



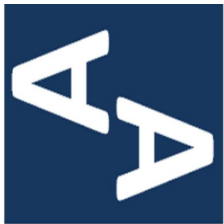
Programación funcional en Scala

2. *Más allá de las HOFs*

2.1 *Type classes*

2.2 *Funtores*

2.3 *Mónadas*



Habla Computing
info@hablapps.com
[@hablapps](https://twitter.com/hablapps)

Objetivos

- Entender el papel de las *type classes* dentro del esquema de mecanismos de **modularidad**
- Saber implementar instancias de *type classes* para
 - Tipos regulares
 - **Constructores de tipos**
- Saber explicar lo que es un **monoide**, un **funtor** y una **mónada**.
 - *Estructuras de datos funtoriales y monádicas*

Más allá de las HOFs

- ❖ **Type classes**
- ❖ **Funtores**
- ❖ **Mónadas**

....

LENGUAJES

TYPE CLASSES

FUNCIONES DE ORDEN SUPERIOR

POLIMORFISMO PARAMÉTRICO

FUNCIONES



¿Qué son las *type classes*?

- Las *type classes* son clases de tipos
 - Permiten caracterizar tipos en base a una serie de operaciones
 - Son un mecanismo de modularidad
- No confundir con las *clases en OO*, que son clases de objetos

Type classes

(I) Programas monolíticos

```
// (I) Versión monolítica
```

```
// Ejemplo 1
```

```
def sum(l: List[Int]): Int =  
  l match {  
    case Nil => 0  
    case x :: r => x + sum(r)  
  }
```

```
// Ejemplo 2
```

```
def concat(l: List[String]): String =  
  l match {  
    case Nil => ""  
    case x :: r => x + concat(r)  
  }
```

Type classes

(II) Patrón recurrente

```
// (II) Patrón recurrente
// Sin type classes: abstraemos los valores y funciones
def collapse[A](l: List[A])(
  zero: A, add: (A,A) => A): A =
  l.fold(zero)(add)

// NOTA: `foldRight` y `fold` (catamorfismo) son exactamente
// iguales para listas. Pero NO lo son para otras estructura
```

Type classes

(II) Patrón recurrente

```
// (II) Patrón recurrente
// Con type classes
trait Monoide[T]{           // Los Monoides tienen leyes:
  def add(t1: T, t2: T): T // - Asociatividad
  val zero: T              // - Elemento neutro
}

def collapse[A](l: List[A])(monoid: Monoide[A]): A =
  l.fold(monoid.zero)(monoid.add)
```

Type classes

(III) Versiones modularizadas

```
// (III) Versión modularizada
```

```
// Ejemplo 1
```

```
val intMonoid: Monoid[Int] = new Monoid[Int] {  
  val zero: Int = 0  
  def add(i1: Int, i2: Int): Int = i1 + i2  
}  
def sum(l: List[Int]): Int = collapse(l)(intMonoid)
```

```
// Ejemplo 2
```

```
object strMonoid extends Monoid[String] {  
  val zero: String = ""  
  def add(s1: String, s2: String): String = s1 + s2  
}  
def concat(l: List[String]): String =  
  collapse(l)(strMonoid)
```


¿Qué son las *type classes*?

- Las *type classes* son tipos genéricos que proporcionan una funcionalidad adicional al tipo que parametrizan (métodos, valores, ...)
- Estos métodos, valores, etc., tienen que estar implementado conforme a unas **leyes**
 - **E.g.:** Monoides (asociatividad e identidad)
- Permiten agrupar la funcionalidad y valores comunes de tipos

Ventajas de las *type classes*:

Corrección, Expresividad y Generalidad

- Generalidad
 - Una *type class* debe poder aplicarse a muchos tipos
- Expresividad
 - Cuanto más potentes las funcs. primitivas de la *type class*, más operaciones derivadas podré definir
- Corrección
 - Al agrupar las impls del **trait** es más fácil vigilar la corrección de sus propiedades

Ejercicio: EXPRESIVIDAD y GENERALIDAD... ¿son complementarias o se contradicen entre sí?



