

Reduktsiooni järjekorrad

Aplikatiivne järjekord — väärustatakse seest välja

$$\begin{aligned}\text{double}(\underline{2+3}) &\implies \underline{\text{double } 5} \\ &\implies \underline{2 \times 5} \\ &\implies 10\end{aligned}$$

Normaaljärjekord — väärustatakse väljast sisse

$$\begin{aligned}\underline{\text{double}(2+3)} &\implies 2 \times (\underline{2+3}) \\ &\implies \underline{2 \times 5} \\ &\implies 10\end{aligned}$$

Church-Rosser'i teoreem: Avaldise normaalkuju ei sõltu reduktsioonijadast.

Reduktsiooni järjekorrad

Normaalkuju leidumine sõltub reduktsionijärjekorrast!

$$\text{const } x \ y \quad = \quad x$$

$$\text{loop} \quad = \quad \text{loop}$$

$$\text{const } 5 \ \underline{\text{loop}} \quad \Rightarrow \quad \text{const } 5 \ \underline{\text{loop}}$$

$$\qquad\qquad\qquad \Rightarrow \quad \text{const } 5 \ \underline{\text{loop}}$$

$$\qquad\qquad\qquad \Rightarrow \quad \dots$$

$$\underline{\text{const } 5 \ \text{loop}} \quad \Rightarrow \quad 5$$

Normaliseerimisteoreem: Kui avaldisel leidub normaalkuju, siis normaaljärjekorras reduktsionijada on lõplik.

Reduktsiooni järjekorrad

Normaaljärjekord võib olla ebaefektiivne!

$$\begin{aligned}\text{square}(\underline{2+3}) & \\ \implies \underline{\text{square } 5} & \\ \implies \underline{5 \times 5} & \\ \implies 25 &\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\underline{\text{square}(2+3)} & \\ \implies (\underline{2+3}) \times (\underline{2+3}) & \\ \implies 5 \times (\underline{2+3}) & \\ \implies 5 \times 5 & \\ \implies 25 &\end{aligned}$$

Laisk väärustamine = normaaljärjekord + graafireduksioon

$$\begin{aligned}\underline{\text{square}(2+3)} & \implies x \times x \quad \text{where } x = \underline{2+3} \\ & \implies \underline{x \times x} \quad \text{where } x = 5 \\ & \implies 25\end{aligned}$$

Reduktsiooni järjekorrad

Samaselt tõesuse kontroll foldr abil

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

Samaselt tõesuse kontroll foldl abil

```
foldl (&&) True [False, True, False]
==> foldl (&&) (True && False) [True, False]
==> foldl (&&) ((True && False) && True) [False]
==> foldl (&&) (((True && False) && True) && False) []
==> ((True && False) && True) && False
==> False
```

Reduktsiooni järjekorrad

Listi elementide summa foldr abil

```
foldr (+) 0 [1,2,3]  ==> 1 + foldr (+) 0 [2,3]
                           ==> 1 + (2 + foldr (+) 0 [3])
                           ==> 1 + (2 + (3 + foldr (+) 0 []))
                           ==> 1 + (2 + (3 + 0))
                           ==> 6
```

Listi elementide summa foldl abil

```
foldl (+) 0 [1,2,3]  ==> foldl (+) (0+1) [2,3]
                           ==> foldl (+) ((0+1)+2) [3]
                           ==> foldl (+) (((0+1)+2)+3) []
                           ==> ((0+1)+2)+3
                           ==> 6
```

Reduktsiooni järjekorrad

- Funktsioon on agar, kui funktsiooni tulemuse leidmiseks tuleb argument alati väärustada
- Pole vahet millist reduktsiooni järjekorda kasutada!
- Efektiivsem on aplikatiivne (või mingi sega-)järjekord!?!?
- Listi elementide summa foldl abil (segajärjekorras)

```
foldl (+) 0 [1,2,3]  ==> foldl (+) (0+1) [2,3]
                           ==> foldl (+) 1 [2,3]
                           ==> foldl (+) (1+2) [3]
                           ==> foldl (+) 3 [3]
                           ==> foldl (+) (3+3) []
                           ==> foldl (+) 6 []
                           ==> 6
```

Laisk värtustamine

- Lõpmatud listid

take 5 [1..] ==> [1,2,3,4,5]

multiples :: [[Int]]

multiples = [[m*n | m <- [1..]] | n <- [1..]]

