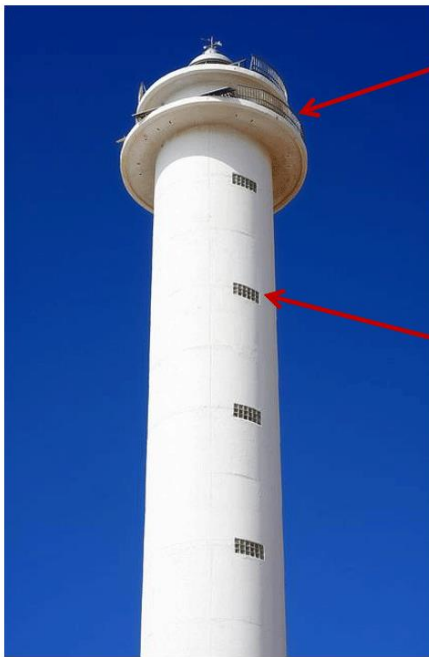


Lisp  
programmers



Haskell programmers

F#/OCaml programmers

Visual Basic programmers

Многие люди представляют функциональное программирование как нечто очень сложное и «наукоемкое», а представителей ФП-сообщества – эстетствующими философами, живущими в [башне из слоновой кости](#).

## **OO pattern/principle**

- Single Responsibility Principle
- Open/Closed principle
- Dependency Inversion Principle
- Interface Segregation Principle
- Factory pattern
- Strategy pattern
- Decorator pattern
- Visitor pattern

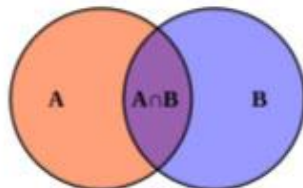
## **FP equivalent**

- Functions
- Functions
- Functions, also
- Functions
- You will be assimilated!
- Functions again
- Functions
- Resistance is futile!

*Seriously, FP patterns are different*

# **Основные принципы функционального проектирования (дизайна)**

# Function



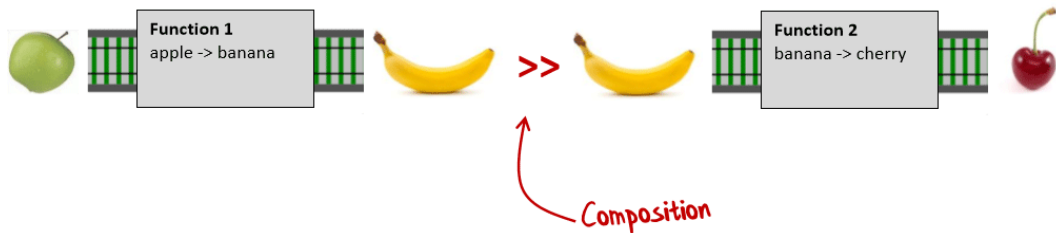
## Функции как объекты первого класса

В отличие от «классического» ООП (первые версии C++, C#, Java) функции в ФП представляют собой самостоятельные объекты и не должны принадлежать какому-либо классу. Удобно представлять функцию как волшебный железнодорожный тоннель: подаете на вход яблоки, а на выходе получаете бананы (`apple -> banana`).

Синтаксис F# подчеркивает, что функции и значения равны в правах:

```
let z = 1
let add = x + y // int -> int ->int
```

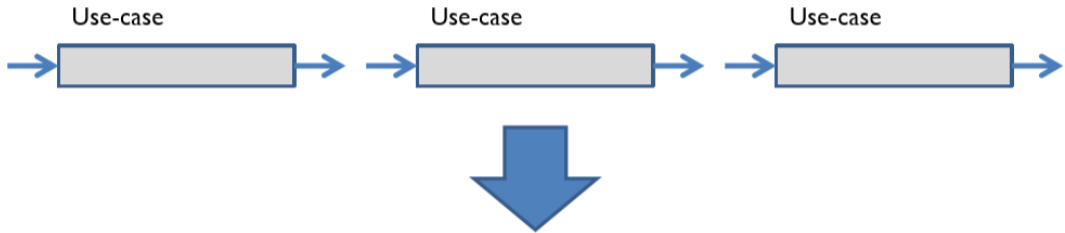
## Композиция как основной «строительный материал»