Type classes

En Scala: *implicit* + *context bounds*

- Objetivo: enseñar el código idiomático en Scala para *type classes*
 - Aún tengo que pasar la instancia de **Monoide** a la función ¿Puedo evitarlo?

```
// (II) Patrón recurrente
```

```
def collapse[A](l: List[A])(monoid: Monoide[A]): A =  
  l.foldLeft(monoid.zero)(monoid.add)
```

```
// (III) Versión modularizada
```

```
def sum(l: List[Int]): Int = collapse(l)(intMonoid)
```

```
def concat(l: List[String]): String = collapse(l)(strMonoid)
```

Type classes con *implicit*s

// (II) Patrón recurrente (implícitos)

```
def collapse[A](l: List[A])(implicit monoid: Monoide[A]): A =  
  l.foldLeft(monoid.zero)(monoid.add)
```

// (III) Versión modularizada

```
implicit val intMonoid: Monoide[Int] = new Monoide[Int]{  
  val zero = 0  
  def add(i1: Int, i2: Int): Int = i1 + i2  
}  
  
implicit object stringMonoid extends Monoide[String]{  
  val zero: String = ""  
  def add(s1: String, s2: String): String = s1 + s2  
}
```

```
def sumaInt(l: List[Int]): Int = collapse(l)
```

```
def concat(l: List[String]): String = collapse(l)
```

Type classes con *context bounds*

// (II) Patrón recurrente (context bounds, con implicitly)

```
def collapse[A: Monoid](l: List[A]): A = {  
  val monoid = implicitly[Monoid[A]]  
  l.foldLeft(monoid.zero)(monoid.add)  
}
```

// (II) Patrón recurrente (context bounds, sin implicitly)

```
object Monoid {  
  def apply[A](implicit ev: Monoid[A]): Monoid[A] = ev  
}  
  
def collapse[A: Monoid](l: List[A]): A =  
  l.foldLeft(Monoid[A].zero)(Monoid[A].add)
```

// (III) Versión modularizada

```
def sumaInt(l: List[Int]): Int = collapse(l)  
def concat(l: List[String]): String = collapse(l)
```

Type classes - *context bound*

- No toda *type class* usa *context bound*
 - Recordar primer ejemplo **Monoide** al principio
- Pero si hay *context bound*, hay *type class*

```
def f[T: TypeClass](t: T)  
  // T:TypeClass → “T es una instancia de TypeClass”  
  // t:T          → “t es una instancia de T”
```

- **[T: TypeClass]** expresa que (dentro de la función) el tipo **T** pertenece a **TypeClass**
 - Métodos de **TypeClass** disponibles sobre **T**

Polimorfismo *ad-hoc*

- El código no es “solo” paramétrico en **T**, *i.e.* las funciones reciben info extra (*ad-hoc*) sobre **T**
- Una *type class* puede dar información extra para convertir, serializar, combinar... valores de tipo **T**
 - `Show[T]`, `Equals[T]`, `Order[T]`, ...

Type classes

¿Y por qué no herencia?

- Se debe poder cambiar (extender) **class** **T**
 - Imposible si es **final**
 - Clases de la librería estándar (**Int**, **String**, ...) no son extensibles
- No es posible acceder a info 'estática' de la clase (mirar ejemplo siguiente *slide*)

Type classes

¿Y por qué no herencia?

```
trait Monoid[T]{  
  def add(t1: T, t2: T): T  
  def zero: T  
}  
  
class C extends Monoid[C]{  
  def zero: C = ??? // Impl de zero para C  
  def add(c2:C) = ??? // Impl de add para C  
  /// ... Resto implementación C  
}  
  
object Test {  
  def collapse[A <: Monoid[A]](l:List[A]) =  
    l.foldLeft(???)(_ add _) // Imposible acceder a zero!  
}
```

Ejercicios type classes

Ejercicio: Implementar una *type class* para cálculos estadísticos dentro del **object** `TypeClassParaEstadisticas` en **tema2-typeclasses/EjerciciosClase_TypeClasses.scala**

En ese mismo object encontrarás implementaciones alternativas de la misma funcionalidad. Puedes estudiarlas para compararlas con la implementación mediante *type classes*.



Más allá de las HOFs

- ❖ Type classes
- ❖ Monoides
- ❖ **Funtores**
- ❖ Mónadas

....

LENGUAJES

TYPE CLASSES

FUNCIONES DE ORDEN SUPERIOR

POLIMORFISMO PARAMÉTRICO

FUNCIONES



Genericidad *higher-kind*

```
// Ejemplo 1 (map for List)
```

```
def map[A,B](l: List[A])(f: A=>B): List[B] =  
  l match {  
    case Nil => Nil  
    case head :: tail =>  
      (f(head): B) :: map(tail)(f)  
  }
```

```
// Ejemplo 2 (map for Option)
```

```
def map[A,B](o: Option[A])(f: A=>B): Option[B] =  
  o.fold(None:Option[B])(  
    (a: A) => Some(f(a)):Option[B]  
  )
```

```
// map for Tree, Set, Try...
```

