

Autómatas y Lenguajes Formales

Tema 2: Lenguajes regulares y autómatas finitos

Favio Ezequiel Miranda Perea
Lourdes del Carmen González Huesca
A. Liliana Reyes Cabello

Facultad de Ciencias UNAM¹

Septiembre 2017

¹Con el apoyo del proyecto PAPIME PE102117



Lenguajes Regulares

Definición

Un lenguaje $L \subseteq \Sigma^*$ es regular si es generado a partir de los lenguajes básicos $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a\}$ (donde $a \in \Sigma$) mediante las operaciones de unión, concatenación y estrella de Kleene.

Lenguajes Regulares

Definición

Un lenguaje $L \subseteq \Sigma^*$ es regular si es generado a partir de los lenguajes básicos $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a\}$ (donde $a \in \Sigma$) mediante las operaciones de unión, concatenación y estrella de Kleene.

Recursivamente:

- \emptyset y $\{\varepsilon\}$ son lenguajes regulares.



Lenguajes Regulares

Definición

Un lenguaje $L \subseteq \Sigma^*$ es regular si es generado a partir de los lenguajes básicos $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a\}$ (donde $a \in \Sigma$) mediante las operaciones de unión, concatenación y estrella de Kleene.

Recursivamente:

- \emptyset y $\{\varepsilon\}$ son lenguajes regulares.
- Si $a \in \Sigma$ entonces $\{a\}$ es regular.



Lenguajes Regulares

Definición

Un lenguaje $L \subseteq \Sigma^*$ es regular si es generado a partir de los lenguajes básicos $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a\}$ (donde $a \in \Sigma$) mediante las operaciones de unión, concatenación y estrella de Kleene.

Recursivamente:

- \emptyset y $\{\varepsilon\}$ son lenguajes regulares.
- Si $a \in \Sigma$ entonces $\{a\}$ es regular.
- Si L, M son regulares entonces $L \cup M, LM$ y L^* son regulares.



Lenguajes Regulares

Definición

Un lenguaje $L \subseteq \Sigma^*$ es regular si es generado a partir de los lenguajes básicos $\emptyset, \{\varepsilon\}, \{a\}$ (donde $a \in \Sigma$) mediante las operaciones de unión, concatenación y estrella de Kleene.

Recursivamente:

- \emptyset y $\{\varepsilon\}$ son lenguajes regulares.
- Si $a \in \Sigma$ entonces $\{a\}$ es regular.
- Si L, M son regulares entonces $L \cup M, LM$ y L^* son regulares.
- Son todos.



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Cualquier lenguaje finito es regular.



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Cualquier lenguaje finito es regular.
- En efecto si $L = \{w_1, \dots, w_n\} \subseteq \Sigma^*$ entonces $L = L_1 \cup L_2 \cup \dots \cup L_n$ con $L_i = \{w_i\}$. Cada lenguaje L_i es regular puesto que si $w_i = a_1 \dots a_{k_i}$ con $a_j \in \Sigma$ entonces $L_i = \{a_1\}\{a_2\} \dots \{a_{k_i}\}$ y cada $\{a_j\}$ es regular por definición.



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Cualquier lenguaje finito es regular.
- En efecto si $L = \{w_1, \dots, w_n\} \subseteq \Sigma^*$ entonces $L = L_1 \cup L_2 \cup \dots \cup L_n$ con $L_i = \{w_i\}$. Cada lenguaje L_i es regular puesto que si $w_i = a_1 \dots a_{k_i}$ con $a_j \in \Sigma$ entonces $L_i = \{a_1\}\{a_2\} \dots \{a_{k_i}\}$ y cada $\{a_j\}$ es regular por definición.
- En particular cualquier alfabeto Σ es un lenguaje regular.



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:
 - ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:

- ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$
- ▶ $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente una } a\} = \{b\}^*\{a\}\{b\}^*$



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:

- ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$
- ▶ $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente una } a\} = \{b\}^*\{a\}\{b\}^*$
- ▶ $L_3 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene la subcadena } ba\} = \Sigma^*\{ba\}\Sigma^*$

Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:

- ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$
- ▶ $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente una } a\} = \{b\}^*\{a\}\{b\}^*$
- ▶ $L_3 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene la subcadena } ba\} = \Sigma^*\{ba\}\Sigma^*$
- ▶ $L_4 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente dos bes}\} = \{a\}^*\{b\}\{a\}^*\{b\}\{a\}^*$



