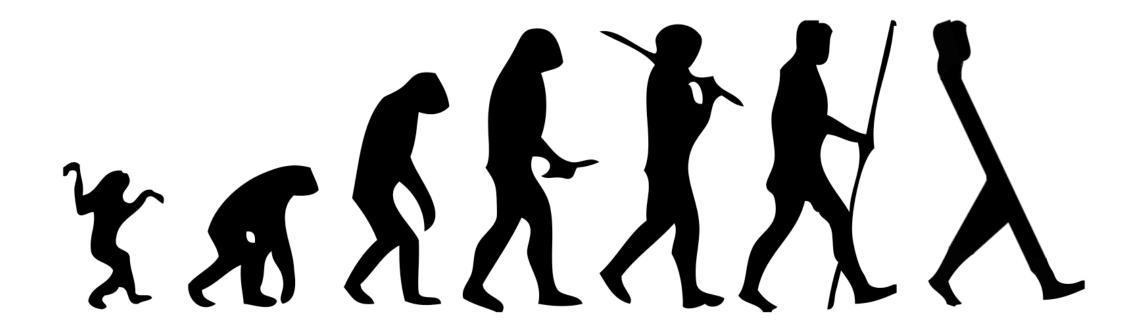
PARADIGME DE PROGRAMARE

Curs 6

Limbajul Haskell.

Programare funcțională în Haskell



Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Sintaxa Haskell

Notație infixată pentru operatori

Notație prefixată pentru funcții

• Parantezele se folosesc pentru controlul priorității (nu pentru aplicația de funcție)

```
f(1 + 2), f(g x)
```

(f 1) + 2 este echivalent cu f 1 + 2, întrucât aplicația de funcție are cea mai mare prioritate (f q) x este echivalent cu f q x, întrucât aplicația de funcție este asociativă la stânga

Indentarea înlocuiește controlul prin separatori ca { } sau ;
 Orice cod din corpul unei expresii trebuie indentat mai la dreapta decât începutul expresiei!
 O nouă expresie începe pe același nivel sau mai la stânga față de începutul expresiei anterioare!

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi și liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

TDA-ul Pereche

Constructori de bază

```
(,) : T1 x T2 -> Pereche
```

// creează o pereche între orice 2 argumente

Operatori

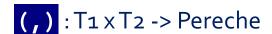
```
fst : Pereche -> T1
snd : Pereche -> T2
```

// extrage prima valoare din pereche // extrage a doua valoare din pereche

```
(1, "unu")
a = (('a', 2), "a2")
fst a
snd (fst a)
```

TDA-ul Pereche

Constructori de bază



// creează o pereche între orice 2 argumente

Operatori

```
fst : Pereche -> T1
snd : Pereche -> T2
```

// extrage prima valoare din pereche // extrage a doua valoare din pereche

TDA-ul Listă

Constructori (de bază și nu numai)

```
[] : -> Listă
: T x Listă -> Listă
[,,..,]:Tx...T->Listă
```

Exemple Operatori

```
head: Listă -> T
tail : Listă -> Listă
null : Listă -> Bool
length : Listă -> Nat
```

```
// creează o listă vidă
// creează o listă prin adăugarea unei valori la începutul unei liste
// creează o listă din toate argumentele sale (de același tip)
```

```
head [[2,4],[6],[5]]
                          tail (2:3:[4,5])
                          null [[]]
                          length [[]]
++ : Listă x Listă -> Listă [1] ++ [1,2,3] ++ [4,5]
```

TDA-ul Listă

Constructori (de bază și nu numai)

```
[] : -> Listă
: T x Listă -> Listă
[,,..,]:Tx.. T-> Listă
```

// creează o listă vidă // creează o listă prin adăugarea unei valori la începutul unei liste // creează o listă din toate argumentele sale (de același tip)

Operatori

```
head: Listă -> T
tail : Listă -> Listă
null : Listă -> Bool
length : Listă -> Nat
```

```
head [[2,4],[6],[5]] -- [2,4]
                        tail (2:3:[4,5]) -- [3,4,5]
                        null [[]]
                                                -- False
                        length [[]]
                                              -- 1
++ : Listă x Listă -> Listă [1] ++ [1,2,3] ++ [4,5] -- [1,1,2,3,4,5]
```