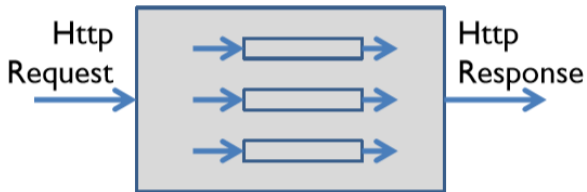
Если у нас есть две функции, одна преобразующая яблоки в бананы (`apple -> banana`), а другая бананы в вишни (`banana -> cherry`), объединив их мы получим функции преобразования яблок в вишни (`apple -> cherry`). С точки зрения программиста нет разницы получена эта функция с помощью композиции или написана вручную, главное – ее сигнатура.

Композиция применима как на уровне совсем небольших функций, так и на уровне целого приложения. Вы можете представить бизнес-процесс, как цепочку вариантов использования (use case) и скомпоновать их в функцию `HttpRequest` -> `HttpResponse`. Конечно это возможно только для синхронных операций, но для асинхронных есть реактивное функциональное программирование, позволяющее сделать тоже самое.





## Web application

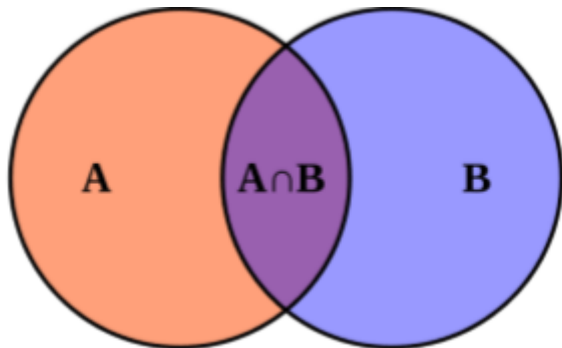


*“Composition is fractal”*

Можно представлять себе композицию функций как фрактал. Определение фрактала в строгом смысле не совпадает с определением композиции. Представляя фрактал вы можете визуализировать как ваш control flow состоит из скомпонованных функций, состоящих из скомпонованных функций, состоящих из...

Шаблон [компоновщик](#) (Composite) в ООП тоже можно представлять себе «фракталом», но компоновщик работает со структурами данных, а не преобразованиями.

## Типы != классы



У системы типов в ФП больше общего с теорией множеств, чем с классами из ООП. `int` – это тип. Но тип не обязательно должен быть примитивом. `Customer` – это тоже тип. Функции могут принимать на вход и возвращать функции. `int -> int` – тоже тип. Так что «тип» — это название для некоторого множества.

Типы тоже можно компоновать. Большая часть функциональных ЯП работает с алгебраической системой типов, отличающейся от системы классов в ООП.

## Перемножение (логическое «и», record type в F#)

На первый взгляд это может показаться странным, однако в этом есть смысл. Если взять множество людей и множество дат, «перемножив» их мы получим множество дней рождений.

```
type Birthday = Person * Date
```

## Сложение (логическое «или», discriminated union type в F#)

```
type PaymentMethod =  
    | Cash  
    | Cheque of ChequeNumber  
    | Card of CardType * CardNumber
```

Discriminated union – сложное название. Проще представлять себе этот тип как выбор. Например, вы можете на выбор оплатить товар наличными, банковским переводом или с помощью кредитной карты. Между этими вариантами нет ничего общего, кроме того, все они являются способом оплаты.

Однажды нам пригодились «объединения» для моделирования предметной модели. Entity Framework умеет работать с такими типами из коробки, нужно [лишь добавить id](#).

## Стремление к «полноте»

Domain (int)

...  
3  
2  
1  
0  
...

```
int TwelveDividedBy(int input)
{
    switch (input)
    {
        case 3: return 4;
        case 2: return 6;
        case 1: return 12;
        case 0:
            throw ArgumentException;
    }
}
```

Codomain (int)

...  
4  
6  
12  
...

You tell me you can handle 0, and then you complain about it?

int -> int

This type signature is a lie!