multiples ==> [[1, 2, 3, 4, 5, ...],
[2, 4, 6, 8, 10, ...],
[3, 6, 9, 12, 15, ...],
.....]

take 4 (multiples !! 3) ==> [4,8,12,16]

Laisk värtustamine

- Funktsioon iterate (eeldefineeritud)

$$\text{iterate } f x = [x, f x, f^2 x, f^3 x, \dots]$$

- Defintsioon

```
iterate    :: (a -> a) -> a -> [a]
```

```
iterate f x = x : iterate f (f x)
```

- Näited

```
powertables :: [[Int]]
```

```
powertables = [iterate (*n) 1 | n <- [2..]]
```

```
digits :: Int -> [Int]
```

```
digits = reverse . map ('mod' 10) . takeWhile (/= 0)  
                    . iterate ('div' 10)
```

Laisk värtustamine

- Ruutjuur Newton–Raphson'i meetodil

$$a_{i+1} = \frac{a_i + \frac{n}{a_i}}{2}$$

```
next n x = (x + n/x)/2.0
```

```
within eps (x1:x2:xs)
    | abs(x1-x2) <= eps   = x2
    | otherwise             = within eps (x2:xs)
```

```
sqrt1 n = within eps (iterate (next n) a0)
          where eps = 0.00001
                a0  = 1.0
```

Laisk väärustamine

- Erastostenese sõel
 1. Kirjuta üles kõik positiivsed täisarvud alates arvust 2;
 2. Tähista jada esimene element p kui algarv;
 3. Kustuta jadast kõik arvu p kordsed;
 4. Mine tagasi sammule 2.

```
primes      = map head (iterate sieve [2..])
sieve (p:xs) = [x | x<-xs, x `mod` p /= 0]
```

Laisk väärustamine

- Kaheksa lippu

```
queens 0      = [[]]
```

```
queens (m+1) = [p++[n] | p<-queens m, n<-[1..8]
                  , safe p n]
```

```
safe p n = and [not(check (i,j) (m,n))
                 | (i,j) <- zip [1..] p]
                 where m = 1 + length p
```

```
check (i,j) (m,n) = j==n || (i+j==m+n)
                     || (i-j==m-n)
```

Laisk värtustamine

- Fibonacci jada

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, ...

- n-inda fibonacci arvu leidmine

```
fib :: Integer -> Integer
fib 0 = 1
fib 1 = 1
fib n = fib (n-1) + fib (n-2)
```

Laisk väärustamine

Toodud definitsioon on väga ebaefektiivne (eksponentsialse keerukusega)

```
fib 8 ===> fib 7 + fib 6  
      ===> (fib 6 + fib 5) + (fib 5 + fib 4)  
      ===> ((fib 5 + fib 4) + (fib 4 + fib 3))  
          + ((fib 4 + fib 3) + (fib 3 + fib 2))  
      ===> (((fib 4 + fib 3) + (fib 3 + fib 2))  
          + ((fib 3 + fib 2) + (fib 2 + fib 1)))  
          + (((fib 3 + fib 2) + (fib 2 + fib 1))  
          + ((fib 2 + fib 1) + (fib 1 + fib 0)))  
...  
...
```

Laisk värtustamine

- Fibonacci jada

$$\begin{array}{cccccccccc} & 1 & 1 & 2 & 3 & 5 & 8 & 13 & \dots \\ & 1 & 2 & 3 & 5 & 8 & 13 & 21 & \dots \\ \hline + & 2 & 3 & 5 & 8 & 13 & 21 & 34 & \dots \end{array}$$

```
fibs :: [Integer]  
fibs = 1 : 1 : zipWith (+) fibs (tail fibs)
```

- Toodud definitsioon on palju efektiivsem (lineaarse keerukusega) ja kasutab palju vähem ressursse!

Laisk väärustamine

- Liita listi kõigile elementidele listi minimaalne element

```
incmin xs = map (minv+) xs  
    where minv = minimum xs
```

- Listi ühekordse läbimisega versioon

```
incmin [] = []  
incmin xs = newlist  
    where (minv,newlist) = onepass xs  
          onepass [a]      = (a, [a+minv])  
          onepass (a:as)   = (a `min` b, (a+minv):bs)  
                                where (b,bs) = onepass as
```