

TD - TDL

Louis Thevenet

Table des matières

1. TD3	2
2. TD4	2

1. TD3

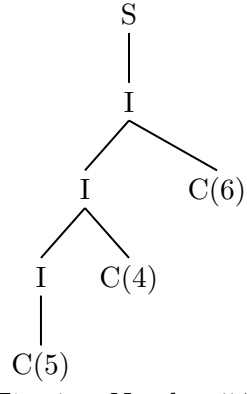


Fig. 1. – Nombre 546

Quel attribut faut-il associer aux symboles de cette grammaire ?

Attribut valeur pour le non terminal I : synthétisé des feuilles vers racine et de type \mathbb{N}

0

$\rightarrow 5$

$\rightarrow 5 \times 10 + 4$

$\rightarrow 54 \times 10 + 6$

La règle 3 est récursive à gauche, la grammaire n'est pas $\mathcal{LL}(k)$

Éliminons la récursivité à gauche :

$$\begin{cases} I \xrightarrow{a} cX \\ X \xrightarrow{b} cX \\ X \xrightarrow{c} \Omega \end{cases}$$

Fig. 2. – Remplace (2) et (3)

Réécrivons 546:

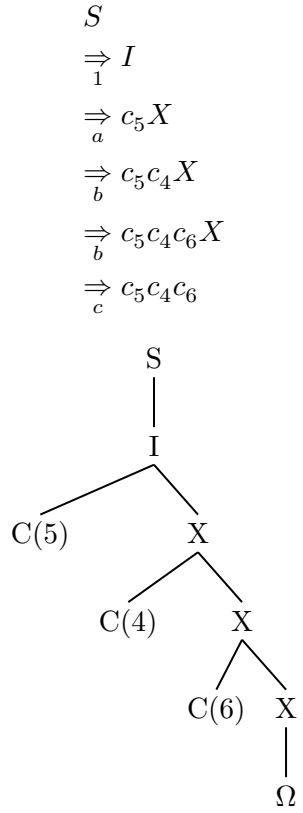


Fig. 3. – Nombre 546 sans récursivité à gauche

Attributs pour I et X ?

- $\text{val} \in \mathbb{N}$ synthétisé pour I et X
- $\text{exp} \in \mathbb{N}$ synthétisé pour X

2. TD4

La table des symboles permet de créer un lien entre les définitions et les utilisations des éléments nommés.

```

1  test {
2    int i = 1;
3    const int j = 2;
4    <int, int> p = <3, 4>;
5    int k = fst p;
6    if ( i < 5 ) {
7      int j = 5;
8      j = i * (snd p);
9      i = j + 1;
10     while ( k < 10 ) {
11       int p = 3;
12       k = k + i;
13     }
14   } else {
15     if ( i + j > 10 ) {
16       const boolean p = false;
17       print p;
18     }
19     print p;
20   }
21   print j;
22 }
  
```

Par exemple i est un élément nommé qu'on utilise par la suite.

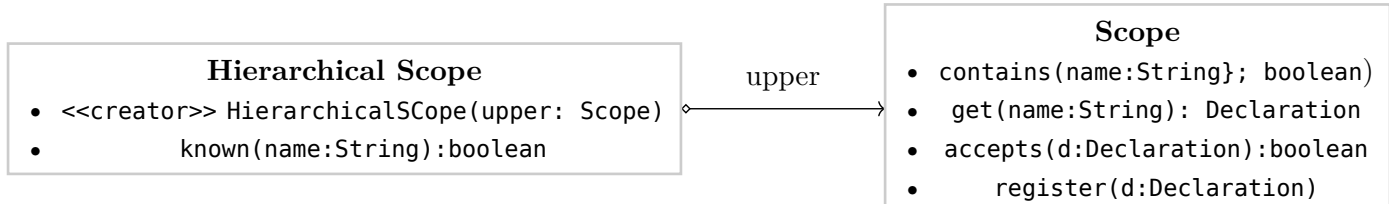
A chaque référence à cette variable i , on va vouloir faire référence à sa définition.

Le j ligne 7 est une redéfinition.

code	variables	actions
\emptyset		
int i = 1;	{i}	vérifier que la définition est autorisée, ajouter la définition i
const int j = 2;	{i, j}	vérifier que la définition est autorisée, ajouter la définition j
<int, int> p = <3, 4>;	{i, j, p}	vérifier que la définition est autorisée, ajouter la définition p
int k = fst p;	{i, j, k, p}	vérifier que p est définie; vérifier que la définition de k est autorisée, ajouter la définition p
if (i < 5) {	{i, j, k, p}	Vérifier que i est bien définie
int j = 5;	{i, j, k, p}	La définition est interne au sous-bloc donc on a le droit de redéfinir, ajouter la définition de j
int j = 5;	{i, j, k, p}, {j}	La définition est interne au sous-bloc donc on a le droit de redéfinir, ajouter la définition de j

Tableau 1. – Lignes 1 à 5

On va créer de nouvelles tables de symboles à chaque fois qu'on entrera dans un nouveau bloc.



- $B \rightarrow \{L_I\}$
 1. $L_I.\text{tds} = \text{new SymbolTable}(B.\text{tds})$
attribut hérité
 2. `class Block {`
`List<Instruction> instructions;`
`boolean collect(Scope<Declaration> tds) {`
`SymbolTable<Declaration> local = new SymbolTable(tds);`

`boolean success = true;`
`for (Instruction i : this.instructions) {`
`success = success && i.collect(local);`
`if (!success) {`
`break;`
`}`
`}`
`return success;`
`}`
`}`
- $L_I \rightarrow \#1 L I_1$
 1. $\left\{ \begin{array}{l} L_I.\text{tds} = L_I.\text{tds} \\ \underbrace{L_{I_1}.\text{tds}}_{\text{(attributs hérités)}} = L_I.\text{tds} \end{array} \right.$
- $I \rightarrow \hat{\sim} \text{while}(E)B$
 1. $\left\{ \begin{array}{l} E.\text{tds} = I.\text{tds} \\ \underbrace{(B.\text{tds})}_{\text{(attributs hérités)}} = I.\text{tds} \end{array} \right.$
 2. `class Repetition implements Instruction {`
`boolean collect(Scope<Declaration> tds){`
`return condition.collect(tds)`
`&& body.collect(tds);`
`}`
`}`
- $I \rightarrow T \text{ ident} = E;$
 - `class VariableDeclaration implements Instruction {`
`boolean collect(Scope<Declaration> tds){`
`if (I.tds.accepts(this)){`
`I.tds.register(this);`
`return true;`
`} else {`
`return false;`
`}`
`}`
- $E \rightarrow \text{Ident}$
 1. Si $E.\text{tds.knows}(\text{identificateur})$ Alors lier utilisation à la déclaration Sinon signaler une erreur
 2. `class VariableUse implements Instruction {`
`boolean resolve(Scope<Declaration> tds) {`
`if (tds.knows(this.name)) {`
`this.declaration = tds.get(this.name);`
`return true;`
`} else {`
`return false;`
`}`
`}`
`}`