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:
 - ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$
 - ▶ $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente una } a\} = \{b\}^*\{a\}\{b\}^*$
 - ▶ $L_3 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene la subcadena } ba\} = \Sigma^*\{ba\}\Sigma^*$
 - ▶ $L_4 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente dos bes}\} = \{a\}^*\{b\}\{a\}^*\{b\}\{a\}^*$
 - ▶ $L_5 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene un número par de aes}\} = \{b\}^* \cup (\{b\}^*\{a\}\{b\}^*\{a\}\{b\}^*)^*$



Ejemplos

Lenguajes regulares

- Sobre el alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ tenemos los siguientes lenguajes regulares infinitos:
 - ▶ $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ empieza con } b\} = \{b\}\Sigma^*$
 - ▶ $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente una } a\} = \{b\}^*\{a\}\{b\}^*$
 - ▶ $L_3 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene la subcadena } ba\} = \Sigma^*\{ba\}\Sigma^*$
 - ▶ $L_4 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene exactamente dos bes}\} = \{a\}^*\{b\}\{a\}^*\{b\}\{a\}^*$
 - ▶ $L_5 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene un número par de aes}\} = \{b\}^* \cup (\{b\}^*\{a\}\{b\}^*\{a\}\{b\}^*)^*$
- No todo lenguaje infinito es regular



Problemas de interés acerca de lenguajes regulares

Dado un lenguaje regular $L \subseteq \Sigma^*$ existen diversas problemas de decisión (es decir, problemas cuya respuesta es sí o no) acerca de L , enunciamos algunos de ellos que tienen solución algorítmica.

- 1 Problema de vacuidad: ¿ Es L el lenguaje vacío ?

Problemas de interés acerca de lenguajes regulares

Dado un lenguaje regular $L \subseteq \Sigma^*$ existen diversas problemas de decisión (es decir, problemas cuya respuesta es sí o no) acerca de L , enunciamos algunos de ellos que tienen solución algorítmica.

- ① Problema de vacuidad: ¿ Es L el lenguaje vacío ?
- ② Problema de finitud: ¿ Es L finito ?

Problemas de interés acerca de lenguajes regulares

Dado un lenguaje regular $L \subseteq \Sigma^*$ existen diversas problemas de decisión (es decir, problemas cuya respuesta es sí o no) acerca de L , enunciamos algunos de ellos que tienen solución algorítmica.

- ① Problema de vacuidad: ¿ Es L el lenguaje vacío ?
- ② Problema de finitud: ¿ Es L finito ?
- ③ Problema de la pertenencia: Dada $w \in \Sigma^*$, ¿ $w \in L$?

Problemas de interés acerca de lenguajes regulares

Dado un lenguaje regular $L \subseteq \Sigma^*$ existen diversas problemas de decisión (es decir, problemas cuya respuesta es sí o no) acerca de L , enunciamos algunos de ellos que tienen solución algorítmica.

- ① Problema de vacuidad: ¿ Es L el lenguaje vacío ?
- ② Problema de finitud: ¿ Es L finito ?
- ③ Problema de la pertenencia: Dada $w \in \Sigma^*$, ¿ $w \in L$?
- ④ Problema de la equivalencia: Dado $M \subseteq \Sigma^*$, ¿ $M = L$?

Expresiones regulares

Definición

Un mecanismo de suma importancia para denotar lenguajes regulares es por medio de las llamadas expresiones regulares, definidas recursivamente como sigue:

- \emptyset es una expresión regular.



Expresiones regulares

Definición

Un mecanismo de suma importancia para denotar lenguajes regulares es por medio de las llamadas expresiones regulares, definidas recursivamente como sigue:

- \emptyset es una expresión regular.
- ε es una expresión regular.



Expresiones regulares

Definición

Un mecanismo de suma importancia para denotar lenguajes regulares es por medio de las llamadas expresiones regulares, definidas recursivamente como sigue:

- \emptyset es una expresión regular.
- ε es una expresión regular.
- Si $a \in \Sigma$ entonces a es una expresión regular.



Expresiones regulares

Definición

Un mecanismo de suma importancia para denotar lenguajes regulares es por medio de las llamadas expresiones regulares, definidas recursivamente como sigue:

- \emptyset es una expresión regular.
- ε es una expresión regular.
- Si $a \in \Sigma$ entonces a es una expresión regular.
- Si α, β son expresiones regulares entonces $\alpha\beta$, $\alpha + \beta$, α^* son expresiones regulares.



