

## Table of Contents

- [1 TP 6 - Programmation pour la préparation à l'agrégation maths option info](#)
- [2 Représentation des  \$\lambda\$ -termes en OCaml](#)
  - [2.1 Grammaire](#)
  - [2.2 Ex1. Ecrire un type Caml représentant les  \$\lambda\$ -termes](#)
  - [2.3 Ex2. Ecrire une fonction qui affiche un  \$\lambda\$ -terme en une chaîne de caractère](#)
  - [2.4 Ex3. Bonus : Ecrire une fonction qui transforme un  \$\lambda\$ -terme en une chaîne représentant une fonction "anonyme" exécutable par Python. Rappel :  \$\lambda x. \dots\$  correspond à  \$\lambda x. \langle \dots \rangle\$](#)
- [3 Calculs ?](#)
- [4 Quelques termes utiles ?](#)
  - [4.1 Une valeur "nulle"](#)
  - [4.2 Composition](#)
  - [4.3 Conditionnelles](#)
  - [4.4 Nombres entiers en codage de Church](#)
  - [4.5 Successeur](#)
  - [4.6 Addition](#)
  - [4.7 Multiplication](#)
  - [4.8 Paires](#)
  - [4.9 Bonus : prédécesseur](#)
  - [4.10 Listes](#)
  - [4.11 Récursion  \$UU\$](#)
  - [4.12 Point fixe  \$YY\$](#)
  - [4.13 Bonus : la factorielle en  \$\lambda\$ -calcul](#)
- [5 Conclusion](#)

## TP 6 - Programmation pour la préparation à l'agrégation maths option info

TP 6 : Lambda calcul, représentations, calculs et quelques termes pratiques.

- Référence en théorie : [ce poly en français de Jean Goubault-Larrecqu \(ENS Cachan\)](http://www.lsv.fr/~Egoubault/Lambda/lambda.pdf) (<http://www.lsv.fr/~Egoubault/Lambda/lambda.pdf>) ou le livre "Logique réduction résolution", par René Lalement.
- Pour la pratique : [ce post de blog en anglais \(http://matt.might.net/articles/python-church-y-combinator/\)](http://matt.might.net/articles/python-church-y-combinator/).
- Pour plus, [cette page wikipédia \(https://fr.wikipedia.org/wiki/Lambda-calcul\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Lambda-calcul).
- En OCaml.

```
In [1]: let print = Printf.printf;;
        Sys.command "ocaml -version";;
```

```
Out[1]: val print : ('a, out_channel, unit) format -> 'a = <fun>
        The OCaml toplevel, version 4.04.2
```

```
Out[1]: - : int = 0
```

# Représentation des $\lambda$ -termes en OCaml

## Grammaire

Avec une grammaire BNF ([https://fr.wikipedia.org/wiki/Forme\\_de\\_Backus-Naur](https://fr.wikipedia.org/wiki/Forme_de_Backus-Naur)), si `<var>` désigne un nom d'expression valide (on se limitera à des noms en minuscules constitués des 26 lettres a,b,...,z) :

```
<exp> ::= <var>
| <exp>( <exp> )
| fun <var> → <exp>
| ( <exp> )
```

## Ex1. Ecrire un type Caml représentant les $\lambda$ -termes

```
In [3]: type variable = string;;

type terme =
| V of variable
| A of terme * terme
| F of variable * terme
;;
```

```
Out[3]: type variable = string
```

```
Out[3]: type terme = V of variable | A of terme * terme | F of variable * terme
```

Par exemple, l'identité est le terme  $\lambda x. x$ .

```
In [5]: let identite = F("x", V("x"));;
```

```
Out[5]: val identite : terme = F ("x", V "x")
```

```
In [7]: let identite_2 = F("y", V("y"));;
```

```
Out[7]: val identite_2 : terme = F ("y", V "y")
```

Les deux termes sont différents mais égaux à  $\alpha$ -renomage près.

