

# Haskell - P31

functor laws

1st: if  $fmap$  the  $id$  function over a functor, the functor that we get back should be the same as the original functor

也就是说当  $fmap$  函数将  $id$  函数作用于  $f a$  时, 得到的返回值也是  $f a$

即有,  $fmap id = id$ , 即  $fmap id (f a) = id (f a) = f a$

而  $id :: a \rightarrow a$ , 且有  $id = \lambda x \rightarrow x$

即  $id$  is identity function, just returns its parameter unmodified

证明如考虑应用于  $Maybe$  类型的情况

注意有 instance  $\blacksquare$  Functor Maybe where

$fmap f (Just x) = Just (f x)$

$fmap - Nothing = Nothing$  (trivial)

可见当  $fmap id Nothing$  时, 总是有  $fmap$  返回  $Nothing$ , 则  $fmap id = id$  平凡地为真

而当  $fmap id$  作用于  $(Just x)$  时, 根据定义有返回  $Just (id x)$

又  $id x \rightarrow x$ , 即  $fmap id (Just x) \rightarrow Just x$

于是可知  $fmap id = id$  为真

2nd: composing two functions and then  $fmap$ ping the resulting function over a functor should be the same as first  $fmap$ ping the right function of  $(.)$  over the functor and then  $fmap$ ping the left one of  $(.)$

即有  $fmap (f.g) = (fmap f).(fmap g)$

或者  $fmap (f.g) (f a) = (fmap f).(fmap g) \$ (f a)$

证明如考虑  $\blacksquare$  作用于  $Maybe$  类型的情况:

当  $fmap (f.g) Nothing$  时, 平凡地返回  $Nothing$

同时  $fmap f (fmap g Nothing) \rightarrow fmap f Nothing \rightarrow Nothing$

而当  $fmap (f.g) (Just x)$  时, 根据定义返回  $Just (f(g x))$

同时  $fmap f (fmap g (Just x)) \rightarrow fmap f (Just (g x)) \rightarrow Just (f(g x))$

于是可知  $fmap (f.g) = (fmap f).(fmap g)$

特别注意: 有 instance of the Functor typeclass 但是并不是一个 functor (not obey the laws)

如 `data CMaybe a = CNothing | CJust Int a` instance Functor CMaybe where deriving (Show)

注意: 对于 1st  $fmap id (CJust 0 11) \rightarrow CJust 1 11$

$id (CJust 0 11) \rightarrow CJust 0 11$

对于 2nd  $fmap (C(1).C(100)) (CJust 0 11) \rightarrow CJust 1 1101$

$fmap (C(1)) (fmap C(100) (CJust 0 11)) \rightarrow CJust 2 1101$

$fmap - CNothing = CNothing$

$fmap f (CJust c x) = CJust (C(1)) (f x)$

特别注意  $CMaybe$  虽然是 typeclass Functor 的成员, 但并不是一个合法的 functor



# Haskell - P32



在 Haskell 中, 函数是 *curried by default* 的, 即函数每次传入一个参数并返回一个值或函数  
即如函数  $f :: a \rightarrow b \rightarrow c$ . 虽然直观上是传入类型为  $a, b$  的两个参数并返回类型为  $c$  的结果  
但实质上是 ~~先有~~ 函数  $(a \rightarrow b \rightarrow c)$  传入 ~~类型~~ 类型为  $a$  的参数, 返回类型为  $(b \rightarrow c)$  的函数  
再有函数  $(b \rightarrow c)$  传入类型为  $b$  的参数, 返回类型为  $c$  的结果

所以在 Haskell 中  $f \ x \ y$  和  $(f \ x) \ y$  是等价的

对于 `typeclass Functor` 的成员  $f$ , 可以用  $fmap :: (a \rightarrow b) \rightarrow (f \ a) \rightarrow (f \ b)$

如果传入的函数需要传入多于一个参数, 则将传入函数视为  $a \rightarrow r$  的形式

如 ~~map~~  $:t \ fmap \ (+) \ (Just \ 1) :: (Num \ a) \Rightarrow Maybe \ (a \rightarrow a)$

$:t \ fmap \ (\lambda x \ y \ z \rightarrow x + y / z) \ [1, 2, 3, 4] :: (Fractional \ a) \Rightarrow [a \rightarrow a \rightarrow a]$