Expresiones regulares

Definición

Un mecanismo de suma importancia para denotar lenguajes regulares es por medio de las llamadas expresiones regulares, definidas recursivamente como sigue:

- \emptyset es una expresión regular.
- ε es una expresión regular.
- Si $a \in \Sigma$ entonces a es una expresión regular.
- Si α, β son expresiones regulares entonces $\alpha\beta$, $\alpha + \beta$, α^* son expresiones regulares.
- Son todas.



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$
- $L(\varepsilon) = \varepsilon$



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$
- $L(\varepsilon) = \varepsilon$
- $L(a) = \{a\}$ si $a \in \Sigma$



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$
- $L(\varepsilon) = \varepsilon$
- $L(a) = \{a\}$ si $a \in \Sigma$
- $L(\alpha\beta) = L(\alpha)L(\beta)$



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$
- $L(\varepsilon) = \varepsilon$
- $L(a) = \{a\}$ si $a \in \Sigma$
- $L(\alpha\beta) = L(\alpha)L(\beta)$
- $L(\alpha + \beta) = L(\alpha) \cup L(\beta)$



Significado de una ER

Expresiones Regulares

Dada una expresión regular α , su significado es un lenguaje regular, denotado $L(\alpha)$, definido como sigue:

- $L(\emptyset) = \emptyset$
- $L(\varepsilon) = \varepsilon$
- $L(a) = \{a\}$ si $a \in \Sigma$
- $L(\alpha\beta) = L(\alpha)L(\beta)$
- $L(\alpha + \beta) = L(\alpha) \cup L(\beta)$
- $L(\alpha^*) = L(\alpha)^*$



Lenguajes y Expresiones Regulares

Se cumple la siguiente relación entre lenguajes y expresiones regulares:

Proposición

Un lenguaje $M \subseteq \Sigma^$ es regular si y sólo si existe una expresión regular α tal que $M = L(\alpha)$.*



Lenguajes y Expresiones Regulares

Se cumple la siguiente relación entre lenguajes y expresiones regulares:

Proposición

Un lenguaje $M \subseteq \Sigma^$ es regular si y sólo si existe una expresión regular α tal que $M = L(\alpha)$.*

Demostración.

La dirección \Leftarrow es directa. Para la otra dirección hacemos inducción estructural.



Equivalencia de Expresiones regulares

Definición

Dadas dos expresiones regulares α, β , decimos que son equivalentes y escribimos $\alpha = \beta$, si y sólo si α y β tienen el mismo significado, es decir, si y sólo si $L(\alpha) = L(\beta)$.



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma \quad \alpha + \beta = \beta + \alpha$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma \quad \alpha + \beta = \beta + \alpha$$

$$\alpha + \emptyset = \alpha \quad \alpha + \alpha = \alpha$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma \quad \alpha + \beta = \beta + \alpha$$

$$\alpha + \emptyset = \alpha \quad \alpha + \alpha = \alpha$$

$$\alpha\varepsilon = \alpha \quad \alpha\emptyset = \emptyset$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma \quad \alpha + \beta = \beta + \alpha$$

$$\alpha + \emptyset = \alpha \quad \alpha + \alpha = \alpha$$

$$\alpha\varepsilon = \alpha \quad \alpha\emptyset = \emptyset$$

$$\alpha(\beta\gamma) = (\alpha\beta)\gamma$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma \quad (\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$$

Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma \quad (\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$$

$$\varepsilon^* = \varepsilon \quad \emptyset^* = \varepsilon$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma \quad (\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$$

$$\varepsilon^* = \varepsilon \quad \emptyset^* = \varepsilon$$

$$\alpha\alpha^* = \alpha^*\alpha \quad \alpha^* = \alpha^*\alpha^* = (\alpha^*)^*$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma \quad (\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$$

$$\varepsilon^* = \varepsilon \quad \emptyset^* = \varepsilon$$

$$\alpha\alpha^* = \alpha^*\alpha \quad \alpha^* = \alpha^*\alpha^* = (\alpha^*)^*$$

$$\alpha^* = \varepsilon + \alpha\alpha^* \quad (\alpha + \beta)^* = (\alpha^* + \beta^*)^*$$



