

siunitx

On change les règles liés aux opérations pour intégrer dans ces règles l'associativité à gauche et la priorité des multiplication et division.

On change les règles :

$\langle expr \rangle$ $\rightarrow \langle entier \rangle$
 $\rightarrow \langle caractère \rangle$
 $\rightarrow \text{true}$
 $\rightarrow \text{false}$
 $\rightarrow \text{null}$
 $\rightarrow (\langle expr \rangle)$
 $\rightarrow \langle acces \rangle$
 $\rightarrow \langle expr \rangle \langle opérateur \rangle \langle expr \rangle$
 $\rightarrow \text{not } \langle expr \rangle$
 $\rightarrow - \langle expr \rangle$
 $\rightarrow \text{new } \langle ident \rangle$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+)$
 $\rightarrow \text{character ' val } (\langle expr \rangle)$

$\langle opérateur \rangle \rightarrow =$
 $\rightarrow / =$
 $\rightarrow <$
 $\rightarrow < =$
 $\rightarrow >$
 $\rightarrow > =$
 $\rightarrow +$
 $\rightarrow -$
 $\rightarrow *$
 $\rightarrow /$
 $\rightarrow \text{rem}$

Par :

$\langle expr \rangle \rightarrow T + \langle expr \rangle$
 $\rightarrow T - \langle expr \rangle$
 $\rightarrow T$

T $\rightarrow I * T$
 $\rightarrow I / T$
 $\rightarrow I$

I $\rightarrow F = I$
 $\rightarrow F \neq I$
 $\rightarrow F < I$
 $\rightarrow F \leq I$
 $\rightarrow F > I$
 $\rightarrow F \geq I$
 $\rightarrow F \text{ rem } I$
 $\rightarrow I$

F $\rightarrow P$
 $\rightarrow \neg P$
 $\rightarrow \text{not } P$

P $\rightarrow \langle entier \rangle$
 $\rightarrow \langle caractere \rangle$
 $\rightarrow true$
 $\rightarrow false$
 $\rightarrow null$
 $\rightarrow \langle acces \rangle$
 $\rightarrow new \langle ident \rangle$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+)$
 $\rightarrow character' val (\langle expr \rangle)$
 $\rightarrow (\langle expr \rangle)$

En factorisant, on obtient.

$$< expr > \rightarrow T < expr >_1$$

$$\begin{aligned} < expr >_1 &\rightarrow + < expr > \\ &\rightarrow - < expr > \\ &\rightarrow \wedge \end{aligned}$$

$$T \rightarrow I T_1$$

$$\begin{aligned} T_1 &\rightarrow * T \\ &\rightarrow / T \\ &\rightarrow \wedge \end{aligned}$$

$$I \rightarrow F I_1$$

$$\begin{aligned} I_1 &\rightarrow = I \\ &\rightarrow /= I \\ &\rightarrow < I \\ &\rightarrow <= I \\ &\rightarrow > I \\ &\rightarrow >= I \\ &\rightarrow \text{rem } I \\ &\rightarrow \wedge \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} F &\rightarrow P \\ &\rightarrow \neg P \\ &\rightarrow \text{not } P \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P &\rightarrow < entier > \\ &\rightarrow < caractere > \\ &\rightarrow true \\ &\rightarrow false \\ &\rightarrow null \\ &\rightarrow < acces > \\ &\rightarrow new < ident > \\ &\rightarrow < ident > (< expr >^+) \\ &\rightarrow character ' val (< expr >) \\ &\rightarrow (< expr >) \end{aligned}$$

On injecte les règles de $\langle \textit{acces} \rangle$ dans les règles ci-dessous pour supprimer la règle $\langle \textit{acces} \rangle$ et ainsi résoudre des conflits :

$$\begin{array}{l} P \quad \quad \rightarrow \langle \textit{acces} \rangle \\ \langle \textit{instr} \rangle \rightarrow \langle \textit{acces} \rangle := \langle \textit{expr} \rangle; \end{array}$$

On obtient les règles :

$$\begin{array}{l} \langle \textit{instr} \rangle \rightarrow \langle \textit{ident} \rangle := \langle \textit{expr} \rangle; \\ \quad \rightarrow \langle \textit{expr} \rangle . \langle \textit{ident} \rangle := \langle \textit{expr} \rangle; \end{array}$$

$$\begin{array}{l} P \quad \quad \rightarrow \langle \textit{ident} \rangle \\ \quad \rightarrow \langle \textit{expr} \rangle . \langle \textit{ident} \rangle \end{array}$$

La règle $P \rightarrow \langle expr \rangle . \langle ident \rangle$ offre la possibilité de finir une expression par $\langle ident \rangle$. Or, une expression se termine toujours par l'une des parties droites des règles $P \rightarrow$ et ces parties droites terminent toujours une expression.

