

cd Haskell-For-Dummies/

stack repl

HASKELL

□ LAMBDA

calculus programlari ifade edebilmek icin bir hesaplama veya muhakeme yontemidir. efektif hesaplama bicimi icin bir procestir lambda. Uc temel terms icerir. expressions, variables(potential inputs),abstractions.

What is functional programming?

fonksiyonlari matematiksel fonksiyonlara dayandirildigi bir hesaplama paradigmasidir. Fuctional programming daha cok soyutlama yapabilmenizi saglar boylece daha kisa kod yazarak yapacaginiz isi yapabilirsiniz. Ifadeleri bir deger olarak degistirip programa davranisini degistirmeden dogru calismasini saglamak fonksiyonel programlamanin temel fikridir.

Fonksiyon nedir?

Bir fonksiyon girdi ile cikti arasindaki baglantidir.bir takim ifadelerden olusan ve bir input tanimlandiginda buna bir sonuc veren veya verilen inputu reduce eden... Bir fonksiyonun birden fazla girdisi olabilir ama birden fazla ciktisi olmaz.

lambda x.x --->head, parameter(variable), body

(lambda x.x) (lambda y.y) ---->[x:= (lambda y.y)] sagdaki kismi sola input olarak atiyoruz. bu kurala left associative deniyor.

(lambda xy.xy) = (lambda x.(lambda y.xy))

(lambda xy.xy) (lambda z.a) 1 = (lambda x.(lambda y.xy)) (lambda z.a) 1
= (lambda y.((lambda z.a) y) 1 = (lambda z.a)1 = a

lambda x.xy ifadesinde y free variable iken x bound variable.

Combinator?

free variable icermeyen bir lambda terimidir. ornegin lambda x.x gibi. lambda xy.x de combinator dur. x de y de free degil cunku. ama lambda y.x bir combinator degildir. cunku x free variable dir.

*Divergence?

Daha kuculmuyor hatta buyuyor boyle durumlar divergence oluyor. ornegin (lam x.xx)(lam x.xx)

REPL =read eval print loop(programlama için kullandığın environment)

*To exit from ghci is :q command

*you can work from source file or repl.

*:: bu type signature vermeye yarıyor.

yazdığın bir .hs dosyasını repl a yüklemek için :load test.hs yaz
yüklediğin dosyadan çıkıp >prelude a geri dönmek için :m yaz
fonksiyon isimleri küçük harfle başlamalı ve tek harf olmamalı
source file dan değişiklik yaptın o zaman repl da çalıştığını görmek
için :r yapmalısın.

infix style yani sembol ile fonksiyon--> $10 \div 4 = 2$
(+) $100 + 10 = 110$

:info (*) carpma için type hakkında bilgi verir

$2^{3^4} = 2^{(3^4)}$ tur. çünkü left associative.

let x = 5

her .hs dosyasının başına module dosya-adi where yazmak
gerekıyor.

let

x=3

y=4

veya

let x=3

y=4

çalışmaz. y yi

yazdığın kısım biraz daha sağda olmalı. **bu ifade hatalı çalışıyor, alttaki örnekte
denedim**

```
foo x =  
  let y = x * 2  
      z = x ^ 2  
  in 2 * y * z
```

fonksiyonu yazarken başta boşluk bırakmadan yazmalısın. yoksa çalışmaz.

$1/1 = 1$ iken $\text{div } 1 \ 1 = 1.0$

$\text{mod } 1 \ 1 = 0$ $\text{rem } 1 \ 1 = 0$ $\text{quot } 1 \ 1 = 1$

div ile quot yuvarlama yapıyor.

rem returns the dividend, if the dividend is less than the divisor. div rounds off
the divisor to the negative infinity, if either the dividend or divisor is negative.

mod follows the sign of the divisor. div returns 0 , if the dividend is less than the
divisor, and both arguments are positive.

$\text{div } 20 \ (-6) = -4$ bir yukarıya yuvarlarken quot bir aşağıya yuvarlıyor.

$\text{quot } 20 \ (-6) = -3$

$\text{mod } (-9) 7 = 5$ $\text{rem } (-9) 7 = -2$ mod bir yukariya yuvarlarken rem bir asagiya yuvarliyor. yani div ile mod yukariya yuvarlama yapiyor.

$(-5) \text{ `rem` } (-2) = -1$

$\text{:info } (*)$ dersek carpi hakkında bilgi almis oluruz.

