

Programmation Fonctionnelle

Cours 06

Michele Pagani



Université Paris Diderot
UFR Informatique
Institut de Recherche en Informatique Fondamentale

`pagani@irif.fr`

15 octobre 2018

Récurrance terminale

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklist n = match n with  
  | 0 -> []  
  | n -> n::(mklist (n-1));;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

```
# mklist 3;;  
- : int list = [3; 2; 1]
```

```
# mklist 1000000;;  
Stack overflow during evaluation (looping recursion?).
```

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklst n = match n with  
| 0 -> []  
| n -> n::(mklst (n-1));;  
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow 3::(\text{mklst } 2) \Rightarrow 3::2::(\text{mklst } 1) \Rightarrow 3::2::1(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow 3::2:: 1::[] \Rightarrow 3:: 2::[1] \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque **appel de fonction**, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklst n = match n with
| 0 -> []
| n -> n::(mklst (n-1));;
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow \underline{3::}(\text{mklst } 2) \Rightarrow \underline{3::2::}(\text{mklst } 1) \Rightarrow \underline{3::2::1}(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow \underline{3::2::} \underline{1::}[] \Rightarrow \underline{3::} \underline{2::}[1] \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque **appel de fonction**, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

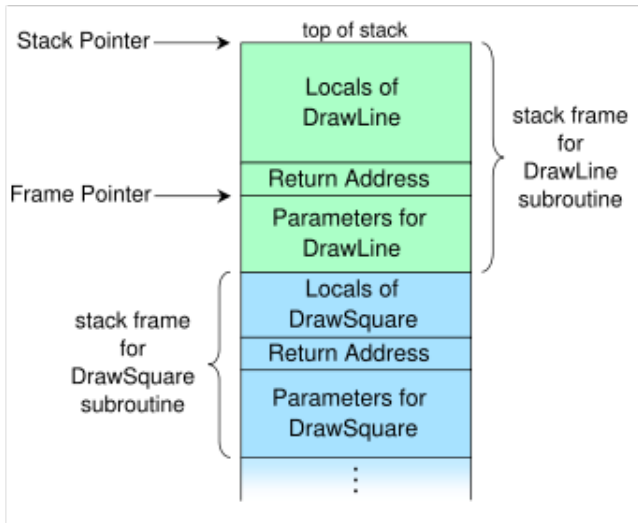
```
# let rec mklst n = match n with
| 0 -> []
| n -> n::(mklst (n-1));;
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow \underline{3::}(\text{mklst } 2) \Rightarrow \underline{3::2::}(\text{mklst } 1) \Rightarrow \underline{3::2::1}(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow \underline{3::2::} \underline{1::}[] \Rightarrow \underline{3::} \underline{2::}[1] \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque **appel de fonction**, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Exemple: DrawSquare appelle DrawLine



Merci, Wikipedia

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklst n = match n with
| 0 -> []
| n -> n::(mklst (n-1));;
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow \underline{3::}(\text{mklst } 2) \Rightarrow \underline{3::2::}(\text{mklst } 1) \Rightarrow \underline{3::2::1}(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow \underline{3::2::} \underline{1::[]} \Rightarrow \underline{3::} \underline{2::[1]} \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque **appel de fonction**, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklst n = match n with
| 0 -> []
| n -> n::(mklst (n-1));;
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow \underline{3::}(\text{mklst } 2) \Rightarrow \underline{3::2::}(\text{mklst } 1) \Rightarrow \underline{3::2::1}(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow \underline{3::2::} \underline{1::[]} \Rightarrow \underline{3::} \underline{2::[1]} \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque **appel de fonction**, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Qu'est ce qu'il s'est passé ?

