

# TP2 Compilation

## Analyse syntaxique descendante

Damien CRÉMILLEUX, Tom DEMULIER-CHEVRET

INSA de Rennes  
4INFO, LSR-B

## 1 Compte-rendu

### 1.1 Grammaire

#### 1.1.1 Nouvelle grammaire utilisée

La grammaire 1.2 a été réécrite sous une forme équivalente qui ne comporte plus d'expression régulière.

1. $\langle \text{Expr} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Termb} \rangle \langle \text{SuiteExpr} \rangle$
2. $\langle \text{SuiteExpr} \rangle$	$\longrightarrow \text{'ou'} \langle \text{Expr} \rangle \mid \epsilon$
3. $\langle \text{Termb} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Facteurb} \rangle \langle \text{SuiteTermb} \rangle$
4. $\langle \text{SuiteTermb} \rangle$	$\longrightarrow \text{'et'} \langle \text{Termb} \rangle \mid \epsilon$
5. $\langle \text{Facteurb} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Relation} \rangle \mid \text{'('} \langle \text{Expr} \rangle \text{'')} \mid$ $\text{'si'} \langle \text{Expr} \rangle \text{'alors'} \langle \text{Expr} \rangle \text{'si}$ $\text{sinon'} \langle \text{Expr} \rangle \text{'fsi'}$
6. $\langle \text{Relation} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Ident} \rangle \langle \text{Op} \rangle \langle \text{Ident} \rangle$
7. $\langle \text{Op} \rangle$	$\longrightarrow \text{'='} \mid \text{'<'} \mid \text{'<='} \mid$ $\text{'>'} \mid \text{'>='} \mid \text{'<='}$
8. $\langle \text{Ident} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Lettre} \rangle \langle \text{SuiteIdentEt} \rangle$
9. $\langle \text{SuiteIdentEt} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{SuiteIdent} \rangle \langle \text{SuiteIdentEt} \rangle \mid \epsilon$
10. $\langle \text{SuiteIdent} \rangle$	$\longrightarrow \langle \text{Lettre} \rangle \mid \langle \text{Chiffre} \rangle$

#### 1.1.2 Preuve de la propriété LL(1)

Les règles 1, 3, 6 et 8 de la grammaire de comporte pas de ou, il n'y a donc pas de vérification à faire les concernant.

Ce n'est pas le cas des règles 2, 4, 5, 7. Ident est considéré comme un terminal, il n'y a donc pas de vérification à effectuer pour les règles 9 et 10.

#### Vérification de la règle 2

$$\text{premier}(\text{'ou'} \langle \text{Expr} \rangle) \cap \text{premier}(\epsilon) = \{\text{'ou'}\} \cap \{\epsilon\} = \emptyset$$

$$\begin{aligned} \text{null}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle) &= \text{null}(\text{'ou'} \langle \text{Expr} \rangle) \vee \text{null}(\epsilon) = \text{vrai} \\ \text{premier}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle) &= \text{premier}(\text{'ou'} \langle \text{Expr} \rangle) \cup \text{premier}(\epsilon) \\ &= \{\text{'ou'}\} \end{aligned}$$

$\text{suivant}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle) = \text{suivant}(\langle \text{Expr} \rangle)$   
 $\text{suivant}(\langle \text{Expr} \rangle) = \text{suivant}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle)$

suiv_Expr	{}	$\emptyset$	$\emptyset$
suiv_SuiteExpr	{}	$\emptyset$	$\emptyset$

Par Kleene,  $\text{premier}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle) \cap \text{suivant}(\langle \text{SuiteExpr} \rangle) = \emptyset$   
 $\text{null}(\text{ ``ou'' } \langle \text{Expr} \rangle) = \text{faux}$   
 $\text{null}(\epsilon) = \text{vrai}$

La règle 2 vérifie donc bien les propriétés d'une grammaire LL(1).