Donc, on peut remplacer :

$$P \rightarrow \langle expr \rangle . \langle ident \rangle$$

Par :

$$\begin{aligned} P &\rightarrow \langle entier \rangle . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow \langle caractere \rangle . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow true . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow false . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow null . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow \langle ident \rangle . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow new \langle ident \rangle . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+) . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow character ' val (\langle expr \rangle) . \langle ident \rangle \\ &\rightarrow (\langle expr \rangle) . \langle ident \rangle \end{aligned}$$

On développe la grammaire pour ensuite appliquer la dérécursivation :

$\langle fichier \rangle \rightarrow$ with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure $\langle ident \rangle$ is begin $\langle instr \rangle^+$ end; EOF
 \rightarrow with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure $\langle ident \rangle$ is $\langle decl \rangle^+$ begin $\langle instr \rangle^+$ end; EOF
 \rightarrow with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure $\langle ident \rangle$ is begin $\langle instr \rangle^+$ end $\langle ident \rangle$; EOF
 \rightarrow with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure $\langle ident \rangle$ is $\langle decl \rangle^+$ begin $\langle instr \rangle^+$ end $\langle ident \rangle$; EOF

$\langle decl \rangle \rightarrow \text{type } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{type } \langle ident \rangle \text{ is access } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{type } \langle ident \rangle \text{ is record } \langle champs \rangle^+ \text{ end record};$
 $\rightarrow \text{type } \langle ident \rangle^+ : \langle type \rangle;$
 $\rightarrow \text{type } \langle ident \rangle^+ : \langle type \rangle (:= \langle expr \rangle);$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{procedure } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{function } \langle ident \rangle \langle param \rangle \text{ return } \langle type \rangle \text{ is } \langle decl \rangle^+ \text{ begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end } \langle ident \rangle;$

$$\langle \textit{champs} \rangle \rightarrow \langle \textit{ident} \rangle^+ : \langle \textit{type} \rangle;$$
$$\begin{aligned} \langle type \rangle &\rightarrow \langle ident \rangle \\ &\rightarrow \text{access } \langle ident \rangle \end{aligned}$$
$$\langle params \rangle \rightarrow (\langle param \rangle^+)$$
$$\begin{aligned} \langle param \rangle &\rightarrow \langle ident \rangle^+ : \langle type \rangle \\ &\rightarrow \langle ident \rangle^+ : \langle mode \rangle \langle type \rangle \end{aligned}$$
$$\begin{aligned} \langle mode \rangle &\rightarrow \text{in} \\ &\rightarrow \text{in out} \end{aligned}$$

$\langle expr \rangle \rightarrow T \langle expr \rangle_1$

$\langle expr \rangle_1 \rightarrow + \langle expr \rangle$
 $\rightarrow - \langle expr \rangle$
 $\rightarrow \wedge$

$T \rightarrow I T_1$

$T_1 \rightarrow * T$
 \rightarrow / T
 $\rightarrow \wedge$

$I \rightarrow F I_1$

$I_1 \rightarrow = I$
 $\rightarrow /= I$
 $\rightarrow < I$
 $\rightarrow < = I$
 $\rightarrow > I$
 $\rightarrow > = I$
 $\rightarrow \text{rem } I$
 $\rightarrow \wedge$

$F \rightarrow P$
 $\rightarrow \neg P$
 $\rightarrow \text{not } P$

$P \rightarrow \langle entier \rangle$
 $\rightarrow \langle caractere \rangle$
 $\rightarrow true$
 $\rightarrow false$
 $\rightarrow null$
 $\rightarrow \langle ident \rangle$
 $\rightarrow new \langle ident \rangle$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+)$
 $\rightarrow character ' val (\langle expr \rangle)$
 $\rightarrow (\langle expr \rangle)$
 $\rightarrow \langle entier \rangle . \langle ident \rangle$
 $\rightarrow \langle caractere \rangle . \langle ident \rangle$
 $\rightarrow true . \langle ident \rangle$
 $\rightarrow false . \langle ident \rangle$
 $\rightarrow null . \langle ident \rangle$
 $\rightarrow \langle ident \rangle . \langle ident \rangle$

$\rightarrow new < ident > . < ident >$
 $\rightarrow < ident > (< expr >^+) . < ident >$
 $\rightarrow character ' val (< expr >) . < ident >$
 $\rightarrow (< expr >) . < ident >$

$< instr >$ $\rightarrow < ident > := < expr >;$
 $\rightarrow < expr > . < ident > := < expr >;$
 $\rightarrow < ident >;$
 $\rightarrow < ident > (< expr >^+);$
 $\rightarrow return;$
 $\rightarrow return < expr >;$
 $\rightarrow begin < instr >^+ end;$
 $\rightarrow if < expr > then < instr >^+ end if;$
 $\rightarrow if < expr > then < instr >^+ (else < instr >^+) end if;$
 $\rightarrow if < expr > then < instr >^+ < elsif >^+ end if;$
 $\rightarrow if < expr > then < instr >^+ < elsif >^+ (else < instr >^+) end if;$
 $\rightarrow for < ident > in < expr > .. < expr > loop < instr >^+ end loop;$
 $\rightarrow for < ident > in reverse < expr > .. < expr > loop < instr >^+ end loop;$
 $\rightarrow while < expr > loop < instr >^+ end loop;$

