

# PROJET

## PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

### 2022-2023

LICENCE 3 - INFORMATIQUE

---

ATALLA SALIM - 191350P  
NISO ARAM - 184256D

GROUPE 684J

# LAMBDA-CALCUL

---

Le lambda calcul, inventé par Alonzo Church en 1932, est un modèle mathématique de calcul largement utilisé en informatique théorique et en théorie des langages de programmation. Ce modèle permet de représenter des programmes et des algorithmes, ainsi que de prouver des théorèmes en utilisant des fonctions anonymes qui prennent des arguments et retournent des valeurs. Grâce à sa capacité à représenter n'importe quel calcul qu'un ordinateur peut effectuer, le lambda calcul est considéré comme un système de calcul universel.

Dans ce rapport, nous allons explorer en détail les concepts et opérations du lambda calcul en utilisant le langage de programmation OCaml pour l'implémentation.

## TYPAGE:

Nous allons commencer par introduire le type `lambda_expr`, qui représente une expression du lambda-calcul. Ce type contient trois constructeurs de données :

- `Var` : qui représente une variable
- `Abs` : qui représente une abstraction
- `App` : qui représente l'application d'une expression à une autre.

## EXPRESSIONS:

Nous allons définir les nombres de Church, qui sont des fonctions servant à représenter les nombres entiers. De plus, nous allons introduire les valeurs booléennes `true_val` et `false_val` ainsi que les opérations booléennes `not_op`, `and_op` et `or_op` dans le lambda calcul.

## FONCTIONS:

Nous allons maintenant explorer plusieurs opérations fondamentales du lambda calcul. Tout d'abord, la substitution est une opération clé qui permet de remplacer toutes les occurrences d'une variable par une autre expression dans une expression donnée. La fonction `substitute` prend en

entrée une expression `expr`, une variable `var` et une nouvelle expression `new_expr`, et retourne l'expression obtenue en substituant toutes les occurrences de `var` dans `expr` par `new_expr`.

Ensuite, nous allons définir la fonction `free_vars`, qui permet de trouver toutes les variables libres présentes dans une expression donnée. En entrée, cette fonction prend une expression `expr` et retourne une liste contenant toutes les variables libres de l'expression.

Nous allons également introduire la notion de variable fraîche, qui est une variable qui n'a pas encore été utilisée dans l'expression. Cette notion sera utilisée pour définir la fonction `alpha_conversion`, qui permet de renommer une variable dans une expression et d'effectuer une conversion  $\alpha$ . Cette fonction prend en entrée une expression `expr`, une variable `old_var` à remplacer par une variable `new_var`, et retourne l'expression obtenue.

Enfin, la beta réduction est l'opération centrale du lambda calcul. Elle permet de simplifier une expression en appliquant une substitution. La fonction `beta_reduction` prend en entrée une expression `expr` et effectue une réduction  $\beta$ .

Dans le lambda calcul, la réduction beta est l'une des deux réductions fondamentales. Elle permet de transformer une expression en remplaçant une abstraction appliquée à une expression par une nouvelle expression. Plus précisément, lorsqu'une abstraction de la forme  $(\lambda x.e1)$  est appliquée à une expression `e2`, la réduction beta remplace toutes les occurrences de la variable `x` dans `e1` par `e2`.

La fonction `beta_reduction` implémente cette réduction beta en parcourant récursivement l'expression donnée en entrée et en appliquant les règles de réduction beta lorsque cela est possible. La première règle de réduction beta stipule que si l'on a une expression de la forme  $(\lambda x.e1)e2$ , alors toutes les occurrences de la variable `x` dans `e1` peuvent être remplacées par `e2`. Pour effectuer cette substitution, la fonction `substitute` prend en entrée l'expression `e1`, la variable `v` à remplacer par `new_expr`, et renvoie la nouvelle expression obtenue.

La deuxième règle de réduction beta stipule que si l'on a une expression de la forme  $e_1 e_2$ , alors  $e_1$  et  $e_2$  peuvent être réduits récursivement en appliquant les règles de réduction beta. Pour cela, la fonction `beta_reduction` applique la réduction beta à  $e_1$  et  $e_2$  en appelant récursivement la fonction `beta_reduction`, puis renvoie l'application de ces deux expressions réduites.

En résumé, le lambda calcul est un formalisme mathématique utilisé pour décrire les fonctions. Il repose sur des termes, qui peuvent prendre la forme de variables, d'abstractions ou d'applications de termes. Les fonctions sont définies à l'aide d'abstractions et sont évaluées en utilisant deux réductions fondamentales : la réduction alpha, qui permet de renommer les variables liées, et la réduction beta, qui permet de réduire une abstraction appliquée à une expression en une nouvelle expression. Les fonctions dans l'exemple fourni utilisent ces réductions pour définir des valeurs de base du lambda calcul, telles que les nombres de Church et les valeurs booléennes, ainsi que pour effectuer des opérations sur ces valeurs. En somme, le lambda calcul est un outil précieux pour décrire et manipuler les fonctions dans le domaine mathématique.

---