

Лекция 5: функции как значения

Функциональное программирование на Haskell

Алексей Романов

5 марта 2023 г.

МИЭТ

Функции как значения

- Как упоминалось в начале курса, одно из оснований ФП состоит в том, что функции могут использоваться как значения.
- В Haskell можно выразиться сильнее:

Функции как значения

- Как упоминалось в начале курса, одно из оснований ФП состоит в том, что функции могут использоваться как значения.
- В Haskell можно выразиться сильнее:
- Функции это и есть просто значения, тип которых имеет форму `ТипПараметра -> ТипРезультата` для каких-то `ТипПараметра` и `ТипРезультата`.

Функции как значения

- Как упоминалось в начале курса, одно из оснований ФП состоит в том, что функции могут использоваться как значения.
- В Haskell можно выразиться сильнее:
- Функции это и есть просто значения, тип которых имеет форму `ТипПараметра -> ТипРезультата` для каких-то `ТипПараметра` и `ТипРезультата`.
- Мы уже видели примеры этого в равноправии функций и переменных.

Функции как значения

- Как упоминалось в начале курса, одно из оснований ФП состоит в том, что функции могут использоваться как значения.
- В Haskell можно выразиться сильнее:
- Функции это и есть просто значения, тип которых имеет форму `ТипПараметра -> ТипРезультата` для каких-то `ТипПараметра` и `ТипРезультата`.
- Мы уже видели примеры этого в равноправии функций и **других** переменных.

Функции высших порядков

- В частности, функции могут принимать на вход функции.
- То есть тип параметра сам может быть функциональным типом.
- Тривиальный пример:

```
foo :: (Char -> Bool) -> Bool  
foo f = f 'a'
```

```
ghci> foo isLetter
```

Функции высших порядков

- В частности, функции могут принимать на вход функции.
- То есть тип параметра сам может быть функциональным типом.
- Тривиальный пример:

```
foo :: (Char -> Bool) -> Bool  
foo f = f 'a'
```

```
ghci> foo isLetter  
True
```

- Скобки вокруг типа параметра здесь необходимы.

Функции высших порядков

- В частности, функции могут принимать на вход функции.
- То есть тип параметра сам может быть функциональным типом.
- Тривиальный пример:

```
foo :: (Char -> Bool) -> Bool  
foo f = f 'a'
```

```
ghci> foo isLetter  
True
```

- Скобки вокруг типа параметра здесь необходимы.
- Функции, параметры которых — функции, называются *функциями высших порядков (ФВП)*.

Функции высших порядков

- В частности, функции могут принимать на вход функции.
- То есть тип параметра сам может быть функциональным типом.
- Тривиальный пример:

```
foo :: (Char -> Bool) -> Bool  
foo f = f 'a'
```

```
ghci> foo isLetter  
True
```

- Скобки вокруг типа параметра здесь необходимы.
- Функции, параметры которых — функции, называются *функциями высших порядков (ФВП)*.
- Часто ими также считают функции, возвращающие функции, но не в Haskell (скоро увидим почему).

Лямбда-выражения

- В `foo` с прошлого слайда можем также передать свою новую функцию, определив её локально:

```
foo isCyrillic where  
    isCyrillic c = let lc = toLower c  
                  in 'a' <= lc && lc <= 'я'
```

Лямбда-выражения

- В `foo` с прошлого слайда можем также передать свою новую функцию, определив её локально:

```
foo isCyrillic where  
    isCyrillic c = let lc = toLower c  
                  in 'a' <= lc && lc <= 'я'
```

- Но имя этой функции на самом деле не нужно.
- Как и вообще функциям, которые создаются только как аргументы для других (или как результаты).