$:t \ fmap \ compare \ "Maybe" :: [Char \rightarrow Ordering]$

注意  $fmap$  直接提取最外层的 `Functor` 的成员 `class`

如  $:t \ fmap \ compare \ (Just \ "Maybe") :: Maybe \ ([Char] \rightarrow Ordering)$

也就是说 by mapping "multi-parameter" function over functor

get functor that contains function inside it

而且可以  $fmap$  以 ~~函数为参数~~ 的函数在包含函数的 functor 上

如  $let \ a = fmap \ (^) \ [1, 2, 3] \rightarrow a :: (Integral \ b, Num \ a) \Rightarrow [b \rightarrow a]$

$fmap \ (\lambda f \rightarrow f \ 4) \ a \rightarrow [1, 16, 81]$ , 即  $[1^4, 2^4, 3^4]$

但是注意:  $fmap$  传入的参数函数必须是 ~~normal~~ *normal* function, 而不能是 function inside functor

即  $fmap$  无法 map 一个 function inside functor (如  $Just \ (*3)$ ), 到 functor value (如  $Just \ (2)$ ) 上

`Applicative` 为一个 `typeclass`, 是 `Functor` 的加强版, 即 *applicative functors are beelied up functors*

有定义为 `class (Functor f) => Applicative (f :: * -> *) where`

`pure :: a -> (f a)`

`(<*>) :: (f (a -> b)) -> (f a) -> (f b)`

`(>*) :: (f a) -> (f b) -> (f b)`

`(<*) :: (f a) -> (f b) -> (f a)`

`GHC.Base.liftA2 :: (a -> b -> c) -> (f a) -> (f b) -> (f c)`

`{-# MINIMAL pure, (<*>) liftA2 #-}`

} `typeclass Applicative`

主要支持的两个函数

由定义可知, 如果一个 `type constructor`  $(f :: * \rightarrow *)$  是 `typeclass Applicative` 的成员

则首先必须是 `typeclass Functor` 的成员, 满足 ~~class~~ *class* constraint  $(Functor \ f) \Rightarrow$

所以对于 `typeclass Applicative` 的成员  $f$ , 也支持函数  $fmap$



## Haskell - P33

`pure :: a -> (f a)`, 指 typeclass `Applicative` 支持的第一个方法。

其中  $a$  为一个任意类型的 "value", 而  $f$  是 `Applicative` 的一个成员

`pure` 的作用是将传入的类型为  $a$  的值, 装入 `Applicative functor` 之中

返回一个类型为  $(f a)$  的值

或者说 `pure` 描述了如何 将一个给定类型的 value 装入一个给定的 `Applicative functor`

注意这个过程与 value constructor 生成 给定类型值的过程类似

所以 `pure` 的定义可以直接使用或调用 constructor

`<*>` ::  $(f (a \rightarrow b)) \rightarrow (f a) \rightarrow (f b)$ , 注意这个定义与 `fmap :: (a -> b) -> (f a) -> (f b)` 类似

于是可知 `<*>` 运算符是 `fmap` 函数的一个加强版本

`<*>` 传入两个参数, 对于一个给定的 `Applicative functor` 的成员  $f$

一个装在  $f$  中类型为  $a \rightarrow b$  的函数, 和一个装在  $f$  中的类型为  $a$  的值

`<*>` 从  $f$  中 提取 (extract) 函数, 并 `fmap` 至  $(f a)$  参数上

并返回一个  $(f b)$  类型的值

`pure` 和 `<*>` 的具体行为是在定义一个 type 为 typeclass `Applicative` 的成员时定义的  
如 `instance Applicative Maybe where`

`pure = Just` ] 定义 `pure` 的行为

`Nothing <*> _ = Nothing` ] 定义 `<*>` 的行为

`(Just f) <*> x = fmap f x` ]

