# Programación Declarativa.

Programación modular.

Selene Linares Arévalo.

Facultad de Ciencias, UNAM

2016-2.

La principal motivación para construir módulos es reunir definiciones relacionadas entre sí.

La principal motivación para construir módulos es reunir definiciones relacionadas entre sí. A este conjunto de definiciones le llamamos *estructura* y se introduce con la siguiente sintaxis:

La principal motivación para construir módulos es reunir definiciones relacionadas entre sí. A este conjunto de definiciones le llamamos *estructura* y se introduce con la siguiente sintaxis:

```
module < ModNombre > =
struct
definiciones e implementación
end
```

La principal motivación para construir módulos es reunir definiciones relacionadas entre sí. A este conjunto de definiciones le llamamos *estructura* y se introduce con la siguiente sintaxis:

```
module < ModNombre > =
struct
definiciones e implementación
end
```

La implementación de un módulo puede incluir definiciones de tipos, excepciones, definiciones let y declaraciones para abrir otros módulos (open).

La principal motivación para construir módulos es reunir definiciones relacionadas entre sí. A este conjunto de definiciones le llamamos *estructura* y se introduce con la siguiente sintaxis:

```
module < ModNombre > =
struct
definiciones e implementación
end
```

La implementación de un módulo puede incluir definiciones de tipos, excepciones, definiciones let y declaraciones para abrir otros módulos (open). Cuando un símbolo x es definido dentro de la implementación de un módulo M, se hace referencia a éste (fuera del módulo) utilizando la notación M.x.

Las signaturas son interfaces para las estructuras.

Las *signaturas* son interfaces para las estructuras. Una signatura especifica a cuáles componentes de una *estructura* se puede acceder desde fuera del módulo y sus tipos.

Las signaturas son interfaces para las estructuras. Una signatura especifica a cuáles componentes de una estructura se puede acceder desde fuera del módulo y sus tipos. Una signatura se puede utilizar además para ocultar algunos componentes de una estructura o exportar componentes con tipos restringidos.

Las signaturas son interfaces para las estructuras. Una signatura especifica a cuáles componentes de una estructura se puede acceder desde fuera del módulo y sus tipos. Una signatura se puede utilizar además para ocultar algunos componentes de una estructura o exportar componentes con tipos restringidos.

```
module type < SigNombre > = sig declaración de la interfaz end
```

Las signaturas son interfaces para las estructuras. Una signatura especifica a cuáles componentes de una estructura se puede acceder desde fuera del módulo y sus tipos. Una signatura se puede utilizar además para ocultar algunos componentes de una estructura o exportar componentes con tipos restringidos.

```
module type < SigNombre > = sig declaración de la interfaz end
```

Toda estructura posee una signatura por default, generada por el sistema de inferencia de tipos, que presenta todas las definiciones declaradas en la estructura junto con sus tipos más generales.

## Estructuras y signaturas

Un módulo que implementa una signatura en particular especifica el nombre de esa signatura en su definición.

## Estructuras y signaturas

Un módulo que implementa una signatura en particular especifica el nombre de esa signatura en su definición. Por supuesto, la signatura debe ser definida antes de implementar el módulo.

## Estructuras y signaturas

Un módulo que implementa una signatura en particular especifica el nombre de esa signatura en su definición. Por supuesto, la signatura debe ser definida antes de implementar el módulo.

```
module < ModNombre > : < SigNombre > =
  struct
  end
```

Ejemplo1

```
module type SET = sig
  type 'a set
  val empty : 'a set
  val mem : 'a -> 'a set -> bool
  val add : 'a -> 'a set -> 'a set
  val size: 'a set -> int
  val union: 'a set -> 'a set -> 'a set
  val inter: 'a set -> 'a set -> 'a set
end
```

#### Ejemplo1

Implementación de conjuntos con listas permitiendo elementos duplicados.

```
module Set1 : SET = struct
  type 'a set = 'a list
  let empty = []
  let mem = List.mem
  let add x xs = x :: xs
```