Давайте рассмотрим функцию «разделить 12 на». Ее сигнатура `int -> int` и это ложь! Если мы подадим на вход 0, функция выбросит исключение. Вместо этого мы можем заменить сигнатуру на `NonZeroInteger -> int` или на `int -> int option`.

Constrain the input

NonZeroInteger

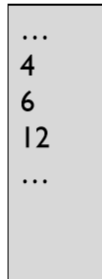


0 is missing

```
int TwelveDividedBy(int input)
{
  switch (input)
  {
    case 3: return 4;
    case 2: return 6;
    case 1: return 12;

    case -1: return -12;
  }
}
```

int



0 doesn't have to be handled

NonZeroInteger -> int

Types are documentation



ФП подталкивает вас к более строгому и полному описанию сигнатур функций. Если функции не выбрасывают исключений вы можете использовать сигнатуру и систему типов в качестве документации. Вы также можете использовать систему типов для создания предметной модели (Domain Model) и описания бизнес-правил (Business Rules). Таким образом можно гарантировать, что операции не допустимые в реальном мире не будут компилироваться в приложении, что дает более надежную защиту, чем модульные тесты. Подробнее об этом подходе вы можете прочитать в [отдельной статье](#).

## Функции в качестве аргументов

Hard-coded data. Yuck!



```
let printList() =  
  for i in [1..10] do  
    printfn "the number is %i" i
```

Хардкодить данные считается дурным тоном в программирование, вместо этого мы передаем их в качестве параметров (аргументов методов). В ФП мы идем дальше. Почему бы не параметризовать и поведение?

```
let printList aList =  
  for i in aList do  
    printfn "the number is %i" i
```

*Hard-coded behaviour. Yuck!*

Вместо функции с одним аргументом опишем функцию с двумя. Теперь не важно, что это за список и куда мы выводим данные (на консоль или в лог).

```
let printList anAction aList =  
  for i in aList do  
    anAction i
```

Пойдем дальше. Рассмотрим императивный пример на С#. Очевидно, что в данном коде присутствует дублирование (одинаковые циклы). Для того чтобы устранить дублирование нужно выделить общее и выделить общее в функцию:

```
public static int Product(int n)
{
    int product = 1; // инициализация
    for (int i = 1; i <= n; i++) // цикл
    {
        product *= i; // действие
    }

    return product; // возвращаемое значение
}

public static int Sum(int n)
{
    int sum = 0; // инициализация
    for (int i = 1; i <= n; i++) // цикл
    {
        sum += i;
    }

    return sum; // возвращаемое значение
}
```

В F# для работы с последовательностями уже есть функция fold:

```
let product n =  
    let initialValue = 1  
    let action productSoFar x = productSoFar * x  
  
    [1..n] |> List.fold action initialValue
```

```
let sum n =  
    let initialValue = 0  
    let action sumSoFar x = sumSoFar+x  
  
    [1..n] |> List.fold action initialValue
```

Но, позвольте, в C# есть Aggregate, который делает тоже самое! Поздравляю, LINQ написан в функциональном стиле :)

Рекомендую цикл статей Эрика Липперта о [монадах в C#](#). С [десятой части](#) начинается объяснение «монадической» природы SelectMany

## Функции в качестве интерфейсов

Допустим у нас есть интерфейс.

```
interface IBunchOfStuff
{
    int DoSomething(int x);
    string DoSomethingElse(int x); // один интерфейс - одно дело
    void DoAThirdThing(string x); // нужно разделить
}
```

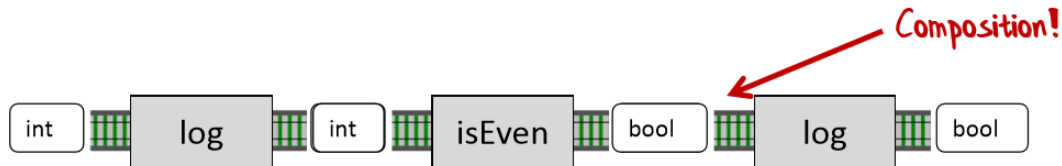
Если взять [SRP](#) и [ISP](#) и возвести их в абсолют все интерфейсы будут содержать только одну функцию.

```
interface IBunchOfStuff
{
    int DoSomething(int x);
}
```