$< instr >^+ \rightarrow < instr > < instr >^+$
 $\rightarrow < instr >$

$< decl >^+ \rightarrow < decl > < decl >^+$
 $\rightarrow < decl >$

$< champs >^+ \rightarrow < champs > < champs >^+$
 $\rightarrow < champs >$

$< ident >^+ \rightarrow < ident > , < ident >^+$
 $\rightarrow < ident >;$

$< param >^+ \rightarrow < param > ; < param >^+$
 $\rightarrow < param >$

$< expr >^+ \rightarrow < expr > , < expr >^+$
 $\rightarrow < expr >$

$< elsif >^+ \rightarrow elsif < expr > then < instr >^+ < elsif >^+$
 $\rightarrow elsif < expr > then < instr >^+$

On n'a plus de récursivité à droite.

On factorise la grammaire et on numérote les règles.

$r_1 : < fichier > \rightarrow \text{with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure } < ident > \text{ is } < fichier >_2$

$r_2 : < fichier >_2 \rightarrow \text{begin } < instr >^+ \text{ end } < fichier >_3$

$r_3 : \rightarrow < decl >^+ \text{ begin } < instr >^+ \text{ end } < fichier >_3$

$r_4 : < fichier >_3 \rightarrow ; \text{ EOF}$

$r_5 : \rightarrow < ident >; \text{ EOF}$

$r_6 : < decl > \rightarrow \text{type } < ident > < decl >_{11}$

$r_7 : \rightarrow \text{procedure } < ident > < decl >_{21}$

$r_8 : \rightarrow \text{function } < ident > < decl >_{31}$

$r_9 : \rightarrow < ident >^+ : < type > < decl >_{12}$

$r_{10} : < decl >_{11} \rightarrow ;$

$r_{11} : \rightarrow \text{is } < decl >_{13}$

$r_{12} : < decl >_{12} \rightarrow ;$

$r_{13} : \rightarrow := < expr >;$

$r_{14} : < decl >_{13} \rightarrow \text{access } < ident >;$

$r_{15} : \rightarrow \text{record } < champs >^+ \text{ end record;}$

$r_{16} : < decl >_{21} \rightarrow \text{is } < decl >_{22}$

$r_{17} : \rightarrow < params > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{18} : < decl >_{22} \rightarrow \text{begin } < instr >^+ \text{ end } < decl >_{23}$

$r_{19} : \rightarrow < decl >^+ \text{ begin } < instr >^+ \text{ end } < decl >_{23}$

$r_{20} : < decl >_{23} \rightarrow ;$

$r_{21} : \rightarrow < ident >;$

$r_{22} : < decl >_{31} \rightarrow \text{return } < type > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{23} : \rightarrow < params > \text{ return } < type > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{24} : < champs > \rightarrow < ident >^+ : < type >;$

$r_{25} : < type > \rightarrow < ident >$

$r_{26} : \rightarrow \text{access } < ident >$

$r_{27} : < params > \rightarrow (< param >^+)$

$$r_{28} : \langle param \rangle \rightarrow \langle ident \rangle^+ : \langle param \rangle_2$$

$$r_{29} : \langle param \rangle_2 \rightarrow \langle type \rangle$$

$$r_{30} : \rightarrow \langle mode \rangle \langle type \rangle$$

$$r_{31} : \langle mode \rangle \rightarrow \text{in } \langle mode \rangle_1$$

$$r_{32} : \langle mode \rangle_1 \rightarrow \text{out}$$

$$r_{33} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{34} : \langle expr \rangle \rightarrow T \langle expr \rangle_1$$

$$r_{35} : \langle expr \rangle_1 \rightarrow + \langle expr \rangle$$

$$r_{36} : \rightarrow - \langle expr \rangle$$

$$r_{37} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{38} : T \rightarrow I T_1$$

$$r_{39} : T_1 \rightarrow *T$$

$$r_{40} : \rightarrow /T$$

$$r_{41} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{42} : I \rightarrow F I_1$$

$$r_{43} : I_1 \rightarrow = T$$

$$r_{44} : \rightarrow = / T$$

$$r_{45} : \rightarrow < T$$

$$r_{46} : \rightarrow < = T$$

$$r_{47} : \rightarrow > T$$

$$r_{48} : \rightarrow > = T$$

$$r_{49} : \rightarrow \text{rem} T$$

$$r_{50} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{51} : F \rightarrow P$$