对于 `pure = Just`, 可以发现 `pure` 被直接应作为 `Maybe` 的 constructor, 即 `Just`

也就是 `Pure x = Just x`

对于 `<*>`, 当 试图从 `Nothing` 中提取 函数  $f$  时, 会直接返回 `Nothing`, 而非返回  $(f a)$

当从 `(Just f)` 中提取到函数  $f$  时, 则 `fmap` 函数到  $f a$  上

注意: `<*>` 有 infixl 4 `<*>`, 即 `<*>` 是左结合的

对于普通函数, 可以通过 `function arg1 arg2 arg3` 传入多个参数

`<*>` 也可以应用于对 `Applicative functor` 中的多参数函数传入多个参数

形如 `pure f <*> x <*> y <*> z <*> ...`

这里使用 `pure f` 的意义是 `pure` 会根据 type inference 的结果来将  $f$  装入 functor

基于 functor law 的规则, `pure f <*> x` 与 `fmap f x` 是等价的

所以 `pure f <*> x <*> y <*> ...` 可写作 `fmap f x <*> y <*> ...`

如 `pure (+) <*> [1, 2, 3] <*> [3, 4, 5] -> [4, 5, 6, 5, 6, 7, 6, 7, 8]`

`fmap (+) [1, 2, 3] <*> [3, 4, 5] -> [4, 5, 6, 5, 6, 7, 6, 7, 8]`



# Haskell - P34

$\langle \$ \rangle :: (\text{Functor } f) \Rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (f a) \rightarrow (f b)$  即  $\langle \$ \rangle$  运算符实际上等价于  $\text{fmap}$  函数

$f \langle \$ \rangle x = \text{fmap } f x$

所以调用函数  $f$  在 3 个 Applicative functor 上可以写作

$f \langle \$ \rangle x \langle * \rangle y \langle * \rangle z$ , 其中  $f :: a \rightarrow b$ ,  $x, y, z :: (\text{Functor } f) \Rightarrow (f a)$

于是有  $\text{pure } f \langle * \rangle x \langle * \rangle y \langle * \rangle z$ ,  $\text{fmap } f x \langle * \rangle y \langle * \rangle z$ ,  $f \langle \$ \rangle x \langle * \rangle y \langle * \rangle z$  是等价的

即如  $(++) \langle \$ \rangle (\text{Just "abc"}) \langle * \rangle (\text{Just "XYZ"}) \rightarrow \text{Just "abcXYZ"}$

$\text{pure } (++) \langle * \rangle (\text{Just "abc"}) \langle * \rangle (\text{Just "XYZ"}) \rightarrow \text{Just "abcXYZ"}$

$\text{fmap } (++) (\text{Just "abc"}) \langle * \rangle (\text{Just "XYZ"}) \rightarrow \text{Just "abcXYZ"}$

形成相同的  $\text{Just ("abc"++)} :: \text{Maybe } [\text{Char}] \rightarrow [\text{Char}]$

注意: 在函数声明 (function declaration) 中的  $f$  是类型变量 (type variable)

$(\text{Functor } f)$  为一个 class constraint, 表示替换  $f$  的 type constructor 必须是 Functor typeclass

在函数定义 (function body) 中的  $f$  是一个 ~~函数~~ 类型为  $a \rightarrow b$  的函数

$\text{fmap } f x$  将函数  $f$  作用于类型为  $(f a)$  的参数  $x$  内部的值上

由此可知函数声明与函数定义中相同的变量名可以指向不同的对象

$[]$  是类型 List 的 type constructor, 也是 Applicative functor 的成员

instance Applicative [] where

$\text{pure } x = [x]$

$f \langle * \rangle xs = [f x \mid f \leftarrow fs, x \leftarrow xs]$  由于  $fs, xs$  都是 list, 所以可以直接使用列表生成器

注意 pure 函数的行为取决于 default context, 或者说, 一个包含值的最小上下文

in other words, a minimal context that still yields that value

对于 List 类型, minimal context 是空列表  $[]$ .

empty list represents the lack of a value, so it can't hold in itself the value used pure on

但是对于 Maybe 类型, minimal context 是 Nothing

但其 represents the lack of a value instead of a value

所以对于 Maybe 类型, pure 的实现是通过 Just

注意:  $\langle * \rangle :: [a \rightarrow b] \rightarrow [a] \rightarrow [b]$  中利用了列表生成式 (list comprehension)

所以每次应用  $\langle * \rangle$  运算符都会构成一次新的列表

如  $[(+), (*)] \langle * \rangle [1, 2] \langle * \rangle [3, 4] \rightarrow [4, 5, 5, 6, 3, 4, 6, 8]$

$[(+1), (+2), (*1), (*2)]$

$(++) \langle \$ \rangle ["ha", "he", "hi"] \langle * \rangle [".", "!", "?"]$

$\rightarrow ["ha.", "ha!", "ha?", "he.", "he!", "he?", "hi.", "hi!", "hi?"]$