Propiedades

Expresiones Regulares

$$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma \quad (\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$$

$$\varepsilon^* = \varepsilon \quad \emptyset^* = \varepsilon$$

$$\alpha\alpha^* = \alpha^*\alpha \quad \alpha^* = \alpha^*\alpha^* = (\alpha^*)^*$$

$$\alpha^* = \varepsilon + \alpha\alpha^* \quad (\alpha + \beta)^* = (\alpha^* + \beta^*)^*$$

Si $L(\alpha) \subseteq L(\beta)$ entonces $\alpha + \beta = \beta$



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.
- L^* es regular.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.
- L^* es regular.
- L^+ es regular.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.
- L^* es regular.
- L^+ es regular.
- \bar{L} es regular



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.
- L^* es regular.
- L^+ es regular.
- \bar{L} es regular
- $L \cap M$ es regular.



Propiedades de cerradura

Lenguajes regulares

Las propiedades de cerradura nos permiten construir nuevos lenguajes regulares a partir de lenguajes ya conocidos por medio de algunas operaciones entre lenguajes.

Si L, M son lenguajes regulares entonces:

- $L \cup M$ es regular.
- LM es regular.
- L^* es regular.
- L^+ es regular.
- \bar{L} es regular
- $L \cap M$ es regular.
- $L - M$ es regular.



Aplicaciones de las expresiones regulares

- Búsqueda y sustitución en editores de texto (vi, emacs, etc.)



Aplicaciones de las expresiones regulares

- Búsqueda y sustitución en editores de texto (vi, emacs, etc.)
- Caza de patrones (pattern matching) y procesamiento de textos y conjuntos de datos, por ejemplo en minería de datos (grep, sed, awk, perl, etc.)



Aplicaciones de las expresiones regulares

- Búsqueda y sustitución en editores de texto (vi, emacs, etc.)
- Caza de patrones (pattern matching) y procesamiento de textos y conjuntos de datos, por ejemplo en minería de datos (grep, sed, awk, perl, etc.)
- Implementación de lenguajes de programación (fase de análisis léxico): conversión del programa fuente en una sucesión de elementos léxicos (lexemas o tokens), en esta sucesión se identifican las distintas componentes de un programa, como son palabras reservadas, identificadores, tipos de datos, etc. (lex, flex, etc.)



¿Cuando no es L regular?

Lenguajes Regulares

No todos los lenguajes son regulares, por ejemplo:

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$$

no es definible mediante una expresión regular.



¿Cuando no es L regular?

Lenguajes Regulares

No todos los lenguajes son regulares, por ejemplo:

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$$

no es definible mediante una expresión regular.

- ¿Cómo decidir cuando un lenguaje no es regular?



¿Cuando no es L regular?

Lenguajes Regulares

No todos los lenguajes son regulares, por ejemplo:

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$$

no es definible mediante una expresión regular.

- ¿Cómo decidir cuando un lenguaje no es regular?
- Mediante propiedades de cerradura.



¿Cuando no es L regular?

Lenguajes Regulares

No todos los lenguajes son regulares, por ejemplo:

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$$

no es definible mediante una expresión regular.

- ¿Cómo decidir cuando un lenguaje no es regular?
- Mediante propiedades de cerradura.
- Mediante el lema del bombeo (pendiente).



Autómatas

Introducción

- Un autómata es una representación abstracta de una máquina.



Autómatas

Introducción

- Un autómata es una representación abstracta de una máquina.
- Los aspectos relevantes para nosotros son diseño y especificación de autómatas.



Autómatas

Introducción

- Un autómata es una representación abstracta de una máquina.
- Los aspectos relevantes para nosotros son diseño y especificación de autómatas.
- La abstracción captura únicamente el comportamiento de una máquina, es decir, las secuencias de eventos que ocurren.



Autómatas

Aplicaciones

- Diseño de circuitos digitales.

Autómatas

Aplicaciones

- Diseño de circuitos digitales.
- Analizadores léxicos para compiladores.



Autómatas

Aplicaciones

- Diseño de circuitos digitales.
- Analizadores léxicos para compiladores.
- Búsqueda de palabras clave en internet.



Autómatas

Aplicaciones

- Diseño de circuitos digitales.
- Analizadores léxicos para compiladores.
- Búsqueda de palabras clave en internet.
- Verificación de sistemas de estados finitos. (por ejemplo protocolos de comunicación).



