

Evaluación continua 2 - Prueba 1

1. Objetivo

El objetivo es diseñar e implementar un *visitor* para un lenguaje imperativo con sentencias de control y declaración de variables.

2. Indicaciones

Se cuenta con un *scanner*, *parser* y *visitor* que trabajan sobre la siguiente gramática:

```
Program ::= StmtList
StmtList ::= Stmt (';' Stmt)*
  Stmt ::= id '=' CExp
          | print '(' CExp ')'
          | if CExp then StmtList [ else StmtList ] endif
          | while CExp do StmtList endwhile
  CExp ::= Bexpr [< Bexpr]
  BExp ::= expr {(+ | -) expr}*
  expr  ::= term {(* | /) term}*
  term  ::= factor [* factor]
  factor ::= number | (CExp) | id
```

Esta gramática define un mini-lenguaje imperativo que permite construir programas compuestos por una lista de sentencias separadas por punto y coma. Ejemplos de programas válidos:

- Ejemplo 1 – Asignación y operación aritmética

```
x = 5 + 3 * 2 ;
print(x)
```

- Ejemplo 2 – Condicional simple

```
x = 10 ;
if x < 20 then
  print(x)
else
  print(0)
endif
```

- Ejemplo 3 – Bucle while

```
n = 5 ;  
while n < 10 do  
    n = n + 1 ;  
    print(n)  
endwhile
```

- Ejemplo 4 – Expresiones con potencia y paréntesis

```
y = (2 + 3) ** 2 ;  
print(y)
```

- Ejemplo 5 – Condicional anidado con operaciones

```
a = 4 * 2 ;  
b = a - 3 ;  
if b < 5 then  
    print(b)  
else  
    while b < 15 do  
        b = b + 2 ;  
        print(b)  
    endwhile  
endif
```

La gramática debe ser extendida de modo que el *scanner*, el AST, el *parser* y el *visitor* soporten las siguientes construcciones adicionales:

$$\begin{aligned} \textit{Program} &::= \textit{Body} \\ \textit{Body} &::= \textit{VarDecList StmtList} \\ \textit{VarDecList} &::= (\textit{VarDec})^* \\ \textit{VarDec} &::= \textit{var Type VarList} ; \\ \textit{Type} &::= \textit{id} \\ \textit{VarList} &::= \textit{id} (, \textit{id})^* \\ \textit{StmtList} &::= \textit{Stmt} (; \textit{Stmt})^* \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Stmt &::= id = CExp \\ &| \quad print (CExp) \\ &| \quad if CExp then Body [else Body] endif \\ &| \quad while CExp do Body endwhile \\ CExp &::= BExp [< BExp] \\ BExp &::= Expr \{ (+ | -) Expr \}^* \\ Expr &::= Term \{ (* | /) Term \}^* \\ Term &::= Factor [** Factor] \\ Factor &::= number | (CExp) | id | true | false \end{aligned}$$

Ejemplos de cadenas válidas con las nuevas reglas:

■ Programa 1

```
var int a, b, c;
a = 2;
b = 3;
c = a * b + 4;
print(c)
```

■ Programa 2

```
var int x, y;
x = 10;
y = 20;
if x < y then
    var int z;
    z = y - x;
    print(z)
else
    var int w;
    w = x - y;
    print(w)
endif
```

■ Programa 3

```
var int x;  
var bool flag;  
x = 3;  
flag = true;  
if flag then  
    var int y;  
    y = x * 2;  
    print(y)  
else  
    var int y;  
    y = 0;  
    print(y)  
endif;  
print(flag)
```

■ Programa 4

```
var int x,y;  
x = 3;  
y = 2;  
if x < 5 then  
    var int y;  
    y = 10;  
    print(y)  
endif;  
print(y)
```

■ Programa 5

```
var int limit, temp;  
limit = 3;  
temp = 0;  
while 0 < limit do  
    var int temp;  
    temp = limit * 2;  
    print(temp);  
    temp = temp + 1;  
    print(temp);  
    limit = limit - 1  
endwhile;  
print(limit);  
print(temp)
```

3. Sugerencias:

- Los valores `true` y `false` deben ser admitidos dentro de `NumberExp`, asignándoles los valores enteros 1 y 0 respectivamente.
- El procedimiento recomendado es: primero agregar los tokens, luego ajustar el escanner; posteriormente modificar el AST, después actualizar el parser y, finalmente, el visitor.
- Utilice la clase `Environment` que administra los entornos (niveles o ámbitos) de variables en un lenguaje imperativo con soporte para tipos y valores.
 - **Estructura principal:**
 - `levels`: vector de mapas que asocia nombres de variables con sus valores enteros.
 - `type_levels`: vector paralelo que almacena los tipos de cada variable.
 - **Gestión de niveles:**
 - `add_level()`: crea un nuevo nivel o bloque (por ejemplo, al entrar en un `if` o `while`).
 - `remove_level()`: elimina el nivel más reciente (al salir del bloque).
 - `clear()`: limpia todos los niveles.
 - **Manejo de variables:**
 - `add_var(var, value, type)`: agrega una variable con valor inicial y tipo.
 - `add_var(var, type)`: agrega una variable sin valor inicial (asigna 0 por defecto).
 - `update(x, v)`: actualiza el valor de una variable existente.
 - `check(x)`: verifica si una variable está declarada en algún nivel.
 - **Búsqueda y validación:**
 - `lookup(x)`: devuelve el valor actual de la variable.
 - `lookup_type(x)`: devuelve el tipo asociado a la variable.
 - `typecheck(var, expected_type)`: valida que el tipo real coincida con el tipo esperado.
 - **Soporte para anidamiento:** Cada vez que se entra a un nuevo bloque (como en estructuras `if`, `while`, o funciones), se crea un nuevo nivel donde las variables pueden volver a declararse sin afectar las de niveles superiores.