Linguagens e Ambientes de Programação (Aula Teórica 15)

LEI - Licenciatura em Engenharia Informática

João Costa Seco (joao.seco@fct.unl.pt)



Agenda

- Sistema de Módulos
- Functores
- Concorrência
 - Promessas

Sistema de Módulos

• Espaços de nomes

- Grupos de declarações (normalmente) relacionadas isolados de outros grupos por via da qualificação dos nomes num módulo.
- Permite a reutilização dos mesmos nomes em contextos diferentes sem colisões.
- Pacotes e classes em Java, ficheiros/módulos em C, estruturas/módulos em ocaml

Abstração

- Permite esconder/revelar selectivamente informação (information hiding)
- Isolamento de código, melhor desenvolvimento e manutenção, ownership, etc.

Reutilização de código

- reutilização sem cópia, modularidade, (cf. herança em Java)
- (em OCaml) Parametrização de módulos
 - Os Functores em OCaml são como funções de módulos para módulos (cf. traits em Scala)

Módulos em OCaml

- Os módulos são definidos por estruturas (struct)
- Os tipos para os módulos são assinaturas (sig)
- As definições de tipos por omissão são públicas (type)
- As implementações dos nomes ficam privadas (val)

```
module MyModule = struct
  type primary_color = Red | Green | Blue
  let inc x = x + 1
  let dec x = x - 1
end
```

```
(* Inferred signature *)
module MyModule :
    sig
     type primary_color = Red | Green | Blue
    val inc : int -> int
    val dec : int -> int
    end
```

utop

Espaço de nomes

- Os nomes declarados num módulo podem ser usados de forma qualificada (com o nome do módulo e um ponto: List.fold_right)
- Ou pode-se usar a directiva open para expandir os nomes do módulo usado no módulo cliente.
- o módulo StdLib está sempre aberto.

Módulo **MyList**

```
module MyList = struct
  type 'a list = Nil | Cons of 'a * 'a list
  let empty = Nil
  let rec length = function
      Nil -> 0
      Cons (\_, xs) \rightarrow 1 + length xs
  let insert x xs = Cons (x, xs)
  let head = function
    Nil -> None
      Cons (x, _) \rightarrow Some x
  let tail = function
     Nil -> None
     Cons (_, xs) -> Some xs
end
```

```
module MyList :
    sig
    type 'a list = Nil | Cons of 'a * 'a list
    val empty : 'a list
    val length : 'a list -> int
    val insert : 'a -> 'a list -> 'a list
    val head : 'a list -> 'a option
    val tail : 'a list -> 'a list option
    end
```

Java vs. Ocaml

Java
s = new List();
s.insert(1);
OCaml
let s = MyList.empty;;
let s' = MyList.insert 6 s;;

Abstração de nomes

- Os tipos dos módulos permitem ainda esconder a definição dos tipos
- Uma assinatura pode ter várias implementações compatíveis (opacas)

```
module type Stack = sig
  type 'a stack
  val empty : 'a stack
  val is_empty : 'a stack -> bool
  val push : 'a -> 'a stack -> 'a stack
  val top : 'a stack -> 'a option
  val pop : 'a stack -> 'a stack option
end
```

```
module MyListStack : Stack = struct
  type 'a stack = 'a MyList.list
  let empty = MyList.empty
  let is_empty = MyList.is_empty
  let push x s = MyList.insert x s
  let top = MyList.head
  let pop = MyList.tail
end;;
```

Espaço de nomes (novamente)

```
type 'a stack = 'a MyList.list
let empty = MyList.empty
let is_empty = MyList.is_empty
let push x s = MyList.insert x s
let top = MyList.head
let pop = MyList.tail
end;;
```

```
module MyListStack : Stack = struct
  open MyList

type 'a stack = 'a list
  let empty = empty
  let is_empty = is_empty
  let push x s = insert x s
  let top = head
  let pop = tail
end;;
```

Módulo ListStackCachedSize

Implementar e testar!

```
module ListStackCachedSize : Stack = struct
 type 'a stack = 'a list * int
 let empty = ([], 0)
 let is empty s =
   match s with
    | ([], _) -> true
   -> false
  let push x s = (x::(fst s), (snd s)+1)
  let top s = match s with
   | ([], _) -> None
  (x :: xs, _) -> Some x
  let pop s = match s with
   | ([], _) -> None
    (x :: xs, n) -> Some (xs, n-1)
 let size s = snd s
end
```

Módulo Counter com Refs!