```
# let rec mklst n = match n with  
| 0 -> []  
| n -> n::(mklst (n-1));;  
val mklst : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklst } 3 \Rightarrow \underline{3::}(\text{mklst } 2) \Rightarrow \underline{3::2::}(\text{mklst } 1) \Rightarrow \underline{3::2::1}(\text{mklst } 0)$
 $\Rightarrow \underline{3::2::} \underline{1::[]} \Rightarrow \underline{3::} \underline{2::[1]} \Rightarrow 3::[2;1] \Rightarrow [3;2;1]$

- à chaque appel de fonction, il faut stocker plusieurs informations d'environnement
- ces informations sont sauvegardées dans la **pile d'exécution** (angl. **call stack**)
- quand l'appel est terminé, ces informations sont balayées du sommet de la pile

Conséquence: si trop d'appels imbriqués, on peut épuiser l'espace disponible pour la pile !

Récurrance terminale

- Il est parfois possible de réécrire une fonction en une fonction qui utilise des appels terminaux:
 - **appel terminal**: une fonction f appelle une fonction g , mais le résultat envoyé par g est envoyé tout de suite par f ,
 - dans ce cas, on n'a plus besoin des valeurs d'environnement de la fonction f quand on lance g
 - l'espace sur la pile d'exécution peut être libérée avant de lancer g !
- **Récurrance terminale** (angl.: **tail recursion**): fonction recursive, avec tous les appels récursifs à des positions terminales.
- Avantage: peu importe la profondeur de la récurrence, l'utilisation d'espace reste constante !
- En plus, le compilateur souvent optimise le temps d'exécution sur les appels terminaux !

Récurrance terminale

- Il est parfois possible de réécrire une fonction en une fonction qui utilise des appels terminaux:
 - **appel terminal**: une fonction f appelle une fonction g , mais le résultat envoyé par g est envoyé tout de suite par f ,
 - dans ce cas, on n'a plus besoin des valeurs d'environnement de la fonction f quand on lance g
 - l'espace sur la pile d'exécution peut être libérée avant de lancer g !
- **Récurrance terminale** (angl.: **tail recursion**): fonction recursive, avec tous les appels récursifs à des positions terminales.
- **Avantage**: peu importe la profondeur de la récurrence, l'utilisation d'espace reste constante !
- En plus, le compilateur souvent optimise le temps d'exécution sur les appels terminaux !

Récurrance terminale

- Il est parfois possible de réécrire une fonction en une fonction qui utilise des appels terminaux:
 - **appel terminal**: une fonction f appelle une fonction g , mais le résultat envoyé par g est envoyé tout de suite par f ,
 - dans ce cas, on n'a plus besoin des valeurs d'environnement de la fonction f quand on lance g
 - l'espace sur la pile d'exécution peut être libérée avant de lancer g !
- **Récurrance terminale** (angl.: **tail recursion**): fonction recursive, avec tous les appels récursifs à des positions terminales.
- **Avantage**: peu importe la profondeur de la récurrence, l'utilisation d'espace reste constante !
- **En plus**, le compilateur souvent optimise le temps d'exécution sur les appels terminaux !

Récurrance terminale

- Il est parfois possible de réécrire une fonction en une fonction qui utilise des appels terminaux:
 - **appel terminal**: une fonction f appelle une fonction g , mais le résultat envoyé par g est envoyé tout de suite par f ,
 - dans ce cas, on n'a plus besoin des valeurs d'environnement de la fonction f quand on lance g
 - l'espace sur la pile d'exécution peut être libérée avant de lancer g !
- **Récurrance terminale** (angl.: **tail recursion**): fonction recursive, avec tous les appels récursifs à des positions terminales.
- **Avantage**: peu importe la profondeur de la récurrence, l'utilisation d'espace reste constante !
- En plus, le compilateur souvent optimise le temps d'exécution sur les appels terminaux !

Récurrance terminale

- Il est parfois possible de réécrire une fonction en une fonction qui utilise des appels terminaux:
 - **appel terminal**: une fonction f appelle une fonction g , mais le résultat envoyé par g est envoyé tout de suite par f ,
 - dans ce cas, on n'a plus besoin des valeurs d'environnement de la fonction f quand on lance g
 - l'espace sur la pile d'exécution peut être libérée avant de lancer g !
- **Récurrance terminale** (angl.: **tail recursion**): fonction recursive, avec tous les appels récursifs à des positions terminales.
- Avantage: peu importe la profondeur de la récurrence, l'utilisation d'espace reste constante !
- En plus, le compilateur souvent optimise le temps d'exécution sur les appels terminaux !