$$r_{52} : \rightarrow -P$$

$$r_{53} : \rightarrow \text{not } P$$

| | |
|---|---|
| $r_{54} : P$ | $\rightarrow \langle \textit{entier} \rangle P_1$ |
| $r_{55} :$ | $\rightarrow \langle \textit{caractere} \rangle P_1$ |
| $r_{56} :$ | $\rightarrow \textit{true} P_1$ |
| $r_{57} :$ | $\rightarrow \textit{false} P_1$ |
| $r_{58} :$ | $\rightarrow \textit{null} P_1$ |
| $r_{59} :$ | $\rightarrow \text{new} \langle \textit{ident} \rangle P_1$ |
| $r_{60} :$ | $\rightarrow \text{character ' val} (\langle \textit{expr} \rangle) P_1$ |
| $r_{61} :$ | $\rightarrow (\langle \textit{expr} \rangle) P_1$ |
| $r_{62} :$ | $\rightarrow \langle \textit{ident} \rangle P_2$ |
| $r_{63} : P_1$ | $\rightarrow . \langle \textit{ident} \rangle$ |
| $r_{64} :$ | $\rightarrow \wedge$ |
| $r_{65} : P_2$ | $\rightarrow . \langle \textit{ident} \rangle$ |
| $r_{66} :$ | $\rightarrow (\langle \textit{expr} \rangle^+) P_1$ |
| $r_{67} :$ | $\rightarrow \wedge$ |
| $r_{68} : \langle \textit{instr} \rangle$ | $\rightarrow \langle \textit{ident} \rangle \langle \textit{instr} \rangle_1$ |
| $r_{69} :$ | $\rightarrow \langle \textit{expr} \rangle . \langle \textit{ident} \rangle := \langle \textit{expr} \rangle ;$ |
| $r_{70} :$ | $\rightarrow \text{return} \langle \textit{instr} \rangle_2$ |
| $r_{71} :$ | $\rightarrow \text{begin} \langle \textit{instr} \rangle^+ \text{end};$ |
| $r_{72} :$ | $\rightarrow \text{if} \langle \textit{expr} \rangle \text{then} \langle \textit{instr} \rangle^+ \langle \textit{instr} \rangle_3$ |
| $r_{73} :$ | $\rightarrow \text{for} \langle \textit{ident} \rangle \text{in} \langle \textit{instr} \rangle_4$ |
| $r_{74} :$ | $\rightarrow \text{while} \langle \textit{expr} \rangle \text{loop} \langle \textit{instr} \rangle^+ \text{end loop};$ |
| $r_{75} : \langle \textit{instr} \rangle_1$ | $\rightarrow := \langle \textit{expr} \rangle ;$ |
| $r_{76} :$ | $\rightarrow ;$ |
| $r_{77} :$ | $\rightarrow (\langle \textit{expr} \rangle^+);$ |
| $r_{78} : \langle \textit{instr} \rangle_2$ | $\rightarrow \langle \textit{expr} \rangle ;$ |
| $r_{79} :$ | $\rightarrow ;$ |
| $r_{80} : \langle \textit{instr} \rangle_3$ | $\rightarrow \text{end if};$ |
| $r_{81} :$ | $\rightarrow \text{else} \langle \textit{instr} \rangle^+ \text{end if};$ |
| $r_{82} :$ | $\rightarrow \langle \textit{elsif} \rangle^+ \langle \textit{instr} \rangle_3$ |
| $r_{83} : \langle \textit{instr} \rangle_4$ | $\rightarrow \langle \textit{expr} \rangle .. \langle \textit{expr} \rangle \text{loop} \langle \textit{instr} \rangle^+ \text{end loop};$ |
| $r_{84} :$ | $\rightarrow \text{reverse} \langle \textit{expr} \rangle .. \langle \textit{expr} \rangle \text{loop} \langle \textit{instr} \rangle^+ \text{end loop};$ |

$$r_{85} : < instr >^+ \rightarrow < instr > < instr >_1^+$$

$$r_{86} : < instr >_1^+ \rightarrow < instr >^+$$

$$r_{87} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{88} : < decl >^+ \rightarrow < decl > < decl >_1^+$$

$$r_{89} : < decl >_1^+ \rightarrow < decl >^+$$

$$r_{90} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{91} : < champs >^+ \rightarrow < champs > < champs >_1^+$$

$$r_{92} : < champs >_1^+ \rightarrow < champs >^+$$

$$r_{93} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{94} : < ident >^+ \rightarrow < ident > < ident >_{,1}^+$$

$$r_{95} : < ident >_{,1}^+ \rightarrow , < ident >^+$$

$$r_{96} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{97} : < param >^+ \rightarrow < param > < param >_{,1}^+$$

$$r_{98} : < param >_{,1}^+ \rightarrow ; < param >^+$$

$$r_{99} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{100} : < expr >^+ \rightarrow < expr > < expr >_{,1}^+$$

$$r_{101} : < expr >_{,1}^+ \rightarrow , < expr >^+$$

$$r_{102} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{103} : < elsif >^+ \rightarrow \text{elsif } < expr > \text{ then } < instr >^+ < elsif >_1^+$$

$$r_{104} : < elsif >_1^+ \rightarrow < elsif >^+$$

$$r_{105} : \rightarrow \wedge$$

On injecte les règles de $\langle expr \rangle$ dans la règle :

$$\langle instr \rangle \rightarrow \langle expr \rangle . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On obtient :

$$\langle instr \rangle \rightarrow T \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On injecte les règles de T dans la règle :

$$\langle instr \rangle \rightarrow T \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On obtient :

$$\langle instr \rangle \rightarrow I T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On injecte les règles de I dans la règle :

$$\langle instr \rangle \rightarrow I T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On obtient :

$$\langle instr \rangle \rightarrow FI_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On injecte les règles de F dans la règle :

$$\langle instr \rangle \rightarrow FI_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On obtient :

$$\begin{aligned} \langle instr \rangle &\rightarrow P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle; \\ &\rightarrow \neg P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle; \\ &\rightarrow \text{not } P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle; \end{aligned}$$

