

Abstraktsed andmestruktuurid

- Mitmed vaadatud andmestruktuurid on teostatud Idrises.
 - `Bool`, `Nat`, `()`, `Maybe a`, `List a`, `Either a b` jne.
 - Konstruktorid otse kasutatavad.
- Osad on teostatud madalamal tasemel, näiteks:
 - `Int`, `Integer`, `Char`, `Double`, `String`
 - Konstruktorid peidetud — tüübid abstraktsed!
- Vahetevahel on mõistlik luua ise abstraktseid andmestruktuure.
Näiteks hulga `Set a`
 - Ei soovi eksportida moodulist konstruktorite nimesid
 - ... kuid eksporditakse muid funktsioone:

```
empty      : Set a
null       : Set a → Bool
singleton  : a → Set a
insert     : Ord a ⇒ a → Set a → Set a
delete     : Ord a ⇒ a → Set a → Set a
foldr      : (a → b → b) → b → Set a → b
...
```

Liidesed

Idrisis tuleb tihti kirjutada funktsioone, mis erinevad ainult natuke tüübi poolest:

```
equalChar    : Char → Char → Bool
equalInt     : Int  → Int  → Bool
equalString  : String → String → Bool
```

Sellist koodi *ei saa* kirjutada ühe parameetrilise polümorfse funktsiooniga, kuna funktsioonide implementatsioon on erinev:

```
equal : a → a → Bool
equal = ?eq_v  -- pole def. mis töötaks iga tüübi korral
```

Selleks saame teha liidese (Haskellis tüübi klassi)

```
interface Equal a where
  (==) : a → a → Bool

Equal Int where
  a == b = ?eq_Int  -- Int'ide võrdsus
Equal Bool where
  a == b = ?eq_Bool -- Bool'ide võrdsus
```

Tüübiklassid standardteegis

Idrise standardteegis on defineeritud tüübiklass Eq:

```
interface Eq a where
  (==), (≠) : a → a → Bool

  -- Minimaalne definitioon peab sisaldama:
  -- (==) või (≠)
  x ≠ y = not (x == y) -- vaikedefinitsioon
  x == y = not (x ≠ y) -- vaikedefinitsioon
```

Võrldusoperaatori tüüp on:

```
(==) : Eq a ⇒ a → a → Bool
```

s.t me saame operaatorit kasutada, kui tema argumentitüübil on defineeritud Eq instances!

Kõikidel polümorfsetel funktsioonidel, mis kasutavad võrdust peab tüübi *kontekstis* olema Eq:

```
lookup : Eq a ⇒ a → List (a, b) → Maybe b
```

Näide

```
data ValgusFoor = Punane | Kollane | Roheline
```

```
Eq ValgusFoor where
```

```
  Punane == Punane == True
  Kollane == Kollane == True
  Roheline == Roheline == True
  _ == _ == False
```

```
test : Bool
```

```
test == Kollane == Roheline -- False
```

Range tüübiklass

Enumeratsioone kirjeldab järgnev tüübiklass:

```
interface Range a where
  rangeFromTo : a → a → List a      -- [x..y]
  rangeFromThenTo : a → a → a → List a -- [x,y..z]

  rangeFrom : a → Stream a          -- [x..]
  rangeFromThen : a → a → Stream a -- [x,y..]
```

Sisend-väljund Idrises

- Idrise puhtad funktsioonid ei võimalda teha mittepuhtaid arvutusi.
 - Puhas — funktsiooni tulemus sõltub ainult argumentide väärtusest.
 - Ei saa teha näiteks juhuarvude funktsiooni `random : () → Int`
- Lahendus: IO liides
 - 'IO a' tüüpi väärtus — „masin mis arvutab a tüüpi väärtuse“
 - `pure : a → IO a` — masin tagastab esimese argumenti väärtuse
 - `(>>=) : IO a → (a → IO b) → IO b` — masin käivitab esimese argumenti ja rakendab tulemuse teisele
 - ... lisaks baasfunktsioonid nagu `putStrLn : String → IO ()` ja `getLine : IO String`.
- Nii saab kombineerida olemasolevaid IO „masinaid“. Näiteks:

```
main : IO ()
main = randomRIO (1, 10) >>= classify >>= putStrLn
  where classify : Int → IO String
        classify x = if x `mod` 2 == 1 then
                      pure "paaritu"
                    else
                      pure "paaris"
```