Тогда это просто функция `int -> int`. В F# не нужно объявлять интерфейс, чтобы сделать функции взаимозаменяемыми, они взаимозаменяемы «из коробки» просто по своей сигнатуре. Таким образом паттерн «[стратегия](#)» реализуется простой передачей функции в качестве аргумента другой функции:

```
let DoSomethingWithStuff strategy x =  
    strategy x
```

Паттерн «[декоратор](#)» реализуется с помощью композиции функций



```
let isEvenWithLogging = log >> isEven >> log // int -> bool
```

Здесь для простоты изложения опускаются вопросы семантики. При моделировании реальных предметных моделей одной сигнатуры функции не всегда достаточно.

## Каррирование и частичное применение

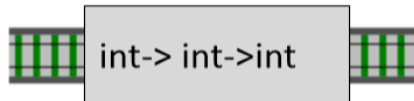
Итак, используя одну только композицию мы можем проектировать целые приложения. Плохие новости: композиция работает только с функциями от **одного параметра**. Хорошие новости: в ФП **все функции** являются функциями от одного параметра.



Normal (Two parameters)

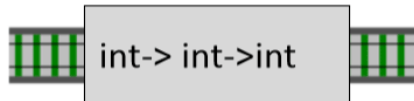
let add x y = x + y

As a thing  
(No parameters)

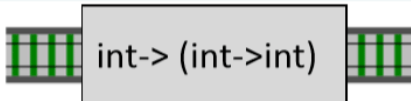


let add = (fun x y -> x + y)

One parameter



let add x = (fun y -> x + y)



Обратите внимание, сигнатура  $\text{int} \rightarrow \text{int} \rightarrow \text{int}$  не содержит скобок не случайно. Можно воспринимать сложение, как функцию от двух аргументов типа  $\text{int}$ , возвращающую значение типа  $\text{int}$  или как функцию от одного аргумента, возвращающую *функциональный* тип  $\text{int} \rightarrow \text{int}$ . Возвращаемая функция будет называться сумматор по основанию  $n$ , где  $n$  — число переданное аргументом в первую функцию. Повторив эту операцию рекурсивно можно функцию от любого числа аргументов преобразовать в функции от одного аргумента.

Такие преобразования возможны не только для компилируемых функций в программировании, но и для математических функций. Возможность такого преобразования впервые отмечена в трудах Готтлоба Фреге, систематически изучена Моисеем Шейнфинкелем в 1920-е годы, а наименование получило по имени Хаскелла Карри — разработчика комбинаторной логики, в которой сведение к функциям одного аргумента носит основополагающий характер.

Возможность преобразования функций от многих аргументов к функции от одного аргумента естественна для функциональных ЯП, поэтому компилятор не будет против, если вы передадите только одно значения для вычисления суммы.

```
let three = 1 + 2
let three = (+) 1 2
let three = ((+) 1) 2
let add1 = (+) 1
let three = add1 2
```

Это называется частичным применением. В функциональных ЯП частичное применение [заменяет принцип инъекции зависимостей](#) (Dependency Injection)

```
// эта функция требует зависимость
let getCustomerFromDatabase connection (customerId:CustomerId) =
    from connection
    select customer
    where customerId = customerId

// а эта уже нет
let getCustomer1 = getCustomerFromDatabase myConnection
```

## Продолжения (continuations)

Зачастую решения, закладываемые в реализацию, оказываются не достаточно гибкими. Вернемся к примеру с делением. Кто сказал, что мы хотим, чтобы функция выбрасывала исключения? Может быть мне лучше подойдет «особый случай»

```
int Divide(int top, int bottom)
{
    if (bottom == 0)
    {
        // кто решил, что нужно выбросить исключение?
        throw new InvalidOperationException("div by 0");
    }
    else
    {
        return top/bottom;
    }
}
```

Вместо того, чтобы решать за пользователя, мы можем предоставить решение ему:

```
void Divide(int top, int bottom, Action ifZero, Action<int> ifSuccess)
{
    if (bottom == 0)
    {
        ifZero();
    }
    else
    {
        ifSuccess( top/bottom );
    }
}
```

Если вы когда-нибудь писали асинхронный код, то наверняка знакомы с «пирамидой погибели» (Pyramid Of Doom)

```
let example input =  
  let x = doSomething input  
  if x <> null then  
    let y = doSomethingElse x  
    if y <> null then  
      let z = doAThirdThing y  
      if z <> null then  
        let result = z  
        result  
      else  
        null  
    else  
      null  
  else  
    null
```

Nulls are a code smell:  
replace with Option!