On injecte les règles de P dans la règle :

$$\langle instr \rangle \rightarrow P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$$

On obtient :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle entier \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow \langle caractere \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow true P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow false P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow null P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow new \langle ident \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow character'val(\langle expr \rangle) P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow (\langle expr \rangle) P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle P_2 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$

On injecte les règles de P_2 dans la règle :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle ident \rangle P_2 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$

On obtient :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle ident \rangle . \langle ident \rangle I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+) I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle;$

On injecte les règles de $\langle instr \rangle_1$ dans la règle :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle ident \rangle \langle instr \rangle_1$

On obtient :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+);$

On a au final :

$\langle instr \rangle \rightarrow \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+);$
 $\rightarrow \langle ident \rangle . \langle ident \rangle I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle (\langle expr \rangle^+) I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle ident \rangle I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \neg P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{not } P I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle entier \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \langle caractere \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{true } P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{false } P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{null } P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{new } \langle ident \rangle P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{character}'val(\langle expr \rangle)P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow (\langle expr \rangle)P_1 I_1 T_1 \langle expr \rangle_1 . \langle ident \rangle := \langle expr \rangle ;$
 $\rightarrow \text{return } \langle instr \rangle_2$
 $\rightarrow \text{begin } \langle instr \rangle^+ \text{ end};$
 $\rightarrow \text{if } \langle expr \rangle \text{ then } \langle instr \rangle^+ \langle instr \rangle_3$
 $\rightarrow \text{for } \langle ident \rangle \text{ in } \langle instr \rangle_4$
 $\rightarrow \text{while } \langle expr \rangle \text{ loop } \langle instr \rangle^+ \text{ end loop};$

En factorisant de nouveau, on a :

$r_1 : < fichier > \rightarrow \text{with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO; procedure } < ident > \text{ is } < fichier >_2$

$r_2 : < fichier >_2 \rightarrow \text{begin } < instr >^+ \text{ end } < fichier >_3$

$r_3 : \rightarrow < decl >^+ \text{ begin } < instr >^+ \text{ end } < fichier >_3$

$r_4 : < fichier >_3 \rightarrow ; \text{ EOF}$

$r_5 : \rightarrow < ident >; \text{ EOF}$

$r_6 : < decl > \rightarrow \text{type } < ident > < decl >_{11}$

$r_7 : \rightarrow \text{procedure } < ident > < decl >_{21}$

$r_8 : \rightarrow \text{function } < ident > < decl >_{31}$

$r_9 : \rightarrow < ident >^+ : < type > < decl >_{12}$

$r_{10} : < decl >_{11} \rightarrow ;$

$r_{11} : \rightarrow \text{is } < decl >_{13}$

$r_{12} : < decl >_{12} \rightarrow ;$

$r_{13} : \rightarrow := < expr >;$

$r_{14} : < decl >_{13} \rightarrow \text{access } < ident >;$

$r_{15} : \rightarrow \text{record } < champs >^+ \text{ end record;}$

$r_{16} : < decl >_{21} \rightarrow \text{is } < decl >_{22}$

$r_{17} : \rightarrow < params > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{18} : < decl >_{22} \rightarrow \text{begin } < instr >^+ \text{ end } < decl >_{23}$

$r_{19} : \rightarrow < decl >^+ \text{ begin } < instr >^+ \text{ end } < decl >_{23}$

$r_{20} : < decl >_{23} \rightarrow ;$

$r_{21} : \rightarrow < ident >;$

$r_{22} : < decl >_{31} \rightarrow \text{return } < type > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{23} : \rightarrow < params > \text{ return } < type > \text{ is } < decl >_{22}$

$r_{24} : < champs > \rightarrow < ident >^+ : < type >;$

$r_{25} : < type > \rightarrow < ident >$

$r_{26} : \rightarrow \text{access } < ident >$

$r_{27} : < params > \rightarrow (< param >^+)$

$$r_{28} : \langle param \rangle \rightarrow \langle ident \rangle^+ : \langle param \rangle_2$$

$$r_{29} : \langle param \rangle_2 \rightarrow \langle type \rangle$$

$$r_{30} : \rightarrow \langle mode \rangle \langle type \rangle$$

$$r_{31} : \langle mode \rangle \rightarrow \text{in } \langle mode \rangle_1$$

$$r_{32} : \langle mode \rangle_1 \rightarrow \text{out}$$

$$r_{33} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{34} : \langle expr \rangle \rightarrow T \langle expr \rangle_1$$

