# Projet compilation

Libert Robin Zielinski Pierre BA3 Info

14 mai 2018

#### Introduction

Dans le cadre du cours de compilation, dispensé par Véronique Bruyère pour la théorie et Alexandre Decan pour les TPs, nous avons créé un programme qui permet de générer facilement un fichier contenant du texte. L'utilisateur créera un fichier contenant des données, et le programme se chargera de créer un fichier texte à l'aide de ces données et grâce à un template dans lequel le programme va insérer les données.

## Utilisation du programme

Lancer le programme avec la commande : python dumbo\_synth.py path/données path/template path/sortie Si le fichier de sortie n'existe pas, le programme le créera.

## Description des lexèmes

```
INITIAL STATE
    BLOC BEGIN \leftarrow \{\{\}\}
    TXT \leftarrow [\w|; |\&|<|>|"|_|-|.|\|/|\n|\p|:|, |\t]+
IN STRING STATE
    APO \leftarrow
    STRING \leftarrow [\w|; |\&|<|>|"|_|-|.|\|/|\n|\p|:|,|] +
IN CODE STATE
    APO \leftarrow
    BLOC END \leftarrow }}
    FOR \leftarrow for
    IN \leftarrow in
    DO \leftarrow do
    \mathbf{ENDFOR} \leftarrow \mathbf{endfor}
    IF \leftarrow if
    ELSE \leftarrow else
    ENDIF \leftarrow endif
    PRINT \leftarrow print
```

 $INTEGER \leftarrow \d+$ 

```
ADD_OP \leftarrow +|-

MUL_OP \leftarrow *|/

PAR_FERM \leftarrow )

PAR_OUVR \leftarrow (

DOT_COMMA \leftarrow ;

DOT \leftarrow .

ASSIGNEMENT \leftarrow :=

BOOLEAN \leftarrow true|false

VAR \leftarrow [\w]+

OPERATOR \leftarrow <|>|=|!=

BINOPERATOR \leftarrow or|and
```

## Description de la grammaire

```
\label{eq:programme} \begin{split} & programme \leftarrow TXT \mid TXT \; programme \\ & programme \leftarrow dumboBloc \mid dumboBloc \; programme \\ & dumboBloc \leftarrow BLOC\_BEGIN \; expressionList \; BLOC\_END \; | BLOC\_BEGIN \; BLOC\_END \\ & expressionList \leftarrow expression \; DOT\_COMMA \mid expression \; DOT\_COMMA \; expressionList \\ & expression \leftarrow variableN \; ASSIGNEMENT \; globalExpression \mid variableN \; ASSIGNEMENT \; list \\ & expression \leftarrow PRINT \; globalExpression \end{split}
```

expression  $\leftarrow$  FOR variable<br/>N IN list DO expression List ENDFOR | FOR variable<br/>N IN variable DO expression List ENDFOR

expression  $\leftarrow$  IF global Expression DO expression List ENDIF | IF global Expression DO expression List ELSE expression List ENDIF

 $\label{lem:booleanVar} global Expression \leftarrow integer Var \mid string \mid variable \mid boolean Var \mid global Expression \mid BINOPERATOR \mid global Expression \mid global Expression \mid ADD_OP \mid global Expression \mid global Expression \mid BINOPERATOR \mid global Expression \mid global Expression \mid global Expression \mid global Expression \mid BINOPERATOR \mid global Expression \mid gl$ 

 $list \leftarrow PAR \quad OUVR \ stringListInterior \ PAR \quad FERM \mid PAR \quad OUVR \ integerListInterior \ PAR \quad FERM$ 

```
\begin{split} & stringListInterior \leftarrow string \mid string\ COMMA\ stringListInterior \\ & integerListInterior \leftarrow integerVar \mid integerVar\ COMMA\ integerListInterior \\ & variable \leftarrow VAR \\ & variableN \leftarrow VAR \\ & string \leftarrow APO\ STRING\ APO \\ & integerVar \leftarrow INTEGER \\ & booleanVar \leftarrow BOOLEAN \end{split}
```

#### Gestion du if et du for

Pour chaque expression définie dans notre programme lors de l'analyse syntaxique, nous créons une classe correspondant à cette expression. Chaque classe aura une fonction d'évaluation que l'on appellera durant la phase d'analyse syntaxique et qui fera le travail nécessaire pour retourner la valeur correspondant à l'expression.

Une boucle for est une expression : expression  $\leftarrow$  FOR variableN IN list DO expressionList ENDFOR | FOR variableN IN variable DO expressionList ENDFOR

Nous faisons la distinction entre 2 types de variables. La première, variableN est un nom de variable dans lequel nous allons attribuer une valeur. La seconde, variable, est une variable déjà existante dans laquelle nous allons récupérer une valeur. Une boucle for est gérée par la classe ForExpression qui prend variableN en premier paramètre, list ou variable en second paramètre et une expressionList en dernier paramètre. A chaque itération, nous changeons la valeur à l'emplacement variableN dans un dictionnaire et l'envoyons à expressionList pour être évalué.

Notre IF est une expression : expression  $\leftarrow$  IF boolean DO expressionList ENDIF | IF boolean DO expressionList ELSE expressionList ENDIF

Un IF est géré par la classe IfExpression qui prend en premier paramètre un boolean en second paramètre une expressionList et en dernier paramètre, soit None soit une autre expressionList. Et tous ces paramètres seront géré par la focntion evaluate de IfExpression qui va à son tour appeler la classe evaluate des expressionList et du boolean et ainsi de suite.

#### Difficultés rencontrées

Lors de la réalisation, nous avons rencontré quelques soucis. Premièrement, nous avons eu des problèmes de version avec python et ply. Nous avons voulu utiliser des codes que l'on avait reçus en TP, mais ceux-ci ne fonctionnaient pas avec la version que nous avions de python et de ply. Nous nous sommes donc renseigné sur les changements de python 2 à python 3 et le problème fut résolu.

Ensuite, dans la boucle for, la partie expression avait besoin de savoir quel était la valeur mise à la variable. Ce problème a été résolu en mettant un dictionnaire en paramètre à chaque méthode «evaluate» en attribuant à chaque passage dans le for la bonne valeur à la variable du for.

Les integers, les strings, et les booleans étaient définis séparément dans l'analyseur syntaxique et cela créait un conflit reduce reduce car les trois éléments pouvaient être une variable. La solution a été de tout regrouper en un

seul type nommé globalExpression.

Les assignations de variables se faisaient dans la partie syntaxique. Cela créait un problème quand on analysait un fichier template car s'il y avait des assignations dedans celles-ci n'étaient pas faites. Le problème a été résolu en faisant l'assignation dans la partie sémantique.

Pour finir, l'assignation de variables contenant cette variable elle-même (exemple : i = i + 1) créait une récursion infinie lors de l'analyse sémantique. Le problème a été résolu en évaluant l'assignation avant de l'assigner (dans l'exemple on évalue le i + 1 avec la valeur actuelle de i dans le dictionnaire avant de mettre la valeur dans la variable i).