

# Introduction à la compilation – TD 3 : Menhir

Université Paris Diderot – Licence 3

(2011-2012)

La documentation de Menhir se trouve ici :

<http://crystal.inria.fr/~fpottier/menhir/manual.pdf>

**Exercice 1 (Expressions booléennes)** Soit l'alphabet  $T = \{\text{true}, \text{false}, \text{id}, (, ), \wedge, \vee\}$ . Voici la grammaire des expressions booléennes :

$$\begin{array}{lcl} e & ::= & \text{true} \\ & & \text{false} \\ & & \text{id} \\ & & e \wedge e \\ & & e \vee e \\ & & (e) \end{array}$$

1. Spécifiez l'ensemble des terminaux à l'aide de la directive `%token` dans le fichier `parser.mly`.
2. Modifiez le fichier `lexer.mll` pour reconnaître l'ensemble de ces terminaux lors de l'analyse lexicale. Pour reconnaître `∨`, on pourra prendre `\|`. Pour reconnaître `id`, on pourrait utiliser l'expression rationnelle `[ 'a' - 'z' ]+`. N'oubliez pas d'ignorer les espaces et les sauts de ligne.
3. Modifiez le fichier `parser.mly` pour mimer la spécification de grammaire donnée plus haut.
4. Observez le fichier `parser.conflicts`. Affectez des priorités raisonnables aux règles de production pour résoudre ces conflits. Pour cela, utilisez les directives `%left`, `%right` ou `%nonassoc`.

□

**Exercice 2 (Un conflit classique)** On augmente l'alphabet  $T$  par l'ensemble de terminaux  $\{\text{if}, \text{then}, \text{else}, =\}$ . On définit la syntaxe des instructions d'un langage très simple :

$$\begin{array}{lcl} i & ::= & \text{if } e \text{ then } i \\ & & \text{if } e \text{ then } i \text{ else } i \\ & & \text{id} = e \\ & & (i) \end{array}$$

1. Modifiez le fichier `parser.mly` pour y inclure ces nouveaux terminaux.
2. Modifiez le fichier `lexer.mll` pour les reconnaître lors de l'analyse lexicale.
3. Modifiez les fichiers `ast.ml` et `main.ml` pour qu'ils prennent en compte les nouvelles constructions de la grammaire.
4. Rajoutez la définition du non terminal  $i$  dans la grammaire du fichier `parser.mly`.
5. Analysez le conflit détecté par Menhir en donnant une entrée qui peut être reconnue de deux façons différentes.
6. Implémentez deux spécifications de la grammaire correspondant à ces deux variantes.

□

**Exercice 3 (Une grammaire LR(2))** On étend maintenant la grammaire de la façon suivante :

$$\begin{aligned}i &::= \dots \\ &| ma \\ ma &::= a \\ &| a \wedge ma \\ a &::= \textbf{id} = e\end{aligned}$$

1. Modifiez les fichiers pour prendre en compte cette extension telle quelle.
2. Observez le conflit généré par Menhir.
3. Modifiez la structure de la grammaire pour qu'elle soit LR(1) et donc adaptée à Menhir.
4. Revenez à la définition de la grammaire que vous aviez en question 2 et utilisez la directive %inline pour obtenir le même résultat qu'à la question 3.

□