# Лекция 2: Продолжение про F#

#### Комментарии по домашке

Начнём с небольшого фидбэка по домашним заданиям, вот наиболее частые проблемы в первой и второй домашке:

- Пользователям свойственно ошибаться, поэтому не следует ожидать, например, что факториал вызовут обязательно с положительным параметром. Программа, по крайней мере, не должна падать с каким-нибудь системным исключением. Есть функция failwith, которая бросает исключение с сообщением об ошибке, или raise, которая бросает объект-исключение произвольного класса. А типы-исключения описываются вот так: exception MyException of string. В идеале программа не должна вообще падать, а должна дать исправить ошибку, но это уж как пойдёт, всё не предугадаешь.
- Ещё бывает так, что входные данные корректны, но программа их всё равно не ожидает, потому что её автор делает какие-то неявные предположения на ввод. Например, в задаче про произведение цифр числа никто не говорил, что число положительное. Надо уметь анализировать задачу на предмет внезапных входных данных, и система типов функциональных языков может в этом помочь просто смотрите на тип того, что получилось, и думайте, можете ли вы обрабатывать все значения этого типа.
- С чем ещё может помочь система типов заставить вызывающего ваш код (например, вас самих) подумать, все ли случаи вы учли. Например, в задаче про поиск числа в списке все по привычке возвращали -1, что могло привести к тому, что вызвающий не подумал бы о том, что значения в списке может не быть, и обратился бы к списку по индексу -1. Тип option специально придуман, чтобы так не могло получиться, и тут, если мы возвращаем option, надо было бы явно разобрать два случая когда значение в списке есть и когда его нет. И если этого не сделать, компилятор скажет, что вы неправы. Вообще, общее правило состоит в том, что некорректное состояние системы должно быть невыразимо в системе типов, то есть если индекс то его либо нет, либо он неотрицательный.
- Ещё многие несколько раз подряд делали одно и то же вычисление, что плохо, потому что F# не Haskell и ленивые вычисления прямо так в нём не работают.
- Красивый способ порезать список на два для mergesort-a:

```
let rec split ls left right =
   match ls with
```

```
| [] -> (left, right)
| [a] -> (a::left, right)
| a::b::tail -> split tail (a::left) (b::right)
```

#### 1. Последовательности

Последовательности — один из самых частоиспользуемых ленивых типов данных, в стандартной библиотеке он называется seq, но на самом деле это не более чем синоним к IEnumerable < T >. То есть последовательность — это просто штука, по которой можно ходить итератором. Таким образом, на самом деле и строки, и списки, и массивы, и обычные дотнетовские списки, и практически всё остальное реализует seq. А это значит, что все операции seq применимы и к ним ко всем.

"Просто последовательность" в F# описывается так:

```
seq {0 .. 2}
seq {1I .. 100000000000001}
```

seq — это просто класс, возвращающий энумератор, поэтому она, собственно, и ленивая. Хранить миллиард чисел в памяти было бы очень грустно, поэтому их никто и не хранит, просто есть энумератор, который по текущему числу может вернуть следующее и знает, когда остановиться. Поэтому последовательности могут быть хоть бесконечными. Но зато чтобы вернуться к предыдущему элементу, последовательность надо перевычислять с самого начала.

Вот небольшой пример того, как с последовательностями работать:

Тут мы обходим файловую систему, собирая список файлов в текущей папке и всех её подпапках. Обратите внимание на использование операций модуля *Seq*, тут используется тот же паттерн, что и в списках — структура данных, которая ничего не умеет, и статический класс, который умеет всё, но ничего не хранит. Вот какие ещё методы бывают:

Операция	Тип
Seq.append	$\#seq<'a> \rightarrow \#seq<'a> \rightarrow seq<'a>$
Seq.concat	$\#seq < \#seq <' a >> \rightarrow seq <' a >$
Seq.choose	$('a \rightarrow 'b \ option) \rightarrow \#seq < 'a > \rightarrow seq < 'b >$
Seq.empty	seq <' a >
Seq.map	$('a \rightarrow 'b) \rightarrow \#seq < 'a > \rightarrow \#seq < 'b >$
Seq.filter	$('a \rightarrow bool) \rightarrow \#seq < 'a > \rightarrow seq < 'a >$
Seq.fold	$('s \rightarrow 'a \rightarrow 's) \rightarrow 's \rightarrow seq < 'a > \rightarrow 's$
Seq.initInfinite	$(int \rightarrow' a) \rightarrow seq <' a >$

