### MdP: COURS 3

Modèles de Programmation



**Emmanuel Chailloux** 

### **PLAN**

- programmation impérative
  - Entrées/sorties
  - valeurs physiquement modifiables
  - structures de contrôle
- éléments de choix du style (fonctionnel ou impératif)
- représentation des fermetures
- évaluation retardée et streams

## Programmation impérative

- modèle plus proche des machines réelles
- ▶ tout est dans X := X + 1
  - exécution d'une instruction (action) qui modifie l'état mémoire
  - ▶ passage à une nouvelle instruction dans le nouvel état mémoire
- modèle des langages Fortan, Pascal, C, Ada, . . .

## Entrées/sorties

#### Canaux:

- types : in\_channel et out\_channel
- ▶ fonctions : open\_in : string→ in\_channel (close\_in)
   open\_out : string→out\_channel (close\_out)
- exception : End\_of\_file
- canaux prédéfinis : stdin, stdout et stderr
- fonctions de lecture et d'écriture sur les canaux
- organisation et accès séquentiels
- type open\_flag pour les modes d'ouverture

# Principales fonctions d'ES

```
in channel 	o string 	o int 	o int 	o int
input
                          in channel \rightarrow string
input_line
                          out channel 	o string 	o int 	o int 	o unit
output
                          out channel \rightarrow string \rightarrow unit
output_string
read_line
                          unit \rightarrow string
                          unit \rightarrow int
read_int
                          string \rightarrow unit
print_string
print_int
                          int \rightarrow unit
print_newline
                          unit \rightarrow unit
```

# Exemple: C+/C-

2

10

11

12

13

14

```
\# let rec cpcm n =
    let _ = print_string "taper un nombre : " in
    let i = read_int () in
       if i = n then print_string "BRAVO\n\n"
       else let _{-} = (if i < n then print_string "C+\n"
                       else print_string "C-\n")
            in cpcm n;;
val cpcm : int \rightarrow unit = \langle fun \rangle
# cpcm 64;;
taper un nombre : 88
C-
taper un nombre : 44
C+
```

# Valeurs physiquement modifiables

- valeurs structurées dont une partie peut être physiquement (en mémoire) modifiée;
- vecteurs, enregistrements à champs modifiables, chaînes de caractères, références

⇒ nécessite de contrôler l'ordre du calcul!!!

Attention: l'ordre d'évaluation des arguments n'est pas spécifié.

# Vecteurs (1)

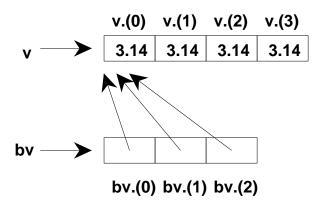
- regroupent un nombre connu d'éléments de même type
- ightharpoonup création : Array.create : int 
  ightharpoonup 'a 
  ightharpoonup 'a array,
- ▶ longueur : Array.length : 'a array→ int
- ightharpoonup accès :  $e_1.(e_2)$
- ▶ modification :  $e_1.(e_2) < -e_3$

# Vecteurs (2)

```
\# let v = Array.create 4 3.14;;
2
3
4
5
6
7
8
9
    val v : float array = [|3.14; 3.14; 3.14; 3.14|]
   # v.(1);;
   -: float = 3.14
   # v.(8);;
   Exception: Invalid_argument "Array.get".
10
   \# v.(0) < 100.;;
11
   -: unit = ()
12
13
   # v;;
   -: float array = [|100.; 3.14; 3.14; 3.14]
14
```

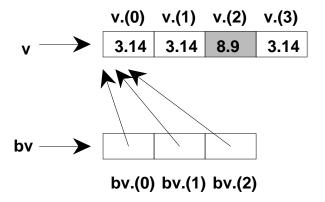
# Représentation mémoire (1)

```
1 # let bv = Array.create 3 v;;
```



# Représentation mémoire (2)

1 # v.(2) <- 8.9;;



```
1 # if bv.(1).(2) = 8.9 then "A" else "B";;
```

#### Fonctions sur les vecteurs

- création matrice
  - lacktriangledown Array.make\_matrix: int 
    ightarrow int 
    ightarrow 'a 
    ightarrow 'a array array
- itérateurs
  - ▶ iter : ('a  $\rightarrow$  unit)  $\rightarrow$  'a array  $\rightarrow$  unit
  - ▶ map :  $(a \rightarrow b)$  → a array → b array
  - lacktriangledown iteri : (int ightarrow 'a ightarrow unit) ightarrow 'a array ightarrow unit
  - mapi, fold\_left, fold\_right, ...