#### Vérification de la règle 4

$\text{premier}(\text{ ``et'' } \langle \text{Termb} \rangle) \cap \text{premier}(\epsilon) = \{ \text{ ``et'' } \} \cap \{ \epsilon \} = \emptyset$   
 $\text{null}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle) = \text{null}(\text{ ``et'' } \langle \text{Termb} \rangle) \vee \text{null}(\epsilon) = \text{vrai}$   
 $\text{premier}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle) = \text{premier}(\text{ ``et'' } \langle \text{Termb} \rangle) \cup \text{premier}(\epsilon) = \{ \text{ ``et'' } \}$   
 $\text{suivant}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle) = \text{suivant}(\langle \text{Termb} \rangle)$   
 $\text{suivant}(\langle \text{Termb} \rangle) = \text{suivant}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle)$

suiv_Termb	{}	$\emptyset$	$\emptyset$
suiv_SuiteTermb	{}	$\emptyset$	$\emptyset$

Par Kleene,  $\text{premier}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle) \cap \text{suivant}(\langle \text{SuiteTermb} \rangle) = \emptyset$   
 $\text{null}(\text{ ``et'' } \langle \text{Termb} \rangle) = \text{faux}$   
 $\text{null}(\epsilon) = \text{vrai}$

La règle 4 vérifie donc bien les propriétés d'une grammaire LL(1).

#### Vérification de la règle 5

$\text{premier}(\langle \text{Relation} \rangle) = \text{premier}(\langle \text{Ident} \rangle) = \{ \text{ ``ident'' } \}$   
 $\text{premier}(\text{ ``('' } \langle \text{Expr} \rangle \text{ ``)'' }) = \{ \text{ ``('' } \}$   
 $\text{premier}(\text{ ``si'' } \langle \text{Expr} \rangle \text{ ``alors'' } \langle \text{Expr} \rangle \text{ ``sinon'' } \langle \text{Expr} \rangle \text{ ``fsi'' }) = \{ \text{ ``si'' } \}$   
 $\{ \text{ ``ident'' } \} \cap \{ \text{ ``('' } \} \cap \{ \text{ ``si'' } \} = \emptyset$

$\text{null}(\langle \text{Facteurb} \rangle) = \text{faux}$

La règle 5 vérifie donc bien les propriétés d'une grammaire LL(1).

#### Vérification de la règle 7

$\text{premier}(\text{ ``=''' }) \cap \text{premier}(\text{ ``<>'') } \cap \text{premier}(\text{ ``<'') } \cap$   
 $\text{premier}(\text{ ``>'') } \cap \text{premier}(\text{ ``<'') } \cap \text{premier}(\text{ ``>='') } \cap$   
 $\text{premier}(\text{ ``<=''' }) = \emptyset$

$\text{null}(\langle \text{Op} \rangle) = \text{faux}$

La règle 7 vérifie donc bien les propriétés d'une grammaire LL(1).

## 1.2 Questions de compréhension du TP

**Question 2.1** Les commentaires sont éliminés lors de l'analyse lexicale, ils n'ont donc pas besoin d'être inclus dans la grammaire définissant les constructeurs du langage.

**Question 2.2** L'implémentation réalisée repose sur la construction d'un arbre. Cette structure de donnée permet de mémoriser les éléments à compter, à l'image d'un automate à pile.

**Question 2.3** L'intérêt d'utiliser une grammaire LL(1) est de pouvoir effectuer une analyse descendante complètement déterministe. En effet la pré-lecture de la prochaine unité lexicale suffit à garantir l'unicité de la règle de dérivation.

**Question 2.4** L'intérêt d'utiliser un arbre abstrait réside dans le fait de manipuler un objet beaucoup plus léger, qui ne contient plus que la structure profonde indispensable.

## 2 Sources

Les sources OCaml sont disponibles dans le dossier Sources. Le fichier *ulex.ml* contient la déclaration de type des unités lexicales, tandis que *lexer.mll* décrit l'analyseur lexical. L'analyse syntaxique descendante est réalisée dans le fichier *anasynt.ml*.

## 3 Tests