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Funcții anonime în Haskell

```
\parametri -> corp
```

Funcții cu nume în Haskell

```
f parametri = corp
```

```
arithmeticMean = \x -> \y -> (x + y)/2 echivalent cu arithmeticMean = \x y -> (x + y)/2 și cu arithmeticMean x y = (x + y)/2

f = arithmeticMean 3 -- se creează \y -> (3 + y)/2 f 18 -- 10.5
```

Simularea funcțiilor uncurry

Definițiile de tipul

```
f x_1 x_2 \dots x_n = corp
generează funcții curry, care pot fi aplicate pe oricâți (\leqn) parametri la un moment dat.
f e_1 e_2 \dots e_k întoarce o nouă funcție \x_{k+1} \dots x_n \rightarrow corp_{\lceil e_1/x_1 \rceil}.
```

Pentru a obține comportamentul de funcție uncurry, parametrul lui f trebuie să fie un tuplu:

```
f(x_1, x_2 ..., x_n) = corp
```

Exemplu

```
arithmeticMean (x,y) = (x + y)/2
arithmeticMean (3,18)
```

Transformări operator – funcție

(op) face transformarea operator → funcție

```
(-) 3 5 -- -2

(||) (1<2) (5<3) -- True

foldr (+) 0 [1..5] -- 15

(/=) 2 2 -- False
```

'f' face transformarea funcție → operator

```
5 `mod` 3 -- 2
(div 6) `map` [1,2,3] -- [6,3,2]
((==) 2) `filter` [1,2,3] -- [2]
```

Secțiuni (aplicare parțială a operatorilor)

Când se dă operandul din stânga, se așteaptă operandul din dreapta

```
(5/) 2
map (2-) [0..4]
filter (2<) [0..4]
```

Când se dă operandul din dreapta, se așteaptă operandul din stânga

```
(/5) 2

map (-2) [0..4]

map (/2) [0..4]

filter (<2) [0..4]
```

Secțiuni (aplicare parțială a operatorilor)

Când se dă operandul din stânga, se așteaptă operandul din dreapta

```
(5/) 2 -- 2.5 map (2-) [0..4] -- [2,1,0,-1,-2] filter (2<) [0..4] -- [3,4]
```

Când se dă operandul din dreapta, se așteaptă operandul din stânga

```
(/5) 2

map (-2) [0..4]

map (/2) [0..4]

filter (<2) [0..4]
```

Secțiuni (aplicare parțială a operatorilor)

Când se dă operandul din stânga, se așteaptă operandul din dreapta

```
(5/) 2 -- 2.5 map (2-) [0..4] -- [2,1,0,-1,-2] filter (2<) [0..4] -- [3,4]
```

Când se dă operandul din dreapta, se așteaptă operandul din stânga

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiţionale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Definirea funcțiilor prin pattern matching

Se descrie comportamentul funcțiilor în funcție de structura parametrilor – ca la scrierea axiomelor TDA-ului.

```
1. fib 0 = 0
2. fib 1 = 1
3. fib n = fib (n-2) + fib (n-1)
4.
5. sumL [] = 0
6. sumL (x:xs) = x + sumL xs
7.
8. sumP (x,y) = x + y
9.
10. ordered [] = True
11. ordered [x] = True
12. ordered (x:xs@(y:rest)) = x <= y && ordered xs</pre>
```

La aplicare

```
1. fib 0 = 0

2. fib 1 = 1

3. fib n = fib (n-2) + fib (n-1)

fib 3
```

- Dacă argumentul se potrivește cu parametrul din primul punct (primul pattern)
 - Se folosește definiția din primul punct
 - Se ignoră definițiile următoare
- Altfel
 - Se încearcă potrivirea cu punctul următor, ș.a.m.d.

Consecință: Ordinea contează!

Pattern-uri exhaustive

Este important să specificăm comportamentul funcției pe toate valorile tipului – ca la scrierea axiomelor TDA-ului.

