## Teoría de Autómatas y Lenguajes Formales

# Práctica 1: Latex y expresiones regurales

Nombre, Apellidos

October 29, 2022

#### 1 Descripción del autómata

Se nos pide un DFA que solamente acepte la cadena "a". Queda tal que así:

 $K:\{q0,q1,q2\}$ 

 $\Sigma:\{a,b\}$ 

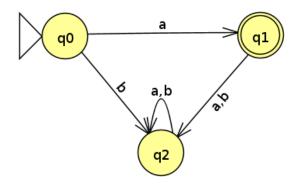
s:q0

F:q1

 $\delta: \{(q0,a,q1), (q0,b,q2), (q1,a,q2), (q1,b,q2), (q2,a,q2), (q2,b,q2)\}$ 

### 2 JFLAP - Diseño del autómata

Tras diseñar el autómata en JFLAP, queda el siguiente diagrama:



#### 3 Octave - Testeo del autómata

Tras modificar el archivo .json y probar el autómata en octave con una cadena apta ("a"), nos devuelve lo siguiente:

```
\begin{split} M &= (\{q_0,q_1,q_2\},\{a,b\},\{(q_0,a,q_1),(q_0,b,q_2),(q_1,a,q_2),(q_1,b,q_2),(q_2,a,q_2),(q_2,b,q_2)\},q_0,\{q_1\})\\ w &= a\\ (q_0,a) \vdash (q_1,\varepsilon)\\ x &\in \mathcal{L}(M)\\ ans &= 1 \end{split}
```

Sin embargo, tras probar con otra cadena ("aa", por ejemplo), pasa esto:

```
\begin{split} M &= (\{q_0,q_1,q_2\},\{a,b\},\{(q_0,a,q_1),(q_0,b,q_2),(q_1,a,q_2),(q_1,b,q_2),(q_2,a,q_2),(q_2,b,q_2)\},q_0,\{q_1\})\\ w &= aa\\ (q_0,aa) \vdash (q_1,a) \vdash (q_2,\varepsilon)\\ x \notin \mathcal{L}(M)\\ ans &= 0 \end{split}
```

Vemos que para cadenas con más de una "a", el el script nos devuelve que la cadena no pertenece al lenguaje. al incluir una "b" pasará lo mismo:

```
\begin{split} M &= (\{q_0,q_1,q_2\},\{a,b\},\{(q_0,a,q_1),(q_0,b,q_2),(q_1,a,q_2),(q_1,b,q_2),(q_2,a,q_2),(q_2,b,q_2)\},q_0,\{q_1\})\\ w &= ab\\ (q_0,ab) \vdash (q_1,b) \vdash (q_2,\varepsilon)\\ x \notin \mathcal{L}(M)\\ ans &= 0 \end{split}
```

Y lo mismo si probamos con una cadena que empiece por "b":

```
\begin{split} M &= (\{q_0,q_1,q_2\},\{a,b\},\{(q_0,a,q_1),(q_0,b,q_2),(q_1,a,q_2),(q_1,b,q_2),(q_2,a,q_2),(q_2,b,q_2)\},q_0,\{q_1\})\\ w &= ba\\ (q_0,ba) \vdash (q_2,a) \vdash (q_2,\varepsilon)\\ x \notin \mathcal{L}(M)\\ ans &= 0 \end{split}
```