Genericidad *higher-kind*

(I) Monolítica

```
// (I) Versión monolítica
```

```
// Ejemplo 3 (duplicar elementos List)
```

```
def duplicate[A](l: List[A]): List[(A,A)] =  
  map(l)((a: A) => (a,a))
```

```
// Ejemplo 4 (duplicar elementos Option)
```

```
def duplicate[A](o: Option[A]): Option[(A,A)] =  
  map(o)((a: A) => (a,a))
```

```
// duplicate for Tree, Set, Try...
```

Genericidad *higher-kind*

(II) Patrón recurrente

```
// (II) Patrón recurrente

// Necesitamos abstraer 'map' sobre List[_], Option[_],
// Set[_]... estos tipos se llaman "constructores de tipos"

// Abstracción sobre el constructor de tipos en una
// type class (antes abstraíamos sobre tipos)
trait MapFunction[F[_]]{
  def apply[A,B](fa: F[A])(f: A=>B): F[B]
}

// Generalización de 'duplicate' a partir de MapFunction
def duplicateF[F[_],A](fa:F[A])(map:MapFunction[F]): F[(A,
A)] =
  map[A,(A,A)](fa)((a: A) => (a,a))
```

Genericidad *higher-kind*

(III) Modularizado

```
// (III) Versión modularizada
// Creamos instancia de type class MapFunction para Option
val optionMapFunction = new MapFunction[Option]{
  def apply[A,B](oa: Option[A])(f: A=>B): Option[B] =
    map(fa)(f)
}
// Ya podemos modularizar a partir de duplicateF
def modularDuplicate[A](oa: Option[A]): Option[(A,A)] =
  duplicateF(oa)(optionMapFunction)
```

Genericidad *higher-kind*

(III) Modularizado

```
// Antes de modularizar
```

```
map(List)
map(Option)
map(Tree)
map(Set)
...

duplicate(List)
duplicate(Option)
duplicate(Tree)
duplicate(Set)
...
```

```
// Modularizado
```

```
trait MapFunction(F[_])
```

```
MapFunction(List)
MapFunction(Option)
MapFunction(Tree)
MapFunction(Set)
...
```

```
// One for all!
```

```
duplicate(F[_])(MapFunction[F])
```


Genericidad *higher-kinded* en Scala

- Hemos visto ejemplos de constructores de tipos (*tipos que permiten construir tipos a partir de otros tipos*)
 - Es decir, `List[_]`, `Map[_,_]`, `Option[_]`...
- Scala permite abstraer los *constructores de tipos*

```
class ClassUsingHigherKinded[M[_]] { ... }  
  
val v1 = new ClassUsingHigherKinded[List]()  
val v2 = new ClassUsingHigherKinded[Option]()
```

¿Qué es un functor?

- Functor es una *type class* que se define sobre *constructores de tipos* (**F**[_])
- Transforma el contenido del tipo **F**[_], *manteniendo la forma de la estructura*

```
trait Functor[F[_]]{  
  def map[A, B](fa: F[A])(f: A => B): F[B]  
}
```

Ejercicio: ¿Puedo implementar

```
def filter[A](f:A=>Boolean): F[A] solo con map?
```



