

# Haskell - P41

Applicative  $(\rightarrow r)$ , 在 Haskell 中, typeclass Applicative 的另一个 instance 是  $(\rightarrow r)$

instance Applicative  $(\rightarrow r)$  where

$\text{pure } x = (\_ \rightarrow x)$

$f <*> g = \_x \rightarrow f\ x\ (g\ x)$

GHC.Base.liftA2  $q\ f\ g\ x = q\ (f\ x)\ (g\ x)$

当将一个 value 包装进一个 applicative functor 时,

其结果应当始终是 value 本身 (result yielded always has to be the value)

于是 pure 传入 value 并构造了一个 ~~一元函数~~ 一元函数

函数始终忽略传入的参数并返回 value

所以对于  $(\rightarrow r)$  观察 pure 的类型

有  $\text{pure} :: a \rightarrow (r \rightarrow a)$

由于  $\rightarrow$  是右结合的, 实际上等价于  $\text{pure} :: a \rightarrow r \rightarrow a$

于是在 GHC.Base 中实现了一个二元函数 const

使得一元函数  $(\text{const } x)$  对于任意输入的计算结果都是  $x$

@ const x @ is a unary function which evaluates to @ x @ for all inputs

即  $\text{const} :: a \rightarrow b \rightarrow a$

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

于是 GHC.Base 中 ~~对于~~ 对于 instance Applicative  $(\rightarrow r)$  中 pure 也实现为

$\text{pure} = \text{const}$

对于 instance Applicative  $(\rightarrow r)$  中  $<*>$  的实现

传入两个 applicative functor 会生成一个 applicative functor

于是传入两个函数会返回一个函数

如  $! : t\ (+)\ <\$>\ (+3)\ <*>\ (*100) :: (\text{Num } a) \Rightarrow a \rightarrow a$

由于  $(+)\ <\$>\ (+3)\ <*>\ (*100)$  等价于  $\text{pure } (+)\ <*>\ (+3)\ <*>\ (*100)$

分别分析每一个步骤则有

$\text{pure } (+) :: (\text{Applicative } f, \text{Num } a) \Rightarrow f\ (a \rightarrow a \rightarrow a)$

可见此时由于没有指定 context, 所以 pure 只是假定了一个 Applicative  $f$

$\text{pure } (+)\ <*>\ (+3) :: (\text{Num } a) \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a$

于是此时生成了一个二元函数

由于  $\text{pure } (+)\ <*>\ (*3)$  实质上等价于  $f\text{map } (+)\ (*3)$

即等价于  $(+)\ . (*3)$

如  $(\text{pure } (+)\ <*>\ (*3))\ 4\ 5 \rightarrow 17, (3 \times 4) + 5$



# Haskell - P42

对于 instance `Applicative ((->) r)` 中 `<*>` 的实现

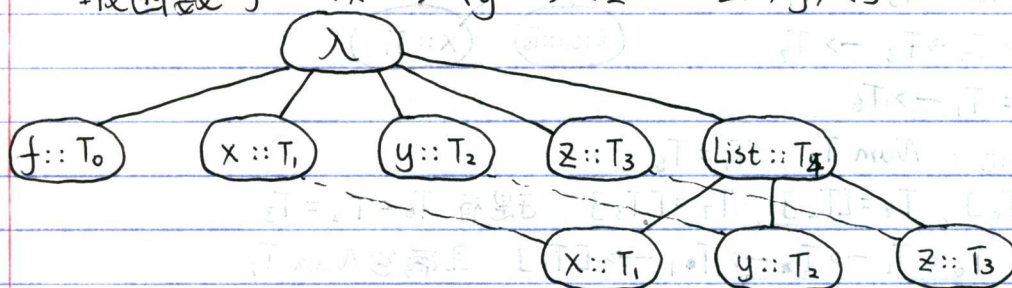
`pure (+) <*> (*3) <*> (*4) :: (Num b) => b -> b`

