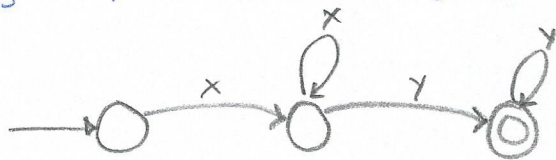


Ej. 3: Muestre que:

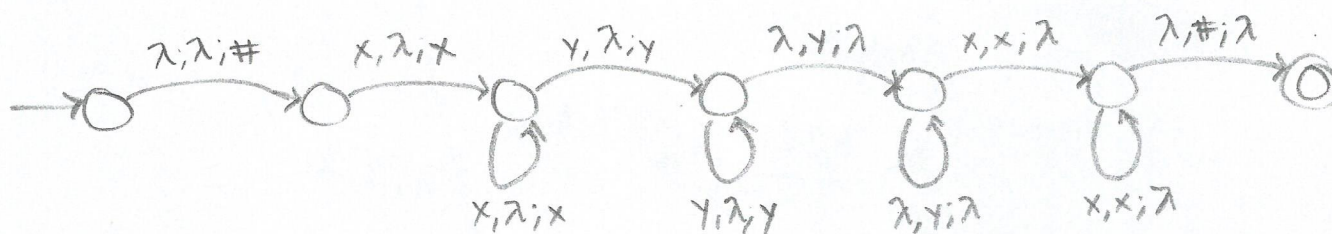
a) El lenguaje  $\{x^m y^n : m, n \in \mathbb{N}^+\}$  es regular.



Un lenguaje es regular puede ser representado por una expresión regular o por un DFA.

En este caso, la cadena más pequeña que acepta este DFA para el lenguaje  $\{x^m y^n : m, n \in \mathbb{N}^+\}$  sería  $xy$ , sin embargo el lenguaje acepta  $m$  cantidad de  $x$  y  $n$  cantidad de  $y$ . Por lo tanto puede existir una cantidad incontable de cadenas para el lenguaje.

b) El lenguaje  $\{x^m y^n x^m : m, n \in \mathbb{N}\}$  es independiente del contexto pero no regular.



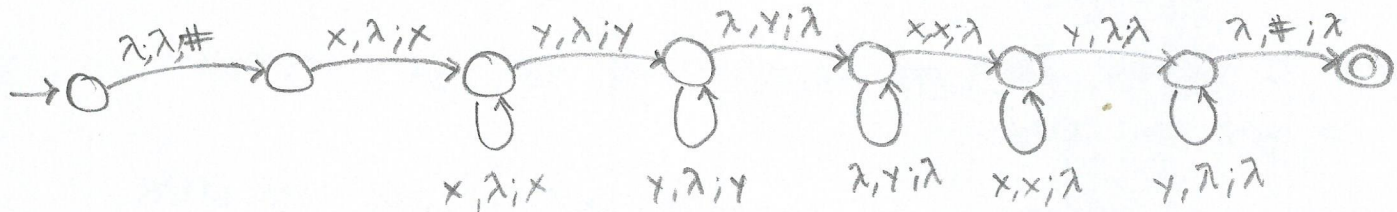
Si el lenguaje  $\{x^m y^n x^m : m, n \in \mathbb{N}\}$  fuera regular no podríamos controlar la cantidad de  $x$  que se introducen en las cadenas antes de las  $y$  o se podría dar el caso que las  $x$  de antes de las  $y$  y las  $x$  después de las  $y$  no sean iguales.

Dicho lo anterior y tomando en cuenta que el lenguaje es aceptado por el autómata de pila, este es un lenguaje libre de contexto no regular.

c) El lenguaje  $\{x^m y^n x^m y^n : m, n \in \mathbb{N}\}$  no es independiente del contexto

Cuando un lenguaje es aceptado por un autómata de pila o puede generar una gramática independiente del contexto.

En este caso solo se puede tener un conteo hasta el lenguaje  $\{x^m y^n x^m : m, n \in \mathbb{N}\}$ .



7.- Construya un autómata de pila  $M$  para el cual  $L(M) = \{w^r x^s y^t z^u : w, x, y, z \text{ son enteros no negativos tales que } w+t = s+u\}$