Un autre exemple est le terme  $\Omega = (\lambda x. xx)(\lambda x. xx)$  (qui est le plus petit terme dont l'exécution par  $\beta$ -réduction ne termine pas - cf [ce poly p7](http://www.lsv.fr/%7Egoubault/Lambda/lambda.pdf) (<http://www.lsv.fr/%7Egoubault/Lambda/lambda.pdf>) si besoin).

```
In [11]: let omega = A(F("x", A(V("x"), V("x"))), F("x", A(V("x"), V("x"))));;
```

```
Out[11]: val omega : terme = A (F ("x", A (V "x", V "x")), F ("x", A (V "x", V "x")))
```

## Ex2. Ecrire une fonction qui affiche un $\lambda$ -terme en une chaîne de caractère

C'est très rapide.

```
In [9]: let sprintf = Format.sprintf;;

let rec string_of_terme = function
  | V(s) -> s
  | A(u, v) -> sprintf "(%s)(%s)" (string_of_terme u) (string_of_terme v)
  | F(s, u) -> sprintf "λ %s. (%s)" s (string_of_terme u)
;;
```

```
Out[9]: val sprintf : ('a, unit, string) format → 'a = <fun>
```

```
Out[9]: val string_of_terme : terme → variable = <fun>
```

```
In [12]: print_endline (string_of_terme identite);;
print_endline (string_of_terme identite_2);;
print_endline (string_of_terme omega);;
```

```
λ x. (x)
```

```
Out[12]: - : unit = ()
```

```
λ y. (y)
```

```
Out[12]: - : unit = ()
```

```
(λ x. ((x)(x)))(λ x. ((x)(x)))
```

```
Out[12]: - : unit = ()
```

### Ex3. Bonus : Ecrire une fonction qui transforme un $\lambda$ -terme en une chaîne représentant une fonction "anonyme" exécutable par Python. Rappel : **lambda x: ...** correspond à $\lambda x. \langle \dots \rangle$

```
In [13]: let sprintf = Format.sprintf;;

let rec python_of_terme = function
  | V(s) -> s
  | A(u, v) -> sprintf "(%s)(%s)" (python_of_terme u) (python_of_terme v)
  | F(s, u) -> sprintf "lambda %s: (%s)" s (python_of_terme u)
;;
```

```
Out[13]: val sprintf : ('a, unit, string) format → 'a = <fun>
```

```
Out[13]: val python_of_terme : terme → variable = <fun>
```

```
In [15]: print_endline (python_of_terme identite);;
print_endline (python_of_terme identite_2);;
print_endline (python_of_terme omega);;
```

```
lambda x: (x)
```

```
Out[15]: - : unit = ()
```

```
lambda y: (y)
```

```
Out[15]: - : unit = ()
```

```
(lambda x: ((x)(x)))(lambda x: ((x)(x)))
```

```
Out[15]: - : unit = ()
```

On peut ensuite simplement appeler Python sur un terme et vérifier s'il s'exécute ou non.

```
In [35]: let execute_python_string (s : string) : int =
  Sys.command (sprintf "python -c 'print(%s)'" s)
;;
```

```
Out[35]: val execute_python_string : string → int = <fun>
```

```
In [36]: execute_python_string (python_of_terme identite);  
        <function <lambda> at 0x7fd84099c5f0>  
Out[36]: - : int = 0
```

On peut vérifier avec Python que ce terme  $\Omega$  ne termine pas :

In [34]: `execute_python_string (python_of_terme omega);;`









```
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>  
File "<string>", line 1, in <lambda>
```

```
Out[34]: - : int = 1
```





















## Conditionnelles

Ce n'est qu'un des encodages possibles.

```
In [38]: let si = F("cond", F("v", F("f", A(A(V("cond"), V("v")), V("f")))));;
```

```
Out[38]: val si : terme = F ("cond", F ("v", F ("f", A (A (V "cond", V "v"), V "f"))))
```

```
In [39]: print_endline (string_of_terme si);;
```

```
λ cond. (λ v. (λ f. (((cond)(v))(f))))
```

```
Out[39]: - : unit = ()
```

```
In [40]: let vrai = F("v", F("f", V("v")));;
let faux = F("v", F("f", V("f")));;
```

```
Out[40]: val vrai : terme = F ("v", F ("f", V "v"))
```

```
Out[40]: val faux : terme = F ("v", F ("f", V "f"))
```

```
In [41]: print_endline (string_of_terme vrai);;
print_endline (string_of_terme faux);;
```

```
λ v. (λ f. (v))
```

```
Out[41]: - : unit = ()
```

```
λ v. (λ f. (f))
```

```
Out[41]: - : unit = ()
```

