

## Sesión 04: Equivalencias de grafos y expresiones regulares

### I. OBJETIVOS

---

- Convertir AF en expresiones regulares
- Convertir expresiones regulares en AF
- Utilizar las funcionalidades básicas de flex para programar un analizador léxico a partir de un grafo.

### II. TEMAS A TRATAR

---

- Flex
- Equivalencias de AF con expresiones regulares
- Análisis léxico de grafos y expresiones regulares

### III. MARCO TEÓRICO

---

Un AFD es una máquina que consta de un conjunto finito de estados, también toma el nombre de Máquina de estados. Tiene un estado inicial o de entrada de la máquina y uno o varios estados de aceptación.

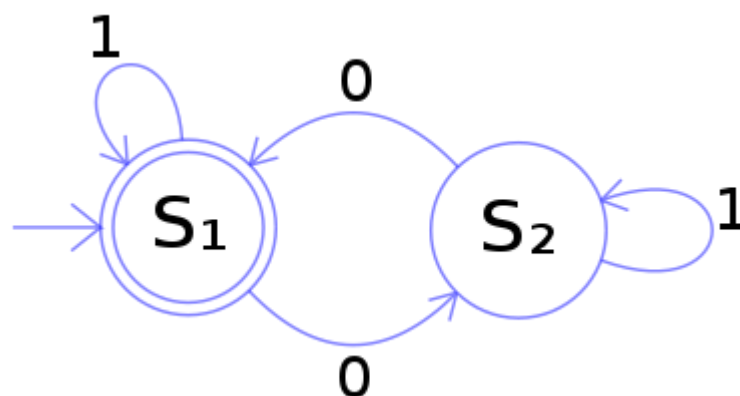
Un AFND es una máquina que tiene transiciones vacías o que por cada símbolo desde un estado de origen, se llega a un estado distinto. Uno de estos estados debe ser la entrada de la máquina, y de igual modo, debe existir uno o más estados de aceptación.

Una Expresión regular, es una forma de representar una máquina de estados. Se considera más descriptiva que las máquinas de estados.

Los autómatas y las expresiones regulares son congruentes entre sí, ya que de ambas maneras se pueden representar una infinidad de máquinas de estados.

#### Operaciones de las expresiones regulares

- **Unión** Se representa con el signo más '+', es decir que la unión de los conjuntos ( $A \cup B$ ) se representa como  $A+B$  en una expresión regular.
- **La concatenación** Se representa con un punto '.'. Normalmente el punto no se escribe y se coma como concatenación de A y B cuando se escribe "AB", siendo A y B dos conjuntos.
- **La clausura o cláusula de Kleene** Se representa como un asterisco '\*' que se escribe seguido del conjunto al que se le aplica. Por ejemplo  $A^*$ . Lo que la clausura nos indica es que habrán 0 o más repeticiones de la cadena A