于是此时生成 3 个一元函数  $f(x) = (x * 3) + (x * 4)$

如 `pure (+) <*> (*3) <*> (*4) $ 5 \rightarrow 35`,  $(3 * 5) + (4 * 5)$

`Applicative ((->) r)`, 进一步通过 type inference 来分析 `<*>` 的实现

取函数  $f = \lambda x \rightarrow \lambda y \rightarrow \lambda z \rightarrow [x, y, z]$



于是有:

$T_0 = T_1 \rightarrow T_2 \rightarrow T_3 \rightarrow T_4$

$T_4 = [T_1]$  (1)

$T_4 = [T_2]$  (2)

$T_4 = [T_3]$  (3)

(1)(2)(3) :  $T_1 = T_2 = T_3$

即有  $f :: a \rightarrow a \rightarrow a \rightarrow [a]$

所以有  $T_0 = T_1 \rightarrow T_1 \rightarrow T_1 \rightarrow [T_1]$

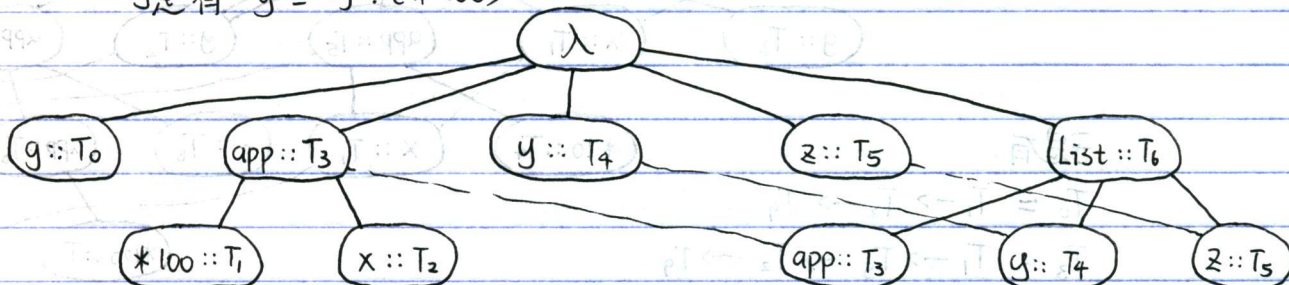
而 `pure f :: (Applicative f) => f (a -> a -> a -> [a])`