Leyes de los funtores

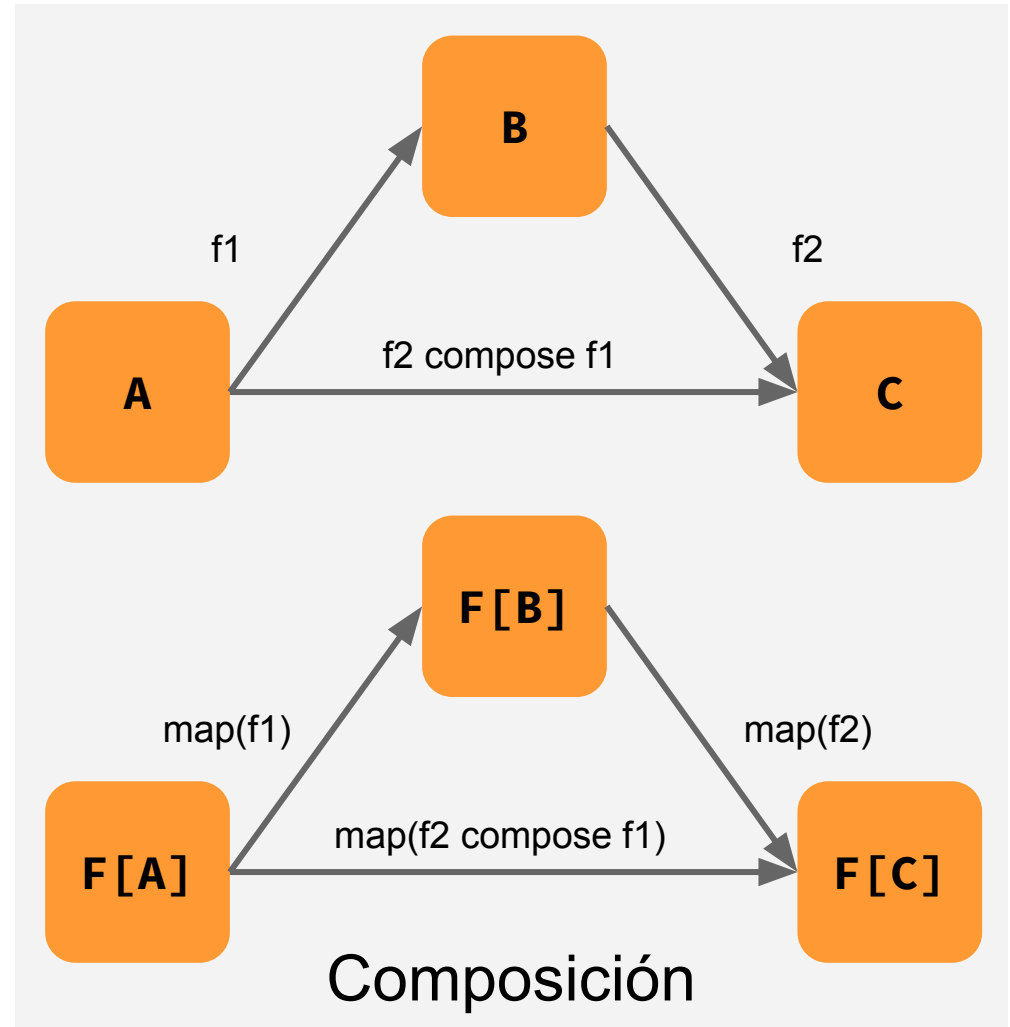
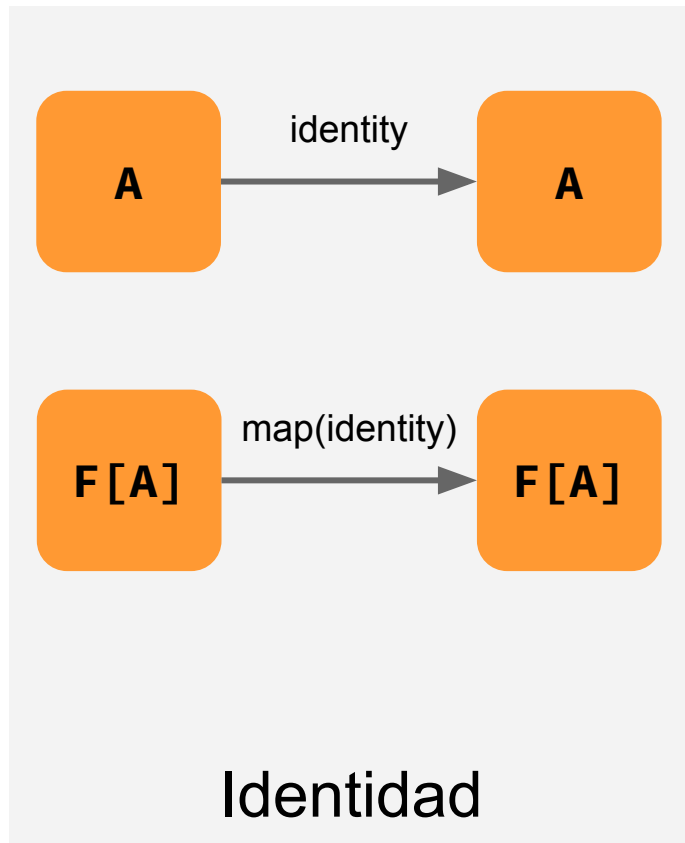
- Identidad: si no hay cambio en el contenido, no hay cambio en absoluto

```
def identity[A](fa: F[A]) = map(fa)(x => x) == fa
```

