Взаимодействие с внешним миром на языке Haskell

Григорий Волков

2022

ИСП РАН

Задание, никак не связанное с темой занятия

Bспомним тип Maybe:

data Maybe a = Nothing | Just a

```
safeHead :: [a] -> Maybe a
safeHead [] = Nothing
safeHead (x : _) = Just x
```

Как работать с несколькими значениями? Давайте напишем такую функцию:

```
Вспомним тип Maybe:
data Maybe a = Nothing | Just a
safeHead :: [a] -> Maybe a
safeHead [] = Nothing
safeHead (x : _) = Just x
Как работать с несколькими значениями? Давайте напишем такую функцию:
sumOfHeads :: Num a => [a] -> [a] -> Maybe a
sumOfHeads xs ys =
  case (safeHead xs, safeHead ys) of
    (Just xh, Just yh) -> Just (xh + yh)
    _ -> Nothing
Не очень красиво. Три раза Just? :/
```

Рефакторинг

Иногда чтобы сделать лучше, надо сначала сделать хуже:

```
sumOfHeads :: Num a => [a] -> [a] -> Maybe a
sumOfHeads xs ys =
  case safeHead xs of
  Nothing -> Nothing
  Just xh -> case safeHead ys of
  Nothing -> Nothing
  Just yh -> Just (xh + yh)
```

Так виднее, что мы два раза делаем операцию «достать значение из Maybe и продолжить операции если там Just, иначе вернуть Nothing». Выделяем:

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
```

Рефакторинг

Иногда чтобы сделать лучше, надо сначала сделать хуже:

```
sumOfHeads :: Num a => [a] -> [a] -> Maybe a
sumOfHeads xs ys =
  case safeHead xs of
  Nothing -> Nothing
  Just xh -> case safeHead ys of
  Nothing -> Nothing
  Just yh -> Just (xh + yh)
```

Так виднее, что мы два раза делаем операцию «достать значение из Maybe и продолжить операции если там Just, иначе вернуть Nothing». Выделяем:

Другие типы

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
andThen Nothing _ = Nothing
andThen (Just a) f = f a
Нетрудно догадаться, что то же самое полезно для Either:
andThen :: Either e a -> (a -> Either e b) -> Either e b
andThen (Left 1) _ = Left 1
andThen (Right r) f = f r
А можем написать для списков?
and Then :: [a] -> (a -> [b]) -> [b]
```

Другие типы

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
andThen Nothing _ = Nothing
andThen (Just a) f = f a
Нетрудно догадаться, что то же самое полезно для Either:
andThen :: Either e a -> (a -> Either e b) -> Either e b
andThen (Left 1) _ = Left 1
and Then (Right r) f = f r
А можем написать для списков?
and Then :: [a] \rightarrow (a \rightarrow [b]) \rightarrow [b]
and Then (x : xs) f = f x ++ and Then xs f
Что она делает?
```

Другие типы

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
andThen Nothing _ = Nothing
andThen (Just a) f = f a
Нетрудно догадаться, что то же самое полезно для Either:
andThen :: Either e a -> (a -> Either e b) -> Either e b
andThen (Left 1) _ = Left 1
and Then (Right r) f = f r
А можем написать для списков?
and Then :: [a] \rightarrow (a \rightarrow [b]) \rightarrow [b]
and Then (x : xs) f = f x ++ and Then xs f
Что она делает?
Prelude [1..5] and Then x \rightarrow [x, x * 2, x * 3]
[1,2,3,2,4,6,3,6,9,4,8,12,5,10,15]
```

Подробнее о списках

```
Prelude> [1..5] `andThen` \x -> [x, x * 2, x * 3] [1,2,3,2,4,6,3,6,9,4,8,12,5,10,15]
```

Такое уже есть в стандартной библиотеке: concatMap!