$$r_{35} : \langle expr \rangle_1 \rightarrow + \langle expr \rangle$$

$$r_{36} : \rightarrow - \langle expr \rangle$$

$$r_{37} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{38} : T \rightarrow I T_1$$

$$r_{39} : T_1 \rightarrow *T$$

$$r_{40} : \rightarrow /T$$

$$r_{41} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{42} : I \rightarrow F I_1$$

$$r_{43} : I_1 \rightarrow = T$$

$$r_{44} : \rightarrow = / T$$

$$r_{45} : \rightarrow < T$$

$$r_{46} : \rightarrow < = T$$

$$r_{47} : \rightarrow > T$$

$$r_{48} : \rightarrow > = T$$

$$r_{49} : \rightarrow \text{rem} T$$

$$r_{50} : \rightarrow \wedge$$

$$r_{51} : F \rightarrow P$$

$$r_{52} : \rightarrow -P$$

$$r_{53} : \rightarrow \text{not } P$$

$r_{54} : P \rightarrow \langle \text{entier} \rangle P_1$
 $r_{55} : \rightarrow \langle \text{caractere} \rangle P_1$
 $r_{56} : \rightarrow \text{true } P_1$
 $r_{57} : \rightarrow \text{false } P_1$
 $r_{58} : \rightarrow \text{null } P_1$
 $r_{59} : \rightarrow \text{new } \langle \text{ident} \rangle P_1$
 $r_{60} : \rightarrow \text{character ' val } (\langle \text{expr} \rangle) P_1$
 $r_{61} : \rightarrow (\langle \text{expr} \rangle) P_1$
 $r_{62} : \rightarrow \langle \text{ident} \rangle P_2$

$r_{63} : P_1 \rightarrow . \langle \text{ident} \rangle$
 $r_{64} : \rightarrow \wedge$

$r_{65} : P_2 \rightarrow . \langle \text{ident} \rangle$
 $r_{66} : \rightarrow (\langle \text{expr} \rangle^+) P_1$
 $r_{67} : \rightarrow \wedge$

$r_{68} : \langle \text{instr} \rangle \rightarrow \langle \text{ident} \rangle \langle \text{instr} \rangle_1$
 $r_{69} : \rightarrow -P \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{70} : \rightarrow \text{not } P \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{71} : \rightarrow \langle \text{entier} \rangle P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{72} : \rightarrow \langle \text{caractere} \rangle P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{73} : \rightarrow \text{true } P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{74} : \rightarrow \text{false } P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{75} : \rightarrow \text{null } P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{76} : \rightarrow \text{new } \langle \text{ident} \rangle P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{77} : \rightarrow \text{character'val}(\langle \text{expr} \rangle) P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{78} : \rightarrow (\langle \text{expr} \rangle) P_1 \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{79} : \rightarrow \text{return } \langle \text{instr} \rangle_2$
 $r_{80} : \rightarrow \text{begin } \langle \text{instr} \rangle^+ \text{ end};$
 $r_{81} : \rightarrow \text{if } \langle \text{expr} \rangle \text{ then } \langle \text{instr} \rangle^+ \langle \text{instr} \rangle_3$
 $r_{82} : \rightarrow \text{for } \langle \text{ident} \rangle \text{ in } \langle \text{instr} \rangle_4$
 $r_{83} : \rightarrow \text{while } \langle \text{expr} \rangle \text{ loop } \langle \text{instr} \rangle^+ \text{ end loop};$

$r_{84} : \langle \text{instr} \rangle_1 \rightarrow := \langle \text{expr} \rangle;$
 $r_{85} : \rightarrow ;$
 $r_{86} : \rightarrow (\langle \text{expr} \rangle^+) \langle \text{instr} \rangle_{11}$
 $r_{87} : \rightarrow . \langle \text{ident} \rangle \ I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle ;$
 $r_{88} : \rightarrow I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle ;$

$r_{89} : \langle \text{instr} \rangle_{11} \rightarrow ;$
 $r_{90} : \rightarrow I_1 \ T_1 \ \langle \text{expr} \rangle_1 . \langle \text{ident} \rangle := \langle \text{expr} \rangle ;$

$r_{91} : < instr >_2 \rightarrow < expr >;$
 $r_{92} : \rightarrow ;$

$r_{93} : < instr >_3 \rightarrow \text{end if};$
 $r_{94} : \rightarrow \text{else } < instr >^+ \text{ end if};$
 $r_{95} : \rightarrow < elsif >^+ < instr >_3$

$r_{96} : < instr >_4 \rightarrow < expr > .. < expr > \text{ loop } < instr >^+ \text{ end loop};$
 $r_{97} : \rightarrow \text{reverse } < expr > .. < expr > \text{ loop } < instr >^+ \text{ end loop};$