## Nombres entiers en codage de Church

On rappelle que pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $[n] = \lambda f. \lambda x. f^n(x)$  est son codage dit codage de Church dans les  $\lambda$ -termes.

```
In [45]: let zero = F("f", F("x", V("x")));;
let un = F("f", F("x", A(V("f"), V("x"))));;
```

```
Out[45]: val zero : terme = F ("f", F ("x", V "x"))
```

```
Out[45]: val un : terme = F ("f", F ("x", A (V "f", V "x")))
```

```
In [50]: let terme_of_int (n : int) : terme =
  let rec aux = function
    | 0 -> V("x")
    | n -> A(V("f"), aux (n-1))
  in
  F("f", F("x", (aux n)))
;;
```

```
Out[50]: val terme_of_int : int → terme = <fun>
```

```
In [51]: let deux = terme_of_int 2;;
```

```
Out[51]: val deux : terme = F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", V "x"))))
```

```
In [53]: print_endline (string_of_terme deux);;
execute_python_string (python_of_terme deux);;
```

```
λ f. (λ x. ((f)((f)(x))))
```

```
Out[53]: - : unit = ()
```

```
<function <lambda> at 0x7f453cab55f0>
```

```
Out[53]: - : int = 0
```

On peut faire l'opération inverse, interpréter un entier de Church en Python.

```
In [55]: let entier_natif_python = "lambda c: c(lambda x: x+1)(0)";;
```

```
Out[55]: val entier_natif_python : string = "lambda c: c(lambda x: x+1)(0)"
```

```
In [56]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme deux));;
```

```
2
```

```
Out[56]: - : int = 0
```

On est obligé de passer par une astuce, parce que  $\lambda x. x + 1$  et  $0$  ne sont pas des  $\lambda$ -termes.

```
In [58]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme (terme_of_int 10)));;
```

```
10
```

```
Out[58]: - : int = 0
```

Bien sûr, tout ça est très limité !

```
In [66]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme (terme_of_int 100)));;
```

```
s_push: parser stack overflow
MemoryError
```

```
Out[66]: - : int = 1
```

## Successesseur

Le successeur s'écrit  $\text{succ} = \lambda n. \lambda f. \lambda z. f(n(f)(z))$ .

```
In [72]: let successeur = F("n", F("f", F("z", A(V("f"), A(A(V("n"), V("f")), V("z")))))));;
```

```
Out[72]: val successeur : terme =
  F ("n", F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z")))))
```

```
In [92]: print_endline (string_of_terme successeur);;
```

```
λ n. (λ f. (λ z. ((f)((n)(f))(z))))
```

```
Out[92]: - : unit = ()
```

```
In [70]: let dix = terme_of_int 10;;
let onze = A(successeur, dix);;
```

```
Out[70]: val dix : terme =
  F ("f",
    F ("x",
      A (V "f",
        A (V "f",
          A (V "f",
            A (V "f",
              A (V "f",
                A (V "f",
                  A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))))))))))
```

```
Out[70]: val onze : terme =
  A (F ("n", F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z"))))),
    F ("f",
      F ("x",
        A (V "f",
          A (V "f",
            A (V "f",
              A (V "f",
                A (V "f",
                  A (V "f",
                    A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))))))))))
```

A noter que ce terme onze ne sera pas le même que celui (plus court) obtenu par `terme_of_int 11` :

```
In [73]: let onze2 = terme_of_int 11;;
```

```
Out[73]: val onze2 : terme =
  F ("f",
    F ("x",
      A (V "f",
        A (V "f",
          A (V "f",
            A (V "f",
              A (V "f",
                A (V "f",
                  A (V "f",
                    A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))))))))))
```

Mais ils s'exécutent de la même façon :

```
In [74]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme dix));;
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme onze));;
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme onze2));;
```

```
10
```

```
Out[74]: - : int = 0
```

```
11
```

```
Out[74]: - : int = 0
```

```
11
```

```
Out[74]: - : int = 0
```