其中 `f` 是一个依据 context 决定的 `Applicative Functor`, 与函数 `f` 不同

取函数  $g = \text{pure } f \text{ <*> } (*100)$

等价地有  $g = f \text{ <*> } (*100)$ ,  $g = \text{fmap } f \text{ } (*100)$

于是有  $g = f . (*100)$



于是有:  $T_0 = T_3 \rightarrow T_4 \rightarrow T_5 \rightarrow T_6$

$T_1 = T_2 \rightarrow T_3$

constraint: `Num T2`

$T_2 = T_3$

源于传入函数 `(*100)`

$(*100) :: (\text{Num } a) \Rightarrow a \rightarrow a$

$T_6 = [T_3]$

$T_6 = [*T_4]$

$T_6 = [T_5]$

源于 List 的 constructor

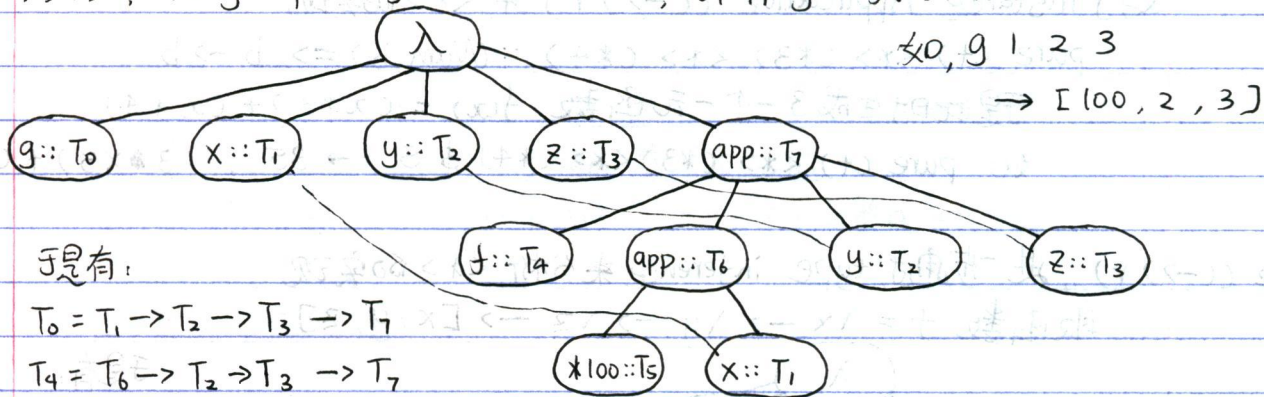
于是有  $T_3 = T_4 = T_5$

所以有  $T_0 = T_2 \rightarrow T_2 \rightarrow T_2 \rightarrow [T_2]$ , 且满足 `Num T2`

即有  $g :: (\text{Num } a) \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a \rightarrow [a]$



Applicative  $((\rightarrow) r)$ , 取  $g = \text{pure } f \langle * \rangle (* 100)$ , 即有  $g = f. (* 100)$



于是有：

$$T_0 = T_1 \rightarrow T_2 \rightarrow T_3 \rightarrow T_7$$

$$T_4 = T_6 \rightarrow T_2 \rightarrow T_3 \rightarrow T_7$$

~~Thema~~  $T_5 = T_1 \rightarrow T_6$

constraint : Num  $T_1$  ,  $T_1 = T_6$

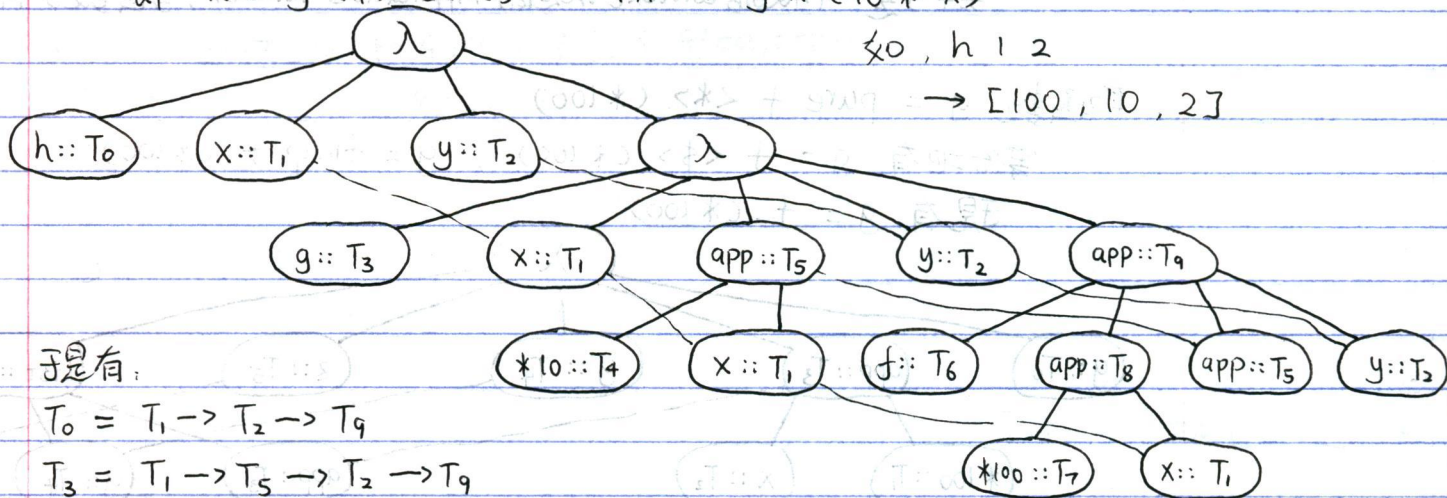
$$T_7 = [T_6], T_7 = [T_2], T_7 = [T_3], \text{ 于是有 } T_6 = T_2 = T_3$$

