

Projet de Grammaires et Langages

**Développement d'un interpréteur pour le langage
Iutin**

H4112

Chef de projet : Raphaël SAUGET

Hugo BARATTOLO

Alexis FOSSART

Gaëtan GOUZI

Yassine HARZALLAH

Valentin LUNGENSTRASS

Maxence SOUCHON

Document de Conception

I/ Grammaire

PROG \rightarrow PD PI
PD \rightarrow PD D; | ε
D \rightarrow var LID | const LIDV
LID \rightarrow LID, id | id
LIDV \rightarrow LIDV, id = val | id = val
PI \rightarrow PI I; | ε
I \rightarrow lire id | écrire E | id := E
E \rightarrow E opa T | T
T \rightarrow T opm F | F
F \rightarrow (E) | id | val

PD = Partie Déclarative

PI = Partie Instructions

LID = Liste d'IDentifiants

LIDV = Liste d'IDentifiants avec Valeurs

On développe la grammaire pour pouvoir numéroter les différentes règles.

R0: PROG \rightarrow PD PI
R1: PD \rightarrow PD D;
R2: PD \rightarrow ε
R3: D \rightarrow var LID
R4: D \rightarrow const LIDV
R5: LID \rightarrow LID, id
R6: LID \rightarrow id
R7: LIDV \rightarrow LIDV, id = val
R8: LIDV \rightarrow id = val
R9: PI \rightarrow PI I;
R10: PI \rightarrow ε
R11: I \rightarrow lire id
R12: I \rightarrow écrire E
R13: I \rightarrow id := E
R14: E \rightarrow E opa T
R15: E \rightarrow T
R16: T \rightarrow T opm F
R17: T \rightarrow F
R18: F \rightarrow (E)
R19: F \rightarrow id
R20: F \rightarrow val

II/ Expressions régulières

,	<code>^\s*(,)</code>
;	<code>^\s*(;)</code>
:=	<code>^\s*(:=)</code>
=	<code>^\s*(=)</code>
)	<code>^\s*(\))</code>
(<code>^\s*(\()</code>
opa	<code>^\s*([+-])</code>
opm	<code>^\s*([*/])</code>
var	<code>^\s*(var)\s</code>
const	<code>^\s*(const)\s</code>
lire	<code>^\s*(lire)\s</code>
ecrire	<code>^\s*(ecrire)\s</code>
id	<code>^\s*([a-zA-Z][a-zA-Z0-9]*)</code>
val	<code>^\s*([0-9]+)</code>

Les expressions régulières commencent toutes par `^\s*` pour trouver les motifs correspondants quelque soit le nombre de blancs (espace ou tabulations) situés avant.

Afin ne pas confondre un mot clé avec une variable dont le nom commence de la même manière, les expressions régulières des mots clés terminent par un blanc.

Exemple:

```
var varicelle;
```

Ainsi, l'expression régulière `^\s*(var)` va trouver les motifs:

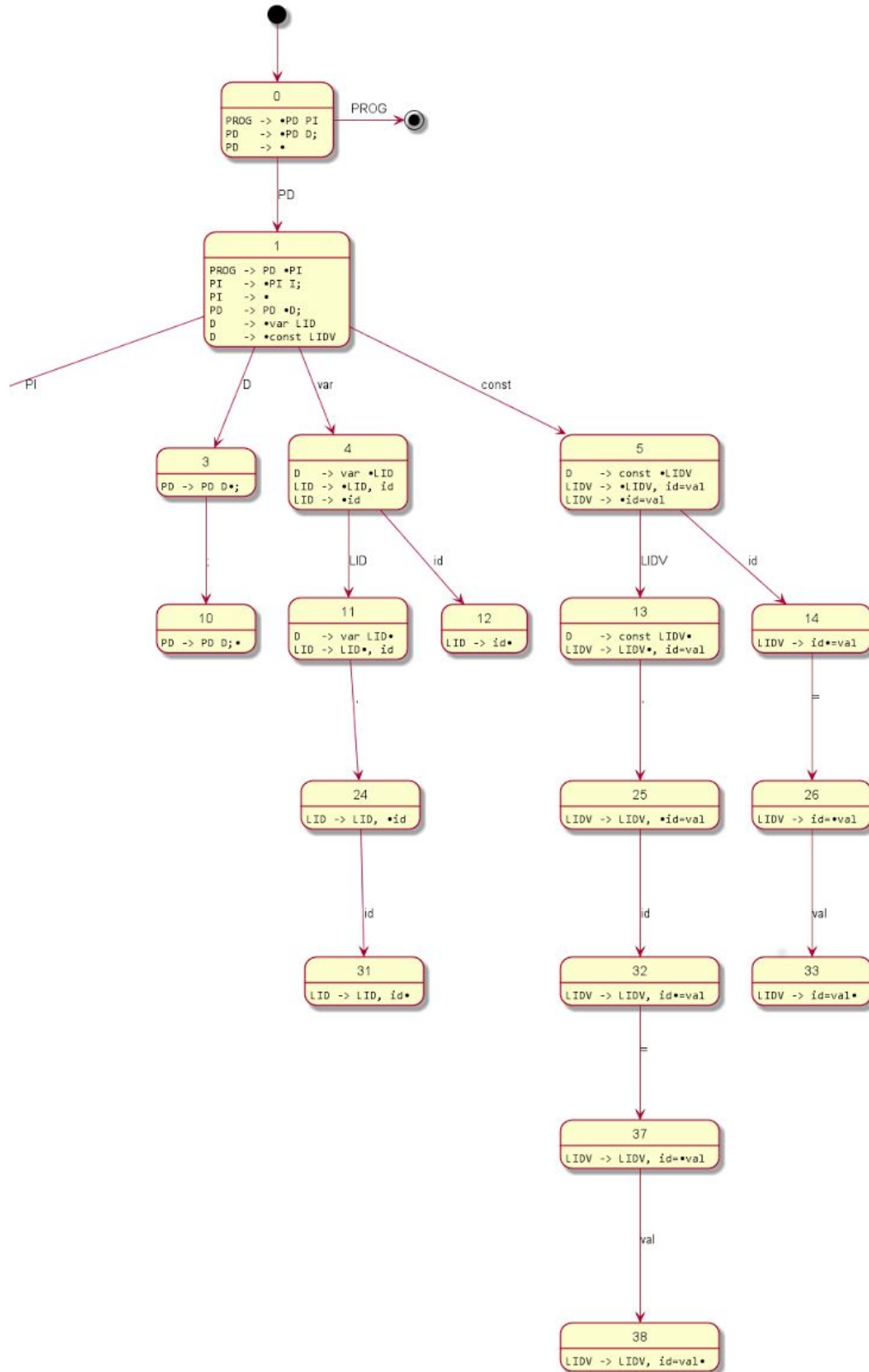
```
var varicelle;
```

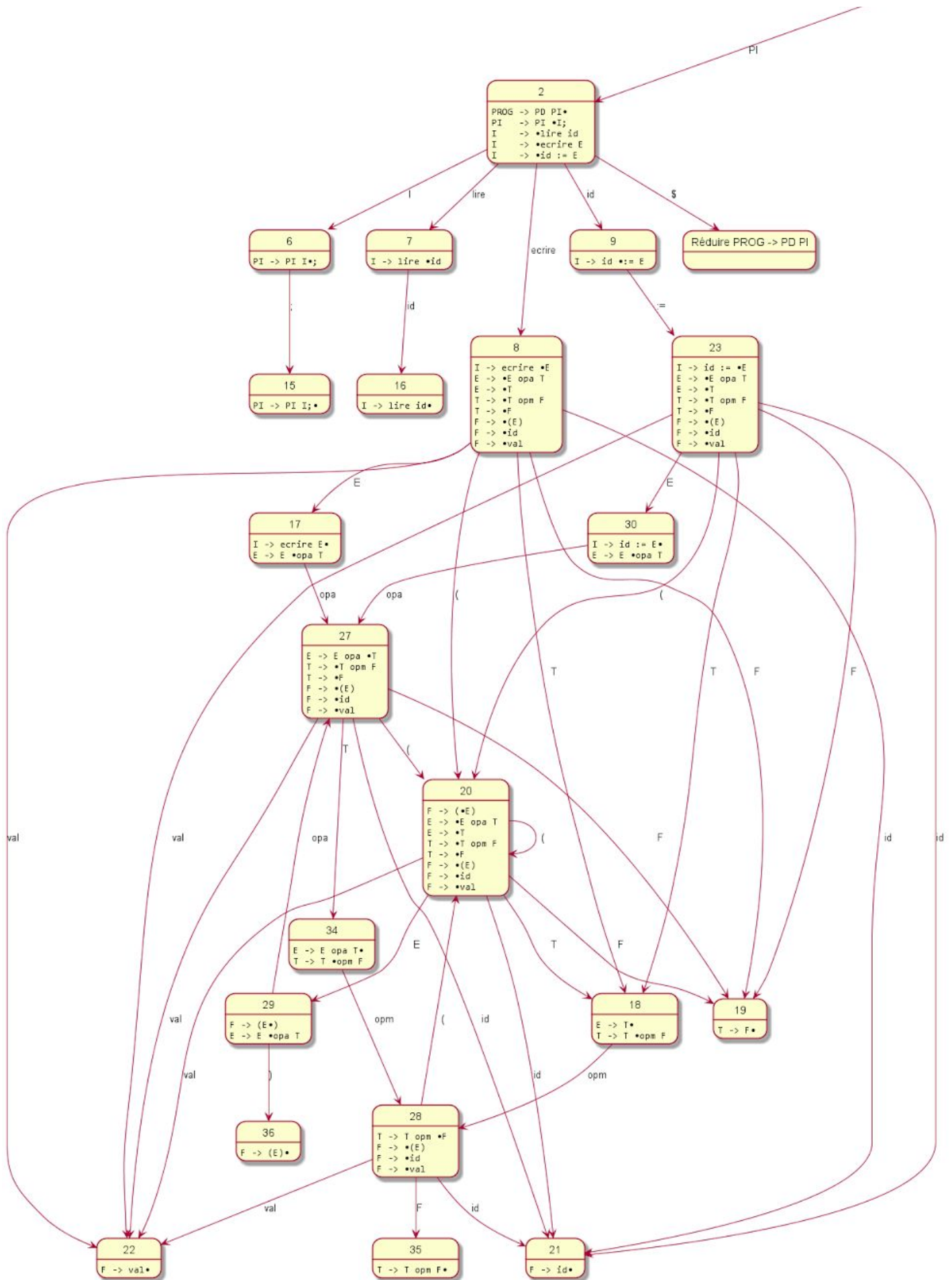
Alors que l'expression régulière `^\s*(var)\s` va trouver le motif:

```
var varicelle;
```

De cette manière, il est possible de nommer une variable d'un nom commençant de la même manière qu'un mot-clé.

III/ Automate





IV/ Table d'analyse

	var	const	live	ecrite	,	:	:=	=	()	id	val	opa	opm	\$	PROG	PD	D	LID	LIDV	PI	I	E	T	F
E0	R2	R2	R2	R2							R2				R2	A	E1								
E1	E4	E5	R10	R10							R10				R10			E3			E2				
E2			E7	E8							E9				R0							E6			
E3									E10																
E4											E12								E11						
E5											E14									E13					
E6									E15																
E7											E16														
E8											E21	E22											E17	E18	E19
E9							E23																		
E10	R1	R1	R1	R1							R1				R1										
E11					E24	R3																			
E12					R6	R6																			
E13					E25	R4																			
E14								E26																	
E15			R9	R9							R9				R9										
E16						R11																			
E17						R12							E27												
E18						R15				R15			R15	E28											
E19						R17				R17			R17	R17											
E20								E20			E21	E22											E29	E18	E19
E21						R19				R19			R19	R19											
E22						R20				R20			R20	R20											
E23								E20			E21	E22											E30	E18	E19
E24											E31														
E25											E32														
E26												E33													
E27								E20			E21	E22												E34	E19
E28								E20			E21	E22													E35
E29										E36			E27												
E30						R13							E27												
E31						R5	R5																		
E32								E37																	
E33																									
E34						R8	R8																		
E35										R14			R14	E28											
E36										R16			R16	R16											
E37										R18			R18	R18											
E38												E38													
						R7	R7																		

V/ Diagramme de classes