$r_{98} : < instr >^+ \rightarrow < instr > < instr >_1^+$

$r_{99} : < instr >_1^+ \rightarrow < instr >^+$
 $r_{100} : \rightarrow \wedge$

$r_{101} : < decl >^+ \rightarrow < decl > < decl >_1^+$

$r_{102} : < decl >_1^+ \rightarrow < decl >^+$
 $r_{103} : \rightarrow \wedge$

$r_{104} : < champs >^+ \rightarrow < champs > < champs >_1^+$

$r_{105} : < champs >_1^+ \rightarrow < champs >^+$
 $r_{106} : \rightarrow \wedge$

$r_{107} : < ident >^+_{,} \rightarrow < ident > < ident >^+_{,1}$

$r_{108} : < ident >^+_{,1} \rightarrow , < ident >^+_{,}$
 $r_{109} : \rightarrow \wedge$

$r_{110} : < param >^+_{;} \rightarrow < param > < param >^+_{;,1}$

$r_{111} : < param >^+_{;,1} \rightarrow ; < param >^+_{;};$
 $r_{112} : \rightarrow \wedge$

$$r_{113} : < expr >^+ \rightarrow < expr > < expr >_1^+$$

$$r_{114} : < expr >_1^+ \rightarrow , < expr >^+$$

$$r_{115} : \quad \quad \quad \rightarrow \wedge$$

$$r_{116} : < elsif >^+ \rightarrow \text{elsif } < expr > \text{ then } < instr >^+ < elsif >_1^+$$

$$r_{117} : < elsif >_1^+ \rightarrow < elsif >^+$$

$$r_{118} : \quad \quad \quad \rightarrow \wedge$$

$$P_{\wedge}(G) = \{ \langle mode \rangle_1, \langle expr \rangle_1, \langle acces \rangle_1, \langle instr \rangle_1^+, \langle decl \rangle_1^+, \langle champs \rangle_1^+, \langle ident \rangle_{,1}^+, \langle param \rangle_{;1}^+, \langle expr \rangle_{,1}^+, \langle elsif \rangle_1^+ \}$$

| Non terminal gauche | Règle | Symbole Directeur |
|-----------------------------|----------|---|
| $\langle fichier \rangle$ | r_1 | with |
| $\langle fichier \rangle_2$ | r_2 | begin |
| $\langle fichier \rangle_2$ | r_3 | type , procedure , function, $\langle ident \rangle$ |
| $\langle fichier \rangle_3$ | r_4 | ; |
| $\langle fichier \rangle_3$ | r_5 | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle decl \rangle$ | r_6 | type |
| $\langle decl \rangle$ | r_7 | procedure |
| $\langle decl \rangle$ | r_8 | function |
| $\langle decl \rangle$ | r_9 | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle decl \rangle_{11}$ | r_{10} | ; |
| $\langle decl \rangle_{11}$ | r_{11} | is |
| $\langle decl \rangle_{12}$ | r_{12} | ; |
| $\langle decl \rangle_{12}$ | r_{13} | := |
| $\langle decl \rangle_{13}$ | r_{14} | access |
| $\langle decl \rangle_{13}$ | r_{15} | record |
| $\langle decl \rangle_{21}$ | r_{16} | is |
| $\langle decl \rangle_{21}$ | r_{17} | (|
| $\langle decl \rangle_{22}$ | r_{18} | begin |
| $\langle decl \rangle_{22}$ | r_{19} | type , procedure , function, $\langle ident \rangle$ |
| $\langle decl \rangle_{23}$ | r_{20} | ; |
| $\langle decl \rangle_{23}$ | r_{21} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle decl \rangle_{31}$ | r_{22} | return |
| $\langle decl \rangle_{31}$ | r_{23} | (|
| $\langle champs \rangle$ | r_{24} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle type \rangle$ | r_{25} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle type \rangle$ | r_{26} | access |
| $\langle params \rangle$ | r_{27} | (|
| $\langle param \rangle$ | r_{28} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle param \rangle_2$ | r_{29} | $\langle ident \rangle$, access |
| $\langle param \rangle_2$ | r_{30} | in |
| $\langle mode \rangle$ | r_{31} | in |
| $\langle mode \rangle_1$ | r_{32} | out |
| $\langle mode \rangle_1$ | r_{33} | $\langle ident \rangle$, access |
| $\langle expr \rangle$ | r_{34} | -, not, $\langle entier \rangle$, $\langle caractère \rangle$, $\langle ident \rangle$, true, false, null, new, character, (|
| $\langle expr \rangle_1$ | r_{35} | + |
| $\langle expr \rangle_1$ | r_{36} | - |
| $\langle expr \rangle_1$ | r_{37} | ;,), .., then, loop, .. |
| T | r_{38} | -, not, $\langle entier \rangle$, $\langle caractère \rangle$, $\langle ident \rangle$, true, false, null, new, character, (|
| T_1 | r_{39} | / |
| T_1 | r_{40} | * |
| T_1 | r_{41} | ;,), .., then, loop, .., +, - |
| I | r_{42} | -, not, $\langle entier \rangle$, $\langle caractère \rangle$, $\langle ident \rangle$, true, false, null, new, character, (|
| I_1 | r_{43} | = |
| I_1 | r_{44} | = / |
| I_1 | r_{45} | < |
| I_1 | r_{46} | <= |
| I_1 | r_{47} | > |
| I_1 | r_{48} | >= |
| I_1 | r_{49} | rem |