Implementar e testar!

```
module type Counter = sig
  type t
  (** [create v] makes a new counter the initial value [v]. *)
  val create : int -> t

  (** [inc c] increments the counter by 1. *)
  val inc : t -> unit

  (** [dec c] decrements the counter by 1. *)
  val dec : t -> unit

  (** [get c] returns the current value. *)
  val get : t -> int

  (** [reset c] sets the counter to zero. *)
  val reset : t -> unit
end
```

```
module CounterRef : Counter = struct
  type t = int ref

let create v = ref v

let inc c = c := !c + 1

let dec c = c := !c - 1

let get c = !c

let reset c = c := 0

end
```

Tipos e nomes

 A especialização de tipos de módulos pode ser feita com um módulo de adaptação.

```
module IntStack = (struct
  (* 1. Build on a generic "ListStack" module
        by fixing its element type to int. *)
  type stack = int MyListStack.stack
  (* 2. Re-export the operations from ListStack *)
  let empty = MyListStack.empty
  let push = MyListStack.push
           = MyListStack.pop
  let pop
            = MyListStack.top
  let top
end : sig
  (* 3. Users of IntStack only see the abstract type [stack]
        and the four operations with the following types *)
  type stack
  val empty : stack
  val push : int -> stack -> stack
  val pop : stack -> stack option
  val top : stack -> int option
end)
```

```
module IntStack :
    sig
    type stack
    val empty : stack
    val push : int -> stack -> stack
    val pop : stack -> int option
    val top : stack -> int option
    end
```

Módulos e ficheiros

- A organização em ficheiros separa a estrutura (struct) da assinatura (sig)
- Ficheiros MyList.ml, Stack.mli, MyStackList.ml

```
LAP-2025 > Stack.mli > ...

- type 'a stack
- val empty - · · · 'a stack
- val is_empty : 'a stack -> bool
- val push - · · · 'a stack -> 'a stack
- val top - · · · · 'a stack -> 'a option
- val pop - · · · · 'a stack -> 'a stack option
end
```

```
s > LAP 2024-12 > MyStack.ml > ...

type 'a stack = 'a MyList.list
'a
let empty = MyList.empty
'a -> 'b -> 'c
let push x xs = MyList.insert
'a
let pop = MyList.tail
'a
let top = MyList.head
```

Módulos e Functores (funções de módulos para módulos)

```
module type X = sig
  val x : int
end

module IncX (M : X) = struct
  let x = M.x + 1
end
```

```
module type X = sig val x : int end
module IncX : functor (M : X) -> sig val x : int end
```

Módulos e Functores (funções de módulos para módulos)

```
module type X = sig
 type t
end
module Stack = struct
 module Make (M : X) = struct
                                                       module Stack:
   type stack = M.t list
                                                         sia
   let empty = []
                                                           module Make:
    let push x xs = x :: xs
                                                             functor (M : X) ->
    let pop = function
                                                               siq
       [] -> None
                                                                 type stack = M.t list
       :: xs -> Some xs
                                                                 val empty : 'a list
    let top = function
                                                                 val push : 'a -> 'a list -> 'a list
       [] -> None
                                                                 val pop : 'a list -> 'a list option
      x :: -> Some x
                                                                 val top : 'a list -> 'a option
 end
                                                               end
end
                                                         end
module IntStack = Stack.Make (struct type t = int end)
let s = IntStack.empty
let = assert (IntStack.top s = None)
let = assert (IntStack.top (IntStack.push 1 s) = Some 1)
let = assert (IntStack.pop (IntStack.push 1 s) = Some IntStack.empty)
```

Módulos e Functores (funções de módulos para módulos)

```
module Pair = struct
  type t = int * string

let compare (x1, y1) (x2, y2) =
   if x1 < x2 then -1
   else if x1 = x2 && y1 < y2 then -1
   else if x1 = x2 && y1 = y2 then 0
   else 1
end

module Str = Set.Make(Pair)</pre>
```

Concurrência

Concorrência

- Capacidade de realizar várias computações que se sobrepõem no tempo, e não exigir que sejam feitas em sequência.
 - Interfaces gráficos; para assegurar respostas rápida a acções do utilizador.
 - Folhas de cálculo; para recalcular todos os cálculos sem interrupções.
 - Web Browser; para carregar e mostrar páginas de forma incremental.
 - Servidores; para atender vários clientes sem os fazer esperar.
- Como?
 - Entrelaçamento: comutando entre as várias computações ativas rapidamente.
 - Paralelismo: utilizando vários processadores físicos (multi-core).
- Preemptive / Collaborative

Não determinismo

- Um programa que pode ter resultados diferentes de cada vez que é executado é um programa não determinista.
- A introdução de concorrência causa não determinismo, ao não fixar a ordem pela qual operações são executadas.
- Quando dois programas imperativos partilham variáveis de estado, as possibilidades de alteração desse mesmo estado são indeterminadas. Logo, não é fácil prever o comportamento exacto dos programas.
- As interações/interferências entre programas são benignas ou malignas (race conditions)
- As linguagens funcionais tornam mais fácil o raciocínio sobre programas porque uma expressão pura denota sempre o mesmo valor.

