 5 natural
[0,1,2,3,4]
```

### Liste infinite

Prelude > let natural = [0,..]

Drept consecință a evaluării leneșe, se pot defini liste infinite (fluxuri de date)

```
Prelude> take 5 natural
[0,1,2,3,4]

Prelude> let evenNat = [0,2..] -- progresie infinita
Prelude> take 7 evenNat
[0,2,4,6,8,10,12]
```

### Liste infinite

Drept consecință a evaluării leneșe, se pot defini liste infinite (fluxuri de date)

```
Prelude> let natural = [0,...]
Prelude > take 5 natural
[0,1,2,3,4]
Prelude> let evenNat = [0,2..] -- progresie infinita
Prelude > take 7 evenNat
[0,2,4,6,8,10,12]
Prelude > let ones = [1,1..]
Prelude > let zeros = [0,0..]
Prelude > let both = zip ones zeros
Prelude > take 5 both
[(1,0),(1,0),(1,0),(1,0),(1,0)]
```

# Pe săptămâna viitoare!