#### Ejemplo1

Implementación de conjuntos con listas permitiendo elementos duplicados.

```
module Set1 : SET = struct
  type 'a set = 'a list
  let empty = []
  let mem = List.mem
  let add x xs = x :: xs
  let rec size xs = match xs with
   | [] -> 0
   | h :: t \rightarrow size t + (if mem h t then 0 else 1)
  let union 11 12 = 11 @ 12
  let inter 11 12 = List.filter (fun h -> mem h 12) 11
end
```

#### Ejemplo1

Implementación de conjuntos con listas sin elementos duplicados.

```
module Set2 : SET = struct
  type 'a set = 'a list
  let empty = []
  let mem = List.mem
  let add x xs = if mem x xs then xs else x :: xs
```

Ejemplo1

Implementación de conjuntos con listas sin elementos duplicados.

```
module Set2 : SET = struct
  type 'a set = 'a list
  let empty = []
  let mem = List.mem
  let add x xs = if mem x xs then xs else x :: xs
  let size = List.length
  let union 11 12 =
     List.fold left
      (fun a x \rightarrow if mem x 12 then a else x :: a) 12 11
  let inter 11 12 = List.filter (fun h -> mem h 12) 11
end
```

Considerando el ejemplo, los tipos M1.t y M2.t son incompatibles.

Considerando el ejemplo, los tipos M1.t y M2.t son incompatibles. Sin embargo, nos gustaría indicar que ambos tipos aunque son abstractos son idénticos.

Considerando el ejemplo, los tipos M1.t y M2.t son incompatibles. Sin embargo, nos gustaría indicar que ambos tipos aunque son abstractos son idénticos. Para hacer esto utilizaremos la siguiente sintaxis que nos permite declarar igualdad de tipos sobre tipos abstractos como restricción en una signatura:

SName with type t1=t2 and ...

```
# module M1 = (M:S1 with type t = M.t) ;;
module M1 : sig type t = M.t
val create : unit -> t
val add : t -> unit end
```

```
# module M1 = (M:S1 with type t = M.t) ;;
module M1 : sig type t = M.t
val create : unit -> t
val add : t -> unit end

# module M2 = (M:S2 with type t = M.t) ;;
module M2 : sig type t = M.t val get : t -> int end
```

```
# module M1 = (M:S1 \text{ with type } t = M.t);;
module M1 : sig type t = M.t
val create : unit -> t
val add : t -> unit end
# module M2 = (M:S2 \text{ with type t} = M.t);;
module M2 : sig type t = M.t val get : t -> int end
# let x = M1.create () in M1.add x; M2.get x;
-: int = 1
```

**Funtores** en Ocaml son "funciones" de estructuras en estructuras. Son utilizados para expresar estructuras parametrizadas: una estructura A parametrizada por la estructura B es un funtor F con un parámetro formal B.

**Funtores** en Ocaml son "funciones" de estructuras en estructuras. Son utilizados para expresar estructuras parametrizadas: una estructura A parametrizada por la estructura B es un funtor F con un parámetro formal B. Funtores se definen utilizando la siguiente sintaxis:

functor (Nombre: SigNombre) -> estructura

**Funtores** en Ocaml son "funciones" de estructuras en estructuras. Son utilizados para expresar estructuras parametrizadas: una estructura A parametrizada por la estructura B es un funtor F con un parámetro formal B. Funtores se definen utilizando la siguiente sintaxis:

```
functor \; (Nombre \; : \; SigNombre \; ) \; -> \; estructura
```

```
# module Couple = functor ( Q : sig type t end ) ->
   struct type couple = Q.t * Q.t end;;
module Couple :
functor(Q : sig type t end) -> sig type couple = Q.t * Q.
```

También contamos con azúcar sintáctica para definir y nombrar funtores:

También contamos con azúcar sintáctica para definir y nombrar funtores:

module MName (SName : signatura) = estructura

También contamos con azúcar sintáctica para definir y nombrar funtores:

module MName (SName : signatura) = estructura

```
# module Couple ( Q : sig type t end ) =
   struct type couple = Q.t * Q.t end;;
module Couple :
functor (Q : sig type t end) ->
        sig type couple = Q.t * Q.t end;;
```

Ejemplos.