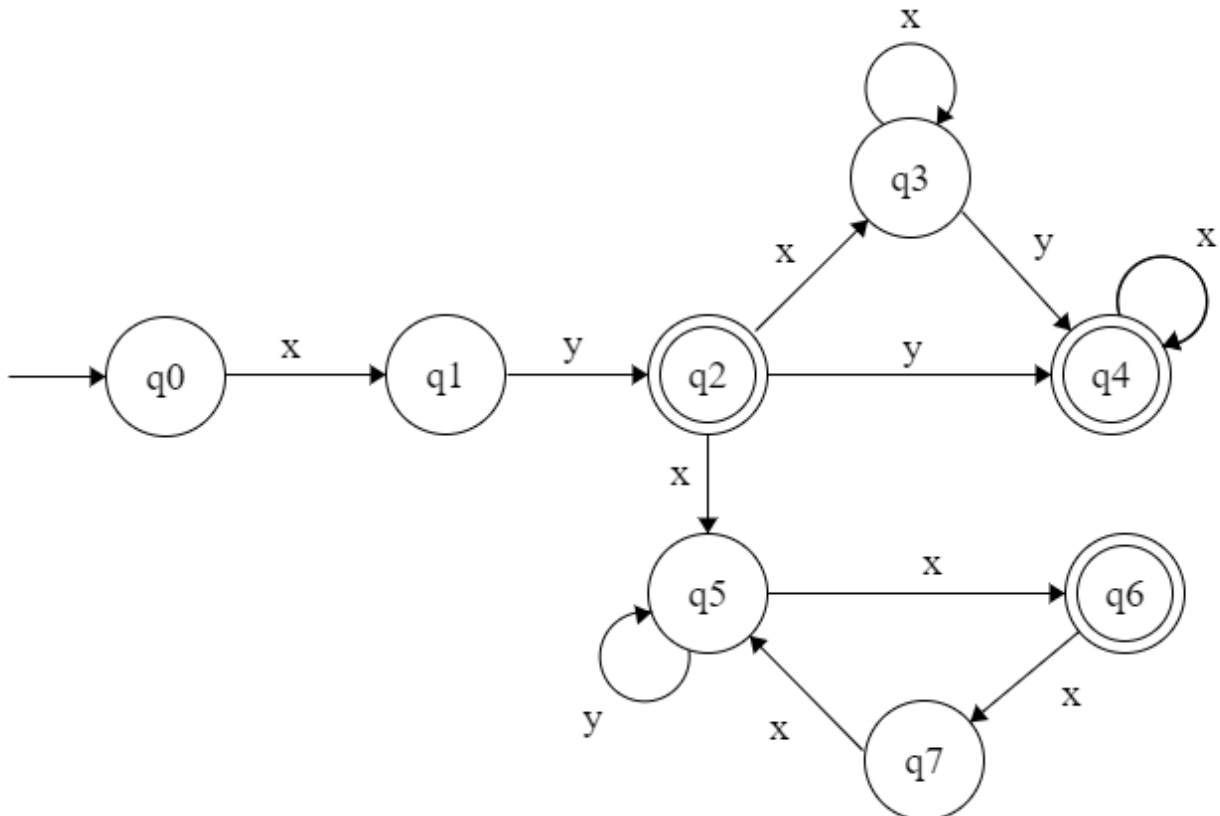


## Consideraciones

- La expresión regular está formada por varios sumandos
- El número de sumandos dependerá de:
  - El número de estados de aceptación
  - El número de caminos hasta los mismos
- Los nodos que aparecen “en serie” en el AF, van concatenados en la ER.
- Los caminos paralelos de un nodo a otro nodo, aparecen en la ER, sumados y entre paréntesis (es un “o” lógico).
- Un \* indica un bucle sobre un nodo (es una cerradura de Kleene)

Ejemplo de conversión:

Dado el AF:



Primero observamos que tenemos tres estados de aceptación, luego verificaremos todos los caminos disponibles para cada estado:

Tenemos:

Para llegar a q2:

Partida y Final	Estados que atraviesa	Expresión regular
De q0 a q2	Q0, q1, q2	xy

Para llegar a q4:

Partida y Final	Estados que atraviesa	Expresión regular
De q0 a q4	Q0, q1, q2, q3, q4	Xyxx*yx*
De q0 a q4	Q0, q1, q2, q4	Xyyyx*

Para llegar a q6:

Partida y Final	Estados que atraviesa	Expresión regular
De q0 a q4	Q0, q1, q2, q5, q6, (q7, q5, q6)*	$xyxy^*x(xxy^*x)^*$

La expresión regular finalmente, es la suma de todos los caminos posibles:

$xy + xyxx^*yx^* + Xyyx^* + xyxy^*x(xxy^*x)^*$

Podemos factorizar:

$xy + xy(xx^*yx^* + yx^* + xy^*x(xxy^*x)^*)$

En flex cada símbolo + representará un o lógico (|) y reconocerá una expresión regular distinta. La construcción de un analizador sintáctico para estas expresiones regulares será entonces:

El programa que reconocerá el AF en flex es por tanto:

```
/* seccion de definiciones */
%{

%}

/* seccion de reglas*/
%%
xy          {printf("Primera expresion regular \n");}
xyxx*yx*    {printf("Segunda expresion regular \n");}
xyyx*       {printf("Tercera expresion regular \n");}
xyxy*x(xxy*x)* {printf("Cuarta expresion regular \n");}
.           {printf("No se reconoce");}

%%

/* seccion de codigo de usuario*/
int yywrap(){}
int main(){
    printf("Equivalencia de AF a ER \n");
    printf("Ingresa la cadena a evaluar \n");
    yylex();
    return 0;
}
```

