

Paradygmaty programowania - ćwiczenia

Lista 5

Jak widzieliśmy na wykładzie, ewaluacja leniwa umożliwia wygodne przetwarzanie struktur potencjalnie nieskończonych. Należy jednak uważać na niebezpieczeństwo obliczeń nieskończonych, na co zwrócono uwagę przy omawianiu funkcji `lfilter`. Jeśli żaden element nieskończonej listy leniwej nie spełnia predykatu, to nasza funkcja nie zakończy działania, natomiast dla list skończonych zwróci listę pustą. Ewaluacja leniwa wzbogaca też repertuar programisty o zupełnie inne sposoby konstruowania programów, co widzieliśmy na przykładzie generowania nieskończonej listy leniwej, zawierającej liczby Fibonacciego.

Jako kolejny przykład użytecznych funkcji dla list leniwych (znanych z wykładu 2 dla zwykłych list) poniżej jest zdefiniowana funkcja `lzip`, zsuwająca dwie listy (tworząca z pary list leniwych leniwą listę par) i funkcja `lunzip`, rozsuwająca listy (wykonująca operację odwrotną).

Scala

```
def lzip[A,B](lxs: LazyList[A],lys: LazyList[B]): LazyList[(A,B)] =  
  (lxs,lys) match  
    case (h1 #:: t1, h2 #:: t2) => (h1, h2) #:: lzip(t1, t2)  
    case _ => LazyList()
```

```
//def lzip[A, B](lxs: LazyList[A], lys: LazyList[B]): LazyList[(A, B)]
```

Oto przykładowe wywołania tej funkcji i odpowiedzi środowiska interakcyjnego.

```
scala> val plxs = lzip(LazyList.from(1), LazyList.from(10))  
val plxs: LazyList[(Int, Int)] = LazyList(<not computed>)  
scala> plxs.take(5).toList  
val res0: List[(Int, Int)] = List((1,10), (2,11), (3,12), (4,13), (5,14))  
scala> (lzip (LazyList.from(1), LazyList('a','b','c'))).force  
val res1: LazyList[(Int, Char)] = LazyList((1,a), (2,b), (3,c))
```

```
def lunzip[A,B](plxs: LazyList[(A,B)]): (LazyList[A], LazyList[B]) =  
  plxs match  
    case (h1, h2) #:: t => (h1 #:: lunzip(t)._1, h2 #:: lunzip(t)._2)  
    case LazyList() => (LazyList(), LazyList())
```

```
//def lunzip[A, B](plxs: LazyList[(A, B)]): (LazyList[A], LazyList[B])
```

Oto przykładowe wywołanie tej funkcji i odpowiedź środowiska interakcyjnego.

```
scala> val (lxs1, lxs2) = lunzip(plxs); (lxs1.take(5).toList, lxs2.take(8).toList)  
val lxs1: LazyList[Int] = LazyList(<not computed>)  
val lxs2: LazyList[Int] = LazyList(<not computed>)  
scala> (lxs1.take(5).toList, lxs2.take(8).toList)  
val res2: (List[Int], List[Int]) = (List(1, 2, 3, 4, 5), List(10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17))
```

Paradygmaty programowania - ćwiczenia

Lista 5

OCaml

Poniżej te same funkcje są zdefiniowane w OCamlu. Na wykładzie sami zdefiniowaliśmy listy leniwe w OCamlu, decydując się na ewaluację leniwą ogona, natomiast głowa jest ewaluowana gorliwie (co widać w odpowiedziach środowiska interakcyjnego). Poniżej została powtórzona definicja list leniwych (wykorzystująca moduł Lazy) wraz z kilkoma użytecznymi funkcjami pomocniczymi.

```
type 'a llist = LNil | LCons of 'a * 'a llist Lazy.t;;

let rec lfrom k = LCons (k, lazy (lfrom (k+1)));;

let rec toLazyList = function
  []      -> LNil
| x :: xs -> LCons(x, lazy (toLazyList xs))
;;

let rec ltake = function
  (0, _)      -> []
| (_, LNil)   -> []
| (n, LCons(x, lazy xs)) -> x :: ltake(n-1, xs)
;;

let rec lzip (lxs, lys) =
  match (lxs, lys) with
  (LCons(h1, lazy t1), LCons(h2, lazy t2)) -> LCons((h1, h2), lazy (lzip (t1, t2)))
  | _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ _ -> LNil
;;
(* val lzip : 'a llist * 'b llist -> ('a * 'b) llist = <fun> *)
```