- 1. ordered [] = True

 2. ordered [x] = True

 De aceea a trebuit să specificăm și ce se întâmplă pe lista cu un singur element
- 3. ordered (x:xs@(y:rest)) = $x \le y \& \& ordered xs$

O definiție alternativă pentru funcția ordered:

- 1. ordered2 (x:xs@(y:rest)) = x <= y && ordered2 xs
 2. ordered2 = True</pre>
 - Se traduce prin "orice altceva" Unde în definiția lui ordered se mai putea folosi?

Când se poate folosi pattern matching

- De fiecare dată când se leagă variabile
 - La definirea funcțiilor
 - La crearea de legări locale folosind let sau where (vom vedea)
- Pattern-urile **nu** se potrivesc și între ele

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Operatorii . și \$

• Operatorul . (punct) realizează compunere de funcții

```
myLast = head . reverse -- myLast [1..5] = myMin = head . sort -- myMin [2,4,1,2,3,6,2] = myMax = myLast . sort -- myMax [2,4,1,2,3,6,2] =
```

• Operatorul \$ (dolar) realizează aplicație de funcție

```
take 4 $ filter (odd . fst) $ zip [1..] [2..]
```

- f \$ a = f a este interesant pentru că \$ are o prioritate foarte mică, astfel încât ambele părți
 vor fi evaluate înainte să se realizeze aplicația de funcție → evităm astfel să folosim foarte
 multe paranteze
- \$ este asociativ la dreapta și este util pentru a rescrie structuri de genul f (g (h ... x)), nu poate suplini orice fel de paranteze (vezi (odd . fst) mai sus)

Operatorii . și \$

• Operatorul . (punct) realizează compunere de funcții

• Operatorul \$ (dolar) realizează aplicație de funcție

```
take 4 $ filter (odd . fst) $ zip [1..] [2..]
```

- f \$ a = f a este interesant pentru că \$ are o prioritate foarte mică, astfel încât ambele părți
 vor fi evaluate înainte să se realizeze aplicația de funcție → evităm astfel să folosim foarte
 multe paranteze
- \$ este asociativ la dreapta și este util pentru a rescrie structuri de genul f (g (h ... x)), nu poate suplini orice fel de paranteze (vezi (odd . fst) mai sus)

Operatorii . și \$

• Operatorul . (punct) realizează compunere de funcții

• Operatorul \$ (dolar) realizează aplicație de funcție

```
take 4 $ filter (odd . fst) $ zip [1..] [2..]
--[(1,2),(3,4),(5,6),(7,8)]
```

- f \$ a = f a este interesant pentru că \$ are o prioritate foarte mică, astfel încât ambele părți
 vor fi evaluate înainte să se realizeze aplicația de funcție → evităm astfel să folosim foarte
 multe paranteze
- \$ este asociativ la dreapta și este util pentru a rescrie structuri de genul f (g (h ... x)), nu poate suplini orice fel de paranteze (vezi (odd . fst) mai sus)

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Condiționala if

```
if condiție then rezultatThen else rezultatElse
```

Exemple

Observație

• Un cod Haskell elegant va folosi pattern matching sau gărzi (vom vedea) înainte de a folosi if

Condiționala case

Are sens atunci când nu putem folosi pattern matching sau gărzi, de exemplu aici când verificăm structura lui head matrix, mai degrabă decât pe a lui matrix

Exemplu

```
myTranspose matrix = case (head matrix) of

[] -> []
    -> map head matrix : myTranspose (map tail matrix)
```

Gărzi

```
\label{eq:final_series} \begin{array}{ll} \text{f parametri} \\ \mid \text{condiție}_1 = \text{rezultat}_1 \\ \mid \text{condiție}_2 = \text{rezultat}_2 \\ \hline \vdots \\ \mid \text{condiție}_n = \text{rezultat}_n \\ [\mid \text{otherwise} = \text{rezultat}_n] \end{array} \quad \leftarrow \text{opțional} \end{array}
```

Exemplu

 Au sens atunci când punem condiții asupra variabilelor, mai degrabă decât să le potrivim cu o anumită structură (caz în care am folosi pattern matching)

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Legarea variabilelor în Haskell – statică

- Doar legare statică
- Expresii pentru legare locală: let legări in expr, expr where legări

Exemple

Au sens pentru a spori lizibilitatea codului sau pentru a evita apelarea repetată a aceleiași funcții pe aceleași argumente