Как обычно, тут приводится только небольшая часть методов, наиболее интересных по тем или иным причинам. Традиционные map-filter-fold, два сорта операций конкатенации (аррепd принимает два аргумента, concat — последовательность из последовательностей, которые надо склеить), choose — это map + filter. empty — это просто пустая последовательность, initInfinite принимает функцию-генератор, которая по данному индексу должна вернуть элемент, и возвращает бесконечную последовательность. Ест ещё Seq.unfold, которая тоже так умеет, но несколько более умно (она как fold, только наоборот, что, впрочем, понятно по её названию).

Кстати, решётки перед типами параметров означают "тип и все, кто от него наследуется". Например, арреnd может принять список и массив, но возвращает он именно последовательность.

Для последовательностей работает тот же синтаксис генерации, что и для списков, так что можно писать вот так:

Стрелочку надо читать как yield и обозначает она то же, что yield return в С# — когда дошли до этого места, вернуть значение, а потом, когда нас попросят следующее, продолжить с этого же места и считать, будто мы не прерывались. Вот ещё пример, генерим координаты белых (или чёрных) клеток шахматной доски:

```
let checkerboardCoordinates n =
  seq { for row in 1 .. n do
    for col in 1 .. n do
    if (row + col) % 2 = 0 then
       yield (row, col) }
```

Можно переписать через yield предыдущий пример с обходом файловой системы:

Здесь используется новая конструкция — "-»" или *yield!* (читается как yield-bang) — если yield добавляет к результату один элемент, то yield! добавляет все элементы последовательности, один за одним (то есть это равносильно циклу for c yield-ом).

А вот как можно получить последовательность всех строчек в файле:

Обратите внимание на use, это как using в C# — объявить переменную типа, реализующего интерфейс IDisposable, и вызвать его метод Dispose как только переменная выйдет из области видимости. Это очень похоже на идиому RAII из C++ и служит тем же целям — корректно завершить работу с ресурсом даже с учётом бросания исключений.

На самом деле, так читать из файла — плохая идея, потому что последовательности ленивые, следовательно, следующая строка будет считана только когда её попросят. При этом файл будет открыт, пока программа не дойдёт до самого конца файла. А вот если в конце сделать Seq.toList, это заставит файл считаться целиком, списки не ленивы и держат всё своё содержимое в памяти.

#### 2. Записи

В F# есть аналог структур из C#, только тут они называются "записи" и немутабельны по умолчанию. И в отличие от C#, они по умолчанию ссылочные типы. Описание типазаписи выглядит вот так:

```
type Person =
    { Name: string;
        DateOfBirth: System.DateTime; }

    Oбъект этого типа описывается, например, так:
{ Name = "Bill";
    DateOfBirth = new System.DateTime(1962, 09, 02) }

        Или так:
{ new Person
    with Name = "Anna"
    and DateOfBirth = new System.DateTime(1968, 07, 23) }
```

Обратите внимание, что в первом случае тип записи явно не указывается, выводилка типов находит тип с подходящими полями и считает типом записи его.

Поскольку записи немутабельны, традиционный принцип работы "скопировать и поменять" без специальной поддержки со стороны языка был бы очень неудобен, пришлось бы вручную копировать кучу полей. Но синтаксис копирования с изменением есть, выглядит так:

Кстати, обратите внимание, что апостроф (одиночная кавычка) — вполне законная часть имени, может стоять на любой позиции, кроме первой.

## 3. Размеченные объединения

Размеченные объединения — это типичный для функциональных языков тип, который почему-то редко встречается в объектно-ориентированных языках. Ближе всего размеченное объединение к конструкции union в C++ или к вариантным записям Паскаля. Это тип, значение которого может быть либо чем-то, либо чем-то ещё (одного из нескольких "подтипов"). Например:

Переменная bus имеет тип Transport, при этом является альтернативой Bus и хранит в себе данные типа Route (который на самом деле синоним int). А можно было бы написать

```
let car = Car("SomeCar", "Luxury Sedan")
```

Тогда сат тоже была бы типа Transport, но тем не менее, хранила бы в себе другие данные и помнила, что она машина. Кстати, эти Car, Bicycle и Bus часто называют дискриминаторами.