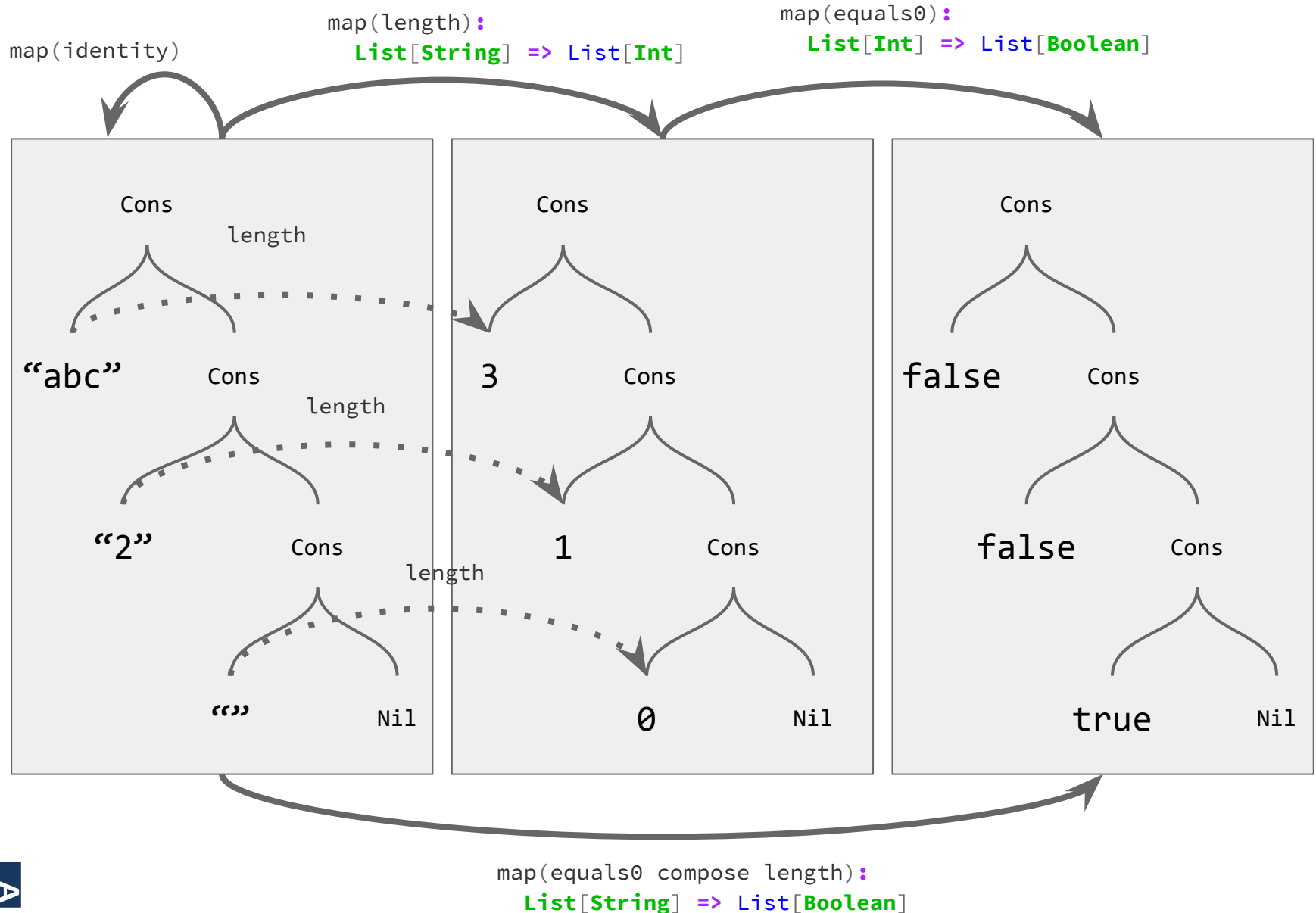
- Composición: preserva la composición de funciones

```
def composite[A, B, C](fa: F[A], f1: A=>B, f2: B=>C)(...) =  
  map(map(fa)(f1))(f2) == map(fa)(f2 compose f1))
```

Leyes de los funtores



Ejemplo con List



Ejercicios (FUNTORES)

Ejercicio: Implementar una *type class* para cálculos estadísticos dentro del **object EjerciciosFuntores** en **tema2-typeclasses/EjerciciosClase_Funtores.scala**

En ese mismo object encontrarás implementaciones alternativas de la misma funcionalidad. Puedes estudiarlas para compararlas con la implementación mediante *type classes*.



Más allá de las HOFs

- ❖ Type classes
- ❖ Monoides
- ❖ Funtores
- ❖ **Mónadas**

....

LENGUAJES

TYPE CLASSES

FUNCIONES DE ORDEN SUPERIOR

POLIMORFISMO PARAMÉTRICO

FUNCIONES



¿Qué es una Mónada?

- Mónada es una *type class* que se define sobre *constructores de tipos* ($M[_]$)
- Toda mónada es un funtor...
 - tiene `def map[A, B](fa: M[A])(f: A => B): M[B]`
- ... con funcionalidad adicional

```
trait Monada[M[_]] extends Functor[M] {  
  def flatten[A](mma: M[M[A]]): M[A]  
  def pure[A](value: A): M[A]  
}
```


¿Qué es una estructura de datos monádica?