Não determinismo

x = 0

Thread A

A1: READ(x)

A2: WRITE(x, x+1)

Thread B

B1: READ(x)

B2: WRITE(x, x+1)

$$x = ?$$

Promessas ou Futuros

- Representam computações que ainda não acabaram mas que irão denotar um valor algures num instante futuro (diferido).
- Normalmente associadas a uma computação concorrente ao thread principal.

```
async function getNames() {
  const response = await fetch('https://server.com/users')
  const data = await response.json()
  return data.map(user ⇒ user.name)
}
```

 Async (Jane Street) e Lwt (Ocsigen) são duas bibliotecas populares para implementar computação assíncrona em OCaml.

Promessas ao estilo Lwt

São abstrações de dados para um modelo de computação assíncrona.

- As promessas são referências, o seu valor pode mudar.
- Quando é criada não contém nada.
- Uma promessa pode ser cumprida e preenchida por um valor
- Uma promessa pode ser rejeitada (preenchida por uma exceção)
- Em ambos os casos diz-se resolvida.

Assinatura do Módulo Promessa

```
module type PROMISE = sig
 type 'a state = Pending | Fulfilled of 'a | Rejected of exn
 type 'a promise
 type 'a resolver
  (** [make ()] is a new promise and resolver. The promise is pending. *)
 val make : unit -> 'a promise * 'a resolver
  (** [return x] is a new promise that is already fulfilled with value [x]. *)
 val return : 'a -> 'a promise
  (** [state p] is the state of the promise *)
 val state : 'a promise -> 'a state
  (** [fulfill r x] fulfills the promise [p] associated with [r] with value [x], meaning that
      [state p] will become [Fulfilled x]. Requires: [p] is pending. *)
 val fulfill : 'a resolver -> 'a -> unit
  (** [reject r x] rejects the promise [p] associated with [r] with exception [x], meaning that
      [state p] will become [Rejected x].
                                           Requires: [p] is pending. *)
 val reject : 'a resolver -> exn -> unit
end
```

Implementação do Módulo Promessa

```
module Promise : PROMISE = struct
 type 'a state =
      Pending
     Fulfilled of 'a
      Rejected of exn
 type 'a promise = 'a state ref
 type 'a resolver = 'a promise
  (** [write once p s] changes the state of [p] to be [s]. If [p] and [s] are both pending,
      that has no effect. Raises: [Invalid arg] if the state of [p] is not pending. *)
  let write once p s =
    if !p = Pending then p := s else invalid arg "cannot write twice"
  let make () = let p = ref Pending in (p, p)
  let return x = ref (Fulfilled x)
  let state p = !p
  let fulfill r x = write once r (Fulfilled x)
  let reject r x = write_once r (Rejected x)
end
```

Uso de Promessas

```
(** Lets see how to use promises *)
let compute fact sync n : int Promise.promise =
 let p, r = Promise.make () in
 begin
   try
     Promise.fulfill r result (* settle with the computed value *)
   with exn ->
     Promise reject r exn (* an error, which never happens here*)
 end;
let check name p =
 match Promise.state p with
  | Pending ->
     Printf.printf "%s is still computing...\n" name
 | Fulfilled v ->
     Printf.printf "%s = %d\n" name v
 | Rejected exn ->
     Printf.printf "%s failed\n" name
let p5 = compute_fact_sync 5 in check "5!" p5
```

Uso de Promessas em LWT

```
(* Pure-function *)
let rec fact n =
 if n \le 1 then 1 else n * fact (n - 1)
(* Initialize the preemptive pool with default bounds (min=0, max=4) *)
let () = Lwt preemptive.simple init ()
(* Offload [fact n] onto Lwt's preemptive pool *)
let compute_fact n : int Lwt.t =
 Lwt preemptive.detach fact n
let () =
 let work = [
   compute_fact 20 >>= fun r -> Lwt_io.printf "20! = %d\n" r;
   compute_fact 25 >>= fun r -> Lwt_io.printf "25! = %d\n" r;
  l in
 Lwt_main.run (Lwt.join work)
                                                             No utop:
```

#require "lwt.unix";; #open Lwt;; #open Lwt.Infix;;