ECRITURE D'UN MINI COMPILATEUR

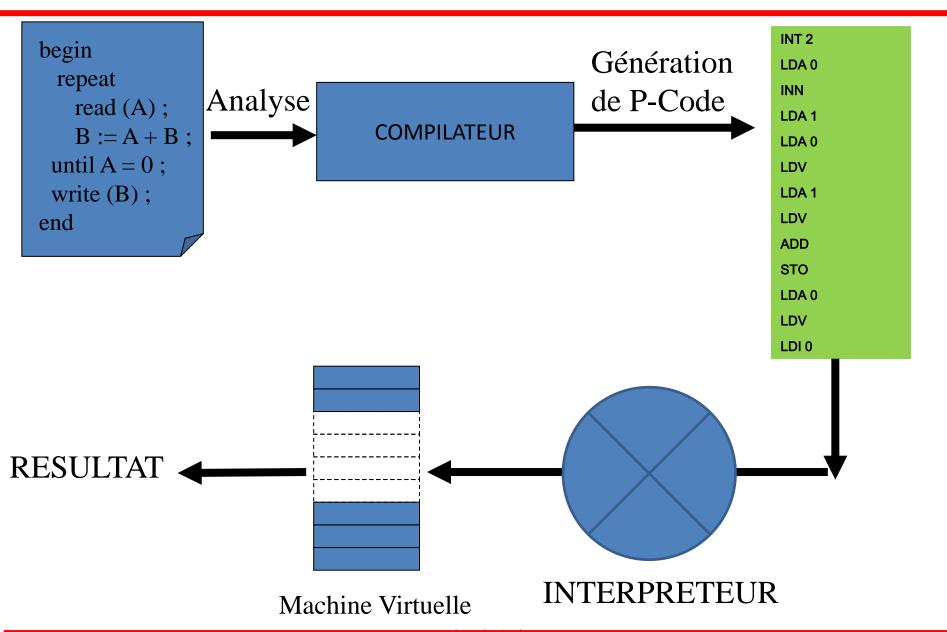
ANALYSEUR SYNTAXIQUE PRINCIPE

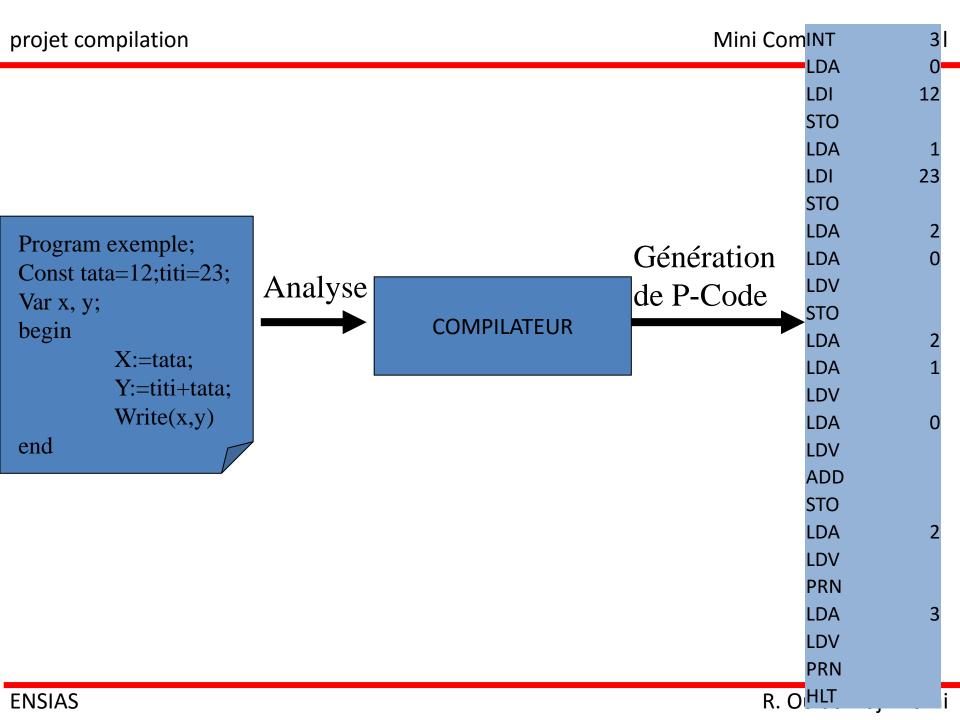
ENSIAS

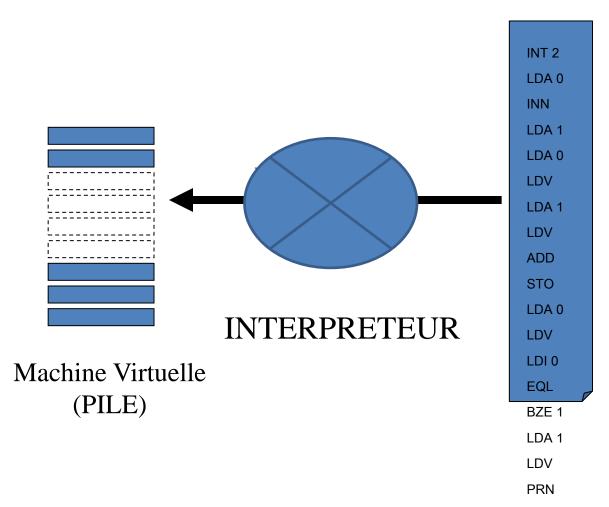
R. Oulad Haj Thami

```
program ID; BLOCK.
PROGRAM ::=
                CONSTS VARS INSTS
BLOCK
CONSTS ::=
                const ID = NUM; { ID = NUM; } \epsilon
VARS
                var ID \{, ID\}; |\epsilon|
          ::=
                begin INST { ; INST } end
INSTS
         ::=
INST
          ::=
                INSTS | AFFEC | SI | TANTQUE | ECRIRE | LIRE | ε
AFFEC
               ID := EXPR
       ::=
SI
               if COND then INST
TANTQUE ::=
               while COND do INST
ECRIRE
                write (EXPR { , EXPR } )
          ::=
LIRE
               read ( ID { , ID } )
          ::=
COND
               EXPR RELOP EXPR
          ::=
RELOP
               = | <> | < | > | <= | >=
       ::=
EXPR
               TERM { ADDOP TERM }
          ::=
ADDOP
               + | -
       ::=
TERM
               FACT { MULOP FACT }
         ::=
MULOP
                * | /
          ::=
FACT
          ::=
