monads.lhs

```
> module Monads where
> import Data.Semigroup
```

Класс Monad

Вот знакомые нам методы из Functor и Applicative:

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

А ещё мы умеем композировать чистые функции:

```
(.) :: (b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c)
```

Часто функции, имеющие какой-то дополнительный эффект, кроме возвращаемого значения, часто принимают на вход обычное значение. Хочется уметь композировать такие функции.

Для этого используется класс Monad, а конкретно — метод

```
(>>=) :: f a -> (a -> f b) -> f b
(читается "bind", "байнд").
```

Используется этот метод так:

```
move :: Direction -> State -> Maybe State
move = ...
moves :: State -> Maybe State
moves s = pure s >>= move Up >>= move Down >>= move Left
-- вот и композирование действий с эффектом!
```

Сам класс выглядит так:

```
class Applicative m => Monad m where
 (>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
 return :: a -> m a
  return = pure
  -- этот метод "сложился" исторически, сейчас его не реализуют
  (>>) :: m a -> m b -> m b
  x >> \lambda = x >>= /^- -> \lambda
  -- этот метод отбрасывает значение и используется, когда нужно
  -- соединить только действия с эффектом.
 fail :: String -> m a
  -- этот метод останавливает вычисление с "ошибкой". Реализация
  -- ошибочности будет разной для разных типов.
> -- Пример использования (>>) с 10
> p123 :: IO ()
> p123 = putStr "Hello, ">> putStr "World" >> putStrLn "!"
> -- Пример использования (>>=) с 10
> -- getLine :: IO String
> -- putStrLn :: String -> IO ()
> echoLine :: IO ()
> echoLine = getLine >>= putStrLn
```

do-нотация

Вот так выглядит "процедурный" код, когда мы часть действий выполняем ради эффекта, а другая часть возвращает какие-то значения:

Да, выглядит громоздко, но это всё ещё обычно выражение, составленное за счёт композирования действий. Для упрощения написания подобного кода существует специальный синтаксис — "do-нотация":

```
> greet' :: IO ()
> greet' = do
> putStr "Name: "
> name <- getLine
> -- Вытлядит, как присваивание, но помните, это неявная лямбда!
> -- Это тоже байнд.
> putStr "Surname: "
> surname <- getLine
> let msg = "Hello, " ++ name ++ " " ++ surname ++ "!"
> -- "in" нет, есть только дача определений
> putStrln msg
```

Выше код был мономорфный, но монадический код может быть и полиморфным. Полиморфны и всяческие "искоробочные" комбинаторы, помогающие монадический код. Примеры:

Когда же использовать do-нотацию, а когда операторы? Логика такая. Если код у вас линейный и похож на конвеер, то стоит писать цепочки:

```
game = pure s >>= move Up >>= move Down >>= move Left
```

Если же у вас предполагаются ветвления, то стоит подумать о do-нотации:

```
game s = do
   s1 <- move Up s
   s2 <- move Down s1
   s3 <- if s1 /= s2
     then fail "oops!"
   else pure s1
   pure (s1, s2, s3)</pre>
```

Каноничные монады: Identity

Эта монада "не делает ничего". Как функция і d. Нужна для композирования с другими эффектами.

```
> newtype Identity a = Identity { runIdentity :: a }
> instance Functor Identity where
> fmap f = Identity . f . runIdentity
> instance Applicative Identity where
> pure = Identity
> f <*> x = Identity $ runIdentity f (runIdentity x)
> instance Monad Identity where
> x >>= f = f (runIdentity x)

Примеры использования:
> i1, i2 :: Int
> i1 = runIdentity $ (+) <$> pure 1 <*> pure 2
> i2 = runIdentity $ do
> x <- pure 1
> y <- pure 2</pre>
```

Каноничные монады: Reader

pure (x + y)

Reader обобщает вычисления, зависящие от некоего "окружения". Окружение доступно в любом месте вычисления, при этом явно передавать его из функции в функцию его не нужно.

```
> newtype Reader r a = Reader
> { runReader :: r -> a
   -- ^ та самая функция из окружения в результат!
> instance Functor (Reader r) where
  fmap f rx = Reader $ \env ->
     let x = runReader rx env
     in f x
> instance Applicative (Reader r) where
> pure x = Reader $ \_ -> x
  rf <*> rx = Reader <math>\sqrt{$} \cdot ->
    let f = runReader rf env
       x = runReader rx env
> instance Monad (Reader r) where
  rx >>= f = Reader $ \env ->
     let x = runReader rx env
     in runReader (f x) env
"Рабочая лошадка" — функция, которая запрашивает окружение:
> ask :: Reader env env
> ask = Reader $ \env -> env
Пример использования:
> greetR :: Reader String String
> greetR = do
    let greeting = "Hello, "
    name <- doubleName
    pure $ greeting ++ name
> where
   doubleName = do
      name <- ask
     name2 <- ask
     pure $ name ++ name2
> runReader greetR "Bob"
"Hello, BobBob"
```

Каноничные монады. Writer

Writer обобщает накопление некоего результата в процессе выполнения комплексного вычисления.

```
> newtype Writer w a = Writer { runWriter :: (a, w) }
> instance Functor (Writer w) where
   fmap f wx = Writer $
     let (x, w) = runWriter wx
     in (f x, w)
> instance Monoid w => Applicative (Writer w) where
  pure x = Writer (x, mempty)
   wf <*> wx = Writer $
     let
       (f, w1) = runWriter wf
       (x, w2) = runWriter wx
     in (f x, w1 <> w2)
> instance Monoid w => Monad (Writer w) where
> wx >>= f = Writer $
     let
       (x, w1) = runWriter wx
       (x', w2) = runWriter (f x)
      in (x', w1 <> w2)
"Рабочая лошадка" Writer — функция tell:
> tell :: Monoid w => w -> Writer w ()
> tell x = Writer ((), x)
```

Так как Writer "пишет" в Monoid, то и накапливать можно разные результаты:

Задания

local

Реализуйте функцию local:

```
local :: (r -> r) -> Reader r a -> Reader r a
```

Эта функция позволяет изменить окружение для подвычисления:

censor

Реализуйте функцию censor:

```
censor :: (w -> w) -> Writer w a -> Writer w a
```

Эта функция позволяет изменить значение, накопленное при выполнении подвычисления:

```
mute = censor (const mempty)
bar = do
  tell "A"
  mute $ do
   tell "B"
   tell "C"
  tell "D"

-- snd (runWriter bar) == "AD"
  -- всё, что писалось "под" mute, было отброшено
```