Некоторые типы данных, которые мы видели — это на самом деле размеченные объединения. Например, option — это либо None, либо Some что-то:

Или даже список — это либо пустой список, либо cons, содержащий в себе элемент и хвост списка. Да, размеченные объединения могут быть рекурсивны:

Вот так выглядит создание объектов размеченных объединений:

```
type IntOrBool = I of int | B of bool
let i = I 99
let b = B true

type C = Circle of int | Rectangle of int * int
[1..10]
|> List.map Circle
[1..10]
|> List.zip [21..30]
|> List.map Rectangle
```

Видно, что дискриминатор, используемый для создания объекта размеченного объединения, ведёт себя как функция.

Размеченные объединения можно разбирать с помощью шаблонов, удобнее всего это делать в match-e, например, так:

Поэтому, кстати, размеченные объединения хороши для представления неоднородных иерархических данных, например, деревьев разбора. Поэтому F# и OCaml так любят компиляторщики. Вот пример, дерево разбора логического выражения и код, который его вычисляет:

```
type Proposition =
    | True
    | And of Proposition * Proposition
    | Or of Proposition * Proposition
    | Not of Proposition

let rec eval (p: Proposition) =
    match p with
    | True -> true
    | And(p1, p2) -> eval p1 && eval p2
    | Or (p1, p2) -> eval p1 || eval p2
    | Not(p1) -> not (eval p1)

printfn "%A" <| eval (Or(True, And(True, Not True)))</pre>
```

Кстати, обратите внимание, что кортеж в записи типа обозначается "\*", а размеченное объединение — "|". Это неспроста, кортеж и запись (которая по сути тоже кортеж, но с именованными полями) — это декартово произведение множества значений входящих в них типов, а размеченное объединение — это просто объединение множеств значений (например, размеченное объединение int и bool может принимать в качестве значений целыее числа и true c false), отсюда использование чего-то, похожего на оператор "или" в записи. Кортеж — это произведение типов, а размеченное объединение — сумма типов.

Впрочем, кортежи хорошо работают вместе с размеченными объединениями, возможны взаимно ссылающиеся друг на друга типы, например, вот такое описание графа:

```
type node =
    { Name : string;
      Links : link list }
and link =
    | Dangling
    | Link of node
```

## 4. Паттерны функционального программирования

Далее речь пойдёт о некоторых базовых приёмах, типичных для функциональных программ, которые чем-то похожи на низкоуровневые паттерны ООП. Вообще, в функциональном программировании паттерны не так распространены, как в объектно-ориентированном, возможно потому, что в функциональных программах такие конструкции выражаются гораздо естественнее. Тем не менее, есть некоторые общеизвестные приёмы, которые мы тут обсудим.

Во-первых, как сделать цикл, если использовать циклы нельзя — заменить на рекурсию, передавая счётчик цикла и текущее состояние вычисления как параметр в рекурсивный вызов. Рассмотрим нерекурсивную программу, например, разложение на множители:

```
let factorizeImperative n =
  let mutable primefactor1 = 1
  let mutable primefactor2 = n
  let mutable i = 2
  let mutable fin = false
  while (i < n && not fin) do
    if (n % i = 0) then
        primefactor1 <- i
        primefactor2 <- n / i
        fin <- true
        i <- i + 1
  if (primefactor1 = 1) then None
    else Some (primefactor1, primefactor2)</pre>
```

Кстати, это вполне валидная программа на F#, но выглядит она так, будто написана на C#-е. mutable — это прямая противоположность const или readonly в C#, разрешает переменной менять значение, "<-" — оператор присваивания.

Как бы это можно было переписать рекурсивно:

```
let factorizeRecursive n =
  let rec find i =
    if i >= n then None
    elif (n % i = 0) then Some(i, n / i)
    else find (i + 1)
find 2
```

Здесь как раз и используется типичный для  $\Phi\Pi$  приём — завести вложенную функцию, которая бы принимала ещё один параметр (п попадает ей в замыкание, так что тоже доступен), и в этот параметр и передавать счётчик цикла. А дальше всё как обычно. В более сложных случаях состояние цикла может быть не только счётчиком, но и чем угодно, хоть здоровенной структурой.