| | | |
|------------------------------|-----------|---|
| I_1 | r_{50} | $;;),,,,then,loop,...,+,-,*,/$ |
| F | r_{51} | $\langle entier \rangle, \langle caractère \rangle, \langle ident \rangle, true, false, null, new, character, ($ |
| F | r_{52} | $-$ |
| F | r_{53} | not |
| P | r_{54} | $\langle entier \rangle$ |
| P | r_{55} | $\langle caractere \rangle$ |
| P | r_{56} | $true$ |
| P | r_{57} | $false$ |
| P | r_{58} | $null$ |
| P | r_{59} | new |
| P | r_{60} | $character$ |
| P | r_{61} | $($ |
| P | r_{62} | $\langle ident \rangle$ |
| P_1 | r_{63} | $.$ |
| P_1 | r_{64} | $=, / =, <, <=, >, >=, rem, *, /, +, -, ;,),,,,then,loop,...,$ |
| P_2 | r_{65} | $.$ |
| P_2 | r_{66} | $($ |
| P_2 | r_{67} | $=, / =, <, <=, >, >=, rem, *, /, +, -, ;,),,,,then,loop,...,$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{68} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{69} | $-$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{70} | not |
| $\langle instr \rangle$ | r_{71} | $\langle entier \rangle$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{72} | $\langle caractere \rangle$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{73} | $true$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{74} | $false$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{75} | $null$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{76} | new |
| $\langle instr \rangle$ | r_{77} | $character$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{78} | $($ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{79} | $return$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{80} | $begin$ |
| $\langle instr \rangle$ | r_{81} | if |
| $\langle instr \rangle$ | r_{82} | for |
| $\langle instr \rangle$ | r_{83} | $while$ |
| $\langle instr \rangle_1$ | r_{84} | $:=$ |
| $\langle instr \rangle_1$ | r_{85} | $;$ |
| $\langle instr \rangle_1$ | r_{86} | $($ |
| $\langle instr \rangle_1$ | r_{87} | $.$ |
| $\langle instr \rangle_1$ | r_{88} | $., +, -, *, /, =, =/, <, <=, >, >=, rem$ |
| $\langle instr \rangle_{11}$ | r_{89} | $;$ |
| $\langle instr \rangle_{11}$ | r_{90} | $., +, -, *, /, =, =/, <, <=, >, >=, rem$ |
| $\langle instr \rangle_2$ | r_{91} | $\langle entier \rangle$ |
| $\langle instr \rangle_2$ | r_{92} | $;$ |
| $\langle instr \rangle_3$ | r_{93} | end |
| $\langle instr \rangle_3$ | r_{94} | $else$ |
| $\langle instr \rangle_3$ | r_{95} | $elsif$ |
| $\langle instr \rangle_4$ | r_{96} | $\langle entier \rangle, \langle caractere \rangle, true, false, null, new, character, (\langle ident \rangle$ |
| $\langle instr \rangle_4$ | r_{97} | $reverse$ |
| $\langle instr \rangle^+$ | r_{98} | $\langle ident \rangle, \langle entier \rangle, \langle caractère \rangle, true, false, null, (, not, -, new, character, return, begin, if, for, while$ |
| $\langle instr \rangle_1^+$ | r_{99} | $\langle ident \rangle, \langle entier \rangle, \langle caractère \rangle, true, false, null, (, new, character, return, begin, if, for, while$ |
| $\langle instr \rangle_1^+$ | r_{100} | $end, (,)$ |
| $\langle decl \rangle^+$ | r_{101} | $type, procedure, function$ |

| | | |
|------------------------------|-----------|---|
| $\langle decl \rangle_1^+$ | r_{102} | type, procedure, function |
| $\langle decl \rangle_1^+$ | r_{103} | begin |
| $\langle champs \rangle^+$ | r_{104} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle champs \rangle_1^+$ | r_{105} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle champs \rangle_1^+$ | r_{106} | end |
| $\langle ident \rangle^+$ | r_{107} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle ident \rangle_1^+$ | r_{108} | , |
| $\langle ident \rangle_1^+$ | r_{109} | : |
| $\langle param \rangle^+$ | r_{110} | $\langle ident \rangle$ |
| $\langle param \rangle_1^+$ | r_{111} | ; |
| $\langle param \rangle_1^+$ | r_{112} |) |
| $\langle expr \rangle^+$ | r_{113} | $\langle ident \rangle$, $\langle entier \rangle$, $\langle caractère \rangle$, true, false, null, (, not, -, new, character |
| $\langle expr \rangle_1^+$ | r_{114} | , |
| $\langle expr \rangle_1^+$ | r_{115} |) |
| $\langle elsif \rangle^+$ | r_{116} | elsif |
| $\langle elsif \rangle_1^+$ | r_{117} | elsif |
| $\langle elsif \rangle_1^+$ | r_{118} | end, else |

Si problème, on infecte. (règle 69)