- Una estructura que puede ser aplanada

```
val l1: List[List[Int]] = List(List(1, 2), List(3, 4))  
val l2: List[Int] = flatten(l1)  
// l2 = List(1, 2, 3, 4)
```

- Una estructura que se puede crear a partir de un valor dado

```
val l: List[Int] = pure(8)  
// l = List(8)
```

Leyes de las Mónadas

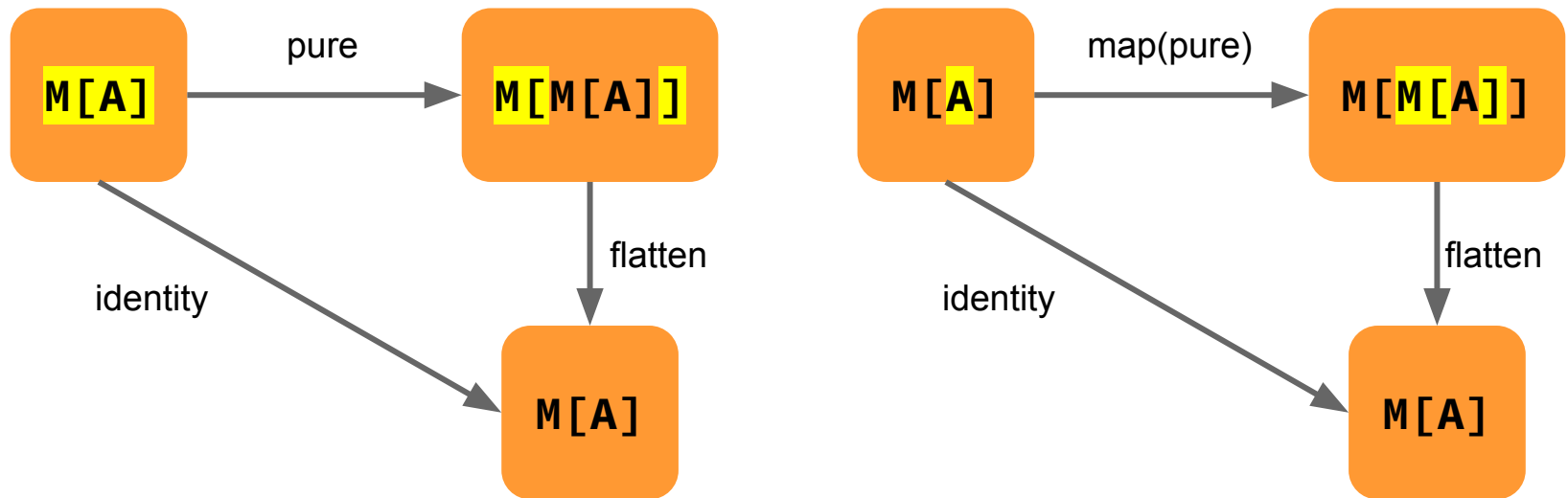
- Identidad: añadir estructura sin añadir información no modifica el contenido

```
def identity[A](ma: M[A]) = flatten(pure(ma)) == ma
```

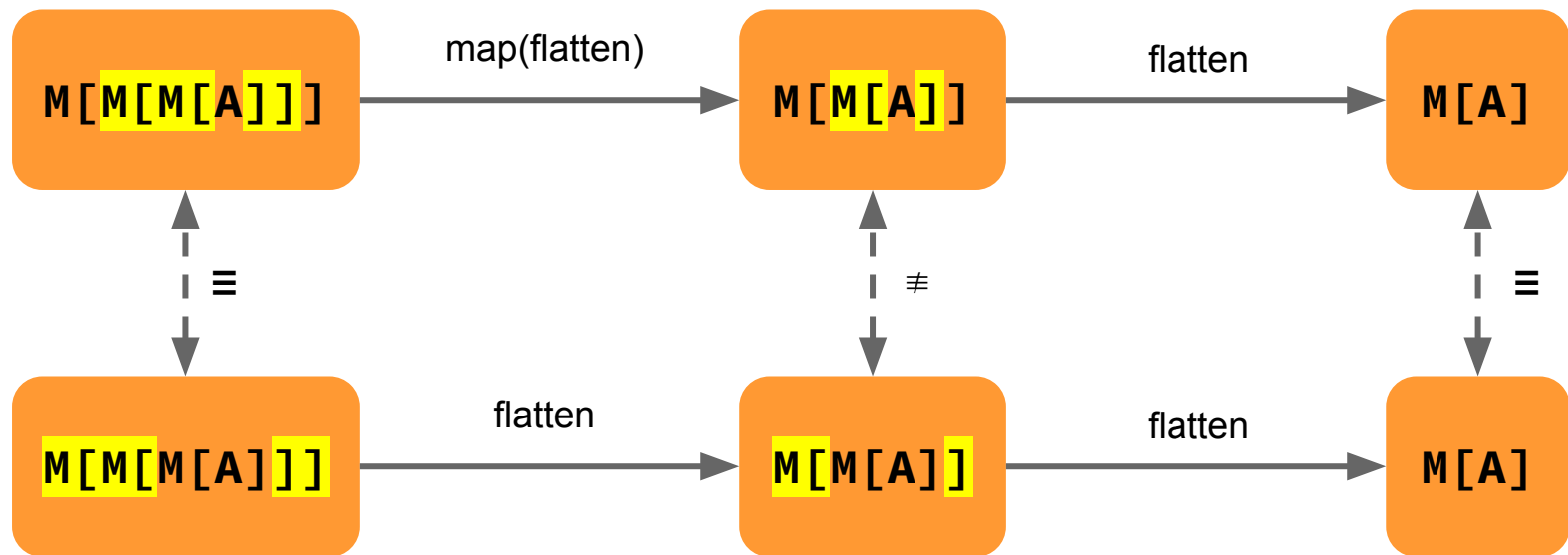
- Asociatividad: no importa el orden de 'aplanamiento'

```
def associative[A,B,C](mma: M[M[M[A]]], f1: A=>B, f2: B=>C) =  
  flatten( map(mma)(flatten) ) == flatten(flatten(mma))
```