$\$$ isareti islem yaparken parantez ile ugrastirmaz seni.

ornegin: $(2^{\wedge}) \$ 2 + 2$ dersin $(2+2)$ demene gerek kalmaz.

$(2^{\wedge}) \$ (+2) \$ 3 * 2 = 256$

$(2^{\wedge}) \$ 2+2 \$ (*30)$ calismaz.

$1 + 2 = (+) 1 2 = (+1) 2 = 3$

$(\text{subtract } 2) 3 = 1$

```
printInc n = print plusTwo
  where plusTwo = n + 2
```

```
printInc2 n = let plusTwo = n + 2
               in print plusTwo
```

-- this should work in GHCi

```
let x = 5; y = 6 in x * y
```

could be rewritten as

-- put this in a file

```
mult1      = x * y
  where x = 5
         y = 6
```

let veya where ile yazdigin sadece o fonksiyon icerisinde calisir.

```
let x = 7
    y = negate x
    z = y * 10
in z / x + y
```

bir şeyin type ini öğrenmek istiyorsan :type 'a' örneğin a karakterinin type ini öğrenmiş oluruz.

:type "hello" string type ini sormuş olursun.

print "hello world"

putStrLn "hello world" ile yukarıdaki aynı ama putS... string için sadece kullanılabilirken print her şey için kullanılır.

```
main :: IO ()
main = putStrLn "hello world!"

world :: String
world = "world!"
```

eger kendi prompt unu değiştirmek istiyorsan :set prompt "ne istiyorsan" yaz.

IO = ekrana yazdırmak istediğimiz şey gibi düşün. Mesela putStrLn "hello" dersek string i alır ve ekrana IO olarak gösterir.

Concatenate ?

bir şeyleri birbirine bağli etmek. örneğin hello world yazdırmak istiyorsun. bunu yaparken hello yu bir fonksiyon, world u de bir fonksiyon gibi yazıp birbirine link ederek hello world yazdırabilirsin.

:set prompt "deniz kod yazıyor>" prelude un ismini değiştirir

['a'] ++ ['d'] = "ad"

[Char] = list of characters

++ bir infix operatordur. basta kullanılırsa parantez gereklidir. ama concat öyle değil

concat [[1,2], [3,3,4], [6,7]] = [1,2,3,3,4,6,7]

concat ["deniz", "pinar", "akillidir"] = denizpinarakillidir

"hello" ++ "chris" = hellochris

(++) "hello" "world" = helloworld

head "deniz" = 'd'

tail "deniz" = "eniz"

take 1 "deniz" = "d"

drop 2 "deniz" = "niz"

"deniz" !! 0 = 'd'

"deniz" !! 4 = 'z'

CHAPTER 4

Datatypes?

restricting the forms of data our programs can process. datatype bize bir aractir daha hizli programlama icin ve de maintenance icin buyuk avantaj saglar. strings, characters, numbers birer datatype tir.

Type constructor?

senin kod icerisinde ne tur komut veya fonksiyon kullandigindir. boolean logic bir type cons tur.

Data constructor?

senin kodun icinde kullandigin degerlerdir. ya da senin kodunun evaluate ettigi degerlerdir. ornegin logical islem yapiyorsan true ve false senin data cons. larindir.

Kendi datatype larini yapmak istediginde deriving show bunu ekrana yansitmani saglar. data Mood = Blah | Woot deriving Show

Fractional numeric types?

float: devir gibi uzunca devam eden sayilarin gosterimi

double :

rational : numerator and denominator den olusur.

scientific :

Int type inin dezavantaji buyuk ardisik bilgi miktarini aciklayamamasi.

127 :: Int8 dersem sonuc olarak 127 donduruyor. ama ardindan 128::Int8 dersem error verecek.

minBound :: Int8 = -128

minBound :: Int16 = -32768 aslinda 2 s complement ifade ediyor. binary olarak

maxBound :: Int8 = 127

maxBound :: Int16 = 32767

FRACTIONAL NUMBER

fractional sayilar bir typeclass tir.

4/2 diye sorarsak repl a bize kesirli olarak cevap verir. 2.0 diye.

let x=5 ,x==5 dersek sonuc olarak true dondurur.

let x=5, x/=5 dersek bize false dondurur. cunku /= isareti esit degildir degil mi? demek aslinda

true ve false birer data constructor lardir bool datatype icin.

Eq a => a -> a -> Bool type aciklamasinda EQ bir typeclass tir.

