Parseo y Generación de Código $-2^{\rm do}$ semestre 2018 Licenciatura en Informática con Orientación en Desarrollo de Software Universidad Nacional de Quilmes

Primer parcial

NOTA: este parcial es a libro abierto. Se permite tener cualquier material manuscrito o impreso, pero no se permite el uso de dispositivos electrónicos. El parcial se califica con una nota numérica de 1 a 10. Se requiere ≥ 4 en ambos parciales para aprobar la materia. Para promocionar se requiere nota ≥ 6 en ambos parciales y promedio ≥ 7 .

Ejercicio 1. Dada la gramática $G = (\{E, B\}, \{id, case, of, \leadsto, (,)\}, \mathcal{P}, E)$ con el siguiente conjunto de producciones:

- a. Demostrar que G es ambigua.
- b. Decidir si G es LL(1).

Ejercicio 2. En el alfabeto $\Sigma = \{a, \bullet, <, >\}$, considerar el lenguaje:

Más precisamente, L es el lenguaje denotado por la expresión regular $<>|<(a\bullet)^*a>$. Dar una gramática LL(1) que genere el lenguaje L. Construir la tabla LL(1) y mostrar que no hay conflictos.

Ejercicio 3. Considerar la gramática $G = (\{S, A, B\}, \{c, d\}, \mathcal{P}, S)$ con el siguiente conjunto de producciones:

La gramática G no es SLR. Mostrar que se puede eliminar exactamente una de las dos producciones del símbolo A para obtener una gramática modificada G' que sí es SLR. Indicar cuál de las dos producciones debe eliminarse (¿la producción $A \to c$, o la producción $A \to cd$?). Construir la tabla SLR de la gramática modificada G' y mostrar que no hay conflictos.

Ejercicio 4. En el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$, sean:

- L_1 el lenguaje denotado por la expresión regular b^*ab^* .
- L_2 el lenguaje denotado por la expresión regular $(a|ba^*b)^*$.

Dar una expresión regular que denote el lenguaje $L_1 \cap L_2$.

Ejercicio 5. Considerar la siguiente tabla SLR para una gramática con símbolo inicial E:

| | $\mid E \mid$ | $\mid T \mid$ | and | p | (|) | \$ |
|---|---------------|---------------|---------------------|------|------|---------------------|------------------------|
| 0 | 1 | 2 | | s(3) | s(4) | | |
| 1 | | | | | | | accept |
| 2 | | | s (5) | | | $E \to T$ | $E \to T$ |
| 3 | | | $T \to \mathbf{p}$ | | | $T \to \mathbf{p}$ | $T \to \mathbf{p}$ |
| 4 | 6 | 2 | | s(3) | s(4) | | |
| 5 | 7 | 2 | | s(4) | s(4) | | |
| 6 | | | | | | s(8) | |
| 7 | | | | | | | E ightarrow T and E |
| 8 | | | $T \rightarrow (E)$ | | | $T \rightarrow (E)$ | $T \rightarrow (E)$ |

- a. Mostrar la evolución de la entrada y la pila al analizar la cadena " \mathbf{p} and (\mathbf{p})" usando la tabla SLR de arriba. El estado inicial del autómata es el estado 0.
- b. Reconstruir la derivación más a la derecha que se obtiene.