Однако не всё так просто. Рассмотрим задачу создания списка чисел от 0 до 100000, и её очевидное императивное решение:

#### open System.Collections.Generic

```
let createMutableList () =
  let l = new List<int>()
  for i = 0 to 100000 do
       l.Add(i)
```

Воспользуемся приобретёнными знаниями и перепишем её рекурсивно:

```
let createImmutableList () =
  let rec createList i max =
    if i = max then
    []
  else
    i :: createList (i + 1) max
  createList 0 100000
```

Запустим и с удивлением обнаружим, что она упала с переполнением стека. В общемто, ничего удивительного, у нас 100000 рекурсивных вызовов тут, но если у нас в языке есть только рекурсия, то, кажется, у нас проблемы — списки больше примерно 5000 элементов оказываются для нас вообще недоступны.

Разумеется, это не так. Посмотрим на проблему более внимательно, на примере типичной реализации факториала:

```
let rec factorial x =
   if x <= 1
   then 1
   else x * factorial (x - 1)</pre>
```

Это на самом деле то же самое, что и

```
let rec factorial x =
   if x <= 1
   then
        1
   else
        let resultOfRecusion = factorial (x - 1)
        let result = x * resultOfRecusion
        result</pre>
```

— после рекурсивного вызова его результат ещё и умножается на значение x, которое, как параметр, лежит на стеке вызовов.

А если переписать факториал вот так:

```
let factorial x =
   let rec tailRecursiveFactorial x acc =
      if x <= 1 then
          acc
      else
          tailRecursiveFactorial (x - 1) (acc * x)
tailRecursiveFactorial x 1</pre>
```

Теперь умножение выполняетсяя ДО рекурсивного вызова, при вычислении аргумента, и рекурсивный вызов — это последний оператор функции. Тогда на самом деле кадр стека не нужен, потому что после рекурсивного вызова ничего уже не происходит, поэтому хранить параметры и локальные переменные не надо, да и адрес возврата нам неинтересен. Достаточно просто передать управление на начало функции, поменяв её параметры. Собственно, компилятор F# (как и любого другого нормального функционального языка) так и делает, вот что получится при декомпиляции написанного выше кода в С#:

```
public static int tailRecursiveFactorial(int x, int acc)
{
    while (true)
    {
        if (x <= 1)
        {
            return acc;
        }
        acc *= x;
        x--;
    }
}</pre>
```

Видим, что рекурсия заменилась просто циклом. Это возможно только тогда, когда рекурсивный вызов строго последнее действие, совершаемое функцией. Проблема F# в том, что компилятор не подсказывает, что получилась или не получилась хвостовая рекурсия, поэтому надо самим аккуратно следить. Собственно, вот создавалка списка из предыдущего примера, переписанная с помощью хвостовой рекурсии, она уже реально работает:

```
let createImmutableList () =
  let rec createList i max result =
    if i = max then
       List.rev result
    else
       createList (i + 1) max (i :: result)
  createList 0 100000 []
```

Чтобы аккуратно следить было не слишком больно, придумали паттерн "аккумулятор", который как раз и заключается в том, чтобы накапливать результат в одном из параметров, а потом вернуть результат целиком. Примеры выше были на самом деле примерами применения этого паттерна, вот ещё один пример, функция тар:

```
let rec map f list =
    match list with
    | [] -> []
    | hd :: tl -> (f hd) :: (map f tl)

--- ΤαΚ ΠΙΠΟΧΟ,

let map f list =
    let rec mapTR f list acc =
        match list with
    | [] -> acc
    | hd :: tl -> mapTR f tl (f hd :: acc)
    mapTR f (List.rev list) []
```

— так хорошо. Идея, как видим, тут точно такая же, как и в предыдущих примерах. Код получается страшнее, требуется вложенная функция, чтобы не показывать параметраккумулятор пользователю, зато рекурсивная программа работает так же, как обычная императивная программа с циклами.