Продолжения позволяют исправить этот код и избавиться от уровней вложенности. Для этого необходимо инкапсулировать условный переход в функцию:

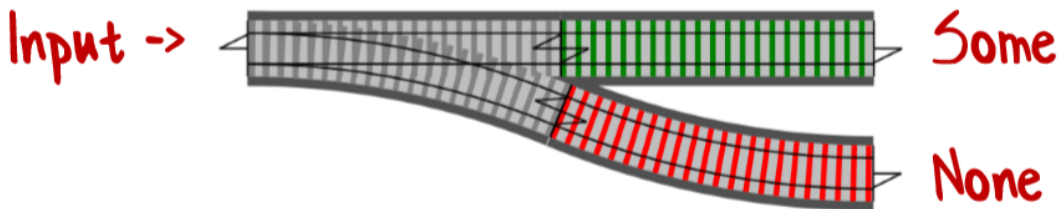
```
let ifSomeDo f opt =  
    if opt.IsSome then  
        f opt.Value  
    else  
        None
```

**И переписать код, используя продолжения**

```
let example input =  
    doSomething input  
    |> ifSomeDo doSomethingElse  
    |> ifSomeDo doAThirdThing  
    |> ifSomeDo (fun z -> Some z)
```

# Монады

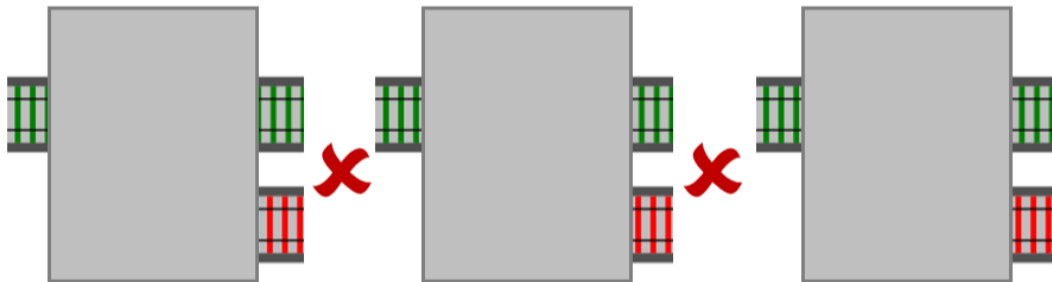
Монады – это одно из «страшных» слов ФП. В первую очередь, из-за того, что обычно объяснения начинаются с [теории категорий](#). Во вторую — из-за того что «монада» — это очень абстрактное понятие, не имеющее прямой аналогии с объектами реального мира. Я большой сторонник подхода «от частного к общему». Поняв практическую пользу на конкретном примере проще двигаться дальше к более полному и абстрактному определению.



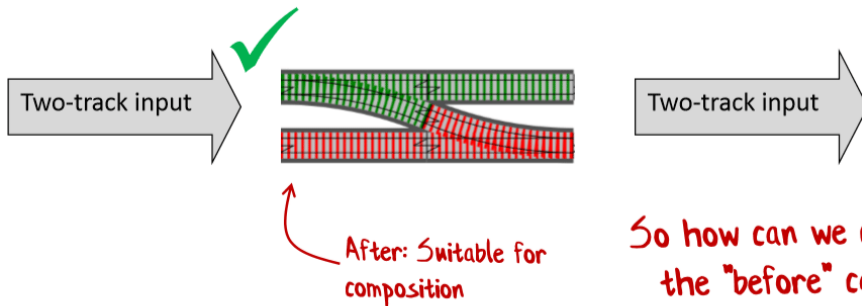
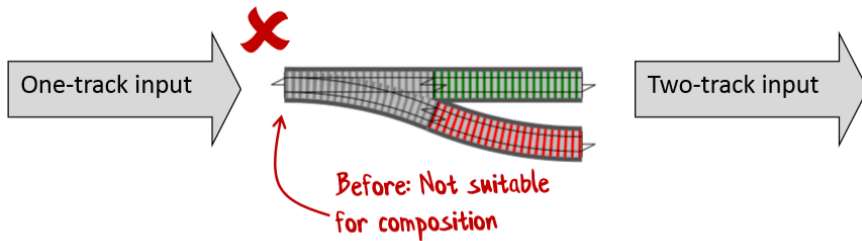
Зная о «продолжениях», вернемся к аналогии с рельсами и тоннелем. Функцию, в которую передаются аргумент и два «продолжения» можно представить как развилку.