所以有  $T_0 = T_1 \rightarrow T_2 \rightarrow T_3 \rightarrow [T_1]$ , 且满足  $\text{Num } T_1$

即有  $g :: (\text{Num } a) \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a \rightarrow [a]$

取函数  $h = g \circ (*)(*)10$ ，此时真正应用了 Applicative 中  $\langle * \rangle$  的应用

Ex:  $h = g \circ \pi \circ \phi$  ( $\pi(0) = 1$ )  $\rightarrow g \circ \pi \circ \phi(x)$



于是有：

$$T_0 = T_1 \rightarrow T_2 \rightarrow T_9$$

$$T_3 = T_1 \rightarrow T_5 \rightarrow T_2 \rightarrow T_9$$

$$T_4 = T_1 \rightarrow T_5$$

constraint : Num  $T_i$  ,  $T_i = T_S$

$$T_6 = T_8 \rightarrow T_5 \rightarrow T_2 \rightarrow T_9$$

$$T_7 = T_1 \rightarrow T_8$$

constraint: Num  $T_1, T_2 = T_8$

$$T_9 = [T_8], T_9 = [T_5], T_9 = [T_2]$$

$$T_8 = T_5 = T_2$$

所以有:  $T_0 = T_1 \rightarrow T_1 \rightarrow [T_1]$ , 且满足  $\text{Num } T_1$

于是  $h$  的类型可以由此确定

即有  $h :: (Num\ a) \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow [a]$

注意此处实现了对于一个多参数函数

进行分参数的复合

即有  $h(x, y) = g(x, c * 10^x, y)$

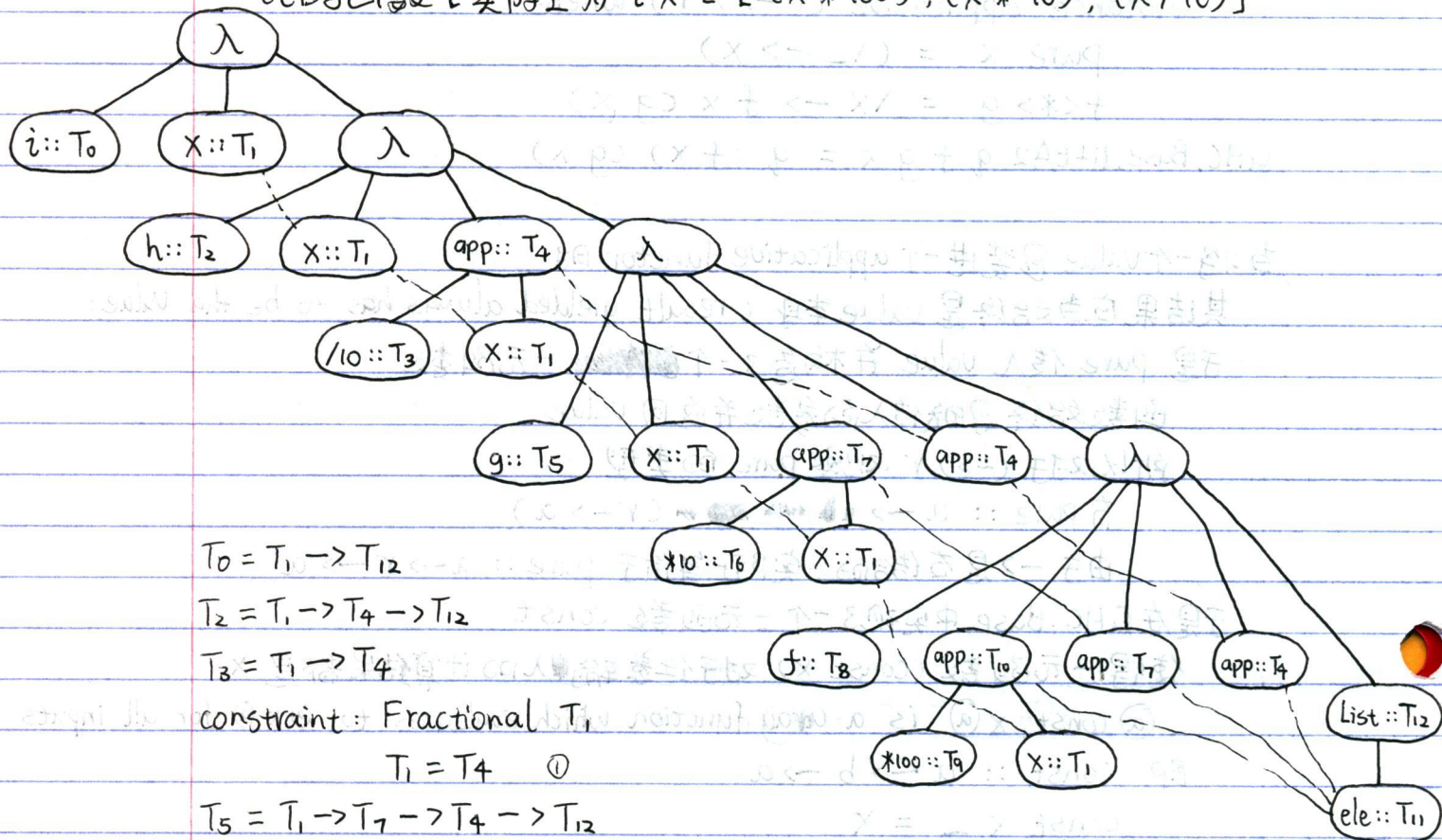
