

**INSTITUTO TECNOLOGICO DE IZTAPALAPA**

**MATERIA:** Lenguajes y Autómatas II

**PROFESOR:** Abiel Tomás Parra Hernández

**ALUMNO:**

\*QUINTERO BOLIO ERIK EDUARDO 171080151

\*COFRADÍA RODRIGUEZ RODRIGO B. 161080399

**CARRERA:** SISTEMAS COMPUTACIONALES

## **COFRADÍA RODRIGUEZ RODRIGO B. 161080399 (APUNTES)**

Las propiedades teóricas se mantienen incluso en el contexto de las lenguas así que estamos interesados en algunas otras propiedades con respecto a las operaciones recién introducidas concatenación, cierre de Kleene y cierre positivo. Encuentra esa concatenación de lenguajes asociativos ya lo hemos mostrado lo que si es que  $L_1, L_2, L_3$  están de la mano para poder resolver o acceder a la operación lo cual  $L_1, L_2, L_3$  se leen en serie no se puede hacer lo de  $L_3, L_2, L_1$  se puede tener una variedad de caracteres los cuales serán válidos ya que sirven para un sinnúmero de cadenas en la elaboración de las operaciones, la gramática es una familia la cual es un conjunto de reglas la cual se usa para construir o validar frases de lenguajes, los símbolos tienen que ser terminales.

## **QUINTERO BOLIO ERIK EDUARDO 171080151 (APUNTES)**

Las propiedades teóricas son aplicables incluso en el entorno del lenguaje, por lo que estamos interesados en la cascada de operaciones recientemente introducida, los cierres de Kleene y otras propiedades de los cierres positivos. Después de descubrir la concatenación de lenguajes relacionados, hemos mostrado qué hacer si los comandos  $L_1, L_2, L_3$  pueden resolver o acceder a las operaciones de lectura secuencial  $L_1, L_2, L_3$ , luego  $L_3, L_2, L_1$  pueden tener múltiples caracteres, y estos caracteres serán válidos Sí, porque se utilizan para cadenas infinitas en cálculos detallados. Una gramática es una familia, que es un conjunto de frases del lenguaje regular que se utilizan para la construcción o verificación. Los símbolos deben ser reglas terminales, no reglas terminales.

## APUNTES EN EQUIPO

Las propiedades teóricas se mantienen incluso en el contexto de las lenguas así que estamos interesados en algunas otras propiedades con respecto a las operaciones recién introducidas concatenación, cierre de kleene y cierre positivo. Después de descubrir la concatenación de lenguajes relacionados, hemos mostrado qué hacer si los comandos L1, L2, L3 pueden resolver o acceder a las operaciones de lectura secuencial L1, L2, L3, luego L3, L2, L1 pueden tener múltiples caracteres, y estos caracteres serán válidos Sí, porque se utilizan para cadenas infinitas en cálculos detallados. Una gramática es una familia, que es un conjunto de frases del lenguaje regular que se utilizan para la construcción o verificación. Los símbolos deben ser reglas terminales, no reglas terminales.

- $L = \{ww^R \mid w \in \{a, b\}^+\}$   
 $M = (\{q_0, q_1, q_2\}, \{a, b\}, \{Z, a, b\}, \delta, q_0, Z, \{q_2\})$ , where  $\delta$  is defined as follows  
 $\delta(q_0, a, Z) = \{(q_0, aZ)\}$ ,  $\delta(q_0, b, Z) = \{(q_0, bZ)\}$ ,  
 $\delta(q_0, a, a) = \{(q_0, aa), (q_1, \epsilon)\}$ ,  $\delta(q_0, a, b) = \{(q_0, ab)\}$ ,  
 $\delta(q_0, b, a) = \{(q_0, ba)\}$ ,  $\delta(q_0, b, b) = \{(q_0, bb), (q_1, \epsilon)\}$ ,  
 $\delta(q_1, a, a) = \{(q_1, \epsilon)\}$ ,  $\delta(q_1, b, b) = \{(q_1, \epsilon)\}$ ,  
 $\delta(q_1, \epsilon, Z) = \{(q_2, \epsilon)\}$
- $(q_0, abba, Z) \vdash (q_0, bba, aZ) \vdash (q_0, ba, baZ) \vdash (q_1, a, aZ) \vdash (q_1, \epsilon, Z) \vdash (q_2, \epsilon, \epsilon)$
- $(q_0, aaa, Z) \vdash (q_0, aa, aZ) \vdash (q_0, a, aaZ) \vdash (q_1, \epsilon, aZ) \vdash error$
- $(q_0, aaa, Z) \vdash (q_0, aa, aZ) \vdash (q_1, a, Z) \vdash error$