Но такие функции не компонуются :(



# На помощь приходит функция `bind`



So how can we convert from the "before" case to the "after" case?

```
let bind nextFunction optionInput =  
  match optionInput with  
  // передаем результат выполнения предыдущей функции в случае успеха  
  | Some s -> nextFunction s  
  // или просто пробрасываем значение None дальше  
  | None -> None
```

Код пирамиды погибели может быть переписан с помощью bind

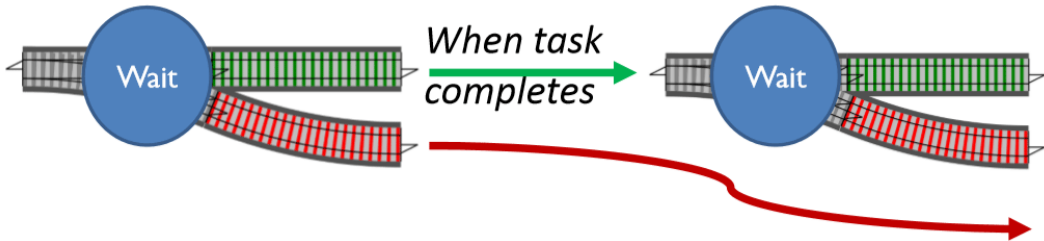
```
// БЫЛО
let example input =
    let x = doSomething input
    if x.IsSome then
        let y = doSomethingElse (x.Value)
        if y.IsSome then
            let z = doAThirdThing (y.Value)
            if z.IsSome then
                let result = z.Value
                Some result
            else
                None
        else
            None
    else
        None
```

```
// стало
let bind f opt =
  match opt with
  | Some v -> f v
  | None -> None

let example input =
  doSomething input
  |> bind doSomethingElse
  |> bind doAThirdThing
  |> bind (fun z -> Some z)
```

Кстати, это называется «monadic bind». Скажите своим друзьям, любителям хаскеля, что вы знаете, что такое «monadic bind» и вас примут в тайное общество:)

Bind можно использовать для сцепления асинхронных операций ([промисы в JS](#) устроены именно так)



## Bind для обработки ошибок

Если у вас появилось смутное ощущение, что дальше идет описание монады `Either`, так оно и есть

Рассмотрим код на `C#`. Он выглядит достаточно хорошо: все кратко и понятно. Однако в нем отсутствует обработка ошибок. Действительно, что может пойти не так?

```
string UpdateCustomerWithErrorHandling()
{
    var request = receiveRequest();
    validateRequest(request);
    canonicalizeEmail(request);
    db.updateDbFromRequest(request);
    smtpServer.sendEmail(request.Email)
    return "OK";
}
```

Мы все знаем, что обрабатывать ошибки нужно. Добавим обработку.

```
string UpdateCustomerWithErrorHandling()
{
    var request = receiveRequest();
    var isValidated = validateRequest(request);
    if (!isValidated)
    {
        return "Request is not valid"
    }

    canonicalizeEmail(request);
    try
    {
        var result = db.updateDbFromRequest(request);
        if (!result)
        {
            return "Customer record not found"
        }
    }
    catch
    {
        return "DB error: Customer record not updated"
    }
}
```



```
if (!smtpServer.sendEmail(request.Email))
{
    log.Error "Customer email not sent"
}

return "OK";
}
```

Вместо шести понятных теперь 18 не понятных строчек. Это 200% дополнительных строчек кода. Кроме того, линейная логика метода теперь зашумлена ветвлениями и ранними выходами.