Limbajul Haskell – Cuprins

- Sintaxă
- Perechi şi liste
- Funcții
- Pattern matching
- Operatorii . și \$
- Expresii condiționale
- Legare statică
- Evaluare leneșă

Evaluare leneșă

- Toate funcțiile sunt nestricte
- Evaluare leneșă: subexpresiile (argumentele) sunt pasate funcției fără a fi evaluate, în corpul funcției ele se vor evalua (eventual parțial) maxim o dată

```
1. f x = 2*x
2. g x = f 2 + f 2
3. h x = x*x*x

g 5

-- 2 aplicări distincte ale lui f => se evaluează de 2 ori
-- f 2 + f 2 -> 4 + f 2 -> 4 + 4 -> 8

h (f 2)

-- argumentul se evaluează o dată și se folosește de 3 ori
-- (f 2)*(f 2)*(f 2) -> 4*4*4 -> 64
```

Fluxuri

• Evaluare leneșă => toate listele sunt fluxuri (se evaluează în măsura în care e nevoie)

```
naturals = let loop n = n : loop (n+1) in loop 0
ones = 1 : ones
fibonacci = 0 : 1 : zipWith (+) fibonacci (tail fibonacci)
evens = filter even naturals
```

Generarea intervalelor

```
[start..stop] sau [start..]
[start,next..stop] sau [start,next..] --next dă pasul
```

```
[1..5]
[1,3..10]
[10,7..0]
[20,19.5..]
```

Generarea intervalelor

```
[start..stop] sau [start..]
[start,next..stop] sau [start,next..] --next dă pasul
```

```
[1..5] -- [1,2,3,4,5]

[1,3..10] -- [1,3,5,7,9]

[10,7..0] -- [10,7,4,1]

[20,19.5..] -- lista infinită [20,19.5,19,18.5..]
```

List comprehensions

```
generatori, condiții, legări locale ]
                                             Întâi toate rezultatele pentru x=1, apoi
                                             toate pentru x=2, apoi toate pentru x=3
Exemple
lc1 = [(x,y,z) | x<-[1..3], y<-[1..4], x<y, let z = x+y, odd z]
fibo = 0: 1: [x+y | (x,y) <- zip fibo (tail fibo)]
qsort [] = []
qsort(x:xs) =
      qsort [ y | y<-xs, y<=x ] ++
       [X] ++
      qsort [y \mid y < -xs, y > x]
```

Perechi și liste

Funcții

. și \$

Expresii condiționale

Expresii pentru legare locală

Evaluare leneșă

List comprehensions

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++
Funcții
. și $
Expresii condiționale
Expresii pentru legare locală
Evaluare leneșă
List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp
. și $

Expresii condiționale

Expresii pentru legare locală

Evaluare leneșă

List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp

. și $: compunere de funcții / aplicație de funcție

Expresii condiționale

Expresii pentru legare locală

Evaluare leneșă

List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp
. și $: compunere de funcții / aplicație de funcție

Expresii condiționale: if ... then ... else ..., case ... of (... -> ...), (| ... = ...)

Expresii pentru legare locală

Evaluare leneșă

List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp

. și $: compunere de funcții / aplicație de funcție

Expresii condiționale: if ... then ... else ..., case ... of (... -> ...), (| ... = ...)

Expresii pentru legare locală: let ... in ..., ... where ...

Evaluare leneșă

List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp

. și $: compunere de funcții / aplicație de funcție

Expresii condiționale: if ... then ... else ..., case ... of (... -> ...), (| ... = ...)

Expresii pentru legare locală: let ... in ..., ... where ...

Evaluare leneșă: argumentele nu se evaluează la apel, apoi se evaluează maxim o dată

List comprehensions
```

```
Perechi și liste: (1,'a'), fst, snd, [1,2,3], [], :, head, tail, null, length, ++

Funcții: \x y -> corp, f x y = corp

. și $: compunere de funcții / aplicație de funcție

Expresii condiționale: if ... then ... else ..., case ... of (... -> ...), (| ... = ...)

Expresii pentru legare locală: let ... in ..., ... where ...

Evaluare leneșă: argumentele nu se evaluează la apel, apoi se evaluează maxim o dată

List comprehensions: [ expr | generatori, condiții, legări locale ]

... <- ... let ... = ...
```