Récurrance terminale (exemples)

- Ceci n'est pas une récurrence terminale:

```
# let rec mklist n = match n with  
| 0 -> []  
| n -> n :: (mklist (n-1));;
```

- on exécute un calcul ($n :: \dots$) avant de renvoyer le résultat de l'appel récursif ($\text{mklist } (n-1)$)
- Voici une variante terminale:

```
# let mklist n =  
  let rec mkaux n l = match n with  
  | 0 -> l  
  | n -> mkaux (n-1) (n::l)  
  in List.rev (mkaux n []);;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

- aucun calcul après l'appel récursif ($\text{mkaux } (n-1) (n::l)$)
- on utilise une **fonction auxiliaire** (mkaux) avec un **argument accumulateur** (l)
- attention à renverser l'ordre des elements de la liste

Récurrance terminale (exemples)

- Ceci n'est pas une récurrence terminale:

```
# let rec mklist n = match n with  
| 0 -> []  
| n -> n :: (mklist (n-1));;
```

- on exécute un calcul ($n :: \dots$) avant de renvoyer le résultat de l'appel récursif ($\text{mklist } (n-1)$)
- Voici une variante terminale:

```
# let mklist n =  
  let rec mkaux n l = match n with  
  | 0 -> l  
  | n -> mkaux (n-1) (n::l)  
  in List.rev (mkaux n []);;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

- aucun calcul après l'appel récursif ($\text{mkaux } (n-1) (n::l)$)
- on utilise une **fonction auxiliaire** (mkaux) avec un **argument accumulateur** (l)
- attention à renverser l'ordre des elements de la liste

Récurrance terminale (exemples)

- Ceci n'est pas une récurrence terminale:

```
# let rec mklist n = match n with  
| 0 -> []  
| n -> n :: (mklist (n-1));;
```

- on exécute un calcul ($n :: \dots$) avant de renvoyer le résultat de l'appel récursif ($\text{mklist } (n-1)$)
- Voici une variante terminale:

```
# let mklist n =  
  let rec mkaux n l = match n with  
  | 0 -> l  
  | n -> mkaux (n-1) (n::l)  
  in List.rev (mkaux n []);;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

- aucun calcul après l'appel récursif ($\text{mkaux } (n-1) (n::l)$)
- on utilise une **fonction auxiliaire** (mkaux) avec un **argument accumulateur** (l)
- attention à renverser l'ordre des elements de la liste

Récurrance terminale (exemples)

```
# let mklist n =  
  let rec mkaux n l = match n with  
    | 0 -> l  
    | n -> mkaux (n-1) (n::l)  
  in List.rev (mkaux n []);;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

$$\begin{aligned} \text{mklist } 3 &\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 3 []) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 (3::[])) \\ &\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 (3::[])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 [3]) \\ &\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 (2::[3])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 (2::[3])) \\ &\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 [2;3]) \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 (1::[2;3])) \\ &\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 (1::[2;3])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 [1;2;3]) \\ &\Rightarrow \text{List.rev } [1;2;3] \Rightarrow \dots \Rightarrow [3; 2; 1] \end{aligned}$$

- à chaque appel récursif, la quantité d'informations d'environnement à stocker est constante
- conséquence...

Récurrance terminale (exemples)

```
# let mklist n =  
  let rec mkaux n l = match n with  
    | 0 -> l  
    | n -> mkaux (n-1) (n::l)  
  in List.rev (mkaux n []);;  
val mklist : int -> int list = <fun>
```

$\text{mklist } 3 \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 3 []) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 (3::[]))$
 $\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 (3::[])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 2 [3])$
 $\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 (2::[3])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 (2::[3]))$
 $\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 1 [2;3]) \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 (1::[2;3]))$
 $\Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 (1::[2;3])) \Rightarrow \text{List.rev}(\text{mkaux } 0 [1;2;3])$
 $\Rightarrow \text{List.rev } [1;2;3] \Rightarrow \dots \Rightarrow [3; 2; 1]$

- à chaque appel récursif, la quantité d'informations d'environnement à stocker est constante
- conséquence...