do-süntaks I

Eelneval slaidil olnud koodi on keeruline lugeda ja kirjutada:

```
main : IO ()
main = randomRIO (1, 10) >>= classify >>= putStrLn
  where classify : Int → IO String
        classify x = if x `mod` 2 == 1 then
                        pure "paaritu"
                      else
                        pure "paaris"
```

Sama saab saavutada järgnevalt

```
main : IO ()
main = do
  r ← randomRIO (1, 10)
  c ← classify r
  putStrLn c
  where classify : Int → IO String
        classify x = ...
```

või

```
main : IO ()
main = do
  r ← randomRIO (1, 10)
  if r `mod` 2 == 1
  then putStrLn "paaritu"
  else putStrLn "paaris"
```

do-süntaks II

Näide

```
proc : IO ()  
proc = do  
  s ← getLine  
  let n : Int  
      n = read s  
      n2 : Int  
      n2 = 2*n  
  putStrLn ("Kaks_korda_" ++ s ++ "_on_" ++ show n2)
```

Do-süntaks algab **do**-võtmesõnaga, millele järgnevad *järjest töödeldavad* laused.

- Laused mustriga $x \leftarrow p$, kus $p : IO\ a$ siis $x : a$,
- **let** laused ning
- avaldised e , mille tüüp on $IO\ a$.

Mitme `do` kasutamine

- `do` seob kokku IO-avaldised, kuid ei saa vaadata konstruktsioonide sisse
- S.t. ühe avaldise jaoks pole `do-d` vaja
 - `main = putStrLn "Hello_World!"`
- Hargenmise puhul võib olla vaja kasutada mitut `do-d`:

```
main : IO ()
main = do
  putStrLn "Kirjuta_midagi!"
  xs ← getLine
  if (xs=="")
    then putStrLn "Sõnakuulmatu!"
    else do
      putStrLn "Tänan!"
      putStrLn ("Kirjutasid:_ " ++ xs)
```

do tähendus

- `a >>= f` on sama mis

```
do x ← a
   f x
```

- `a >> b` on sama mis

```
do a
   b
```

```
do a
   b   on sama mis
   c
```

```
do do a
    b   on sama mis
    c
```

```
do a
   do b
    c
```

- Fixity:

```
infixl 1 >>
infixl 1 >>=
```

Näide

```
main : IO ()
main = do
  putStrLn "Kirjuta midagi!"
  xs ← getLine
  if (xs=="")
    then putStr "Sõnakuulmatu!"
    else do
      putStrLn "Tänan!"
      putStrLn ("Kirjutasid:_" ++ xs)
```

on sama mis

```
main : IO ()
main =
  putStrLn "Kirjuta midagi!" >>
  getLine >>= (λ xs ⇒
    if (xs=="")
      then putStr "Sõnakuulmatu!"
      else
        putStrLn "Tänan!" >>
        putStrLn ("Kirjutasid:_" ++ xs)
  )
```

Sisend-väljund

- + IO on hea näide, kuidas mittepuhtaid arvutusi saab modelleerida puhaste funktsioonide abil.
- + Selline modelleerimine on teoreetiliselt huvitav, kuna võimaldab katsetada erinevaid võimalusi ja kitsendusi. Näiteks erindid ja jätkud.
- Tekitab palju segadust, kui mõisted pole (veel) selged.
- Praktiline kasu pole ilmne: lihtsam kasutada mittepuhast programmeerimiskeelt.

Seetõttu: Selles kursuses harjutame IO-d aga ei lähe seda rada kaugemale.