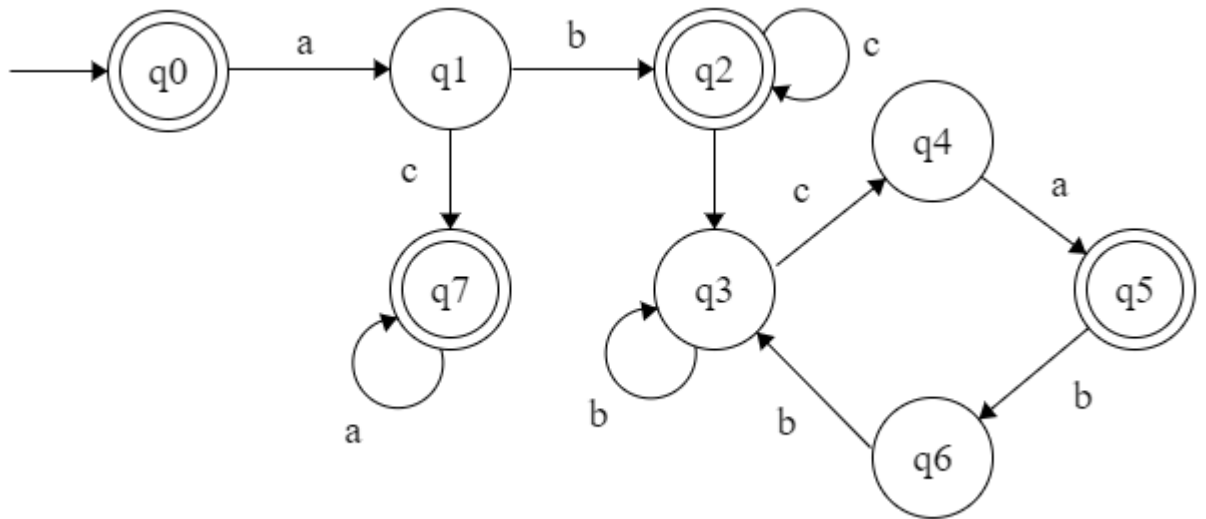
---

## IV. ACTIVIDADES

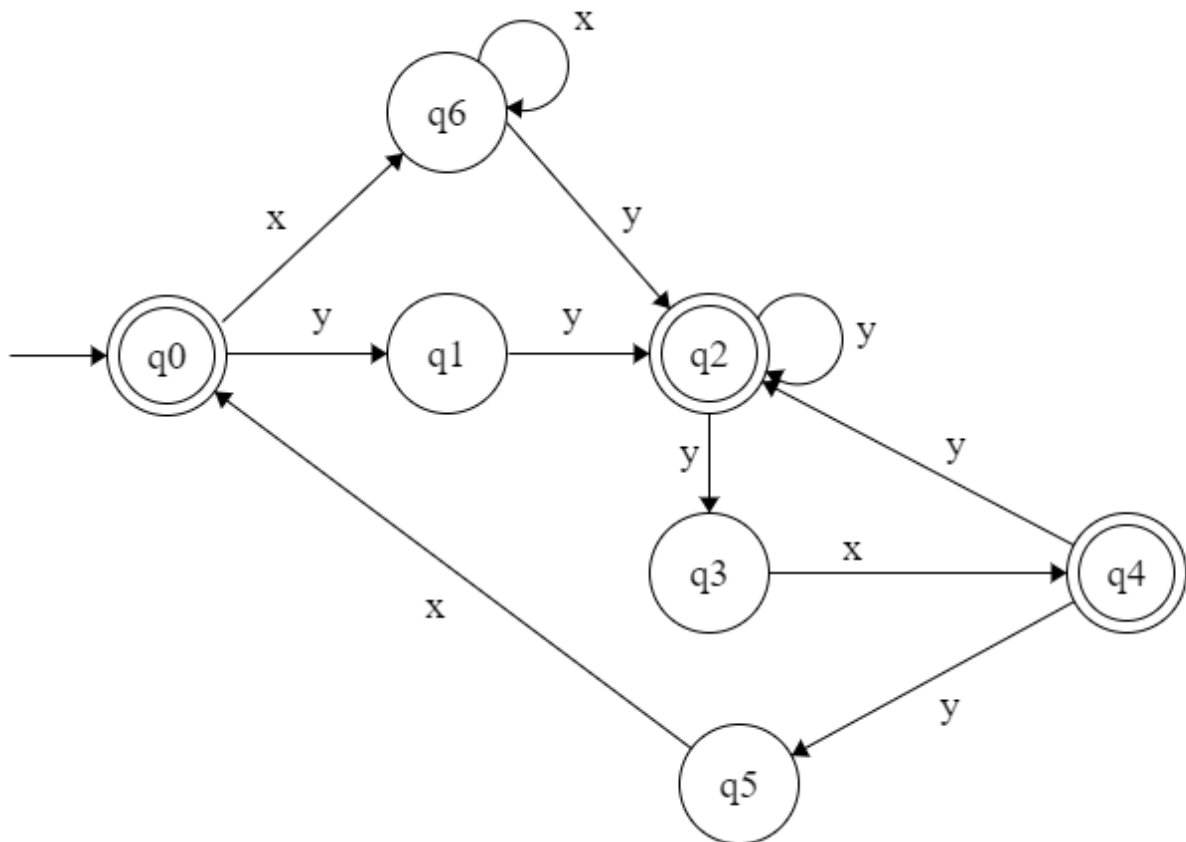
Realiza las siguientes actividades:

1. Escribe los programas en Flex que reconozcan los siguientes AF:
-

a)



b)



2. Diseñe un AF que reconozca múltiplos de 3 y programe su analizador sintáctico en Flex

## **VII. Ejercicios**

1. Cuáles son los pasos para ir de una expresión regular a un programa un AF
2. Diseñe un AF y su programa en Flex que reconozcan números pares en binario.
3. Diseñe un AF y su programa en Flex que reconozca las horas de un reloj digital.
4. Diseñe un AF y su programa en Flex que reconozca la declaración de variables en lenguaje c (tipo int, float, y char)

## **VII. Bibliografía y referencias**

1. [https://es.qwe.wiki/wiki/Flex\\_\(lexical\\_analyser\\_generator\)](https://es.qwe.wiki/wiki/Flex_(lexical_analyser_generator))
  2. <https://docplayer.es/46330679-Lex-flex-generacion-de-analizador-lexico-p-1.html>
  3. <http://web.archive.org/web/20130627190411/>
  4. <http://wwdi.ujaen.es:80/~nacho/Flex.htm>
-