Leyes de las Mónadas (*identidad*)



Leyes de las Mónadas (*asociatividad*)



Cálculo de posibilidades



- Podemos utilizar listas para representar posibilidades

```
val dado: List[Int] = List(1, 2, 3, 4, 5, 6)
```

- ¿Cómo combinamos posibilidades?

```
val dosDados: List[List[Int]] = dado map (_ => dado)  
// List(List(1, 2, 3, 4, 5, 6), List(1, 2, ..., ...))
```

Cálculo de posibilidades



- Problema1: Estamos perdiendo la información del primer dado. Hay que propagarla.

```
val dosDados: List[List[Int]] =  
  dado map (d1 => dado map (_ + d1))  
// List(List(2, 3, 4, 5, 6, 7), List(3, 4, ...), ...)
```

- Problema2: Estamos anidando listas. Aplanamos...

```
val dosDadosFlatten: List[Int] = dosDados.flatten  
// List(2, 3, 4, 5, 6, 7, 3, 4, ...)
```

¡Map + flatten = flatMap!

- Combinar un map y un flatten es un patrón muy recurrente

```
trait Monada[M[_]] extends Funtor[M] {  
  def flatten[A](mma: M[M[A]]): M[A]  
  def pure[A](value: A): M[A]  
  
  def flatMap[A, B](ma: M[A])(f: A => M[B]): M[B] = {  
    val mmb: M[M[B]] = map(ma)(f)  
    flatten(mmb)  
  }  
}
```

Otra manera de ver las mónadas

- Hay diferentes formas de representar una mónada
 - *map + flatten + pure*
 - *flatMap + pure*

```
trait Monada[M[_]] extends Functor[M] {  
  def flatMap[A, B](ma: M[A])(f: A => M[B]): M[B]  
  def pure[A](value: A): M[A]  
  
  def map[A, B](ma: M[A])(f: A => B): M[B] =  
    flatMap(ma)(f andThen pure)  
  def flatten[A](mma: M[M[A]]): M[A] =  
    flatMap(mma)(identity)  
}
```


Cálculo de posibilidades (*flatMap*)



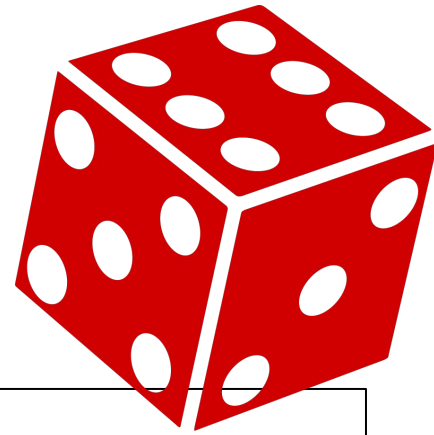
- Sin *flatMap*

```
val dosDados: List[Int] =  
  (dato map (d1 => dato map (_ + d1))).flatten  
// List(2, 3, 4, 5, 6, 7, 3, 4, ...)
```

- Con *flatMap*

```
val dosDados: List[Int] =  
  dato flatMap (d1 => dato map (_ + d1))  
// List(2, 3, 4, 5, 6, 7, 3, 4, ...)
```