Récurrance terminale (exemples)

```
# mklst 100000;;
- : int list =
[100000; 99999; 99998; 99997; 99996; 99995; 99994; 99993; 99992; 99991;
 99990; 99989; 99988; 99987; 99986; 99985; 99984; 99983; 99982; 99981; 99980;
 99979; 99978; 99977; 99976; 99975; 99974; 99973; 99972; 99971; 99970; 99969;
 99968; 99967; 99966; 99965; 99964; 99963; 99962; 99961; 99960; 99959; 99958;
 99957; 99956; 99955; 99954; 99953; 99952; 99951; 99950; 99949; 99948; 99947;
 99946; 99945; 99944; 99943; 99942; 99941; 99940; 99939; 99938; 99937; 99936;
 99935; 99934; 99933; 99932; 99931; 99930; 99929; 99928; 99927; 99926; 99925;
 99924; 99923; 99922; 99921; 99920; 99919; 99918; 99917; 99916; 99915; 99914;
 99913; 99912; 99911; 99910; 99909; 99908; 99907; 99906; 99905; 99904; 99903;
 99902; 99901; 99900; 99899; 99898; 99897; 99896; 99895; 99894; 99893; 99892;
 99891; 99890; 99889; 99888; 99887; 99886; 99885; 99884; 99883; 99882; 99881;
 99880; 99879; 99878; 99877; 99876; 99875; 99874; 99873; 99872; 99871; 99870;
 99869; 99868; 99867; 99866; 99865; 99864; 99863; 99862; 99861; 99860; 99859;
 99858; 99857; 99856; 99855; 99854; 99853; 99852; 99851; 99850; 99849; 99848;
 99847; 99846; 99845; 99844; 99843; 99842; 99841; 99840; 99839; 99838; 99837;
 99836; 99835; 99834; 99833; 99832; 99831; 99830; 99829; 99828; 99827; 99826;
 99825; 99824; 99823; 99822; 99821; 99820; 99819; 99818; 99817; 99816; 99815;
 99814; 99813; 99812; 99811; 99810; 99809; 99808; 99807; 99806; 99805; 99804;
 99803; 99802; 99801; 99800; 99799; 99798; 99797; 99796; 99795; 99794; 99793;
 99792; 99791; 99790; 99789; 99788; 99787; 99786; 99785; 99784; 99783; 99782;
 99781; 99780; 99779; 99778; 99777; 99776; 99775; 99774; 99773; 99772; 99771;
 99770; 99769; 99768; 99767; 99766; 99765; 99764; 99763; 99762; 99761; 99760;
 99759; 99758; 99757; 99756; 99755; 99754; 99753; 99752; 99751; 99750; 99749;
 99748; 99747; 99746; 99745; 99744; 99743; 99742; 99741; 99740; 99739; 99738;
 99737; 99736; 99735; 99734; 99733; 99732; 99731; 99730; 99729; 99728; 99727;
 99726; 99725; 99724; 99723; 99722; 99721; 99720; 99719; 99718; 99717; 99716;
 99715; 99714; 99713; 99712; 99711; 99710; 99709; 99708; 99707; 99706; 99705;
 99704; 99703; 99702; ...]
```

Exercices

Transformez les récurrences suivantes en récurrences terminales:

```
let rec fact n = match n with  
  | 0 -> 1  
  | n -> n*(fact (n-1));;
```

```
val fact : int -> int = <fun>
```

```
let divisors x =  
  let rec aux x c =  
    if c = x then [ x ]  
    else if (x mod c = 0) then (c::(aux x (c+1)))  
    else aux x (c+1)  
  in aux x 1;;
```

```
val divisors : int -> int list = <fun>
```

```
let rec fib n = match n with  
  | 0 | 1 -> n  
  | n -> fib (n-1)+fib (n-2);;
```

```
val fib : int -> int = <fun>
```