# Enregistrements à champs mutables

- indication à la déclaration de type d'un champs est "mutable"
- ▶ accès identique  $e_1.f_i$ , modification  $e_1.f_i$ <- $e_2$

## type $t = \{f1 : t1; \text{ mutable } f2:t2; \ldots; fn:tn\} ;;$

```
# type point = {mutable x : float; mutable y : float};
type point = { mutable x: float; mutable y: float }
# let p = {x=1.; y=1.};;
val p : point = {x=1; y=1}
# p.x <- p.x +. 1.0;;
- : unit = ()
# p;;
8 - : point = {x=2; y=1}</pre>
```

### Chaînes de caractères

- les chaînes sont des valeurs modifiables (fonction input)
- ▶ accès : *e*<sub>1</sub>.[*e*<sub>2</sub>]
- ▶ modification : e<sub>1</sub>.[e<sub>2</sub>]<-e<sub>3</sub>

```
1  # let s = "bonjour";;
2  val s : string = "bonjour"
3  # s.[3];;
4  - : char = 'j'
5  # s.[3] < - ' - ';;
6  - : unit = ()
7  # s;;
8  - : string = "bon-our"</pre>
```

#### Références

- sous-cas historique utilisant maintenant des records mutables
  - ▶ type 'a ref = {mutable contents: 'a}
    ▶ !e₁ ≡ e₁.contents
    ▶ e₁:=e₂ ≡ e₁.contents<-e₂</pre>

```
# let incr x = x := !x + 1;;
val incr : int ref -> unit = <fun>
# let z = ref 3;;
val z : int ref = {contents=3}
# incr z;;
: unit = ()
# z;;
: int ref = {contents=4}
# (ref 3) := 2;;
```

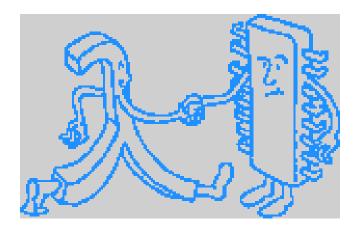
#### Structures de contrôle

- séquentielle : e1; e2; ...; en regroupée : ( ... ) ou begin ... end le type de la séquence est le type de en
- ▶ conditionnelle : **if**  $c_1$  **then**  $e_2$  ( $e_2$  de type *unit*)
- itératives :
  - ▶ while c do e done
  - ▶ for  $v=e_1$  [down]to  $e_2$  do  $e_3$  done

La conditionnelle et les boucles sont des expressions de type unit

## Exemple : somme de 2 vecteurs

# Style fonctionnel-impératif



# Style fonctionnel ou impératif

- utiliser le bon style selon les structures de données et leurs manipulations (par copie ou en place)
  - impératif sur les matrices (en place)
  - fonctionnel sur les arbres (par copie)
- mélanger les deux styles
  - valeurs fonctionnelles modifiables
  - ▶ implantation de l'évaluation retardée

## Fonction: map

style fonctionnel

```
# let rec fmap f l = match l with
[] -> []
| h::t -> let r = f h in r::(fmap f t);;
val fmap : ('a -> 'b) -> 'a list -> 'b list = <fun>
```

style impératif

```
# let imap f l =
let nl = ref l
and nr = ref [] in
while (!nl <> []) do
nr := ( f (List.hd !nl)) :: (!nr);
nl := List.tl !nl
done;
List.rev !nr;;
val imap : ('a -> 'b) -> 'a list -> 'b list = <fun>
```

## Transposée de matrice

style impératif

```
# let itrans m = let l = Array.length m in
for i=0 to 1-1 do
    for j=i to 1-1 do
    let v = m.(i).(j) in
        m.(i).(j) <- m.(j).(i);
        m.(j).(i) <- v
    done done;;
val itrans : 'a array array -> unit = <fun>
```

style fonctionnel

```
# let rec ftrans| | = match | with
[]::_ -> []
| _ -> (List.map List.hd 1) ::
| transl (List.map List.tl 1);;
| val ftransl : 'a list list -> 'a list list = <fun>
```

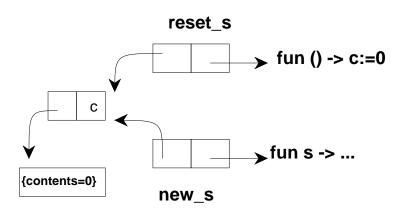
## Représentation des fermetures

- couple : code environnement
  - code : adresse mémoire du function compilé
  - environnement : contient les valeurs des variables libres non globales du corps du function
- connaissance à la compilation de la position d'une variable dans l'environnement
- permet l'extension de portée d'une déclaration locale

# Générateur de symboles

```
let reset s, new s = let c = ref 0 in
       (function () \rightarrow c := 0),
       ( function s -> c:=!c+1; s^(string_of_int !c));;
    val reset_s : unit -> unit = <fun>
5
6
7
8
9
    val new_s : string -> string = <fun>
   # new s "VAR";;
   - : string = "VAR1"
   # new s "VAR";;
10
   - : string = "VAR2"
11
12
  # reset s();;
13
   - : unit = ()
14
   # new s "WAR";;
   - : string = "WAR1"
15
```