Лямбда-выражения

- В `foo` с прошлого слайда можем также передать свою новую функцию, определив её локально:

```
foo isCyrillic where  
    isCyrillic c = let lc = toLower c  
                  in 'a' <= lc && lc <= 'я'
```

- Но имя этой функции на самом деле не нужно.
- Как и вообще функциям, которые создаются только как аргументы для других (или как результаты).
- Вместо этого зададим её через *лямбда-выражение*

```
foo (\c -> let lc = toLower c  
          in 'a' <= lc && lc <= 'я')
```

Лямбда-выражения

- В `foo` с прошлого слайда можем также передать свою новую функцию, определив её локально:

```
foo isCyrillic where  
    isCyrillic c = let lc = toLower c  
                  in 'a' <= lc && lc <= 'я'
```

- Но имя этой функции на самом деле не нужно.
- Как и вообще функциям, которые создаются только как аргументы для других (или как результаты).
- Вместо этого зададим её через *лямбда-выражение*

```
foo (\c -> let lc = toLower c  
          in 'a' <= lc && lc <= 'я')
```

- Кстати, почему это определение неверно?

Лямбда-выражения

- В `foo` с прошлого слайда можем также передать свою новую функцию, определив её локально:

```
foo isCyrillic where  
    isCyrillic c = let lc = toLower c  
                  in 'а' <= lc && lc <= 'я'
```

- Но имя этой функции на самом деле не нужно.
- Как и вообще функциям, которые создаются только как аргументы для других (или как результаты).
- Вместо этого зададим её через *лямбда-выражение*

```
foo (\c -> let lc = toLower c  
          in 'а' <= lc && lc <= 'я')
```

- Кстати, почему это определение неверно?
- Как ни странно, в Юникоде 'ё' > 'я'.
- И не все буквы кириллицы используются в русском.

Лямбда-выражения

- Вообще, два определения

функция образец = результат

функция = \образец -> результат

эквивалентны.

Лямбда-выражения

- Вообще, два определения

функция образец = результат

функция = \образец -> результат

эквивалентны.

- Одно исключение: для второго может быть выведен менее общий тип.

Лямбда-выражения

- Вообще, два определения
функция образец = результат

функция = \образец -> результат

эквивалентны.

- Одно исключение: для второго может быть выведен менее общий тип.
- Лямбда-выражение для функции с несколькими параметрами пишется
\образец1 ... образецN -> результат

Лямбда-выражения

- Вообще, два определения
функция образец = результат

функция = \образец -> результат
эквивалентны.

- Одно исключение: для второго может быть выведен менее общий тип.
- Лямбда-выражение для функции с несколькими параметрами пишется
образец1 ... образецN -> результат
- Например,
`Data.List.sortBy (\x y -> compare y x) list`
- Что делает это выражение?

Лямбда-выражения

- Вообще, два определения
функция образец = результат

функция = \образец -> результат
эквивалентны.

- Одно исключение: для второго может быть выведен менее общий тип.
- Лямбда-выражение для функции с несколькими параметрами пишется

\образец1 ... образецN -> результат

- Например,

```
Data.List.sortBy (\x y -> compare y x) list
```

- Что делает это выражение?
- Сортирует список по убыванию.

Лямбда-выражения и case

- Если в обычном определении функции несколько уравнений, например

`not True = False`

`not False = True`

то в лямбда-выражении придётся использовать `case`:

Лямбда-выражения и case

- Если в обычном определении функции несколько уравнений, например

```
not True  = False
```

```
not False = True
```

то в лямбда-выражении придётся использовать case:

```
not = \x -> case x of
```

```
    True  -> False
```

```
    False -> True
```

Лямбда-выражения и case

- Если в обычном определении функции несколько уравнений, например

```
not True  = False
```

```
not False = True
```

то в лямбда-выражении придётся использовать case:

```
not = \x -> case x of
```

```
    True  -> False
```

```
    False -> True
```

или с расширением LambdaCase

```
not = \case
```

```
    True  -> False
```

```
    False -> True
```

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

`($\$$) :: (a -> b) -> a -> b`

`f $ x =`

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

`($\$$) :: (a -> b) -> a -> b`

`f $ x = f x`

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

$(\$) :: (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$

$f \$ x = f x$

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

$g . f =$

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
```

```
f $ x = f x
```

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
```

```
g . f = \x ->
```

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
```

```
f $ x = f x
```

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
```

```
g . f = \x -> g (f x)
```

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
```

```
flip f =
```

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
```

```
f $ x = f x
```

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
```

```
g . f = \x -> g (f x)
```

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
```

```
flip f = \y x ->
```

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b  
f $ x = f x
```

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)  
g . f = \x -> g (f x)
```

