Intro til Haskell

Plan

- Generelt
- Mye syntaks
- Type classes

Hva er Haskell?

- Rent funksjonelt programmeringsspråk
- Lazy
- Statisk typet med global type inference
- Mye til felles med ML-språk
 - o Elm
 - F#
 - SML

Historie

- Laget av en komite for å samle forskning på lazy programmmeringsspråk
 - Fra Miranda
- 1.0:1990
 - Eldre enn Java og Python
- Viktige folk:
 - Simon Peyton Jones, John Hughes, Erik Meijer, Phillip Wadler

Syntaks

- Mye likt som Elm
 - Elm-syntaks er ca et subset av Haskell-syntaks, med noen små endringer

```
funksjonsNavn :: a -> Maybe a
funksjonsNavn aVal = Just aVal
```

- en funksjon med navn funksjonsNavn
- øverste linjen er en typedefinisjon, som sier hvilken type det er
 - trengs som regel ikke pga type inference, men er ofte hjelpsomt
- Generisk type a
 - Generiske typer har små bokstaver. Konkrete typer store
- -> sier at det er en funksjon
 - o tar inn en a og gir tilbake en Maybe a
- aVal er navnet på argumentet
- Just aVal er returverdien

Pattern matching: Funksjon med flere definisjoner

Man kan definere funksjoner en gang per case

```
not :: Bool -> Bool
not True = False
not False = True
```

Man har også case (som i Elm)

```
not :: Bool -> Bool
not b = case b of
   True -> False
   False -> True
```

Guards

Istedenfor chaining av if-else, så har man guards

Kan kombineres med pattern matching

```
firstElementAsStringIfOdd [x] | odd x = show x
firstElementAsStringIfOdd _ = ""
```

Currying - by default

Alle funksjoner tar inn et argument om gangen

```
add :: Int -> Int -> Int
add x y = x + y
-- samme som
add :: Int -> (Int -> Int)
add = \langle x -> (\langle y -> x + y) \rangle
> add 2 3
> (add 2) 3
f = add 2
> f 5
```

Funksjonsapplikasjon

Binder til venstre

```
f g h x
-- blir parset som
((f g) h) x
> head [negate,abs] 5
-5
> (head [negate,abs]) 5
> negate 5
> -5
```

Dollar: \$

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
f $ x = f x
```

Brukes for å slippe paranteser

```
> map show (reverse (tail [1,2,3]))
["3","2"]
-- sammme som
> map show $ reverse $ tail [1,2,3]
["3","2"]
```

Compose:.

Det er vanlig i Haskell å bygge opp funksjoner ved å compose andre

```
(.) :: (b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow c
f \cdot g = \langle x - \rangle f (g x)
add1 x = x+1
times 10 \times = x*10
> (times10 . add1) 5
60
> times10 (add1 5)
60
mapTailEvens = map (*2) . filter even . tail
-- VS
mapTailEvens x = map(*2) (filter even (tail x))
```

Sections

```
> :t (:)
(:) :: a -> [a] -> [a]
> (:) 1 [2]
[1,2]
> :t (:) 1
(:) 1 :: Num a => [a] -> [a]
> :t (1:)
(1:) :: Num a => [a] -> [a]
> :t (1:) [2]
(1:) [2] :: Num a => [a]
> (1:) [2]
[1,2]
> (:[2]) 1
[1,2]
> (\x -> x:[2]) 1
[1,2]
> map (:[0]) [1,2,3,4]
[[1,0],[2,0],[3,0],[4,0]]
```

Bruke vanlige funksjoner infix

```
> elem 1 [2,3,1,4]
True
> 1 `elem` [2,3,1,4]
True
```

Placeholders / errors

```
undefined :: a
error :: String -> a
f :: Int -> b
f = undefined
oneToString 1 = "One"
oneToString _ = error "not one"
> error "hei"
*** Exception: hei
CallStack (from HasCallStack):
  error, called at <interactive>:6:1 in interactive:Ghci3
```

Feilmeldinger

```
> 1 + [2]
<interactive>:12:1: error:
    • Non type-variable argument in the constraint: Num [a]
      (Use FlexibleContexts to permit this)
    • When checking the inferred type
        it :: forall a. (Num a, Num [a]) => [a]
> map reverse "hei"
<interactive>:14:13: error:

    Couldn't match type 'Char' with '[a]'

      Expected type: [[a]]
        Actual type: [Char]

    In the second argument of 'map', namely '"hei"'

      In the expression: map reverse "hei"
      In an equation for 'it': it = map reverse "hei"
    • Relevant bindings include
        it :: [[a]] (bound at <interactive>:14:1)
```

Typed holes

Demo

Imports

```
-- Importer alt fra en modul
> import Data.List
> union [1,2,3] [3,4,5]
[1,2,3,4,5]
-- Importer spesifikke funksjoner eller typer
> import Data.Maybe (maybe)
> maybe 0 (+1) (Just 5)
— Importer med namespace som modulnavnet
> import qualified Data.Either
> Data.Either.isLeft (Left 2)
True
-- Importer med eget namespace
> import qualified Data.Set as Set
> Set.fromList [1,2,3]
fromList [1,2,3]
-- Importer alt utenom spesifikke ting
> import Data.List hiding (union)
```

Lister

```
-- data [a] = [] | a : [a]

map :: (a -> b) -> [a] -> [b]

map _ [] = []

map f (x:xs) = f x : map f xs

xs = [1,2,3]

xs' = 1:(2:(3:[]))

xs'' = 1:2:3:[]
```

Lazy

```
doSomething bool = if bool then trueCase else falseCalse
    where
        trueCase = print True
        falseCase = print False
> take 2 [1,2,error "STOP", 3]
[1,2]
> map (\x -> div x 0) [1,2,0]
[*** Exception: divide by zero
> length $ map (\x -> div x 0) [1,2,0]
-- Lister er da "streams"
ones = 1: ones
> take 5 ones
[1,1,1,1,1]
```

Felles oppgaver -- Oppgaver.md

Type classes

- Haskell sin måte å ha forskjellige implementasjoner for forskjellige typer
 - Ad-hoc polymorfisme
- Ikke som en Class i feks Java
- Ganske nærme et interface
- Noe som ikke finnes i Elm

Eksempel på en Type Class - Show

- Show er en type class for alle typer som har verdier kan gjøres om til en String
 - En slags serialisering
 - Litt som toString, bare ikke for alle typer (feks funksjoner)

```
class Show a where
  show :: a -> String

-- Bool og Int implementerer Show
> show True
"True"
> show 1
"1"
```

Type classes - typesignaturer

• At en funksjon krever at en type implementerer en type class har en egen syntax

```
show :: Show a => a -> String
```

- Alt før => viser constraints
- her : Hvis en type implementer Show, kan man bruke show-funksjonen for å gjøre den om en verdi av den typen til en String

Bruke type class-funksjoner i egne funksjoner

```
showBoth :: (Show a,Show b) => a -> b -> String
showBoth a b = show a ++ show b

> showBoth 1 True
"1True"
```

Type classes - Instances

Hvordan implementere type classes

```
--Implementere Show For Bool
instance Show Bool where
show True = "True"
show False = "False"

--For Maybe a
--Hvorfor trenger vi Show a her?
instance Show a => Show (Maybe a) where
show Nothing = "Nothing"
show (Just a) = "Just " ++ show a
```

Eksempel 2 : Eq - for å sjekke likhet

```
class Eq a where
    (==) :: a -> a -> Bool
instance Eq Bool where
   True == True = True
   False == False = True
   _ == _ = False
instance Eq a => Eq [a] where
    [] == [] = True
    (x:xs) == (y:ys) = x == y && xs == ys
   _ == _ = False
```

Superklasser

- Type classes kan ha superklasser
- Det betyr at man må ha en instance av superklassen for å kunne lage en instance av subklassen
- Så alle typer som er Ord er også Eq

```
class Eq a => Ord a where
    (<=) :: a -> a -> Bool

--Det funker pga Bool har Eq instance
instance Ord Bool where
    True <= False = False
    _ <= _ = True

--Dette funker siden Ord a impliserer Eq a, siden Eq er superklasse
ordEq :: Ord a => a -> a -> Bool
ordEq a b = a == b
```