

# Requêtes

Les **requêtes** comme les expressions sont tapées dans la REPL.  
Elles permettent de faire des opérations non purement fonctionnelles (qui modifient l'état du système).

# Requête `let`

- ▶ liaison entre une variable et une valeur (donne un nom à une valeur)
- ▶ permet de définir des variables globales (indispensable pour enregistrer fonctions et données)
- ▶ effet de bord (affecte la valeur à la variable) et retourne la valeur
- ▶ **ne pas confondre** avec l'expression `let ... in`.

## Requête `let` : exemples

```
# let x = 3 + 4;;  
val x : int = 7  
# x;;  
- : int 7  
# let f = fun x y -> 2 * x + 7;;  
val f : int -> 'a -> int = <fun>  
# f;;  
- : int -> 'a -> int = <fun>  
# f 3;;  
- : 'a -> int = <fun>  
# f 3 4;;  
- : int = 13  
# x;;  
- : int = 7
```

Remarque: certains types peuvent être détectés comme étant arbitraires. Dans ce cas, ces types sont notés `'a`, `'b`, `'c`, etc. et la fonction pourra être utilisée pour n'importe quel type de l'argument correspondant.

# Fonction nommée

Puisqu'une fonction anonyme est une expression, on peut la **nommer** avec la requête **let**.

```
let cube = fun x -> x * x * x
```

La requête **let f = fun x y ... -> corps** s'écrit de fait en utilisant la syntaxe **plus spécifique**:

```
let f x y ... = corps .
```

```
let cube x = x * x * x
```

```
# let f x y = 2 * x + y;;
```

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

```
# f 3 4;;
```

```
- : int = 10
```

# Appel de fonction

Les appels de fonction se font toujours par **valeur**.

Pour gérer les appels de fonction, le système utilise une *pile*. Lors d'un appel un cadre (frame) est créé et placé en sommet de pile. Il contient en particulier les variables lexicales correspondant aux paramètres de la fonction qui seront initialisées avec les valeurs résultant de l'évaluation des arguments lors du passage de paramètres. Lorsque la fonction retourne, le cadre est dépilé.

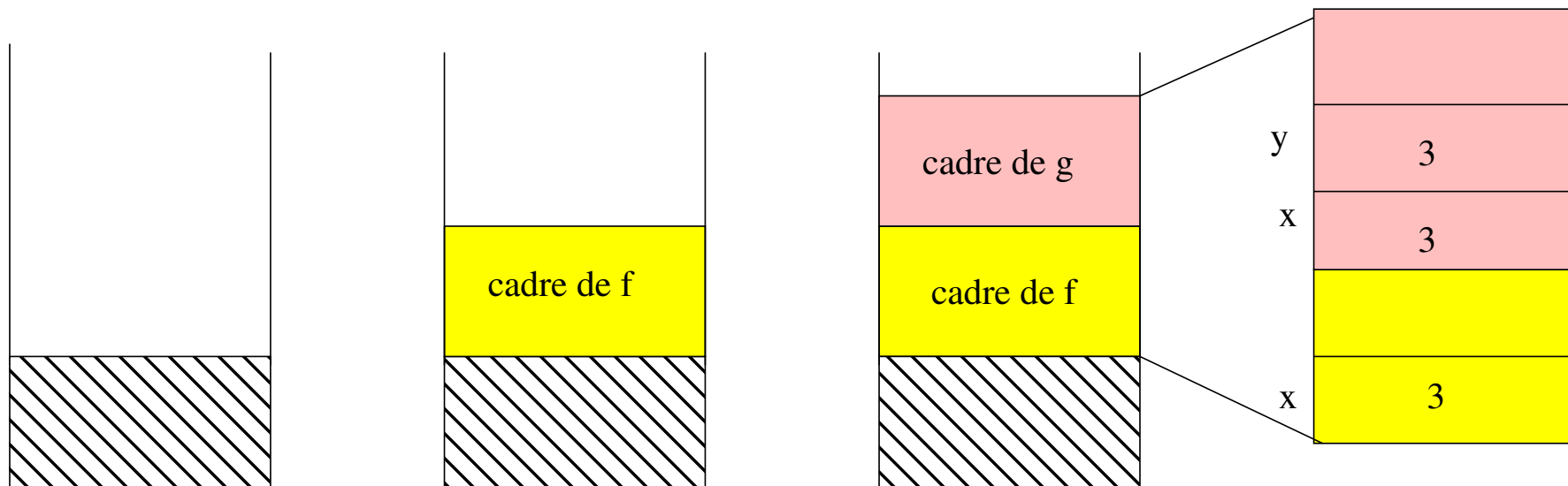
# Appel de fonction

```
# let g x y = 2 * x + y;;  
val g : int -> int -> int = <fun>  
# let f x = g x x;;  
val f : int -> int = <fun>  
# f 3;;  
- : int = 9
```

```

# let g x y = 2 * x + y;;
val g : int -> int -> int = <fun>
# let f x = g x x;;
val f : int -> int = <fun>
# f 3;;
- : int = 9