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)  
flip f = \y x -> f x y
```

- И ещё две в Data.Function:

```
(&) = flip (.)  
(&) ::
```

Несколько стандартных ФВП

- В Prelude есть три функции второго порядка, которые очень часто встречаются в коде Haskell:

```
($) :: (a -> b) -> a -> b  
f $ x = f x
```

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)  
g . f = \x -> g (f x)
```

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)  
flip f = \y x -> f x y
```

- И ещё две в Data.Function:

```
(&) = flip (.)  
(&) :: (a -> b) -> (b -> c) -> (a -> c)
```

```
on :: (b -> b -> c) -> (a -> b) ->  
    (a -> a -> c)
```

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f(x)$ вместо $f\ x$?

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f \$ x$ вместо $f x$?
- Этот оператор имеет минимальный возможный приоритет, так что $f (x + y)$ можно записать как $f \$ x + y$.

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f \$ x$ вместо $f x$?
- Этот оператор имеет минимальный возможный приоритет, так что $f (x + y)$ можно записать как $f \$ x + y$.
- И он правоассоциативен, так что $f (g (h x))$ можно записать как $f \$ g \$ h x$.

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f \$ x$ вместо $f x$?
- Этот оператор имеет минимальный возможный приоритет, так что $f (x + y)$ можно записать как $f \$ x + y$.
- И он правоассоциативен, так что $f (g (h x))$ можно записать как $f \$ g \$ h x$.
- Но более принято $f . g . h \$ x$.

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f \$ x$ вместо $f x$?
- Этот оператор имеет минимальный возможный приоритет, так что $f (x + y)$ можно записать как $f \$ x + y$.
- И он правоассоциативен, так что $f (g (h x))$ можно записать как $f \$ g \$ h x$.
- Но более принято $f . g . h \$ x$.
- $.$ тоже правоассоциативен, но уже с максимальным приоритетом.

Избавление от скобок с помощью \$ и .

- Казалось бы, в чём смысл \$: зачем писать $f \$ x$ вместо $f x$?
- Этот оператор имеет минимальный возможный приоритет, так что $f (x + y)$ можно записать как $f \$ x + y$.
- И он правоассоциативен, так что $f (g (h x))$ можно записать как $f \$ g \$ h x$.
- Но более принято $f . g . h \$ x$.
- $.$ тоже правоассоциативен, но уже с максимальным приоритетом.
- Пока, наверное, проще читать и писать код со скобками, но стандартный стиль Haskell предпочитает их избегать.
- Только не перестарайтесь!

Правда о функциях многих переменных

- Настала пора раскрыть тайну функций многих переменных в Haskell:

Правда о функциях многих переменных

- Настала пора раскрыть тайну функций многих переменных в Haskell:
- Их не существует.

Правда о функциях многих переменных

- Настала пора раскрыть тайну функций многих переменных в Haskell:
- Их не существует.
- `->` — правоассоциативный оператор, так что `Тип1 -> Тип2 -> Тип3` это на самом деле `Тип1 -> (Тип2 -> Тип3)`: функция, возвращающая функцию.

Правда о функциях многих переменных

- Настала пора раскрыть тайну функций многих переменных в Haskell:
- Их не существует.
- `->` — правоассоциативный оператор, так что `Тип1 -> Тип2 -> Тип3` это на самом деле `Тип1 -> (Тип2 -> Тип3)`: функция, возвращающая функцию.
- `\x y -> результат` это сокращение для `\x -> \y -> результат`, а со скобками `\x -> (\y -> результат)`.

Правда о функциях многих переменных

- Настала пора раскрыть тайну функций многих переменных в Haskell:
- Их не существует.
- `->` — правоассоциативный оператор, так что `Тип1 -> Тип2 -> Тип3` это на самом деле `Тип1 -> (Тип2 -> Тип3)`: функция, возвращающая функцию.
- `\x y -> результат` это сокращение для `\x -> \y -> результат`, а со скобками `\x -> (\y -> результат)`.
- Применение функций (не `$`, а пробел), наоборот, левоассоциативно. То есть `f x y` читается как `(f x) y`.

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение: $A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение: $A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- В Haskell тоже можно было бы писать

