

Evaluación Continua 1 - Prueba 3 - Tipo 3

1. Objetivo

El objetivo es diseñar e implementar un *visitor* para un lenguaje imperativo sencillo, basado en la gramática propuesta.

2. Indicaciones

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

$$\begin{aligned} \text{Program} &::= \text{StmtList} \\ \text{StmtList} &::= \text{Stmt} \text{';' Stmt}^* \\ \text{Stmt} &::= \text{Id} \text{'=' CExp} \mid \text{print} \text{'(' CExp ')'} \\ \text{CExp} &::= \text{Expr} \{ (+ \mid -) \text{Expr} \}^* \\ \text{Expr} &::= \text{Term} \{ (* \mid /) \text{Term} \}^* \\ \text{Term} &::= \text{Factor} [* \text{Factor}] \\ \text{Factor} &::= \text{Number} \mid (\text{CExp}) \mid \text{sqrt}(\text{CExp}) \mid \text{Id} \end{aligned}$$

Esta gramática define un mini-lenguaje imperativo que permite construir programas compuestos por una lista de sentencias separadas por punto y coma. Dichas sentencias pueden ser asignaciones de valores a variables mediante expresiones aritméticas o instrucciones de salida con `print`. Ejemplos de programas válidos:

1. `x = 5; y = 10; print(x + y)`
2. `a = 2 ** 3; b = sqrt(16); print(a * b)`
3. `m = (3 + 7) * 2; n = m - 5; print(n)`
4. `u = 100 / 4; v = u + 6; w = v ** 2; print(w)`
5. `x = sqrt(25); y = (x + 3) * 2; print(y - 1)`
6. `a = 7; b = 8; c = (a + b) / 3; print(c)`
7. `r = 2; s = r ** 4; t = sqrt(s); print(t)`
8. `p = 9; q = p - 4; r = q * (2 + 3); print(r)`
9. `x = 1; y = 2; z = (x + y) ** 2 - sqrt(9); print(z)`
10. `a = 2; b = 3; c = a * b + (a ** b); d = sqrt(c); print(d)`

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

$$\begin{aligned} \textit{Program} &::= \textit{StmtList} \\ \textit{StmtList} &::= \textit{Stmt} \text{ (';' } \textit{Stmt})^* \\ \textit{Stmt} &::= \textit{Id} = \textit{CExp} \mid \text{print '(' } \textit{PrintArg}\{\textit{PrintArg}\}^* \text{')'} \\ \textit{CExp} &::= \textit{Expr} \{ (+ \mid -) \textit{Expr} \}^* \\ \textit{Expr} &::= \textit{Term} \{ (* \mid /) \textit{Term} \}^* \\ \textit{Term} &::= \textit{Factor} [* \textit{Factor}] \\ \textit{Factor} &::= \textit{Number} \\ &\quad \mid (\textit{CExp}) \\ &\quad \mid \text{sqrt}(\textit{CExp}) \\ &\quad \mid \textit{Id} \\ &\quad \mid \text{min '(' } \textit{Cexp} \{ , \textit{Cexp} \}^* \text{')'} \\ &\quad \mid \text{rand '(' } \textit{Cexp}, \textit{Cexp} \text{')'} \\ \textit{PrintArg} &::= \textit{CExp} \mid \textit{String} \\ \textit{String} &::= \text{'id' } \end{aligned}$$

Ejemplos de cadenas válidas con las nuevas reglas:

1. `x = 5; print(x)`
2. `z = (3 + 5) * 2; print('z es', z)`
3. `y = sqrt(16); print('Resultado de y:', y)`
4. `a = min(3, 7); print(a)`
5. `b = rand(1, 10); print('Número aleatorio:', b)`
6. `m = 10; n = 4; print('m-n:', m-n)`
7. `p = min(8, 6, 9, 2); print('mínimo:', p)`
8. `r = rand(5, 15) + min(4, 9); print('valor r:', r)`
9. `x = sqrt(25); y = rand(1,5); print('x=', x, ' y=', y)`
10. `val = min(rand(1,100), sqrt(81), 50); print('Resultado final:', val)`

3. Sugerencias

1. **Modificar el scanner:** Incluir el reconocimiento de los siguientes tokens:

Token	Patrón
MIN	min
STRING	string
COMA	,
RAND	rand

2. **Extender el AST:** Implementar las clases `MinExp`, `RandExp` para representar las nuevas expresiones.
3. **Actualizar el parser y el visitor:** Ajustar las reglas del parser para reconocer los nuevos operadores y funciones, asegurando su correcta precedencia. Extender el *visitor* para evaluar o recorrer las expresiones de manera coherente con la semántica del lenguaje.