```



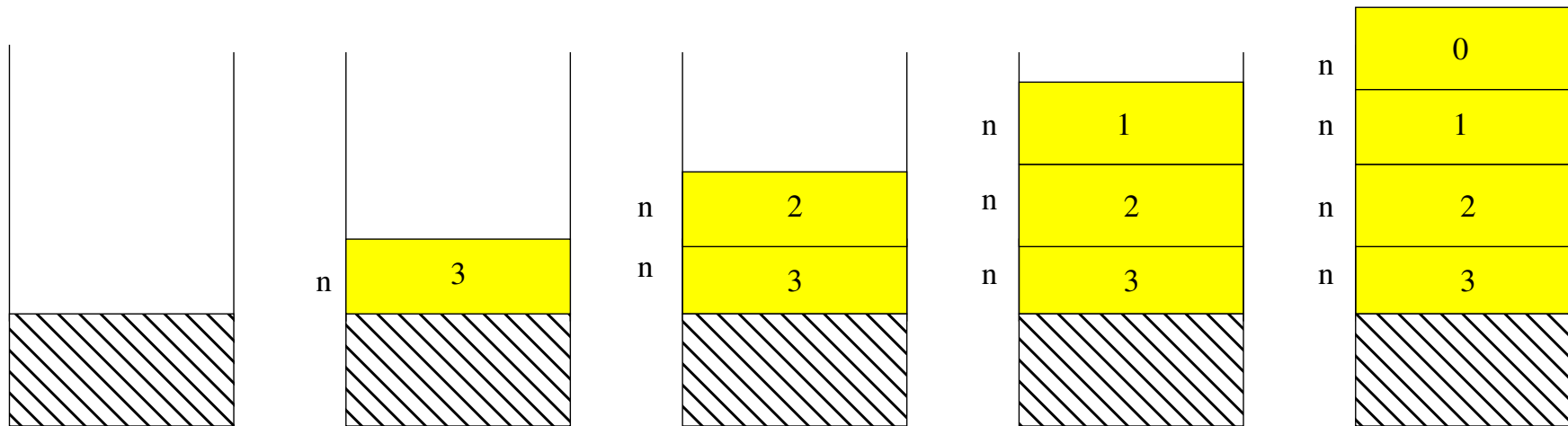
Pile

# Récurtivité

Ce mécanisme permet la **récurtivité**<sup>3</sup>

```
let rec fact n =  
  if n = 0 then 1  
  else n * fact (n - 1)
```

```
# fact 3;;  
- : int = 6
```



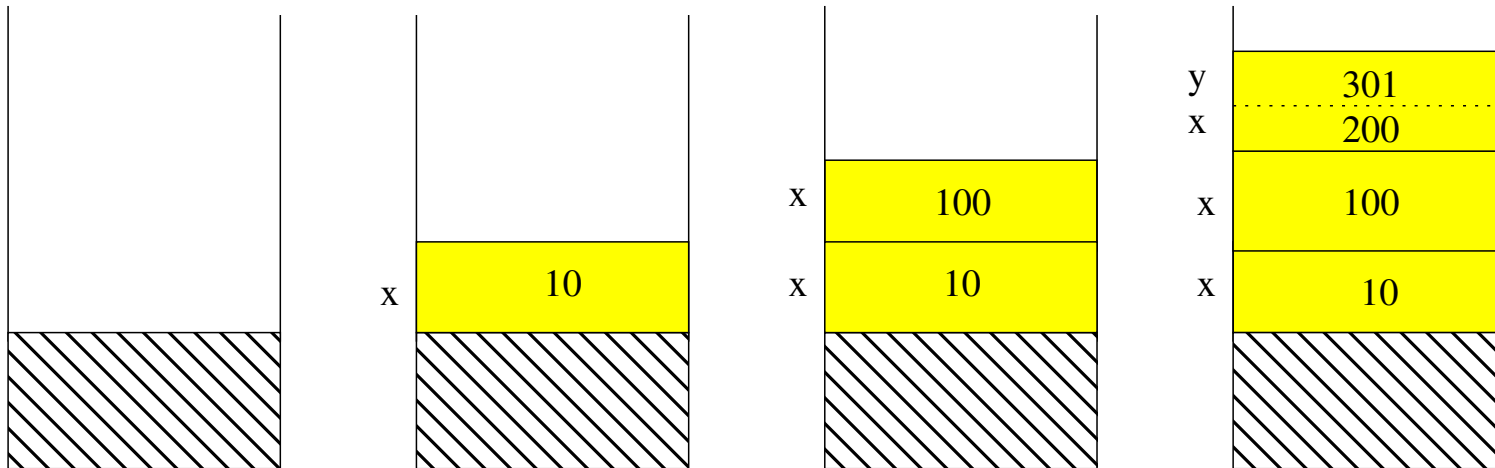
<sup>3</sup>Cobol, anciennes versions de Fortran: pas de récurtivité: programmer la pile soi-même



