## Parseo y Generación de Código $-2^{\text{do}}$ 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  $\geq 4$  en ambos parciales para aprobar la materia. Para promocionar se requiere nota  $\geq 6$  en ambos parciales y promedio  $\geq 7$ .

**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:

$$L = \{ <>, < a >, < a \bullet a >, < a \bullet a >, < a \bullet a >, \dots \}$$

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  $b^*ab^*$ .
- $\blacksquare$   $L_2$ 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:

	$\mid E$	$\mid T \mid$	and	p	(	)	\$
0	1	2		s(3)	s(4)		
1							accept
2			<b>s</b> (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  o T and $E$	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.