## Addition

La somme s'écrit  $somme = \lambda n. \lambda m. \lambda f. \lambda z. n(f)(m(f)(z))$ .

```
In [90]: let somme = F("n", F("m", F("f", F("z", A((A(V("n"), V("f"))), A((A(V("m"), V("f"))), V("z")))))));;
```

```
Out[90]: val somme : terme =
  F ("n",
    F ("m",
      F ("f", F ("z", A (A (V "n", V "f"), A (A (V "m", V "f"), V "z"))))))
```

```
In [91]: print_endline (string_of_terme somme);
λ n. (λ m. (λ f. (λ z. (((n)(f))(((m)(f))(z))))))
```

```
Out[91]: - : unit = ()
```

```
In [87]: let trois = A(A(somme, un), deux);;
```

```
Out[87]: val trois : terme =
  A
  (A
   (F ("n",
      F ("m",
         F ("f", F ("z", A (A (V "n", V "f"), A (A (V "m", V "f"), V "z"))))),
      F ("f", F ("x", A (V "f", V "x")))),
   F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", V "x")))))
```

Comme pour le successeur, ce terme est bien plus compliqué que l'encodage de Church, mais ils s'exécutent de la même manière.

```
In [88]: let trois2 = terme_of_int 3;;
```

```
Out[88]: val trois2 : terme = F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x")))))
```

```
In [89]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme trois));;
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme trois2));;
```

```
3
```

```
Out[89]: - : int = 0
```

```
3
```

```
Out[89]: - : int = 0
```

## Multiplication

La multiplication est  $mul = \lambda n. \lambda m. \lambda f. \lambda z. m(n(f))(z)$ .

```
In [122]: let mul = F("n", F("m", F("f", F("z", A(A(V("m"), A(V("n"), V("f"))), V("z"))))));;
```

```
Out[122]: val mul : terme =
  F ("n", F ("m", F ("f", F ("z", A (A (V "m", A (V "n", V "f")), V "z")))))
```

```
In [123]: let trois = terme_of_int 3 ;;
let six = A(A(mul, trois), deux);;
let six2 = A(A(mul, deux), trois);;
```

```
Out[123]: val trois : terme = F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x")))))
```

```
Out[123]: val six : terme =
  A
  (A
   (F ("n",
      F ("m", F ("f", F ("z", A (A (V "m", A (V "n", V "f")), V "z"))))),
   F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))),
   F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", V "x")))))
```

```
Out[123]: val six2 : terme =
  A
  (A
   (F ("n",
      F ("m", F ("f", F ("z", A (A (V "m", A (V "n", V "f")), V "z"))))),
   F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", V "x"))))),
   F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x")))))
```

Comme pour le successeur, ce terme est bien plus compliqué que l'encodage de Church, mais ils s'exécutent de la même manière.

```
In [124]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme six));
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme six2));
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme (terme_of_int 6)));;
```

6

Out[124]: - : int = 0

6

Out[124]: - : int = 0

6

Out[124]: - : int = 0

## Paires

La représentation de la paire est simplement  $\text{pair} = \lambda a. \lambda b. \lambda f. f(a)(b)$ .

```
In [127]: let a = V("a") and b = V("b") and f = V("f");
let pair = F("a", F("b", F("f", A(A(f, a), b))));;
```

```
Out[127]: val a : terme = V "a"
val b : terme = V "b"
val f : terme = V "f"
```

```
Out[127]: val pair : terme = F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b"))))
```

Et ensuite les deux extracteurs sont immédiats :  $\text{gauche} = \lambda p. p(\lambda a. \lambda b. a)$  et  $\text{droite} = \lambda p. p(\lambda a. \lambda b. b)$ . (on retrouve vrai et faux)

```
In [130]: let gauche = F("f", A(f, vrai));
let droite = F("f", A(f, faux));;
```

```
Out[130]: val gauche : terme = F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v"))))
```

```
Out[130]: val droite : terme = F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "f"))))
```

```
In [133]: let exemple_pair = A(A(pair, deux), trois);;
```

```
Out[133]: val exemple_pair : terme =
  A
  (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b")))),
    F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", V "x")))),
    F ("f", F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))))
```

On vérifie qu'on peut extraire [2] et [3] de cette paire [(2, 3)] :

```
In [134]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme (A(gauche, exemple_pair))));
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme (A(droite, exemple_pair))));;
```

2

Out[134]: - : int = 0

3

Out[134]: - : int = 0

## Bonus : prédécesseur

Avec les paires, c'est possible. Idée de l'algorithme : en ayant  $[n]$ , on commence par la paire  $[(0, 0)]$  et on itère la fonction  $\text{fun } (a,b) \rightarrow (a+1, a)$  exactement  $n$  fois (et ça c'est facile par définition du codage  $[n]$ , ce qui donne la paire  $[(n, n-1)]$  et en récupérant la deuxième coordonnée on a  $[n-1]$ . C'est corrigé en Exercice 12 du poly de Jean Goubault-Larrecqu.