Подробнее о списках

```
Prelude> [1..5] `andThen` \x \rightarrow [x, x * 2, x * 3]
[1.2.3.2.4.6.3.6.9.4.8.12.5.10.15]
Такое уже есть в стандартной библиотеке: concatMap!
Prelude concatMap (x \rightarrow [x, x * 2, x * 3]) [1..5]
[1.2.3.2.4.6.3.6.9.4.8.12.5.10.15]
А помните подсчёт с прошлого занятия?
Prelude > length [ (a,b,c) | a <- [False, True]
                            , b <- [False, True], c <- [False, True] ]
8
Тот магический синтаксис на самом деле сделал именно это:
Prelude> [True, False] `andThen` \a ->
            [True, False] `andThen` \b ->
            [True, False] `andThen` \c -> [(a, b, c)]
[(True, True, True), (True, True, False), (True, False, True)
, (True, False, False), (False, True, True), (False, True, False)
,(False,False,True),(False,False,False)]
                                                                         5
```

Обобщение

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b ) -> Maybe b andThen :: Either e a -> (a -> Either e b ) -> Either e b andThen :: [a] -> (a -> [b]) -> [b]
```

Когда у нас есть такое, напрашивается класс типов.

Обобщение

```
andThen :: Maybe a -> (a -> Maybe b ) -> Maybe b andThen :: Either e a -> (a -> Either e b ) -> Either e b andThen :: [a] -> (a -> [b]) -> [b]
```

Когда у нас есть такое, напрашивается класс типов.

На самом деле это «те самые» монады!

class Monad m where

```
return :: a -> m a (>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b -- чимаемся κακ «bind»
```

Во всех предыдущих примерах andThen можно заменить на >>=.

Экземпляры класса Monad

```
instance Monad Maybe where
  return = Just

(>>=) :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
  Nothing >>= _ = Nothing
  Just x >>= f = f x
```

Экземпляры класса Monad

```
instance Monad Maybe where
 return = Just
  (>>=) :: Maybe a -> (a -> Maybe b) -> Maybe b
  Nothing >>= _ = Nothing
  Just x \gg f = f x
Для списка: как мы уже заметили, есть встроенная функция...
instance Monad [] where
 return x = [x]
 1 >>= f = concatMap f 1
```

Законы класса Monad

На прошлом занятии мы узнали, что у класса Functor есть законы:

- fmap id эквивалентно id
- \bullet fmap (f . g) эквивалентно fmap f . fmap g

Эти формулы должны выполняться с каждым экземпляром Functor.

Законы класса Monad

На прошлом занятии мы узнали, что у класса Functor есть законы:

- fmap id эквивалентно id
- \bullet fmap (f . g) эквивалентно fmap f . fmap g

Эти формулы должны выполняться с каждым экземпляром Functor.

У Monad тоже есть законы:

- return a >>= f эквивалентно f a
- m >>= return эквивалентно m
- (m >>= f) >>= g эквивалентно $m >>= (\x -> f x >>= g)$

Ещё один класс типов

```
Monad — часть следующей иерархии классов:
class Functor f where
  fmap :: (a \rightarrow b) \rightarrow f a \rightarrow f b
class Functor f => Applicative f where
  pure :: a -> f a
  (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
class Applicative m => Monad m where
  return :: a -> m a
  return = pure
  (>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
```

Ещё один класс типов

Monad — часть следующей иерархии классов:

```
class Functor f where
  fmap :: (a \rightarrow b) \rightarrow f a \rightarrow f b
class Functor f => Applicative f where
  pure :: a -> f a
  (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
class Applicative m => Monad m where
  return :: a -> m a
  return = pure
  (>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
```

Интерфейс аппликативных функторов менее мощный, чем интерфейс монад:

```
m1 <*> m2 эквивалентно
m1 >>= (\x1 -> m2 >>= (\x2 -> return (x1 x2)))
```

Он был придуман в частности для парсеров. Но об этом, наверное, потом :)

Допустим, была бы функция getLine:: String. Что пошло бы не так?

Допустим, была бы функция getLine :: String. Что пошло бы не так?

- нарушение чистоты (в других языках с этим живут...)
- большие проблемы с ленивостью! Haпример: tail [getLine, getLine]

Что можно сделать?

Допустим, была бы функция getLine :: String. Что пошло бы не так?

- нарушение чистоты (в других языках с этим живут...)
- большие проблемы с ленивостью! Haпример: tail [getLine, getLine]

Что можно сделать? Заключить всё взаимодействие в специальный тип команд ввода-вывода:

```
data IO a = <magic>
```

Такую команду можно назвать main в исходном коде исполняемой программы:

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

Допустим, была бы функция getLine :: String. Что пошло бы не так?

- нарушение чистоты (в других языках с этим живут...)
- большие проблемы с ленивостью! Haпример: tail [getLine, getLine]

Что можно сделать? Заключить всё взаимодействие в специальный тип команд ввода-вывода:

```
data IO a = <magic>
```

Такую команду можно назвать main в исходном коде исполняемой программы:

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

Или напрямую выполнить в консоли GHCi:

```
Prelude> putStrLn "hello world"
```

А чтобы исполнить что-то большее, чем одну команду?

А мы не зря изучали монады! Какой смысл приобретает оператор >>= при его использовании на командах ввода-вывода?

А мы не зря изучали монады! Какой смысл приобретает оператор >>= при его использовании на командах ввода-вывода?

