#### Autómatas Finitos No deterministas

Matemáticas Computacionales (TC2020)

M.C. Xavier Sánchez Díaz



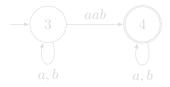
### Tabla de contenidos

1 AFNs: las diferencias

Diseño de AFNs

AFNs: las diferencias

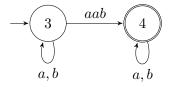
Las transiciones se etiquetan con palabras, no con símbolos del alfabeto.



$$M = (\{3, 4\}, \{a, b\}, \{(3, a, 3), (3, b, 3), (3, aab, 4), (4, a, 4), (4, b, 4)\}, \{(3, 4\})$$

AFNs: las diferencias

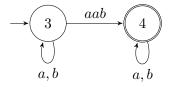
Las transiciones se etiquetan con palabras, no con símbolos del alfabeto.



$$M = (\{3, 4\}, \{a, b\}, \{(3, a, 3), (3, b, 3), (3, aab, 4), (4, a, 4), (4, b, 4)\}, \{3, \{4\})$$

AFNs: las diferencias

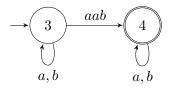
Las transiciones se etiquetan con palabras, no con símbolos del alfabeto.



$$M = (\{3,4\}, \{a,b\}, \{(3,a,3), (3,b,3), (3,aab,4), (4,a,4), (4,b,4)\}, \{3,\{4\})$$

AFNs: las diferencias

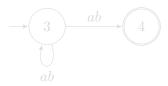
Las transiciones se etiquetan con palabras, no con símbolos del alfabeto.



$$\begin{split} M = & (\{3,4\},\{a,b\},\\ & \{(3,a,3),(3,b,3),(3,aab,4),(4,a,4),(4,b,4)\},\\ & 3,\{4\}) \end{split}$$

AFNs: las diferencias

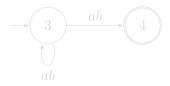
Pueden existir varias transiciones con la misma palabra a partir de un mismo estado.



$$M = (\{3,4\}, \{a,b\}, \{(3,ab,3), (3,ab,4)\}, 3, \{4\})$$

AFNs: las diferencias

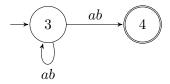
Pueden existir varias transiciones con la misma palabra a partir de un mismo estado.



$$M = (\{3,4\}, \{a,b\}, \{(3,ab,3), (3,ab,4)\}, 3, \{4\})$$

AFNs: las diferencias

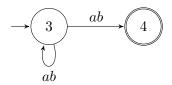
Pueden existir varias transiciones con la misma palabra a partir de un mismo estado.



$$M = (\{3,4\}, \{a,b\}, \{(3,ab,3), (3,ab,4)\}, 3, \{4\})$$

AFNs: las diferencias

Pueden existir varias transiciones con la misma palabra a partir de un mismo estado.

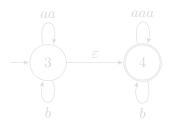


$$M = (\{3,4\},\{a,b\},\{(3,ab,3),(3,ab,4)\},3,\{4\})$$

#### Transiciones vacías

AFNs: las diferencias

Se puede pasar de un estado a otro sin consumir caracteres de la entrada.

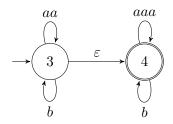


$$M = (\{3, 4\}, \{a, b\}, \{(3, aa, 3), (3, b, 3), (3, \varepsilon, 4), (4, aaa, 4), (4, b, 4)\}, \{3, \{4\})$$

#### Transiciones vacías

AFNs: las diferencias

Se puede pasar de un estado a otro sin consumir caracteres de la entrada.

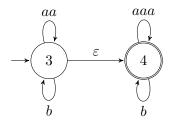


$$M = (\{3, 4\}, \{a, b\}, \{(3, aa, 3), (3, b, 3), (3, \varepsilon, 4), (4, aaa, 4), (4, b, 4)\}, \{3, \{4\})$$

#### Transiciones vacías

AFNs: las diferencias

Se puede pasar de un estado a otro sin consumir caracteres de la entrada.

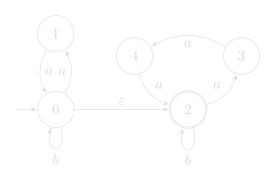


$$M = (\{3,4\}, \{a,b\}, \\ \{(3,aa,3), (3,b,3), (3,\varepsilon,4), (4,aaa,4), (4,b,4)\}, \\ 3, \{4\})$$

AFNs: las diferencias

Una palabra es aceptada por un AFN si existe una secuencia de transiciones a partir del estado inicial que la acepte:

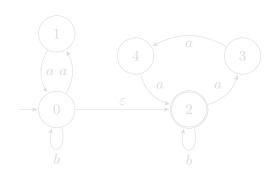
- Que la consuma completamente.
- Que termine en un estado final.



AFNs: las diferencias

Una palabra es aceptada por un AFN si existe una secuencia de transiciones a partir del estado inicial que la acepte:

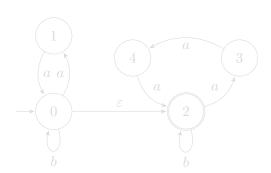
- Que la consuma completamente.
- Que termine en un estado final.



AFNs: las diferencias

Una palabra es aceptada por un AFN si existe una secuencia de transiciones a partir del estado inicial que la acepte:

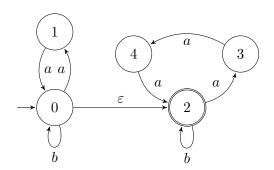
- Que la consuma completamente.
- Que termine en un estado final.



AFNs: las diferencias

Una palabra es aceptada por un AFN si existe una secuencia de transiciones a partir del estado inicial que la acepte:

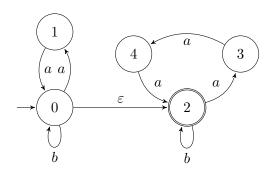
- Que la consuma completamente.
- Que termine en un estado final.



AFNs: las diferencias

Una palabra es aceptada por un AFN si existe una secuencia de transiciones a partir del estado inicial que la acepte:

- Que la consuma completamente.
- Que termine en un estado final.

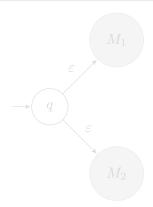


### Diseño por unión

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la combinación acepta  $L_1 \cup L_2$ .

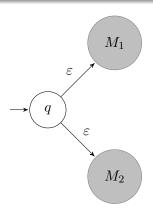


### Diseño por unión

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la combinación acepta  $L_1 \cup L_2$ .

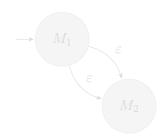


### Diseño por concatenación

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la concatenación acepta  $L_1L_2$ .

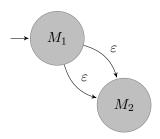


### Diseño por concatenación

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la concatenación acepta  $L_1L_2$ .



### Diseño por intersección

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la intersección:

$$L_1 \cap L_2 \equiv (L_1^{\complement} \cup L_2^{\complement})^{\complement}$$

¿La intersección?

# Diseño por intersección

Diseño de AFNs

#### Definición

Sean  $M_1$  y  $M_2$  autómatas finitos no deterministas. Si  $M_1$  y  $M_2$  aceptan  $L_1$  y  $L_2$  respectivamente, la intersección:

$$L_1 \cap L_2 \equiv (L_1^{\complement} \cup L_2^{\complement})^{\complement}$$

# ¿La intersección?