Можно пойти дальше и вспомнить, что у нас язык-то функциональный, поэтому в качестве аккумулятора может выступать функция, которая постепенно строится, чтобы в конце рекурсии посчитаться и вернуть значение (или сделать то, что нужно). Например, распечатать список в обратном порядке:

Здесь при первом вызове printListRevTR передаётся весь список и функция, печатающая "Done!", затем происходит рекурсивный вызов, где в printListRevTR передаётся хвост

списка и функция, печатающая голову, затем вызывающая функцию, печатающую "Done!", и т.д. В самом конце это всё вызывается, печатается посследний элемент, предпоследний, ..., первый и "Done!".

Обратите внимание, что вызов функции-продолжения стоит последним, поэтому это тоже хвостовая рекурсия, кадра стека для каждого вызова не создаётся (хоть это и, вообще говоря, разные функции). Компилятор раскрывает их в последовательное выполнение.

Собственно, стиль, при котором в функцию передаётся функция, которая должна быть выполнена после того, как первая функция закончит работу, называется Continuation Passing Style, а сама передаваемая функция — Continuation, продолжение. Стиль прижился в асинхронном программировании, где встречается даже в программах на С# или Java — например, в функцию, выполняющую запрос к серверу, передаются функции, которые вызываются если от сервера пришёл ответ или произошла сетевая ошибка.

Несколько хуже обстоят дела с обходом ветвящихся структур данных, например, двоичного дерева. При использовании обычного паттерна "аккумулятор" нам бы пришлось в конце делать два рекурсивных вызова, для обхода левого и правого поддерева. Тогда они не могли бы быть хвостовой рекурсией, хотя бы один честно нуждался бы в кадре стека для хранения адреса возврата. Поэтому в таких случаях используют Continuation Passing Style, формируя функцию, которая последовательно вызовет себя для всех узлов дерева и при этом будет хвосторекурсивной. Вот пример:

```
type Tree<'a> =
    | Node of 'a * Tree<'a> * Tree<'a>
    | Empty
type ContinuationStep<'a> =
    | Finished
    | Step of 'a * (unit -> ContinuationStep<'a>)
let rec linearize binTree cont =
    match binTree with
    | Empty -> cont()
    | Node(x, l, r) \rightarrow
        Step(x, (fun () -> linearize l (fun () ->
                           linearize r cont)))
let iter f binTree =
    let steps = linearize binTree (fun () -> Finished)
    let rec processSteps step =
        match step with
        | Finished -> ()
        | Step(x, getNext) ->
            processSteps (getNext())
    processSteps steps
```

Размеченное объединение ContinuationStep служит тут для хранения состояния вычисления — оно может быть либо закончено, либо посещением узла с необходимостью вызвать функцию-продолжение (функцию типа unit -> ContinuationStep<'a>). Обход дерева выполняет функция linearize, которое, если дошла до листа, вызывает продолжение, а если посещает узел, возвращает Step со значением в этом узле и продолжением, которое вызовет linearize для левого поддерева, сказав ему (вот где хитрость), что потом в качестве продолжения надо вызвать linearize для правого поддерева. ну а потом функция iter получает последовательность step-ов и для каждого step-а вызывает функцию f и продолжение, чтобы получить следующий step и обработать его. То есть обход дерева не только хвосторекурсивный, но ещё и ленивый, linearize вызывается только когда надо получить следующий step.

## 5. Юнит-тестирование в F#

Теперь про юнит-тестирование, штуку, хоть и не связанную с функциональным программированием напрямую, но имеющую в F# несколько приятных функциональных особенностей. Кстати, теперь юнит-тесты в домашке обязательны.

Поскольку F# компилируется в байт-коды .NET, то нет никаких причин не работать стандартным библиотекам модульного тестирования, которые работают и в C#, например, NUnit, Microsoft Testing Framework и т.д. Ими вполне можно пользоваться, но есть более красивые с функциональной точки зрения обёртки над ними, которые позволят писать тесты в более F#-овом стиле, прежде всего FsUnit, стандарт де-факто в модульном тестировании для F#. Есть и библиотеки, специфичные для F#: FsCheck и Unquote, например (на самом деле, не совсем для F#, FsCheck портирована с Хаскеля, но в C# точно нет ничего такого — хотя никто не мешает тесты для программ на C# писать на F#-е, естественно, пользуясь его тулами).