(/) :: Fractional a => a -> a -> a burada gordugun kucuk esittir ifadesi input olan a lardan birinin fractional bir sayi ile sinirlendirilmis oldugunu gosterir.

y =5 dedikten sonra y == 5 dersin true sonucunu verir. == equal? demektir aslında. Pekiyi not equal? i nasıl sorarız? /= ifadesi ile. Yani y /= 5 dersem false cevabını alırım çünkü y=5 tir.

Ord a => a -> a -> a -> Bool ifadesindeki Ord her çeşit ifadeyi içeren bir typeclass'tır.

repl a sunu yazarsan true cevabını verir. 'a'<'b'

"JULIE" >"CHRIS" yazarsak sonuc true olur. j>c çünkü. eğer eşitse bir sonrakine geçer ve kıyaslar ve böylece devam eder.

true && true yazarsak true esitmidir true ya? demis oluruz.

örneğin (8>4) && (4>5) dersek sonuc false. yani iki tane && isareti and? yerine geçiyorken || bu isaret or? yerine geçiyor.

(8>4) || (4>5) yazarsak sonuc true.

haskell if komutuna sahip değil. onun yerine bool datatype ini kullanabiliriz.

if true then "deniz" else "pinar" ifadesinin sonucu ="deniz" (aslında bu su demek eğer true esittir true ise sonuc deniz değilse pinar olsun.

if false then "deniz" else "pinar" dersek sonuc "pinar" olur. çünkü eğer false esittir true ise sonuc deniz değilse sonuc pinar olsun demis oluyoruz.

```
-- greetIfCool1.hs
module GreetIfCool1 where

greetIfCool :: String -> IO ()
greetIfCool coolnness =
  if cool
  then putStrLn "eyyyyy. What's shakin'?"
  else
    putStrLn "pshhhh."
  where cool =
        coolnness == "downright frosty yo"
```

When you test this in the REPL, it should play out like this:

```
Prelude> :l greetIfCool1.hs
[1 of 1] Compiling GreetIfCool1
Ok, modules loaded: GreetIfCool1.
Prelude> greetIfCool "downright frosty yo"
eyyyyy. What's shakin'?
Prelude> greetIfCool "please love me"
pshhhh.
```

TUPLES?

tuple oyle bir cesit ki sana tekil bir deger icindeki coklu degerler arasinda gecis yapmani veya store yapmani saglar. tuple = tanimlama grubu mesela (x,y) de iki tane tuple varken (x,y,z) de uclu tuple var. (,) 8 "luicc" dersem (8, "luicc") sonucunu verir.

```

Prelude> let myTup = (1 :: Integer, "blah")
Prelude> :t myTup
myTup :: (Integer, [Char])
Prelude> fst myTup
1
Prelude> snd myTup
"blah"
Prelude> import Data.Tuple
Prelude> swap myTup
("blah",1)

```

We had to import `Data.Tuple` because `swap` isn't included in the Prelude.

We can also combine tuples with other expressions:

```

Prelude> 2 + fst (1, 2)
3
Prelude> 2 + snd (1, 2)
4

```

listeler tek bir deger icerisindeki coklu degerleri iceren baska bir type tir. tuple ile list arasindaki uc fark nedir?

listedeki tum elementler ayni type ta olmalı, listelerin kendi syntaxlari var, degerlerin sayisi belli olmaz listelerin type kisminda.

`awesome = ["papuchon", "curry", ":)"]` yazdiktan sonra `length awesome` nedir dersek sonucu 3 olarak dondurur.

`length [1, 'a', 3, 'b']` bu calismaz.

`reverse "blah" = "halb"`

A tuple is an ordered grouping of values.

In Haskell, you cannot have a tuple with only one element, but there is a zero tuple also called unit or `()`.

Type constructors in Haskell are not values and can only be used in type signatures.

```
data Pet = Cat | Dog Name
```

```
data Deniz = Iyi | Kotu Davranis
```

In the above example, `Pet` is the type constructor. A guideline for differentiating the two kinds of constructors is that type constructors always go to the left of the `=` in a data declaration.

Data declarations define new datatypes in Haskell. Data declarations always create a new type constructor, but may or may not create new data constructors. Data declarations are how we refer to the entire definition that begins with the data keyword.

In Haskell there are seven categories of entities that have names: functions, term-level variables, data constructors, type variables, type constructors, typeclasses, and modules.

Term level kodunun calistigi (canli) seviyedir.

Type level ise kodunun yazildigi tanimlandigi seviyedir.

