CHAPTER 12 - A FISTFUL OF MONADS

モナドがいっぱい

発表者: 池田 伸太郎 2019年5月14日

$Functor \rightarrow Applicative\ Functor \rightarrow Monad$











モナドはアプリカティブファンクターの特徴も兼 ねた強化版

復習

```
class Functor f where
fmap :: (a -> b) -> f a -> f b

class (Functor f) => Applicative f where
pure :: a -> f a
(<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

FunctorもApplicative Functorもある文脈(箱とも言っている)を表現する型クラス。

Eq, Ord型クラスとは異なり、1つ分の型引数を取る型コンストラクタが利用対象。

[], Maybe, IOとかはApplicative Functorだし Monadでもある。

復習 - You Maybe remember...

-- Maybeの定義 in Data.Maybe embedded module data Maybe a = Nothing I Just a

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  Nothing <*> _ = Nothing
  (Just f) <*> something = fmap f something
```

```
ghci> Just (+3) <*> Just 9
Just 12
ghci> pure (+3) <*> Just 10
Just 13
ghci> Nothing <*> Just "woot"
Nothing
```

ああ、確かにアプリカティブ則が成り立っている ようだな、と納得することができますね。

復習 - リスト[]

```
instance Applicative [] where

pure x = [x]

fs <*> xs = [f x | f <- fs, x <- xs]
```

```
ghci> [(*0), (+50), (^3)] <*> [1,2,3] [0,0,0,51,52,53,1,8,27] ghci> [(+),(*)] <*> [1,2] <*> [3,4] # アプリカティブ・スタイル [4,5,5,6,3,4,6,8]
```

ああ、確かに(ry

モナドくんの願い

普通の値aを取って文脈付きの値を返す関数に、文脈付きの値m aを渡したい

言い換えると以下の関数が欲しい

(>>=) :: (Monad m) => m a -> (a -> m b) -> m b

関数>>=はバインド(bind)と呼ばれる。

モナドは>>=をサポートするアプリカティブファンクターである。

モナドくん



```
class Monad m where
return :: a -> m a
(>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
(>>) :: m a -> m b -> m b
x >> y = x >>= \_ -> y
fail :: String -> m a
fail msg = error msg
```

Haskellの歴史的背景によりMonad定義には Applicativeの型クラス制約がない。

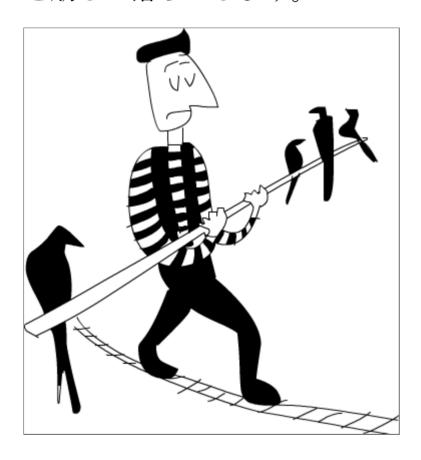
```
instance Monad Maybe where
return x = Just x
Nothing >>= f = Nothing
Just x >>= f = f x
fail _ = Nothing
```

```
ghci> Just 9 >>= x \rightarrow return(x*10)
Just 90
```

【綱渡りの問題】

養魚場で働くピエールが休暇を取り綱渡りに挑 戦。バランス棒に鳥が止まりに来るんです。鳥た ちはちょっと休んでまたどこかへ飛んでいく。

棒の左右に止まった鳥の差が3以内ならば、ピエールはバランスが取れるがそうでないならバランスを崩して落ちてしまう。



```
ghci> landLeft 2 (0, 0)
Just (2,0)
ghci> landRight 10 (3, 0)
Nothing
```

でもlandLeft/Right 1はPole型しかとれない!

landLeft 1 (landRight 1 (0,0))と合成して書きたいときはどうすれば良い?

>>=はMaybeを文脈付きのまま扱うことができる。

```
ghci> return (0,0) >>= landRight 1 >>= landLeft 2 >>= landRight 3 Just (2,4) ghci> return (0,0) >>= landRight 2 >>= landRight 2 >>= landLeft 3 Nothing
```

このように文脈の値どうしを相互作用させることはアプリカティブファンクターにはできないことでありモナドならば実現できる。

もしMaybeをモナドとして扱っていなかったら...

```
routine: Maybe Pole
routine = case landLeft 1 (0, 0) of
Nothing -> Nothing
Just pole1 -> case landRight 4 pole1 of
Nothing -> Nothing
Just pole2 -> case landLeft 2 pole2 of
Nothing -> Nothing
Just pole3 -> case landLeft 1 pole1 of pole3
```

このような巨大で汚いコードを>>=でモナド適用 の連鎖で書き直すのは、Maybeモナド布教コード の定番。

do記法

```
routine :: Maybe Pole
routine = do
start <- return (0, 0)
first <- landLeft 2 start
second <- landRight 2 first
landLeft 1 second
```

ghci> routine Just (3,2)

いつ>>=を使い、いつdo記法を使うか、選択はあ なた次第です。



リスト([])はモナド。リストをモナドとしての側面を使うことで、非決定性を伴うコードをきれいに 読みやすくすることができる。

Applicative Functorもリストを非決定性の性質をもつものとして扱う。 ghci> (*) <\$> [0,1,2] <*> [10,100,1000] [0,0,0,100,1000,20,200,2000]

```
# リストモナドの定義
instance Monad [] where
return x = [x]
xs >>= f = concat (map f xs)
fail _ = []
```

```
ghci> [3,-4,5] >= \x -> [x,-x] [3,-3,-4,4,5,-5]
```

リストからすべてのパターンを尽くして非決定的 値を最終的に返す。

```
ghci> [1,2] >= \n -> ['a','b'] >>= \ch -> return (n, ch) [(1,'a'),(1,'b'),(2,'a'),(2,'b')]
```

```
# do記法で書く
listOfTuples :: [(Int, Char)]
listOfTuples = do
    n <- [1,2]
    ch <- ['a','b']
    return (n, ch)
```

```
ghci> [(n,ch) | n <- [1,2], ch <- ['a', 'b']]
[(1,'a'),(1,'b'),(2,'a'),(2,'b')]
```

実は、リスト内包表記はリストモナドの糖衣構文であった!リスト内包表記もdo記法も、内部では >>=を使った非決定性計算に変換される。

モナド則

【左恒等性と右恒等性】

=> いずれもreturnが通常値をモナド値に最小限な単位で返すことを保証する法則

【結合法則】

=> モナド値をモナド関数らに食わせるとき、入れ 子の順序は関係なく関数自体の意味のみが結果に 反映されるよ

詳しくはWEBで!