Вот небольшой пример теста с FsUnit-ом:

Тут показан, кстати, способ записи идентификаторов через двойные апострофы — вся строка внутри считается именем, даже если там пробелы, ключевые слова и прочая жесть. Сам тест помечен атрибутом [<Test>], и вообще в F# атрибуты пишутся в скобках вида [<

>] (потому что просто квадратные скобки, как в C#, заняты под списки). *should equal* — это что-то вроде *Assert.Equals*, только круче.

Круче тем, что условие, которое надо проверить, на самом деле может быть довольно сложным, не просто равенство-истинность-не null, как принято в С#. Условие записывается в виде так называемых *матиеров*. Для тех, кто в курсе, такой же подход используется в библиотеке Hamcrest/NHamcrest. Вот примеры, из которых по идее всё должно стать понятно:

Есть некоторые заморочки с should throw и shouldFail, они хотят функцию без аргументов, возвращающую ничего, поэтому при вызове настоящий код обёрнут в лямбду.

Вот ещё примеры матчеров:

```
true |> should be True
false |> should not' (be True)
"" |> should be EmptyString
null |> should be Null

anObj |> should not' (be sameAs otherObj)

11 |> should be (greaterThan 10)
10.0 |> should be (lessThanOrEqualTo 10.1)

0.0 |> should be ofExactType<float>
1 |> should not' (be ofExactType<obj>)

Choice<int, string>.Choice1Of2(42) |> should be (choice 1)
"test" |> should not' (be instanceOfType<string>
"test" |> should not' (be instanceOfType<int>)
```

```
[1; 2; 3] |> should be unique
[1; 2; 3] |> should be ascending
[1; 3; 2] |> should not' (be ascending)
[3; 2; 1] |> should be descending
[3; 1; 2] |> should not' (be descending)
```

Более интересная, хотя и реже используемая штука — это FsCheck. FsCheck берёт функцию, рефлексией понимает, что функция принимает, и генерирует случайные значения её параметрам, после чего сколько-то раз её вызывает. Функция должна возвращать булевое значение. Если функция вернёт false, то FsCheck скажет, что тест провален, и ещё и покажет минимальный контрпример, на котором, собственно, получилось плохо. Например:

```
open FsCheck
let revRevIsOrig (xs:list<int>) = List.rev(List.rev xs) = xs

Check.Quick revRevIsOrig
// Ok, passed 100 tests.

let revIsOrig (xs:list<int>) = List.rev xs = xs
Check.Quick revIsOrig
// Falsifiable, after 2 tests (2 shrinks) (StdGen (338235241,296278002)):
// Original:
// [3; 0]
// Shrunk:
// [1; 0]
```

Замечу, что FsCheck прекрасно работает в паре с FsUnit (бросает исключение, которое FsUnit ловит и помечает тест как проваленный), так что писать часть тестов руками, а часть отдавать FsCheck не зазорно и повышает качество кода.

Ещё одна интересная библиотека — это Unquote. Вообще, она просто интерпретатор F#-а, использующий встроенный в язык механизм Quotation-ов, дающий возможность в программе получить дерево разбора куска кода на F#, потом обходить его как обычное дерево и делать с ним что угодно. Unquote хороша тем, что умеет не просто сказать, прошёл тест или нет, но и если не прошёл, показать последовательность преобразований, которая привела к ошибке. Вот пример:

```
[<Test>]
let ``Unquote demo`` () =
    test <@ ([3; 2; 1; 0] |> List.map ((+) 1)) = [1 + 3..1 + 0] @>

// ([3; 2; 1; 0] |> List.map ((+) 1)) = [1 + 3..1 + 0]

// [4; 3; 2; 1] = [4..1]

// [4; 3; 2; 1] = []

// false
```

Эти "<@" и "@>" и есть границы quotation-а, всё, что внутри, не вычисляется, а превращается в дерево разбора, которое отдаётся функции test из Unquote.

И конечно, библиотека для создания mock-объектов. В случае F#-а это Foq, тоже использующая quotation-ы, но на сей раз для генерации моков. Вот пример:

Этот мок имитирует мутабельный список, который на запрос Contains всегда возвращает true. Собственно, тоже хорошо работает с FsUnit и NUnit, можно использовать, чтобы красиво генерить тестовые заглушки и уменьшать зависимость теста от других кусков программы.