```
(>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
(>>=) :: IO a -> (a -> IO b) -> IO b
```

Рассмотрим пример:

```
Prelude> getLine >>= \l -> putStrLn ("you said: " ++ 1)
hi
you said: hi
```

А мы не зря изучали монады! Какой смысл приобретает оператор >>= при его использовании на командах ввода-вывода?

```
(>>=) :: m a -> (a -> m b) -> m b
(>>=) :: IO a -> (a -> IO b) -> IO b
```

Рассмотрим пример:

```
Prelude> getLine >>= \l -> putStrLn ("you said: " ++ 1)
hi
you said: hi
```

С помощью >>= можно создавать последовательности из команд ввода-вывода и функций. (Всё выражение в примере представляет собой одну объединённую команду, которую «привел в действие» GHCi!)

Если на каком-то шаге не нужно ничего обрабатывать функцией, можно использовать:

Если на каком-то шаге не нужно ничего обрабатывать функцией, можно использовать:

```
(>>) :: m a -> m b -> m b
Prelude> putStr "say: " >> getLine >>= \l ->
           putStrLn ("you said: " ++ 1)
say: hello
you said: hello
Операторы из других классов типов тоже бывает удобно использовать:
Prelude> ("you said: " ++) <$> getLine >>= putStrLn
VΟ
you said: yo
```

Композиция, удобнее

Чтобы строить цепочки взаимодействий с внешним миром было удобнее, можно использовать do-нотацию: вместо

do-нотация в общем

Строка в do-блоке эквивалентна применению >>=:

do-нотация в общем

Строка в do-блоке эквивалентна применению >>=:

Если у строки нет левой части (стрелки <-), её результат игнорируется (подобно оператору >>) или, если эта строка последняя, «возвращается» (остаётся последней в последовательности).

do-нотация в общем

Строка в do-блоке эквивалентна применению >>=:

Если у строки нет левой части (стрелки <-), её результат игнорируется (подобно оператору >>) или, если эта строка последняя, «возвращается» (остаётся последней в последовательности).

Но ещё строки do-блока могут быть let без in:

do-нотация не привязана к IO

Вспомним нашу замечательную функцию safeHead:

```
safeHead :: [a] -> Maybe a
safeHead [] = Nothing
safeHead (x : _) = Just x
sumOfHeads :: Num a => [a] -> [a] -> Maybe a
sumOfHeads xs ys = safeHead xs `andThen` (\xh ->
                     safeHead ys `andThen` (\yh -> Just $ xh + yh))
sumOfHeads xs ys = safeHead xs >>= \xh ->
                     safeHead ys >>= \yh -> Just (xh + yh)
Перепишем:
sumOfHeads xs ys = do
```

do-нотация не привязана к IO

Вспомним нашу замечательную функцию safeHead:

```
safeHead :: [a] -> Maybe a
safeHead [] = Nothing
safeHead (x : _) = Just x
sumOfHeads :: Num a => [a] -> [a] -> Maybe a
sumOfHeads xs ys = safeHead xs `andThen` (\xh ->
                     safeHead ys `andThen` (\yh -> Just $ xh + yh))
sumOfHeads xs ys = safeHead xs >>= \xh ->
                     safeHead vs >>= \vh -> Just (xh + vh)
Перепишем:
sumOfHeads xs ys = do
  xh <- safeHead xs
  vh <- safeHead vs
  Just $ xh + yh -- unu return/pure $ Just $ xh + yh
```

do ещё на одном типе

Был такой пример:

```
[True, False] `andThen` \a ->
  [True, False] `andThen` \b ->
  [True, False] `andThen` \c -> [(a, b, c)]
```

Как его переписать в до-нотацию?

do ещё на одном типе

Был такой пример:

```
[True, False] `andThen` \a ->
  [True, False] `andThen` \b ->
  [True, False] `andThen` \c -> [(a, b, c)]

Kaк его переписать в do-нотацию?

do a <- [True, False]
  b <- [True, False]
  c <- [True, False]
  pure (a, b, c)</pre>
```

```
Был такой пример:
```

```
[True, False] `andThen` \a ->
  [True, False] `andThen` \b ->
  [True, False] `andThen` \c -> [(a, b, c)]
```

Как его переписать в до-нотацию?