```
foo :: (Int, Int) -> Int
```

```
foo (x, y) = x + y
```

для определения функций и `foo (1, 2)` для вызова.

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение: $A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- В Haskell тоже можно было бы писать

```
foo :: (Int, Int) -> Int
```

```
foo (x, y) = x + y
```

для определения функций и `foo (1, 2)` для вызова.

- Но Haskell здесь следует традиции λ -исчисления.

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение: $A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- В Haskell тоже можно было бы писать

```
foo :: (Int, Int) -> Int
```

```
foo (x, y) = x + y
```

для определения функций и `foo (1, 2)` для вызова.

- Но Haskell здесь следует традиции λ -исчисления.
- Эти подходы эквивалентны, так как множества $A \times B \rightarrow C$ и $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ всегда изоморфны

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение:

$A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- В Haskell тоже можно было бы писать

```
foo :: (Int, Int) -> Int
```

```
foo (x, y) = x + y
```

для определения функций и `foo (1, 2)` для вызова.

- Но Haskell здесь следует традиции λ -исчисления.
- Эти подходы эквивалентны, так как множества $A \times B \rightarrow C$ и $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ всегда изоморфны ($C^{A \cdot B} = C^{B^A}$).
- В Haskell этот изоморфизм реализуют функции

- Обычно в математике для сведения функций нескольких аргументов к функциям одного аргумента используется декартово произведение: $A \times B \rightarrow C$, а не $A \rightarrow (B \rightarrow C)$.

- В Haskell тоже можно было бы писать

```
foo :: (Int, Int) -> Int
```

```
foo (x, y) = x + y
```

для определения функций и `foo (1, 2)` для вызова.

- Но Haskell здесь следует традиции λ -исчисления.
- Эти подходы эквивалентны, так как множества $A \times B \rightarrow C$ и $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ всегда изоморфны ($C^{A \cdot B} = C^{B^A}$).
- В Haskell этот изоморфизм реализуют функции

```
curry :: ((a, b) -> c) -> a -> b -> c
```

```
uncurry :: (a -> b -> c) -> (a, b) -> c
```

Частичное применение

- Преимущество каррированных функций в том, что естественным образом появляется частичное применение.
- То есть мы можем применить функцию «двух аргументов» только к первому и останется функция одного аргумента:

```
ghci> :t sortBy
sortBy :: (a -> a -> Ordering) -> [a] -> [a]
ghci> :t sortBy (flip compare)
```


Частичное применение

- Преимущество каррированных функций в том, что естественным образом появляется частичное применение.
- То есть мы можем применить функцию «двух аргументов» только к первому и останется функция одного аргумента:

```
ghci> :t sortBy
sortBy :: (a -> a -> Ordering) -> [a] -> [a]
ghci> :t sortBy (flip compare)
sortBy (flip compare) :: Ord a => [a] -> [a]
```

Частичное применение

- Преимущество каррированных функций в том, что естественным образом появляется частичное применение.
- То есть мы можем применить функцию «двух аргументов» только к первому и останется функция одного аргумента:

```
ghci> :t sortBy
sortBy :: (a -> a -> Ordering) -> [a] -> [a]
ghci> :t sortBy (flip compare)
sortBy (flip compare) :: Ord a => [a] -> [a]
```

- Заметьте, что здесь частичное применение в двух местах:

Частичное применение

- Преимущество каррированных функций в том, что естественным образом появляется частичное применение.
- То есть мы можем применить функцию «двух аргументов» только к первому и останется функция одного аргумента:

```
ghci> :t sortBy
sortBy :: (a -> a -> Ordering) -> [a] -> [a]
ghci> :t sortBy (flip compare)
sortBy (flip compare) :: Ord a => [a] -> [a]
```

- Заметьте, что здесь частичное применение в двух местах: `flip` можно теперь рассматривать как функцию трёх аргументов!

Сечения операторов

- Для применения бинарного оператора только к первому аргументу можно использовать его префиксную форму:

```
ghci> :t (+) 1  
(+) 1 :: Num a => a -> a
```

Сечения операторов

- Для применения бинарного оператора только к первому аргументу можно использовать его префиксную форму:

