Résumé OCaml

September 14, 2021

Pour définir une **variable** a **locale** (qui existe seulement dans le in ...) :

```
let a = \dots in \dots
```

Pour définir une **variable** a **locale** (qui existe seulement dans le in ...) :

De même pour définir une fonction ${\tt f}$ locale (qui existe seulement dans le in ...) :

let f x y z =
$$\dots$$
 in \dots

Pour définir une **variable** a **locale** (qui existe seulement dans le in ...) :

De même pour définir une fonction ${\tt f}$ locale (qui existe seulement dans le in ...) :

let f x y z =
$$\dots$$
 in \dots

En DS/concours on utilisera quasiment toujours des variables locales et non pas globales.

float

Si a est une variable de type float, il ne faut pas de . sur a (pas de a.).

ref

Opération sur les références (variables mutables) :

Création	Obtenir la valeur	Modifier la valeur
let a = ref 3 in	!a	a := 7

Pour ajouter 1 à une référence sur un entier : incr a

Opération sur les références (variables mutables) :

Création	Obtenir la valeur	Modifier la valeur
let a = ref 3 in	!a	a := 7

Pour ajouter 1 à une référence sur un entier : incr a

Rappel : on ne peut pas modifier une variable si ce n'est pas une référence

```
let a = \dots in \dots renvoie une valeur qui est la dernière instructions du in \dots
```

let $a = \dots$ in \dots renvoie une valeur qui est la dernière instructions du in \dots

let a = 2 in 3*a + 1

let a = ... in ... renvoie une valeur qui est la dernière instructions du in

Cette instruction renvoie la valeur 7, que l'on peut stocker :

b contient alors la valeur 7

; sert à séparer deux instructions qui font parties du même bloc :

```
let a = ref 3 in
a := 4;
!a (* renvoie 4 *)
```

Lorsqu'on écrit ... ; ... c'est la valeur du deuxième ... qui est renvoyé.

Lorsqu'on écrit \dots ; \dots c'est la valeur du deuxième \dots qui est renvoyé.

```
let b = (let a = ref 3 in a := 4; !a)
(* b vaut 4 *)
```

;; arrête complètement le bloc d'instruction en cours et renvoie un résultat.

;; arrête complètement le bloc d'instruction en cours et renvoie un résultat.

Il est impossible d'utiliser ;; dans le in d'une fonction ou d'une variable.

J'utilise ; ; seulement pour séparer des exercices, mais ce ne sera jamais utile en $\mathsf{DS/concours}$.

Fonctions récursives

Pour écrire une fonction récursive, on cherche souvent une formule de récurrence.

Par exemple, pour calculer $S_n = \sum_{k=0}^{n} k^4$, on peut utiliser le fait que :

$$S_n = \underbrace{S_{n-1}}_{\text{appel récursif}} + n^4$$

Fonctions récursives

Si on a une équation du type :

$$u_0 = 3$$

$$u_{n+1} = 2u_n + 5n$$

Il suffit de remplacer n par n-1:

```
let rec u n =
   if n = 0 then 3
   else 2*(u (n - 1)) + 5*(n - 1)
```

Fonctions récursives

$$u_0 = 3$$

$$u_n = 2u_{n-1} + u_{n-1}^2$$

Au lieu de faire plusieurs appels récursifs pour calculer u_{n-1} , le stocker dans une variable :

```
let rec u n =
   if n = 0 then 3
   else let a = u (n - 1) in
        2*a + a*a
```

$$u_0 = 1$$
 $u_1 = 1$
 $u_n = u_{n-1} + u_{n-2}$

Implémentation très inefficace à cause des 2 appels récursifs.

```
let rec fibo n = if n <= 1 then 1 else fibo (n - 1) + fibo (n - 2) in fibo 10
```

Soit C_n = nombre d'appels récursifs de fibo n.

$$C_n = \underbrace{C_{n-1}}_{\text{appels récursifs de fibo (n-1)}} + \underbrace{C_{n-2}}_{\text{appels récursifs de fibo (n-2)}}$$

Soit $C_n = \text{nombre d'appels récursifs de fibo n.}$

$$C_n = \underbrace{C_{n-1}}_{ ext{appels récursifs de fibo (n-1)}} + \underbrace{C_{n-2}}_{ ext{appels récursifs de fibo (n-2)}}$$

En minorant C_{n-1} par C_{n-2} :

```
let rec fibo n = if n <= 1 then 1 else fibo (n - 1) + fibo (n - 2) in fibo 10
```

Soit $C_n = nombre d'appels récursifs de fibo n.$

$$C_n = \underbrace{C_{n-1}}_{\text{appels récursifs de fibo (n-1)}} + \underbrace{C_{n-2}}_{\text{appels récursifs de fibo (n-2)}}$$

En minorant C_{n-1} par C_{n-2} :

$$C_n \ge 2C_{n-2} \ge 2^2C_{n-4} \ge 2^3C_{n-6} \ge ... \ge 2^{\frac{n}{2}}C_{n-2\frac{n}{2}} = 2^{\frac{n}{2}}$$

$$\forall n \in \mathbb{N}, C_n \ge 2^{\frac{n}{2}}$$

On peut utiliser un accumulateur (argument qu'on utilise pour construire le résultat) :

```
let rec fibo2 n a b =
    (* n : nombre de termes restants à calculer *)
    (* a : dernier terme calculé de la suite *)
    (* b : avant-dernier terme calculé *)
    if n = 0 then b
    else fibo2 (n - 1) (a + b) a
        (* les derniers termes deviennent a+b et a *)
```

Le nombre d'appels récursifs est alors environ $n \ (\ll 2^{\frac{n}{2}})$.