Neden bizim type a ihtiyacimiz var? cunku matematiksel islemler surekli dogrulugu zorlar ve birseyleri daha cok manipule etmenizi zorlasitirir, ama type ile biz manipule etmek istedigimiz seyi programa bildirerek gereken degisiklik icin izin almis oluruz.

The arrow, (->), is the type constructor for functions in Haskell

Prelude> :type length

length :: [a] -> Int buradaki [a] bir argumanli bir listeyi ifade ediyor.

all functions in Haskell take one argu-

ment and return one result. Other programming languages, if you have any experience with them, typically allow you to define functions that can take multiple arguments. There is no support for this built into Haskell. bunun yerine cok parametrelili fonksiyonlari icin haskell da currying metodu uygulanir, her biri bir arguman alir ve bir sonuc donduren taktiksel kolayliklar kullanilir. en distaki fonksiyon gelecek argumani kabul edebilmek icin baska bir fonksiyona donusuyor, bu yonteme currying denir

ASAGIDAKI ORNEKTE BIR FONKSIYON OLUSTURUP BU FONKSIYONU BASKA BIR FONKSIYONA DONUSTUREREK HALLEDİYÖRÜZ.

Prelude> :t addStuff

addStuff :: Integer -> Integer -> Integer

Prelude> let addTen = addStuff 5

Prelude> :t addTen

addTen :: Integer -> Integer

Prelude> let fifteen = addTen 5

Prelude> fifteen

15

Prelude> addTen 15

25

Prelude> addStuff 5 5

15

```

subtractStuff :: Integer
              -> Integer
              -> Integer
subtractStuff x y = x - y - 10
subtractOne = subtractStuff 1

```

```

Prelude> :t subtractOne
subtractOne :: Integer -> Integer
Prelude> let result = subtractOne 11
Prelude> result
-20

```

```

addStuff :: Int -> Int -> Int
.....
addStuff x y = x + y
.....

addTen :: Int -> Int
.....
addTen = addStuff 10
.....

```

- Uncurried functions: One function, many arguments
 - Curried functions: Many functions, one argument apiece
- anonymous = $\lambda i b \rightarrow i + (\text{nonsense } b)$ buradaki λ isareti lambda gibi
gorev yapıyor.
yani $(\lambda i b) = i + (\text{nonsense } b)$ gibi.

```

Prelude> let curry f a b = f (a, b)
Prelude> fst (1, 2)
1

```

```

Prelude> curry fst 1 2

```

```

1

```

burada uncurry olan bir fonksiyonu curry

```

yapıyor

```

```

let uncurry f (a, b) = f a b

```

```

Prelude> (+) 1 2

```

```

3

```

```

Prelude> uncurry (+) (1, 2)

```

```

3

```

burada da curry olan bir bir fonksiyonu

```

uncurry yapıyor.

```

sectioning = infix operatorlerin kısmi uygulaması, aslında birden fazla fonksiyonu birleştirerek kullanmamızı ve daha geniş soyutlama yetenekleri kazandırarak sağlıyor bunu. aşağıdaki c 25 örneği gibi.

$(^2) 5 = 25$

```
Prelude> elem 9 [1..10]
True
Prelude> 9 `elem` [1..10]
True
Prelude> let c = (`elem` [1..10])
Prelude> c 9
True
Prelude> c 25
False
```

polimorfik demek bir çok biçimden bir araya gelmiş demek
polimorfik değişken türleri bize ifadeleri argüman kabul ederek soyutlama yeteneğini bize verir ve farklı türlerin varyasyonlarını her seferinde yazmadan sonucunu döndürmemizi sağlar

Broadly speaking,
type signatures may have three kinds of types: concrete, constrained polymorphic, or parametrically polymorphic.
In Haskell, polymorphism divides into two categories: parametric polymorphism and constrained polymorphism.

id = identity parametrically polymorphic function. aslında şu demektir bu; bir typeclass ile sınırlandırılmamış yani fully polymorphic demektir

```
f :: a -> a
f x = succ x
```

bunu yazarsan çalışmaz çünkü a bir parametrik polymorphic yani sınır tanımaz tür olarak, ama succ ise bir sayı almalı yani constrained polymorphic, bu nedenle error verir.

```
dp :: a -> a -> a
dp x y = x + y
```

bu fonk çalışmaz. çünkü iki tane a girdisi var ve sonuç yine a ama hangi a? belli değil.

SAYFA 217