```
ghci> :t (+) 1  
(+) 1 :: Num a => a -> a
```

- А ко второму? Можно использовать лямбду

```
\x -> x / 2
```

или flip

```
flip (/) 2
```

Сечения операторов

- Для применения бинарного оператора только к первому аргументу можно использовать его префиксную форму:

```
ghci> :t (+) 1  
(+) 1 :: Num a => a -> a
```

- А ко второму? Можно использовать лямбду

```
\x -> x / 2
```

или flip

```
flip (/) 2
```

- Но есть специальный синтаксис (arg op) и (op arg):

```
ghci> (1 `div`) 2
```

Сечения операторов

- Для применения бинарного оператора только к первому аргументу можно использовать его префиксную форму:

```
ghci> :t (+) 1  
(+) 1 :: Num a => a -> a
```

- А ко второму? Можно использовать лямбду

```
\x -> x / 2
```

или flip

```
flip (/) 2
```

- Но есть специальный синтаксис (arg op) и (op arg):

```
ghci> (1 `div`) 2  
0  
ghci> (/ 2) 4
```

Сечения операторов

- Для применения бинарного оператора только к первому аргументу можно использовать его префиксную форму:

```
ghci> :t (+) 1  
(+) 1 :: Num a => a -> a
```

- А ко второму? Можно использовать лямбду

```
\x -> x / 2
```

или flip

```
flip (/) 2
```

- Но есть специальный синтаксис (arg op) и (op arg):

```
ghci> (1 `div`) 2
```

```
0
```

```
ghci> (/ 2) 4
```

```
2.0
```


- Расширение `TupleSections` позволяет частично применять конструкторы кортежей:

```
ghci> :set -XTupleSections
```

```
ghci> (, "I", , "Love", True) 1 False
```

- Расширение `TupleSections` позволяет частично применять конструкторы кортежей:

```
ghci> :set -XTupleSections
ghci> (, "I", , "Love", True) 1 False
(1,"I",False,"Love",True)
ghci> :t (, "I", , "Love", True)
```

Сечения кортежей

- Расширение `TupleSections` позволяет частично применять конструкторы кортежей:

```
ghci> :set -XTupleSections
ghci> (, "I", , "Love", True) 1 False
(1,"I",False,"Love",True)
ghci> :t (, "I", , "Love", True)
(, "I", , "Love", True)
  :: t1 -> t2 -> (t1, [Char], t2, [Char], Bool)
```

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Рассмотрим два определения

$\text{foo}' \ x = \text{foo } x$

-- или $\text{foo}' = \lambda x \rightarrow \text{foo } x$

- $\text{foo}' \ y == \text{foo } y$, какое бы y (и foo) мы не взяли.

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Рассмотрим два определения

$\text{foo}' x = \text{foo } x$

-- или $\text{foo}' = \lambda x \rightarrow \text{foo } x$

- $\text{foo}' y == \text{foo } y$, какое бы y (и foo) мы не взяли.
- Поэтому мы можем упростить определение:

$\text{foo}' = \text{foo}$

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Рассмотрим два определения

$\text{foo}' \ x = \text{foo } x$

-- или $\text{foo}' = \lambda x \rightarrow \text{foo } x$

- $\text{foo}' \ y == \text{foo } y$, какое бы y (и foo) мы не взяли.
- Поэтому мы можем упростить определение:

$\text{foo}' = \text{foo}$

- Это также относится к случаям, когда совпадают часть аргументов в конце:

$\text{foo}' \ x \ y \ z \ w = \text{foo } (y + x) \ z \ w$

эквивалентно

$\text{foo}' \ x \ y = \text{foo } (y + x)$

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Иногда само определение такой формы не имеет, но может быть к ней преобразовано

$\text{root4 } x = \text{sqrt } (\text{sqrt } x)$

можно переписать как

$\text{root4 } x = (\text{sqrt } . \text{sqrt}) x$

$\text{root4} = \text{sqrt } . \text{sqrt}$

- Ещё пример:

$(\$)\ ::\ (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$

$f \$ x = f x$

$(\$) f x = f x$

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Иногда само определение такой формы не имеет, но может быть к ней преобразовано

$\text{root4 } x = \text{sqrt } (\text{sqrt } x)$

можно переписать как

$\text{root4 } x = (\text{sqrt } . \text{sqrt}) x$

$\text{root4} = \text{sqrt } . \text{sqrt}$

- Ещё пример:

$(\$)\ ::\ (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$

$f \$ x = f x$

$(\$) f x = f x$

$(\$) f = f$

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Иногда само определение такой формы не имеет, но может быть к ней преобразовано

`root4 x = sqrt (sqrt x)`

можно переписать как

`root4 x = (sqrt . sqrt) x`

`root4 = sqrt . sqrt`

- Ещё пример:

`($) :: (a -> b) -> a -> b`

`f $ x = f x`

`($) f x = f x`

`($) f = f`

`($) f = id f`

η -эквивалентность (сокращение аргументов)

- Иногда само определение такой формы не имеет, но может быть к ней преобразовано

`root4 x = sqrt (sqrt x)`

можно переписать как

`root4 x = (sqrt . sqrt) x`

`root4 = sqrt . sqrt`

- Ещё пример:

`($) :: (a -> b) -> a -> b`

`f $ x = f x`

`($) f x = f x`

`($) f = f`

`($) f = id f`

`($) = id`

Бесточечный стиль

- Как видим, с помощью композиции и других операций можно дать определение некоторых функций без использования переменных.
- Это называется *бесточечным стилем* (переменные рассматриваются как точки в пространстве значений).

Бесточечный стиль

- Как видим, с помощью композиции и других операций можно дать определение некоторых функций без использования переменных.
- Это называется *бесточечным стилем* (переменные рассматриваются как точки в пространстве значений).
- Оказывается, что очень многие выражения в Haskell имеют бесточечный эквивалент.
- На [Haskell Wiki](#) можно найти инструменты, позволяющие переводить между стилями.
- Опять же, не перестарайтесь:

```
> pl \x y -> compare (f x) (f y)
((. f) . compare .)
```

Бесточечный стиль

- Как видим, с помощью композиции и других операций можно дать определение некоторых функций без использования переменных.
- Это называется *бесточечным стилем* (переменные рассматриваются как точки в пространстве значений).
- Оказывается, что очень многие выражения в Haskell имеют бесточечный эквивалент.
- На [Haskell Wiki](#) можно найти инструменты, позволяющие переводить между стилями.
- Опять же, не перестарайтесь:

```
> pl \x y -> compare (f x) (f y)
((. f) . compare .)
```

- В языках семейств Forth и APL бесточечный стиль является основным.

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo
```

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) =
```

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x ->
```


- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x -> ?
```

Типы переменных:

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x -> ?
```

Типы переменных:

```
f :: a -> b, g :: b -> Int,
```

Программирование, направляемое типами

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x -> ?
```

Типы переменных:

```
f :: a -> b, g :: b -> Int, x :: a, ? :: Int
```

Можно увидеть, что ? может быть g ??, где
?? ::

Программирование, направляемое типами

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x -> ?
```

Типы переменных:

```
f :: a -> b, g :: b -> Int, x :: a, ? :: Int
```

Можно увидеть, что ? может быть g ??, где

```
?? :: b =
```

Программирование, направляемое типами

- При реализации полиморфных функций очень часто их тип подсказывает реализацию.
- Пример:

```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
```

Какую часть реализации можно написать сразу?

```
foo (f, g) = \x -> ?
```

Типы переменных:

```
f :: a -> b, g :: b -> Int, x :: a, ? :: Int
```

Можно увидеть, что ? может быть g ??, где
?? :: b = f x.

Типизированные дыры в коде

- Эти рассуждения не обязательно делать вручную.
- Если в выражении (а не в образце) использовать дыру `_` (или `_название`), то увидим ожидаемый в этом месте тип.

- ```
foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)
foo (f, g) = \x -> g _
```

выдаст сообщение

Found hole ``_'` with type: `b`

Where: ``b'` is a rigid type variable bound by  
the type signature for `foo :: (a -> b, b -> Int) -> (a -> Int)`

Relevant bindings include ...

- Дыр может быть несколько.