Type Unit

Unit = la 0-uplet !

```
# ();;  
- : unit = ()
```

- il est le type avec une seule valeur possible: ()
- l'intérêt d'une expression de type `unit` n'est pas dans sa valeur mais dans ses effets de bord

```
# print_string "Hello␣world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```

- modification de l'état du système (e.g. affichage à l'écran, écriture sur un fichier, changement de la mémoire...)
 - on sort ici du cadre purement fonctionnel
- on peut enchaîner des expressions de type `unit` en utilisant ;

```
# print_string "Hello␣"; print_string "world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```


Unit = la 0-uplet !

```
# ();;  
- : unit = ()
```

- il est le type avec une seule valeur possible: ()
- l'intérêt d'une expression de type unit n'est pas dans sa valeur mais dans ses **effets de bord**

```
# print_string "Hello␣world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```

- modification de l'état du système (e.g. affichage à l'écran, écriture sur un fichier, changement de la mémoire...)
- **on sort ici du cadre purement fonctionnel**
- on peut enchaîner des expressions de type unit en utilisant ;

```
# print_string "Hello␣"; print_string "world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```

Unit = la 0-uplet !

```
# ();;  
- : unit = ()
```

- il est le type avec une seule valeur possible: ()
- l'intérêt d'une expression de type unit n'est pas dans sa valeur mais dans ses effets de bord

```
# print_string "Hello_world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```

- modification de l'état du système (e.g. affichage à l'écran, écriture sur un fichier, changement de la mémoire...)
 - on sort ici du cadre purement fonctionnel
- on peut enchaîner des expressions de type unit en utilisant ;

```
# print_string "Hello_"; print_string "world\n";;  
Hello world  
- : unit = ()
```

Unit (fonctions)

<code>print_char : char -> unit</code>	affiche un caractère
<code>print_int : int -> unit</code>	affiche un entier
<code>print_float : float -> unit</code>	affiche un nombre réel
<code>print_string : string -> unit</code>	affiche une chaîne de caractères
<code>print_endline : string -> unit</code>	affiche une chaîne suivie d'un changement de ligne
<code>print_newline : unit -> unit</code>	affiche un changement de ligne
<code>read_line : unit -> string</code>	lit une chaîne de caractères
<code>read_int : unit -> int</code>	lit un entier
<code>read_float : unit -> float</code>	lit un nombre réel

- plus sur `unit` quand on étudiera les traits impératifs de OCaml.

Unit (examples)

*(*notez la difference !*)*

```
# let effet = print_endline "hello";;  
hello  
val effet : unit = ()
```

```
# let string = "hello";;  
val string : string = "hello"
```

```
# string^"␣world";;  
- : string = "hello␣world"
```

```
# effet^"␣world";;  
  ^^^
```

Error: This expression has **type** unit but an expression was expected **of type** string

```
# string ; 3;;  
  ^^^
```

Warning 10: this expression should have **type** unit.
- : int = 3

```
# effet ; 3;;  
- : int = 3
```

Unit (exemples)

```
# read_line ();;  
Hello  
- : string = "Hello"
```

```
# let hello = print_endline "Comment tu t'appelle?" ;  
           let s = read_line () in  
           print_endline ("Bonjour ^s^!");;  
Comment tu t'appelle?  
Michele  
Bonjour Michele!  
val hello : unit = ()
```

```
(*Qu'est-ce que fait cette fonction ?*)  
# let rec perroquet x =  
    print_endline "Je suis un perroquet" ;  
    let s = read_line () in  
    print_endline s ;  perroquet ();;  
val perroquet : unit -> 'a = <fun>
```

Unit (Exercice)

Écrire une fonction qui choisit un entier n au hasard (utiliser la fonction `Random.int`) et demande à l'utilisateur de deviner n . Si l'utilisateur choisit un entier plus grand (resp. plus petit) le programme lui affiche `trop grand` (resp. `trop petit`) et répète la demande. Le programme s'arrête lorsque l'utilisateur devine le nombre n .