On va découper ça en morceau :

```
In [137]: let constructeur_pair u v = A(A(pair, u), v);;
let pi1 u = A(gauche, u);;
let pi2 u = A(droite, u);;
let constructeur_succ u = A(successeur, u);;

let pair_00 = constructeur_pair zero zero;
```

```
Out[137]: val constructeur_pair : terme → terme → terme = <fun>
```

```
Out[137]: val pi1 : terme → terme = <fun>
```

```
Out[137]: val pi2 : terme → terme = <fun>
```

```
Out[137]: val constructeur_succ : terme → terme = <fun>
```

```
Out[137]: val pair_00 : terme =
  A
  (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b")))),
    F ("f", F ("x", V "x"))),
    F ("f", F ("x", V "x")))
```

```
In [139]: let p = V("p");;
let succ_1 = F("p", constructeur_pair (constructeur_succ(pi1(p))) (pi1(p)));;
```

```
Out[139]: val p : terme = V "p"
```

```
Out[139]: val succ_1 : terme =
  F ("p",
    A
    (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b")))),
      A (F ("n", F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z"))))),
      A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")),
      A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")))
```

```
In [140]: let n = V("n");;
let predecesseur = F("n", pi2(A(A(n, succ_1), pair_00)));;
```

```
Out[140]: val n : terme = V "n"
```

```
Out[140]: val predecesseur : terme =
  F ("n",
    A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "f")))),
      A
      (A (V "n",
        F ("p",
          A
          (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b")))),
            A
            (F ("n",
              F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z"))))),
              A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")),
              A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p"))),
            A
            (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b")))),
              F ("f", F ("x", V "x"))),
              F ("f", F ("x", V "x"))))))))
```

```
In [142]: let cinq = A(predesseur, (terme_of_int 6));
let cinq2 = terme_of_int 5;
```

```
Out[142]: val cinq : terme =
  A
  (F ("n",
    A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "f"))))),
    A
    (A (V "n",
      F ("p",
        A
        (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b"))))),
          A
          (F ("n",
            F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z"))))),
            A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")),
            A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")))),
        A
        (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b"))))),
          F ("f", F ("x", V "x"))),
          F ("f", F ("x", V "x"))))))),
    F ("f",
      F ("x",
        A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x")))))))))))
```

```
Out[142]: val cinq2 : terme =
  F ("f",
    F ("x", A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", A (V "f", V "x"))))))))
```

Comme pour le successeur, ce terme est bien plus compliqué que l'encodage de Church, mais ils s'exécutent de la même manière.

```
In [143]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme cinq));
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme cinq2));
```

```
5
```

```
Out[143]: - : int = 0
```

```
5
```

```
Out[143]: - : int = 0
```

On vérifie que  $\text{pred } 0 = 0$ :

```
In [146]: let zero2 = A(predesseur, zero);
```

```
Out[146]: val zero2 : terme =
  A
  (F ("n",
    A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "f"))))),
    A
    (A (V "n",
      F ("p",
        A
        (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b"))))),
          A
          (F ("n",
            F ("f", F ("z", A (V "f", A (A (V "n", V "f"), V "z"))))),
            A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")),
            A (F ("f", A (V "f", F ("v", F ("f", V "v")))), V "p")))),
        A
        (A (F ("a", F ("b", F ("f", A (A (V "f", V "a"), V "b"))))),
          F ("f", F ("x", V "x"))),
          F ("f", F ("x", V "x"))))))),
    F ("f", F ("x", V "x"))))
```

```
In [147]: execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme zero2));  
execute_python_string (sprintf "(%s)(%s)" entier_natif_python (python_of_terme zero));
```

```
0
```

```
Out[147]: - : int = 0
```

```
0
```

```
Out[147]: - : int = 0
```

## Listes

## Récursion $U$

## Point fixe $Y$

## Bonus : la factorielle en $\lambda$ -calcul

---

## Conclusion

Fin. À la séance prochaine. Le TP6 traitera de ?? (en février).