

Parseo de código
Recuperatorio Primer Parcial
Licenciatura en Informática
Universidad Nacional de Quilmes
26 de Noviembre de 2025

Instrucciones:

1. No se permite el uso de material.
 2. Todos los ejercicios deben estar justificados rigurosamente.
 3. Se valorará la prolijidad, formalidad y profundidad de la solución propuesta.
-

Ejercicio 1

$S \rightarrow id \ T \mid (\ S \) \ S'$
 $T \rightarrow = \ Expr \mid \epsilon$
 $S' \rightarrow S \ S' \mid \epsilon$
 $Expr \rightarrow Term \ Expr'$
 $Expr' \rightarrow + \ Term \ Expr' \mid \epsilon$
 $Term \rightarrow id \mid INT \mid (\ Expr \)$

- a) Calcula los conjuntos **FIRST** y **FOLLOW** para todos los no terminales.
- b) Construye la **tabla LL(1)** completa (representarla como matriz o listado de entradas). Marca explícitamente si aparecen entradas vacías (ϵ).
- c) Probar formalmente si G es LL(1) o no:
 - i) si lo es, justificar por qué no hay conflictos
 - ii) si no lo es, describir exactamente dónde se genera el conflicto (FIRST/FIRST o FIRST/FOLLOW) y qué transformación permitiría volverla LL(1)
- d) Indica la pila, la entrada restante y la producción aplicada en cada paso. Muestra el **árbol sintáctico** final.

Ejercicio 2

Dada la siguiente gramática clásica para expresiones:

$S \rightarrow StmtList$
 $StmtList \rightarrow StmtList \ Stmt \mid Stmt$
 $Stmt \rightarrow IDENT := Expr ;$
 $Expr \rightarrow Expr + Term \mid Expr - Term \mid Term$
 $Term \rightarrow Term * Factor \mid Term / Factor \mid Factor$
 $Factor \rightarrow (\ Expr \) \mid IDENT \mid INT$

```

if x > y then
    x := x + 1;
else
    y := y / 2;
end

```

Secuencia: a := id + id * id ;

1. Indica la **secuencia de tokens** producida por un lexer que usa las reglas de la gramática propuesta.
2. Indica si la **sintaxis** con la gramática acepta la secuencia; si no, explica por qué y qué transformación/producción se necesitaría.
3. Si la cadena es aceptada, muestra **el árbol de parseo**.
4. Construir la tabla LL(1) con todo lo que conlleva desde cero. Presenta conflictos? En caso de que así sea, indíquelos.

Ejercicio 3:

Sea la siguiente gramática:

```

S → if E then S else S
| if E then S
| repeat S until E
| begin StmtList end
| stmt
StmtList → S ; StmtList | S
E → cond | E and E | E or E | not E | ( E )

```

1. La gramática propuesta ¿Es ambigua?. En caso afirmativo demuestrelo.
2. Construir un árbol de derivación completo de la siguiente cadena:

if cond then repeat stmt ; stmt until cond else stmt

Explica paso a paso las producciones aplicadas.

3. De ser posible, convertir la gramática a Forma Normal de Chomsky (CNF).Justifique paso a paso.