## Évaluation d'un `let ... in`

Le mécanisme de pile est aussi utilisé pour l'évaluation d'une expression `let x = ... in`  
variable lexicale `x` créée sur la pile le temps de l'exécution du `let`

```
# let x = 10 in
  let x = x * x in
  let x = 2 * x
  and y = 3 * x + 1 in
  (x, y);;
- : int * int = (200, 301)
```



# Fonctions récursives

Une fonction *récursive* est appelée dans sa propre définition. Pour écrire une fonction récursive, il est donc nécessaire de *nommer* la fonction, pour pouvoir l'appeler par son nom dans sa définition. En OCaml, la construction **let** `f ... = ...` ne permet de définir que des fonctions **non** récursives.

À noter que un langage disposant d'une conditionnelle et de fonctions récursives a **la puissance des machines de Turing**, c'est à dire permet de programmer tout ce qui est programmable.

## Requête `let rec`

Pour définir une fonction récursive, il faut explicitement le préciser par la requête `let rec`. Par exemple, la fonction factorielle définie sur les entiers naturels s'écrit de façon naïve:

```
let rec fact n =  
  if n = 0 then 1 else n * fact (n-1)
```

# Principe de la récursivité

fonction récursive basée sur ordre **bien fondé**

ordre bien fondé  $<$ :

- ▶ pas de suite infinie strictement décroissante
- ▶ nombre fini d'éléments minimaux

Sous ces hypothèses, on peut

- ▶ décrire le calcul sur les éléments minimaux (cas de base ou d'arrêt)
- ▶ décrire le calcul des éléments non minimaux en fonction d'éléments plus petits (cas récursifs)

# Récurtivité (suite)

- ▶ En particulier, pour une fonction  $f$  d'un entier naturel (comme factorielle),  $<$  est un ordre bien fondé pour les entiers naturels et il existe un unique élément minimal: 0.
- ▶ Il suffit d'indiquer comment calculer  $f\ 0$  puis d'indiquer comment calculer  $f\ n$  pour  $n > 0$  en fonction de  $f\ i$  pour  $i < n$ .
- ▶ il faut que les appels récursifs se fassent sur des arguments plus petits que ceux passés en paramètres et il faut prévoir les cas d'arrêt (pour tous les éléments minimaux qui se calculent sans appel récursif).

# Exemples d'ordres bien fondés

- ▶ Entiers naturels munis de  $<$ . On définit la fonction pour 0 puis pour  $n > 0$  en utilisant des appels récursifs sur des valeurs  $< n$ .
- ▶ Couples d'entiers naturels munis de l'ordre lexicographique.

$$(x, y) < (x', y') \text{ ssi soit } x < x', \text{ soit } x = x' \text{ et } y < y'$$

On définit la fonction pour  $(0, 0)$ , puis pour  $(x, y) > (0, 0)$  avec des appels sur des valeurs  $< (x, y)$ .

# Récurtivité et complexité

Pour évaluer l'efficacité d'une fonction, on évalue le nombre d'opérations élémentaires

- ▶ sur une entrée de taille  $n$  et dans le pire des cas

Dans le cas d'une fonction récursive, on est souvent amené à résoudre des équations récurrentes.



# Récurtivité et complexité

Exemple de calcul de  $2^x$  pour  $x > 0$ .

```
let rec pow2 x =  
  if x = 0 then 1  
  else 2 * pow2 (x - 1)
```

Comptons le nombre  $M(x)$  de multiplications effectuées:

$$M(0)=0$$

$$M(x)=M(x-1) + 1$$

On en déduit:

$$M(x) = x$$

et donc que cette fonction est en  $O(x)$ .

On peut arriver à  $O(\log(x))$  en utilisant la méthode à la grecque.