# Représentation mémoire



# Listes codées par des fermetures (1)

```
# exception Empty list;;
   exception Empty_list
   # let nil = function x -> raise Empty list;;
   |va| nil : 'a \rightarrow 'b = \langle fun \rangle
   # let lpm = ref nil;;
6
7
8
   |va| lpm : ('_a -> '_b) ref = {contents =< fun>}
    \# let cons a I =
      function e ->
          print_int a; print_string "-"; print_int e;
         if e = a then true else 1 e;;
10
11 | va| cons : int \rightarrow (int \rightarrow bool) \rightarrow int \rightarrow bool = \langle \text{fun} \rangle
    # let mcons a I = I := cons a (!I);;
12
13
   |va| mcons : int -> (int -> bool) ref -> unit = <fun>
    # mcons 3 lpm;;
14
15
    -: unit = ()
16
   # lpm;;
    -: (int \rightarrow bool) ref = {contents=<fun>}
17
18
   # mcons 8 lpm;;
19
   -: unit = ()
```

# Listes codées par des fermetures (2)

```
1  # let mem a l =
2     try !1 a
3     with Empty_list -> false;;
4     val mem : 'a -> ('a -> bool) ref -> bool = <fun>
5     # mem 3 lpm;;
6     8-3 3-3
7     - : bool = true
8     # mem 9 lpm;;
9     8-9 3-9
10     - : bool = false
```

### Evaluation retardée

### calcul gelé dans une fermeture :

### If fonctionnel retardé

```
\# let si ret c e1 e2 =
2
3
4
5
6
7
8
9
       if eval c then eval e1 else eval e2;;
     val si_ret : bool vm \rightarrow 'a vm \rightarrow 'a vm \rightarrow 'a = \langle fun \rangle
    # let rec facr n =
       si_ret {c=Ret(fun () \rightarrow n = 0)}
                 \{c=Ret(fun() \rightarrow 1)\}
                 \{c=Ret(fun() \rightarrow n*(facr(n-1)))\};
10
11
     val facr : int \rightarrow int = \langle fun \rangle
12
13
    # facr 5;;
14
    - : int = 120
```

# Module Lazy

L'évaluation retardée permet de manipuler des données potentiellement infinies!!!

# Structures paresseuses modifiables

```
# type 'a ens = \{ mutable i : 'a; f : 'a \rightarrow 'a \};;
   type 'a ens = { mutable i: 'a; f: 'a \rightarrow 'a }
    # let next e = let x = e.i in e.i < -e.f e.i; x;;
    val next : 'a ens \rightarrow 'a = \langle fun \rangle
5
6
7
   # let nat = \{i=0; f=fun \times -> \times + 1\};;
    val nat : int ens = \{i=0; f=<fun>\}
    # [next nat; next nat; next nat];;
    -: int list = [2; 1; 0]
10
11
    # let fib = \{i=1; f= let c = ref 0 in \}
                         fun v \rightarrow let r = !c + v in c := v;r};;
12
13
    val fib : int ens = \{i=1; f=< fun>\}
    # [next fib; next fib; next fib; next fib];;
14
15
    -: int list = [3; 2; 1; 1]
```

#### Streams

- flots ou flux
- séquence, d'éléments de même type
- potentiellement infinie
- type abstrait
- filtrage sur les streams
- utilisée pour les analyses lexicale et syntaxique
- analyseur descendant (prédictif)
- sans contexte ou avec contexte
- extension du langage O'CAML

### Construction de streams

```
$ ocaml
2
3
4
5
6
7
8
9
             Objective Caml version 3.10.0
   # #load "camlp4o.cma";;
             Camlp4 Parsing version 3.10.0
   # [<>];;
10
   - : 'a Stream.t = <abstr>
11
   # [< '0; '2; '4 >];;
12 - : int Stream.t = \langle abstr \rangle
13
   # let s = [< '1; '3>] in [< s; '8>];;
14
   - : int Stream.t = <abstr>
```

Les éléments non quotés sont vus comme des sous-streams.

## Fonctions prédéfinies

```
{\tt Stream.of\_channel} \quad : \quad \textit{in\_channel} \rightarrow \textit{char Stream.t}
```

 ${\tt Stream.of\_string} \quad : \quad \textit{string} \rightarrow \textit{char Stream.t}$ 

Stream.of\_list : 'a list o 'a Stream.t

## Filtrage de streams

#### Syntaxe:

match e with parser  $p_1 \rightarrow e_1 \mid ... \mid p_n \rightarrow e_n$ 

```
1
2  # let next s =
3  match s with parser
4  [< 'x >] -> x
5  | [< >] -> raise (Failure "stream vide");;
6  val next : 'a Stream.t -> 'a = <fun>
7  # let s = [< '0; '1; >];;
8  val s : int Stream.t = <abstr>
9  # next s;;
10 - : int = 0
11  # next s;;
12 - : int = 1
```

### Accès destructif

```
1  # next s;;
2  Uncaught exception: Failure("stream vide")
3  # let rec somme s =
4    match s with parser
5    [<'x ; p = somme >] -> x+p
6    | [<>] -> 0;;
7    val somme : int Stream.t -> int = <fun>
8    # let x = [< '1; '2; '3; '4 >];;
9    val x : int Stream.t = <abstr>
10    # somme x;;
11    - : int = 10
12    # somme x;;
13    - : int = 0
```

## Résumé des expressions