$$sT = oT \quad \text{if } \lambda = f((x \cdot 100)x, (x \cdot 10)x, y)$$



# Haskell - P44

Applicative ( $(\rightarrow r)$ ), 取函数  $i = h \langle * \rangle (1/10)$ , 即  $i = \lambda x \rightarrow h x \langle * \rangle (1/10)$

此时函数  $i$  实际上为  $i x = [(x * 100), (x * 10), (x / 10)]$



$$T_0 = T_1 \rightarrow T_{12}$$

$$T_2 = T_1 \rightarrow T_4 \rightarrow T_{12}$$

$$T_3 = T_1 \rightarrow T_4$$

constraint: Fractional  $T_1$

$$T_1 = T_4 \quad ①$$

$$T_5 = T_1 \rightarrow T_7 \rightarrow T_4 \rightarrow T_{12}$$

$$T_6 = T_1 \rightarrow T_7$$

constraint: Num  $T_1$ ,  $T_1 = T_7 \quad ②$

$$T_8 = T_{10} \rightarrow T_7 \rightarrow T_4 \rightarrow T_{12}$$

$$T_9 = T_1 \rightarrow T_{10}$$

constraint: Num  $T_1$ ,  $T_1 = T_{10} \quad ③$

$$T_{10} = T_{11}, T_7 = T_{11}, T_4 = T_{11} \quad ④$$

$$T_{12} = [T_{11}]$$

由①②③可知,  $T_1$  应当满足 constraint (Fractional  $T_1$ )

由①②③④可知,  $T_1 = T_4 = T_7 = T_{10} = T_{11}$

于是有  $T_{12} = [T_1]$

则有  $T_0 = T_1 \rightarrow [T_1]$

于是有  $i :: (\text{Fractional } a) \Rightarrow a \rightarrow [a]$