Oto przykładowe wywołania tej funkcji i odpowiedzi środowiska interakcyjnego.

```
# let plxs = lzip(lfrom 1, lfrom 10);;
val plxs : (int * int) llist = LCons ((1, 10), <lazy>)
# ltake(5, p);;
- : (int * int) list = [(1, 10); (2, 11); (3, 12); (4, 13); (5, 14)]
# ltake(100, lzip(lfrom 1, toLazyList ['a'; 'b'; 'c']));;
- : (int * char) list = [(1, 'a'); (2, 'b'); (3, 'c')]
```

```
let rec lunzip plxs =
  match plxs with
  | LCons((h1, h2), lazy t) -> (LCons(h1, lazy (fst(lunzip t))), LCons(h2, lazy (snd(lunzip t))))
  | LNil                     -> (LNil, LNil)
;;
(* val lunzip : ('a * 'b) llist -> 'a llist * 'b llist = <fun> *)
```

Oto przykładowe wywołanie tej funkcji i odpowiedź środowiska interakcyjnego.

```
# let (lxs1, lxs2) = lunzip plxs;;
val lxs1 : int llist = LCons (1, <lazy>)
val lxs2 : int llist = LCons (10, <lazy>)
# (ltake(5, lxs1), ltake(8, lxs2));;
- : int list * int list = [(1; 2; 3; 4; 5), [10; 11; 12; 13; 14; 15; 16; 17]]
```

Paradygmaty programowania - ćwiczenia

Lista 5

Wszystkie zadania mają być wykonane w obu językach: OCaml i Scala.

W OCamlu należy wykorzystać poniższą definicję list leniwych:

`type 'a llist = LNil | LCons of 'a * 'a llist Lazy.t;;`

1. Zdefiniuj funkcję `lrepeat`, która dla danej dodatniej liczby całkowitej k i listy leniwej $[x_0, x_1, x_2, x_3, \dots]$ zwraca listę leniwą, w której każdy element jest powtórzony k razy, np.

`lrepeat 3 [x0, x1, x2, x3, ...] => [x0, x0, x0, x1, x1, x1, x2, x2, x2, x3, x3, x3, ...]`

Uwaga. Dla zwiększenia czytelności zastosowano tu notację dla zwykłych list.

OCaml: `lrepeat : int -> 'a llist -> 'a llist`

Scala: `lrepeat[A](k: Int)(lxs: LazyList[A]): LazyList[A]`

Np. `lrepeat(3)(LazyList('a','b','c','d')).toList == List('a','a','a','b','b','b','c','c','c','d','d','d')`

`lrepeat(3)(LazyList.from(1)).take(15).toList == List(1, 1, 1, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 5, 5, 5)`

`lrepeat(3)(LazyList()).take(15).toList == List()`

2. Zdefiniuj (w inny sposób, niż na wykładzie) ciąg liczb Fibonacciego.

a) (OCaml) `lfib : int llist`

b) (Scala) `lfib : LazyList[Int]`

3. Polimorficzne leniwe drzewa binarne można zdefiniować następująco:

OCaml: `type 'a IBT = LEmpty | LNode of 'a * (unit -> 'a IBT) * (unit -> 'a IBT);;`

Scala:

sealed trait IBT[+A]

case object LEmpty **extends** IBT[Nothing]

case class LNode[+A](elem: A, left: () => IBT[A], right: () => IBT[A]) **extends** IBT[A]

- a) Napisz funkcję `lBreadth`, tworzącą leniwą listę, zawierającą wszystkie wartości węzłów leniwego drzewa binarnego.

OCaml: `lBreadth : 'a IBT -> 'a llist`

Scala: `lBreadth[A](ltree: IBT[A]): LazyList[A]`

Wskazówka: zastosuj obejście drzewa wszerz, reprezentując kolejkę jako zwykłą listę.

- b) Napisz funkcję `lTree`, która dla zadanej liczby naturalnej n konstruuje nieskończone leniwe drzewo binarne z korzeniem o wartości n i z dwoma poddrzewami `lTree(2*n)` oraz `lTree(2*n+1)`.

To drzewo jest przydatne do testowania funkcji z podpunktu a).

Np. `lBreadth(lTree(1)).take(20).toList == List(1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20)`

`lBreadth(LEmpty).take(20).toList == List()`