

# 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!

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

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

$$\text{const } 5 \ \underline{\text{loop}} \implies \text{const } 5 \ \underline{\text{loop}}$$

$$\implies \text{const } 5 \ \underline{\text{loop}}$$

$$\implies \dots$$

$$\underline{\text{const } 5 \ \text{loop}} \implies 5$$

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

# Reduktsiooni järjekorrad

Normaaljärjekord võib olla ebaefektiivne!

square(2 + 3)

$\Rightarrow \underline{\text{square } 5}$

$\Rightarrow \underline{5 \times 5}$

$\Rightarrow 25$

square(2 + 3)

$\Rightarrow (\underline{2 + 3}) \times (\underline{2 + 3})$

$\Rightarrow 5 \times (\underline{2 + 3})$

$\Rightarrow 5 \times 5$

$\Rightarrow 25$

Laisk väärustamine = normaaljärjekord + graafireduksioon

square(2 + 3)

$\Rightarrow x \times x$

where  $x = \underline{2 + 3}$

$\Rightarrow \underline{x \times x}$

where  $x = 5$

$\Rightarrow 25$

# 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) [False]  
==> (((True && False) && True) && False) && 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 väärustamine

- 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 väärustamine

- 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 värtustamine

- 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

- Kahekso 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 värtustamine

- 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
```