

# Algorithmes, Types, Preuves: Présentation du projet

Martin Strecker

Univ. J.-F. Champollion

Année 2021/2022

# Plan

## 1 Présentation Projet

# Plan

## 1 Présentation Projet

- Analyse et traduction d'un langage impératif
- Langage source
- Langage cible
- Traduction
- Graphe de flot de contrôle

# Survol du projet

## Le développement à faire :

- Formalisation de la syntaxe d'un langage impératif en Caml  
( $\rightsquigarrow$  Langages et automates)
- Vérification de types de ce langage
- Conception d'un assembleur simple
- ... avec sémantique de cet assembleur
- Traduction langage impératif vers assembleur
- Génération et affichage d'un graphe de flot de contrôle

# Survol du projet

## Motivation et but d'apprentissage :

- Savoir transférer les concepts vus pour un langage fonctionnel vers langage impératif (surtout : typage)
- Développer une intuition pour différents niveaux de langage (de haut niveau, assembleur)
- S'initier à des concepts de compilation
- Transférer et appliquer des concepts de théorie des graphes

# Plan

## 1 Présentation Projet

- Analyse et traduction d'un langage impératif
- **Langage source**
- Langage cible
- Traduction
- Graphe de flot de contrôle

# Inspiration

Langage inspiré du langage C, mais :

- Moins sauvage :
  - Distinction nette entre expressions et instructions.  
*Par exemple* : impossible d'écrire  $(x = 3) + (x = 2);$
  - Permet la définition d'une sémantique précise et claire
- Pourtant compatible avec C : Le même programme peut être
  - compilé avec `gcc` et exécuté
  - compilé avec *votre* compilateur et exécuté

# Exemple : Programme source

```
int fac (int n) {  
    int res;  
    res = 1;  
  
    while (n > 1) {  
        res = res * n;  
        n = n - 1;  
    }  
    return(res) ;  
}
```

Nous manipulons :

- des fonctions simples
- avec paramètres et variables locales
- contenant des instructions impératives
- sans appel d'autres fonctions
- qui renvoient une valeur (return)



# Expressions : Type de données

Sémantique informelle : Une expression a une *valeur*

```
type 'a expr =  
  Const of 'a * value      (* constante *)  
| VarE of 'a * vname        (* variable *)  
| BinOp of 'a * binop * ('a expr) * ('a expr)  
                                     (* operation binaire *)  
| IfThenElse of 'a *  
  ('a expr) * ('a expr) * ('a expr)  
                                     (* if - then - else *)
```

*Note* : IfThenElse est une expression analogue à  
(.. ? .. : ..) en C

# Instructions : Type de données

Sémantique informelle : Une instruction (*statement*) induit un *changement d'état*

**type** 'a stmt =

```
Skip (* ne fait rien *)  
| Assign of 'a * vname * ('a expr) (* affectation *)  
| Seq of ('a stmt) * ('a stmt) (* sequence *)}  
| Cond of ('a expr) * ('a stmt) * ('a stmt)  
      (* if .. then .. else .. *)  
| While of ('a expr) * ('a stmt)  
| Return of ('a expr) (* Renvoi d'une valeur *)
```

# Variables et valeurs

Variables et fonctions :

```
(* variable names *)  
type vname = string
```

```
(* function names *)  
type fname = string
```

Valeurs :

```
type value =  
    BoolV of bool  
  | IntV of int
```

# Typage : bases

Juste deux types :

```
type tp = BoolT | IntT
```

Déclaration de variable :

```
type vardecl = Vardecl of tp * vname
```

Fonctions :

```
(* function declaration:  
  return type; parameter declarations *)
```

```
type fundecl =  
  Fundecl of tp * fname * (vardecl list)
```

```
(* function definition:  
  function decl; local var decls; function body *)
```

```
type 'a fundefn =  
  Fundefn of fundecl * (vardecl list) * ('a stmt)
```

# Exemple

```
int fac (int n) {  
    int res;  
    res = 1;  
  
    while (n > 1) {  
        res = res * n;  
        n = n - 1;  
    }  
    return (res) ;  
}  
  
# parse "Tests/fac.c" ;;  
- : int Lang.fundefn =  
Fundefn (  
    Fundecl (IntT, "fac",  
              [Vardecl (IntT, "n")]),  
    [Vardecl (IntT, "res")],  
    Seq  
      (Seq (Assign (0, "res",  
                    Const (0, IntV 1)),  
            ....),  
      Return (VarE (0, "res"))))
```

# Typage : Environnement

Le typage doit

- prendre en compte les déclarations des variables
- le type de résultat de la fonction

```
type environment =  
  {localvar: (vname * tp) list;  
   returntp: tp}
```

# Typage

Le typage annote l'arbre syntaxique (expressions) avec le type des sous-expressions.

Résultat du parser :

```
Seq (Assign (0, "res", Const (0, IntV 1)),  
      While (BinOp (0, BCompar BCgt,  
                    VarE (0, "n"), Const (0, IntV 1)), ...))
```

Après typage :

```
Seq (Assign (IntT, "res", Const (IntT, IntV 1)),  
      While (BinOp (BoolT, BCompar BCgt,  
                    VarE (IntT, "n"), Const (IntT, IntV 1)),...))
```

**A faire :**

- Écrire typage d'expressions, instructions et fonctions
- Analyses de bone formation :  
noms des variables disjoints ; fonctions terminent avec `return`

# Plan

## 1 Présentation Projet

- Analyse et traduction d'un langage impératif
- Langage source
- **Langage cible**
- Traduction
- Graphe de flot de contrôle



# Plan

## 1 Présentation Projet

- Analyse et traduction d'un langage impératif
- Langage source
- Langage cible
- **Traduction**
- Graphe de flot de contrôle

# Plan

- 1 **Présentation Projet**
  - Analyse et traduction d'un langage impératif
  - Langage source
  - Langage cible
  - Traduction
  - Graphe de flot de contrôle