               ID | NUM | (EXPR)
```

PRINCIPE DE TRAIMENTS SEMANTIQUE







2ième PARTIE: INTERPRETATION DU CODE GENERE

JEU DE CODE MACHINE

additionne le sous-sommet de pile et le sommet, laisse le résultat au sommet (idem pour SUB, MUL, DIV)

laisse 1 au sommet de pile si sous-sommet = sommet, 0 sinon (idem pour NEQ, GTR, LSS, GEQ, **EQL** LEQ)

imprime le sommet, dépile

lit un entier, le stocke à l'adresse trouvée au sommet de pile, dépile incrémente de la constante c le pointeur de pile (la constante c peut être négative)

empile la valeur v

empile l'adresse a

remplace le sommet par la valeur trouvée à l'adresse indiquée par le sommet (déréférence)

stocke la valeur au sommet à l'adresse indiquée par le sous-sommet, dépile 2 fois

STO **BRN** i branchement inconditionnel à l'instruction i

BZE i

branchement à l'instruction i si le sommet = 0, dépile halte

PRN

INN

INT c

LDI v

LDA a

LDV

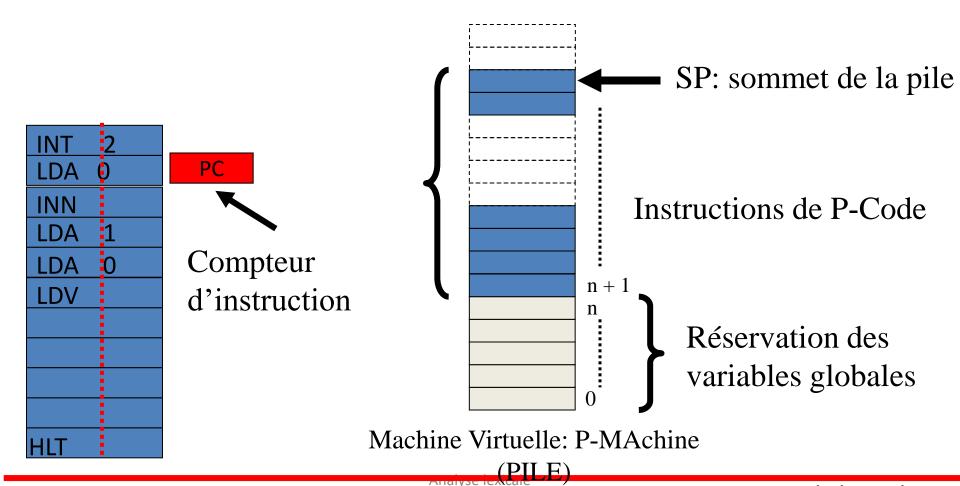
HLT

jeu d'instruction du P-Code simplifié

ENVIRONNEMENT D'EXECUTION ET GENERATION DE CODE

Le P-Code est le langage intermédiaire utilisé pour le Pascal.