С помощью `bind` можно абстрагировать логику обработки ошибок. Вот так будет выглядеть метод без обработки ошибок, если его переписать на F#:

Before

```
let updateCustomer =  
  receiveRequest  
  |> validateRequest  
  |> canonicalizeEmail  
  |> updateDbFromRequest  
  |> sendEmail  
  |> returnMessage
```

One track

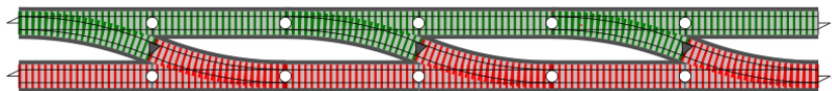


А вот этот код но уже с обработкой ошибок:

After

```
let updateCustomerWithErrorHandling =  
  receiveRequest  
  |> validateRequest  
  |> canonicalizeEmail  
  |> updateDbFromRequest  
  |> sendEmail  
  |> returnMessage
```

Two track



Более подробно эта тема раскрыта в [отдельном докладе](#).

## Функторы

Мне не очень понравилось описание функторов у Скотта. Прочитайте лучше статью «[Функторы, аппликативные функторы и монады в картинках](#)»

## Моноиды

К сожалению, для объяснения моноидов не подходят простые аналогии.

Приготовьтесь к математике.



## Я предупредил, итак, математика

- $1 + 2 = 3$
- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 + 0 = 1$   
 $0 + 1 = 1$

## И еще немного

- $2 * 3 = 6$
- $2 * (3 * 4) = (2 * 3) * 4$
- $1 * 2 = 2$   
 $2 * 1 = 2$

## Что общего между этими примерами?

1. Есть некоторые объекты, в данном случае числа, и способ их взаимодействия. Причем результат взаимодействия — это тоже число (замкнутость).
2. Порядок взаимодействия не важен (ассоциативность).
3. Кроме того, есть некоторый специальный элемент, взаимодействие с которым не меняет исходный объект (нейтральный элемент).

За более строгим определением обратитесь к [википедии](#). В рамках статьи обсуждается лишь несколько примеров применения моноидов на практике.

## Замкнутость

Дает возможность перейти от попарных операций к операциям на списках

```
1 * 2 * 3 * 4  
[ 1; 2; 3; 4 ] |> List.reduce (*)
```

## Ассоциативность

Применение принципа «разделяй и властвуй», «халявная» параллелизация. Если у нашего процессора 2 ядра и нам нужно рассчитать значение  $1 + 2 + 3 + 4$ . Мы можем вычислить  $1 + 2$  на первом ядре, а  $3 + 4$  — на втором, а результат сложить. Больше последовательных вычислений — больше ядер.