Cálculo de posibilidades (*azúcar sintáctico*)



- Sin *azúcar*

```
val dosDados: List[Int] =  
  dado flatMap (d1 => dado map (d2 => d1 + d2))  
// List(2, 3, 4, 5, 6, 7, 3, 4, ...)
```

- Con *azúcar*

```
val dosDados: List[Int] =  
  for {  
    d1 <- dado  
    d2 <- dado  
  } yield d1+d2  
// List(2, 3, 4, 5, 6, 7, 3, 4, ...)
```

for-comprehension en Scala

- Scala traduce **for** {...} **yield** en secuencias de flatMap, filter y map

```
val res: List[Int] = for {  
  i <- (1 to 10) if(i % 2) != 0 // filter + flatMap  
  j <- List(100,200) // map  
} yield i + j
```

```
(1 to 10)  
  .filter(_%2!=0)  
  .flatMap(i=>List(100,200))  
    .map(j => i+j))
```

Cálculo de posibilidades (*ejercicio*)



```
def calcular[A](posibilidades: List[A])  
  (cond: A => Boolean): Double = ???
```

Ejercicios: en el `object EjerciciosClase` en `tema2-
typeclasses/EjerciciosClase_Funtores.scala`

- Implementar un calculador de probabilidades
- Utilizarlo para calcular algunas condiciones



Resumen

Monoide

Permite 'reducir' estructuras del tipo **T**

```
trait Monoide[T] {  
  def add(t1: T, t2: T): T  
  val zero: T  
}
```

// ASOCIATIVIDAD

```
def associative[T](t1: T, t2: T, t3: T) =  
  add(t1, add(t2, t3)) == add(add(t1, t2), t3)
```

// ELEMENTO NEUTRO

```
def neutro[T](t: T) = add(t, zero) == add(zero, t) == t
```

Functor

Transformaciones sobre *type const.* **F[_]** que cambian contenido pero no estructura

```
trait Functor[F[_]] {  
  def map[A, B](fa: F[A])(f: A => B): F[B]  
}
```

// IDENTIDAD

```
def identity[A](fa: F[A]) = map(fa)(x => x) == fa
```

// COMPOSICIÓN

```
def composite[A, B, C](fa: F[A], f1: A => B, f2: B => C) =  
  map(map(fa)(f1))(f2) == map(fa)(f2 compose f1))
```

Mónada

Transformaciones sobre *type const.* **M[_]** para modificar la estructura + Functor

```
trait Monada[M[_]] extends Functor[M]{  
  def flatten[A](mma: M[M[A]]): M[A]  
  def pure[A](value: A): M[A]  
  // flatMap ⇔ map + flatten  
}
```

// IDENTIDAD

```
def identity[A](ma: M[A]) =  
  flatten(pure(ma)) == ma &&  
  flatten(map(ma)(pure)) == ma
```

// ASOCIATIVIDAD

```
def associative[A, B, C](mma: M[M[M[A]]], f1: A => B, f2: B => C) =  
  flatten(map(mma)(flatten)) == flatten(flatten(mma))
```

Conclusiones

- ❖ Las *type classes* nos permiten **clasificar** tipos, constructores de tipos, etc., que representan estructuras de datos en función de las operaciones que soportan
- ❖ El éxito de una *type class* lo da el número de operaciones que se pueden definir mediante su interfaz, y por su grado de aplicabilidad potencial
- ❖ Los funtores representan *cierto tipo de estructuras de datos*: se puede modificar su contenido sin modificar su forma
- ❖ Las mónadas representan *cierto tipo de estructuras de datos*: las que se pueden aplanar
- ❖ Scala tiene mecanismos para trabajar con *type classes* en general (*implicit*s, *context bound*, *higher-kind generics*, ...) y con mónadas en particular (*for-comprehension*)



Ejercicios para casa

- **Ej.1** `tema2-typeclasses/homework/EjercicioTypeClasses.scala`
 - Impl. *type class* para cálculos estadísticos
 - Comparar con una solución típica de OO (patrón *Adapter*)
- **Ej.2** `tema2-typeclasses/homework/EjercicioFuntores.scala`
 - Impl. **map** para clase **Tree** e **Intento** dentro de la instancia del **Funtor** correspondiente
 - Impl. **suma1** para sumar 1 a los miembros de **F[G[Int]]** siendo **F** y **G** dos funtores
- **Ej.3** `tema2-typeclasses/homework/EjercicioMonadas.scala`
 - Generar el espectro de posibilidades de lanzar monedas a *cara o cruz*
 - Utilizar la mónada *Option* como método para lidiar con errores