```
do a <- [True, False]
  b <- [True, False]
  c <- [True, False]
  pure (a, b, c)</pre>
```

Секрет того синтаксиса раскрыт!

Стрелка влево там не случайно.

Монадические полезности

Допустим, у нас есть список IO команд: [getLine, reverse <p getLine]. Как превратить его в команду, выдающую список результатов?

 $runAll :: [IO a] \rightarrow IO [a]$

Монадические полезности

Допустим, у нас есть список IO команд: [getLine, reverse <\$> getLine, getLine]. Как превратить его в команду, выдающую список результатов?

```
runAll :: [IO a] -> IO [a]
runAll [] = pure []
runAll (x : xs) = do
  hd <- x
  tl <- runAll xs
  pure $ hd : tl</pre>
```

```
Допустим, у нас есть список IO команд: [getLine, reverse <$> getLine,
getLine]. Как превратить его в команду, выдающую список результатов?
runAll :: [IO a] -> IO [a]
runAll [] = pure []
runAll (x : xs) = do
  hd <- x
  tl <- runAll xs
  pure $ hd : tl
Как всегда, это есть в стандартной библиотеке:
Prelude> :t sequence
```

sequence :: (Traversable t, Monad m) => t (m a) -> m (t a)

Монадические полезности 2 (import Control.Monad)

```
KTO XOTEN if 6e3 else?:)

when :: Applicative f \Rightarrow Bool \rightarrow f () \rightarrow f ()
```

Монадические полезности 2 (import Control.Monad)

```
Kro хотел if без else?:)
when :: Applicative f => Bool -> f () -> f ()
Можно использовать перевёрнутый >>=:
(=<<) :: Monad m => (a -> m b) -> m a -> m b
```

Монадические полезности 2 (import Control.Monad)

```
Kто хотел if без else?:)
when :: Applicative f \Rightarrow Bool \rightarrow f () \rightarrow f ()
Можно использовать перевёрнутый >>=:
(=<<) :: Monad m => (a -> m b) -> m a -> m b
Монадические аналоги обычных функций обработки коллекций:
filterM :: Applicative m => (a -> m Bool) -> [a] -> m [a]
userFilter :: Show a => [a] -> IO [a]
userFilter xs = filterM (\x -> do
  putStr $ "Include " ++ show x ++ "? y/n: "
  s <- getLine
  pure $ s == "y") xs
```

Переменные переменные

import Data.IORef

В 10 можно даже создавать настоящие переменные:

```
main = do
r <- newIORef 0
writeIORef r 1
modifyIORef r (+ 1)
readIORef r >>= print -- print - совместно show u putStrLn
```

Однако не стоит их использовать для всего того, для чего они используются в императивных языках.

Переменные переменные

import Data.IORef

В 10 можно даже создавать настоящие переменные:

```
main = do
r <- newIORef 0
writeIORef r 1
modifyIORef r (+ 1)
readIORef r >>= print -- print - совместно show u putStrLn
```

Однако не стоит их использовать для всего того, для чего они используются в императивных языках.

А как стоит организовывать программы?

"Functional Core, Imperative Shell"

```
import Data.Ord (Down(..))
                                  import Data.List (sortBy, nub)
import Control.Monad (forever)
import System.Directory (doesFileExist)
longestWords :: String -> [(Int, String)]
longestWords = take 4
  . sortBy (\((11, _) (12, _) -> compare (Down 11) (Down 12))
  . map (\w -> (length w, w)) . nub . words
main = forever $ do
  putStr "File path: "
  path <- getLine
  exists <- doesFileExist path
  if exists
    then do
      content <- readFile path
      putStrLn $ "Longest words: " ++ show (longestWords content)
    else putStrLn "File not found"
```