Autómatas

Aplicaciones

- Diseño de circuitos digitales.
- Analizadores léxicos para compiladores.
- Búsqueda de palabras clave en internet.
- Verificación de sistemas de estados finitos. (por ejemplo protocolos de comunicación).
- Modelado de sistemas discretos en general.



Tipos de Autómatas

- Autómatas finitos: deterministas, no deterministas.



Tipos de Autómatas

- Autómatas finitos: deterministas, no deterministas.
- Autómatas de Pila.



Tipos de Autómatas

- Autómatas finitos: deterministas, no deterministas.
- Autómatas de Pila.
- Autómatas Linealmente Acotados.



Tipos de Autómatas

- Autómatas finitos: deterministas, no deterministas.
- Autómatas de Pila.
- Autómatas Linealmente Acotados.
- Máquinas de Turing.



Tipos de Autómatas

- Autómatas finitos: deterministas, no deterministas.
- Autómatas de Pila.
- Autómatas Linealmente Acotados.
- Máquinas de Turing.
- Otros: probabilísticos, celulares, paralelos,etc.



Tipos de Autómatas

¿Cómo se diferencian?

- Detalles particulares del modelo.



Tipos de Autómatas

¿Cómo se diferencian?

- Detalles particulares del modelo.
- Complejidad.



Tipos de Autómatas

¿Cómo se diferencian?

- Detalles particulares del modelo.
- Complejidad.
- Funciones que pueden calcular.



Tipos de Autómatas

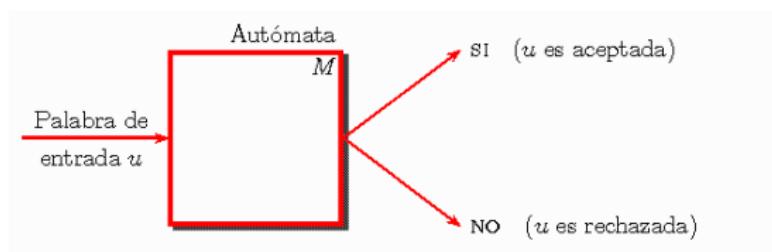
¿Cómo se diferencian?

- Detalles particulares del modelo.
- Complejidad.
- Funciones que pueden calcular.
- Lenguajes que pueden reconocer o aceptar.

Modelo General

Autómatas

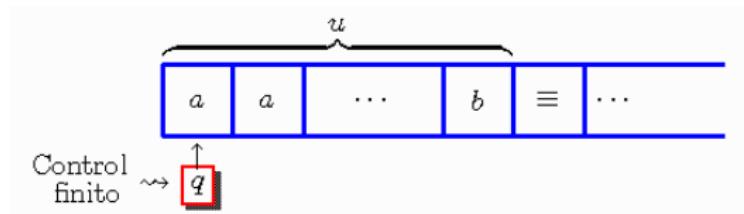
Un autómata finito es una máquina abstracta que procesa cadenas aceptándolas o rechazándolas.



Lectura y unidad de control

Autómatas

Las cadenas de entrada se escriben sobre una cinta potencialmente infinita hacia la izquierda dividida en casillas y posee una unidad de control o **cabeza lectora** que lee desde la primera casilla y puede cambiar el estado interno de la máquina dependiendo del símbolo leido.



Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

donde

- Q es un conjunto finito de estados.



Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

donde

- Q es un conjunto finito de estados.
- Σ es el alfabeto de entrada.



Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

donde

- Q es un conjunto finito de estados.
- Σ es el alfabeto de entrada.
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$ es la función de transición.



Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

donde

- Q es un conjunto finito de estados.
- Σ es el alfabeto de entrada.
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$ es la función de transición.
- $q_0 \in Q$ es el estado inicial.



Autómatas Finitos Deterministas

Definición

Un autómata finito determinista (AFD) es una quintupla

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$$

donde

- Q es un conjunto finito de estados.
- Σ es el alfabeto de entrada.
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$ es la función de transición.
- $q_0 \in Q$ es el estado inicial.
- $F \subseteq Q$ es el conjunto de estados finales.



Autómatas Finitos Deterministas

Ejemplo

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

$$Q = \{q_0, q_1, q_2\}$$

q_0 : estado inicial

$F = \{q_0, q_2\}$, estados de aceptación.