Il est associé à la machine abstraite P-Machine composée de:



ENVIRONNEMENT

LA MEMOIRE

Table des symboles

var

TABLESYM: tableau [TABLEINDEX] de enregistrement

NOM: ALFA;

CODE: CLASSES;

TYPSYM: TypeSymbole;

ADRESSE: ENTIER

fin;

OFFSET: ENTIER;

SP: sommet de la pile n+1**OFFSET**

Réservation des variables globales

ENVIRONNEMENT

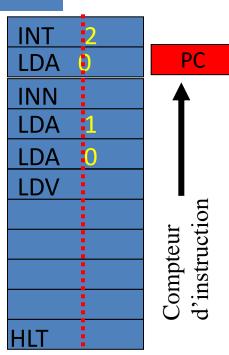
LES DECLARATIONS

Les structures de données nécessaires lors de l'écriture d'un interprète simplifié pour le P-Code sont :

un tableau PCODE représentant les instructions de P-Code et le compteur associé PC



VAR OFFSET=-1;



EXEMPLE D'EXECUTION DU CODE GENERE SUR LA MACHINE VURTUELLE

Exercice 1: Donnez le PCODE généré pour cet exemple

```
program test;
const tata=13;
var x, y;
begin
x:=10;
y:=x+tata;
end.
```

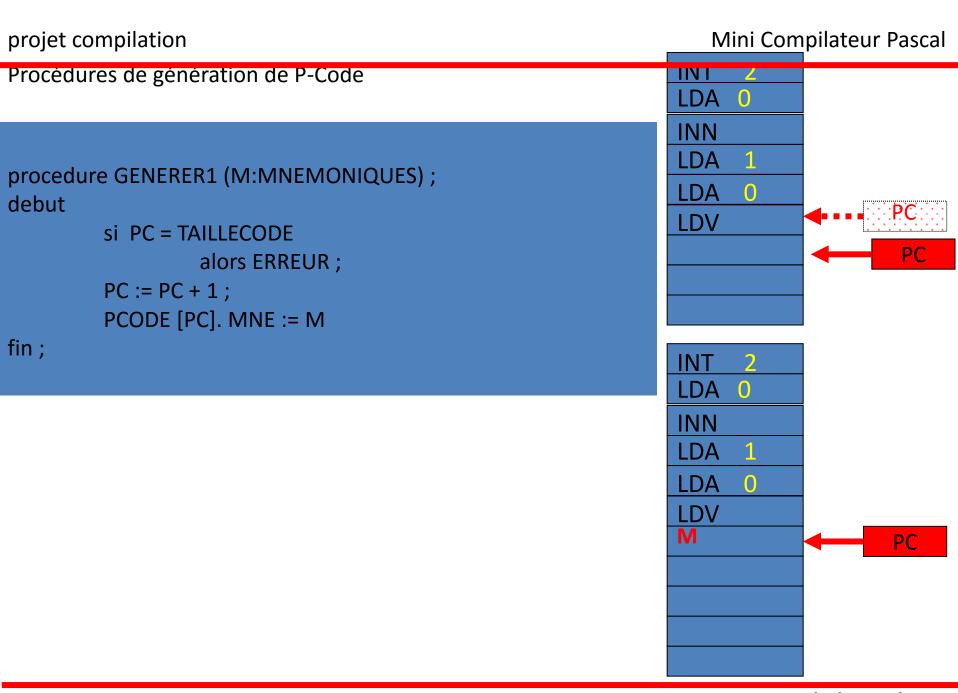
Exercice 2: Donnez le PCODE généré pour cet exemple

```
program test;
const tata=13; titi=3;
var x, y;
begin
x := 10;
y:=x+tata-titi;
write(x, tata+titi);
end.
```

Exercice 3: Donnez le PCODE généré pour cet exemple

```
program test;
const tata=13; titi=3;
var x, y;
begin
x:=10;
y:=x+tata*titi;
end.
```

LES FONCTIONS DE GENERATION DE CODE



A VOS MACHINES et BON COURAGE