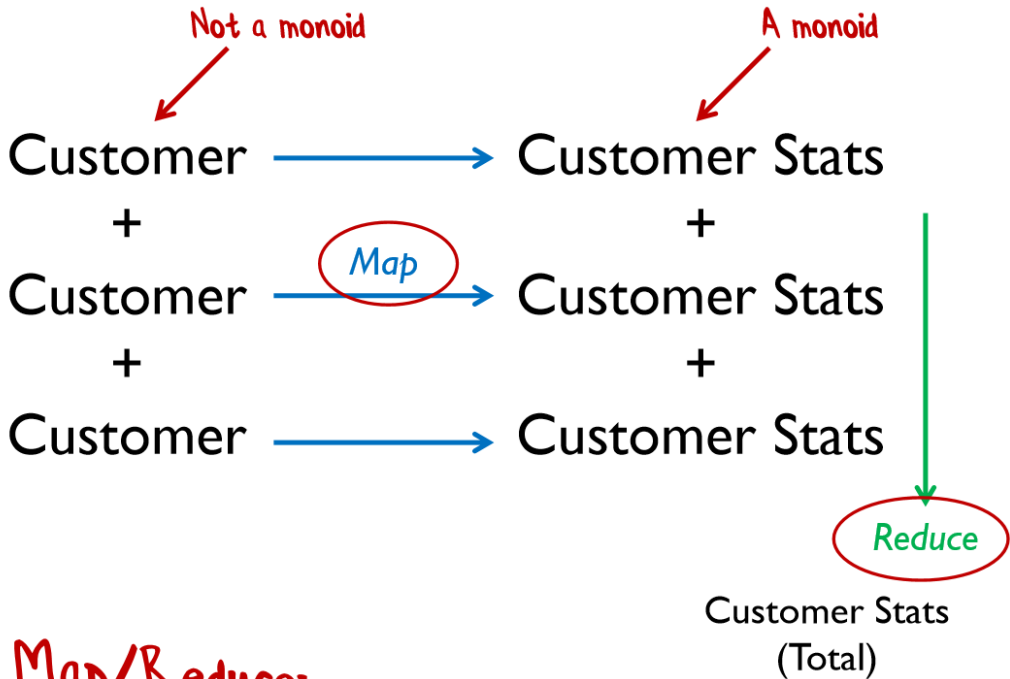
## Нейтральный элемент

С `reduce` есть несколько проблем: что делать с пустыми списками? Что делать, если у нас нечетное количество элементов? Правильно, добавить в список нейтральный элемент.

Кстати, в математике часто встречается определение моноида как [полугруппы](#) с нейтральным элементом. Если нейтральный элемент отсутствует, то можно попробовать его доопределить, чтобы воспользоваться преимуществами моноида.

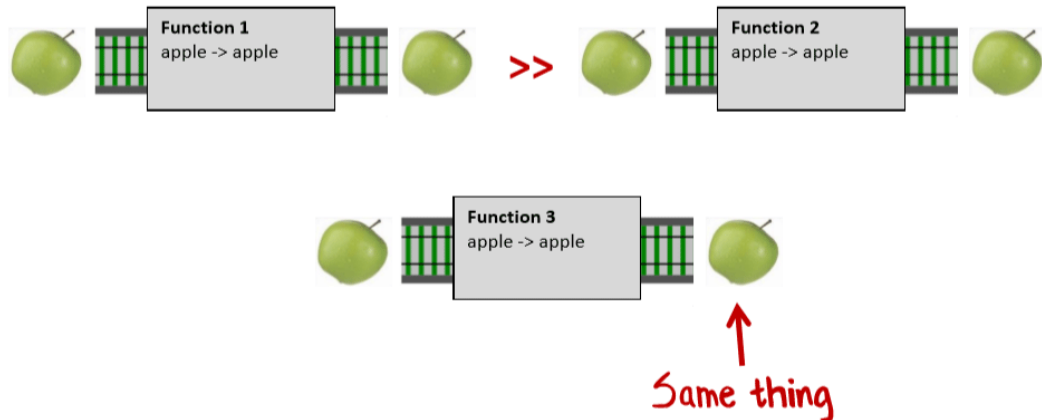
## Map / Reduce

Если ваши объекты — не моноиды, попробуйте преобразовать их. Знаменитая [модель распределенных вычислений Google](#) — не более чем эксплуатация моноидов.



Map/Reduce!

# Эндоморфизмы



Функции с одинаковым типом входного и выходного значения являются моноидами и имеют специальное название — «эндоморфизмы» (название заимствовано из теории категорий). Что более важно, функции, содержащие эндоморфизмы могут быть преобразованы к эндоморфизмам с помощью частичного применения.

Грег Янг открыто заявляет, что [Event Sourcing](#) — это просто функциональный код. Flux и unidirectional data flow, [кстати тоже](#).

Partial application of event

Endomorphism

apply event1 // State -> State

apply event2 // State -> State

apply event3 // State -> State

Reduce

applyAllEventsAtOnce // State -> State

Another endomorphism!

## Монады VS моноиды

Монады являются моноидами, ведь как известно, монада — это всего лишь МОНОИД в категории эндофункторов, а монадические законы — не более чем определение моноида в контексте продолжений.

Кстати, бастион ООП — GOF тоже содержит монады. Паттерн «интерпретатор» — это так называемая свободная монада.