Función de transición δ :

δ	a	b
q_0	q_0	q_1
q_1	q_1	q_2
q_2	q_1	q_1

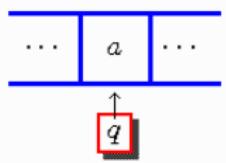
$$\begin{array}{ll} \delta(q_0, a) = q_0 & \delta(q_0, b) = q_1 \\ \delta(q_1, a) = q_1 & \delta(q_1, b) = q_2 \\ \delta(q_2, a) = q_1 & \delta(q_2, b) = q_1 \end{array}$$



Determinismo

Autómatas finitos

Los autómatas finitos descritos arriba se denominan **autómatas finitos deterministas** ya que para cada estado q y para cada símbolo $a \in \Sigma$, la función de transición $\delta(q, a)$ siempre está definida. Es decir, la función de transición δ *determina únicamente* la acción que el autómata realiza cuando el control finito se encuentra en un estado q leyendo un símbolo a sobre la cinta:



Lenguaje de aceptación

Autómatas Finitos

Dado un autómata M , el **lenguaje aceptado o reconocido** por M se denota $L(M)$ y se define por

$$L(M) := \{u \in \Sigma^* : M \text{ se detiene al procesar } u \text{ en un estado } q \in F\}.$$



Diagrama de estados

Autómatas finitos

Un autómata finito se puede representar por medio de un grafo dirigido y etiquetado.



Diagrama de estados

Autómatas finitos

Un autómata finito se puede representar por medio de un grafo dirigido y etiquetado. El grafo de un autómata se obtiene como sigue:

- Los vértices o nodos son los estados del autómata.



Diagrama de estados

Autómatas finitos

Un autómata finito se puede representar por medio de un grafo dirigido y etiquetado. El grafo de un autómata se obtiene como sigue:

- Los vértices o nodos son los estados del autómata.
- El estado q se representa por:

$$\circled{q}$$

Diagrama de estados

Autómatas finitos

Un autómata finito se puede representar por medio de un grafo dirigido y etiquetado. El grafo de un autómata se obtiene como sigue:

- Los vértices o nodos son los estados del autómata.
- El estado q se representa por:



- El estado inicial q_0 se representa por:



Diagrama de estados

Autómatas finitos

- Un estado final q se representa por:



Diagrama de estados

Autómatas finitos

- Un estado final q se representa por:



- La transición $\delta = (q, a) = p$ se representa en la forma:

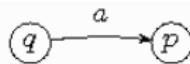


Diagrama de estados

Ejemplo

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

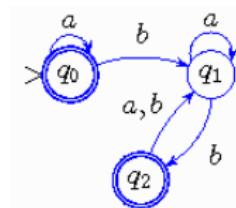
$$Q = \{q_0, q_1, q_2\}$$

q_0 : estado inicial

$F = \{q_0, q_2\}$, estados de aceptación.

Función de transición δ :

δ	a	b
q_0	q_0	q_1
q_1	q_1	q_2
q_2	q_1	q_1



Estado de error

Diagrama de estados

Para autómatas deterministas se adopta la siguiente convención adicional con respecto a los diagramas de estados:



Estado de error

Diagrama de estados

Para autómatas deterministas se adopta la siguiente convención adicional con respecto a los diagramas de estados:

- Se asume que las aristas no dibujadas explícitamente conducen a un estado de no-aceptación llamado estado de error.



Estado de error

Diagrama de estados

Para autómatas deterministas se adopta la siguiente convención adicional con respecto a los diagramas de estados:

- Se asume que las aristas no dibujadas explícitamente conducen a un estado de no-aceptación llamado estado de error.
- Es decir, en el diagrama de estados se indican únicamente las aristas que conduzcan a trayectorias de aceptación. Esto permite simplificar considerablemente los diagramas.



Problemas de interés

Autómatas finitos

Los problemas que nos interesa resolver son:



Problemas de interés

Autómatas finitos

Los problemas que nos interesa resolver son:

- Dado un autómata M determinar el lenguaje aceptado por M .



Problemas de interés

Autómatas finitos

Los problemas que nos interesa resolver son:

- Dado un autómata M determinar el lenguaje aceptado por M .
- Dado un lenguaje regular L diseñar un autómata finito determinista M que acepte o reconozca a L , es decir, tal que $L(M) = L$.



Problemas de interés

Autómatas finitos

Los problemas que nos interesa resolver son:

- Dado un autómata M determinar el lenguaje aceptado por M .
- Dado un lenguaje regular L diseñar un autómata finito determinista M que acepte o reconozca a L , es decir, tal que $L(M) = L$.
- Más adelante se demostrará que estos problemas **siempre** tienen solución.