# Exponentiation à la grecque

On peut faire mieux en utilisant la méthode **à la grecque**.

```
let rec pow2_log x =  
  if x = 0 then 1  
  else let y = pow2_log (x / 2) in  
        let p = y * y in  
        if x mod 2 = 0 then p  
        else p * 2
```

Comptons le nombre  $G(x)$  de multiplications effectuées:

$$\begin{aligned} G(0) &= 0 \\ G(x) &\leq G(x/2) + 2 \end{aligned}$$

On en déduit qu'il y a  $O(\log(x))$  multiplications.

# Introduction aux types

évaluation d'une expression  $\implies$  type et valeur

```
# 10 + 4;;
```

```
- : int = 14
```

Un **type** est un ensemble de valeurs.

Exemples:

```
type Booléen bool = { true, false }
```

```
type Caractères char = { 'a', 'A', ... }
```

Un certain nombre d'opérateurs (fonctions) sont prédéfinis pour les types prédéfinis.

Les fonctions OCaml sont typées: elles s'appliquent à des arguments ayant chacun un type défini et retournent une valeur d'un type également défini.

Si on utilise une fonction avec au moins un argument n'ayant pas le bon type, l'évaluation s'arrête à la compilation avec une erreur et la fonction n'est pas appelée.

Un type avec un ensemble d'opérateurs s'appliquant sur les valeurs d'un ensemble de types peut être appelé un **type abstrait**.

# Inférence et vérification de types

à la compilation, OCaml **infère** le type de chaque expression  $\Rightarrow$

détection de certaines erreurs

si échec  $\Rightarrow$  pas d'évaluation

infère le type **le plus général possible** (variables de type

`'a, 'b, ...`)

```
# let f x = x;;
```

```
val f : 'a -> 'a = <fun>
```

```
# let f x = x, x;;
```

```
val f : 'a -> 'a * 'a = <fun>
```

```
# let f x y = x, y;;
```

```
val f : 'a -> 'b -> 'a * 'b = <fun>
```

```
# let f x = x + 1;;
```

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

```
# let f x = x, x;;
```

```
val f : 'a -> 'a * 'a = <fun>
```

```
# let f x = x ^ x;;
```

```
val f : string -> string = <fun>
```

```
# let f x = x ^ (x + 1);;
```

```
Error: This expression has type string but an expression was expected of type int
```

# Opérateurs de types

Les types peuvent être combinés à l'aide d'opérateurs de types pour obtenir de nouveaux types.

Exemples

- ▶ type contenant les couples constitués d'un entier et d'un flottant
- ▶ type des fonctions des entiers vers les booléens

# Opérateur de fonction

L'opérateur de type `->` permet d'obtenir le type d'une fonction d'une variable d'un type vers un autre type

```
# let carre x = x * x;;  
  val carre : int -> int = <fun>  
# sin;;  
- : float -> float = <fun>
```

`carre` fonction prend en paramètre un entier, retourne un entier

`sin` prend en paramètre un flottant, retourne un flottant

# Parenthésage

Le **parenthésage** par défaut d'une séquence d'opérateurs `->` est de droite à gauche `a1 -> a2 -> ... an` est équivalent à `a1 -> (a2 -> (... -> (an-1-> an) ...))` contrairement à l'appel de fonction qui est de gauche à droite.

```
# max;;  
- : 'a -> 'a -> 'a = <fun>  
# max 3;;  
- : int -> int = <fun>  
# max 3 4;;  
- : int = 4
```

`max` est une fonction de deux arguments, `max 3` est une fonction d'un argument entier et fera le max entre cet argument et 3.

`max 3 4` est un entier.

► Exemple de la fonction `compose f g`

# Opérateur de produit cartésien (couples)

L'opérateur `*` est l'opérateur de produit cartésien. Le produit cartésien de  $A$  et de  $B$  est l'ensemble:

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A \text{ et } b \in B\}$$

Il permet de représenter l'ensemble des tuples d'éléments appartenant respectivement à un type donné. Exemples:

```
int * int, int * float * int
# 2, 3;;
- : int * int = (2, 3)
# fst (2, 3)
- : int 2
# snd (2, 3)
- : int 3
# 2, 3.5, 'a';;
- : int * float * char = (2, 3.5, 'a')
```

À noter les accesseurs `fst` et `snd`.



```
# let couple_square x = x, x * x;;  
val couple_square : int -> int * int = <fun>  
# let pair x = x, x;;  
val pair : 'a -> 'a * 'a = <fun>
```

À noter dans le dernier exemple l'apparition de `'a` qui est une variable pouvant représenter un type quelconque. En effet, le corps de la fonction permet d'inférer que le résultat est un couple mais ne permet pas d'obtenir le type de `x`. Nous verrons plus loin cette notion de type paramétré par une variable de type.