



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguajes Formales

Profesor: Nelson Contreras Oliva

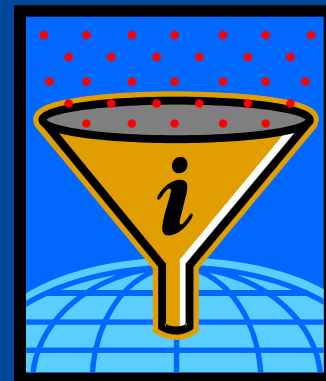
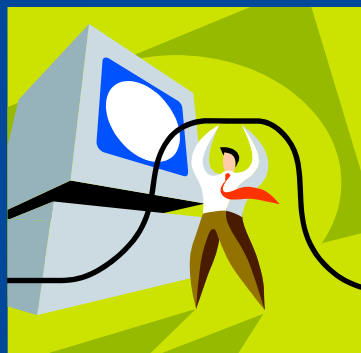
Clase 3: Lenguajes Formales



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Ciencias de la computación:

- Son aquellas que abarcan el estudio de las bases teóricas de la información y la computación y su aplicación en sistemas computacionales.



- Teoría de Autómatas
Estudia de máquinas de Computación abstractas.
- Teoría de la Computación.
Estudia la computabilidad y la complejidad.
- Lenguajes y Gramáticas.
Estudia la formalización de los lenguajes.





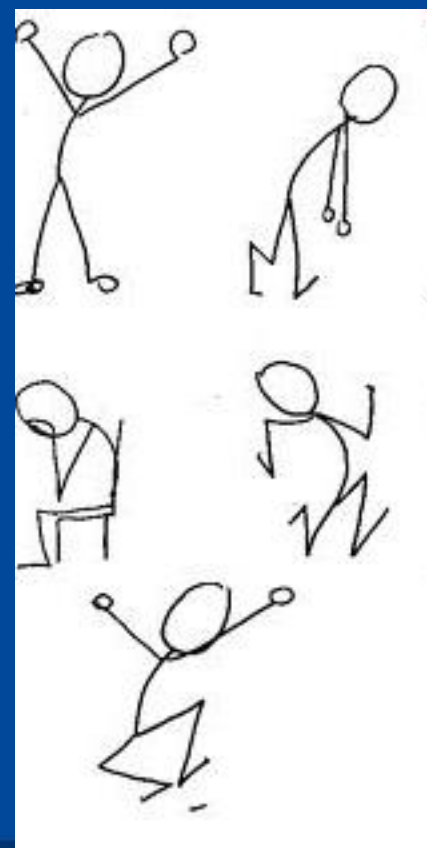
UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Introducción: Lenguajes

- El lenguaje es el medio que facilita la comunicación para los seres humanos.



- Existen distintos lenguajes: corporal, de signos, de programación, oral, escrito....





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

- La clasificación inicial es entre lenguajes “naturales” y “artificiales”... aunque todos han sido creados por el hombre.





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguaje Natural:

comunicación en
algún idioma
específico,
compartido por un
grupo humano.





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Teoría de Lenguajes Formales

Por contraposición a los “lenguajes naturales”, se llamará “lenguaje formal” a cada uno de los lenguajes “artificiales” propios de las matemáticas o de la informática, incluyendo a los lenguajes de programación.



5 años
Desde Agosto 2014
Hasta Agosto 2019

ACREDITADA
Gestión Institucional
Docencia en Pregrado
Investigación
Vinculación con el Medio

Consejo Nacional
de Acreditación
CNCa

ubipbio.cl



Introducción: Teoría de Lenguajes

- Se estudiará a los **Lenguajes Formales** en sus **Aspectos Sintácticos**.

Sintaxis:
**La forma correcta de
construcción de palabras
pertenecientes a un lenguaje.**



Lenguajes Formales

- Los lenguajes permiten la comunicación con la máquina, parte de lo que puede hacer la máquina depende del poder descriptivo del lenguaje.
- Compiladores.
- Traductores.
- Diseño de lenguajes de alto nivel.

Lenguajes Formales

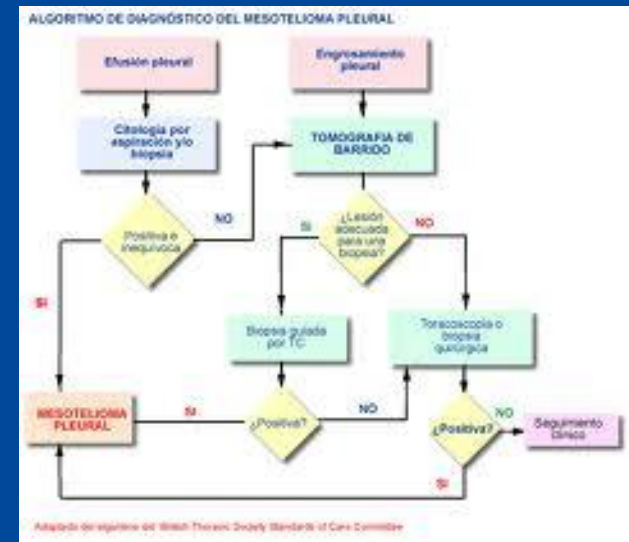
- Los idiomas (lenguajes naturales) son también un producto generado por los humanos, pero su creación a lo largo de siglos no fue plenamente consciente.
- la creación de lenguajes de programación ha sido un proceso consciente y racional, desarrollado formalmente.





Lenguajes Formales

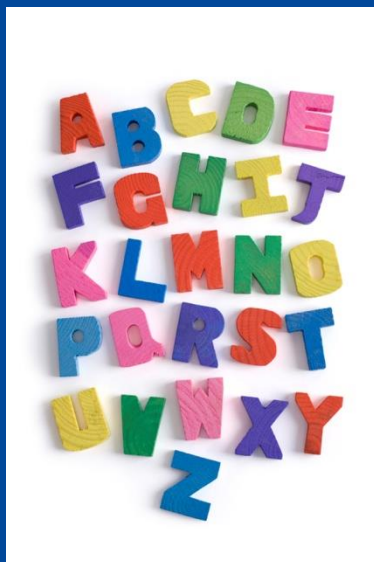
- Los lenguajes formales no se hablan, son escritos. Permiten dar instrucciones a una máquina...
- Sin embargo, existe un área de estudio importante en el procesamiento de lenguaje natural...





Lenguajes Formales

- En matemáticas, lógica y ciencias de computación, un **lenguaje formal** es un conjunto de palabras (palabras de caracteres) de longitud finita formadas a partir de un **alfabeto predefinido** (conjunto de caracteres) finito.





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguajes Formales

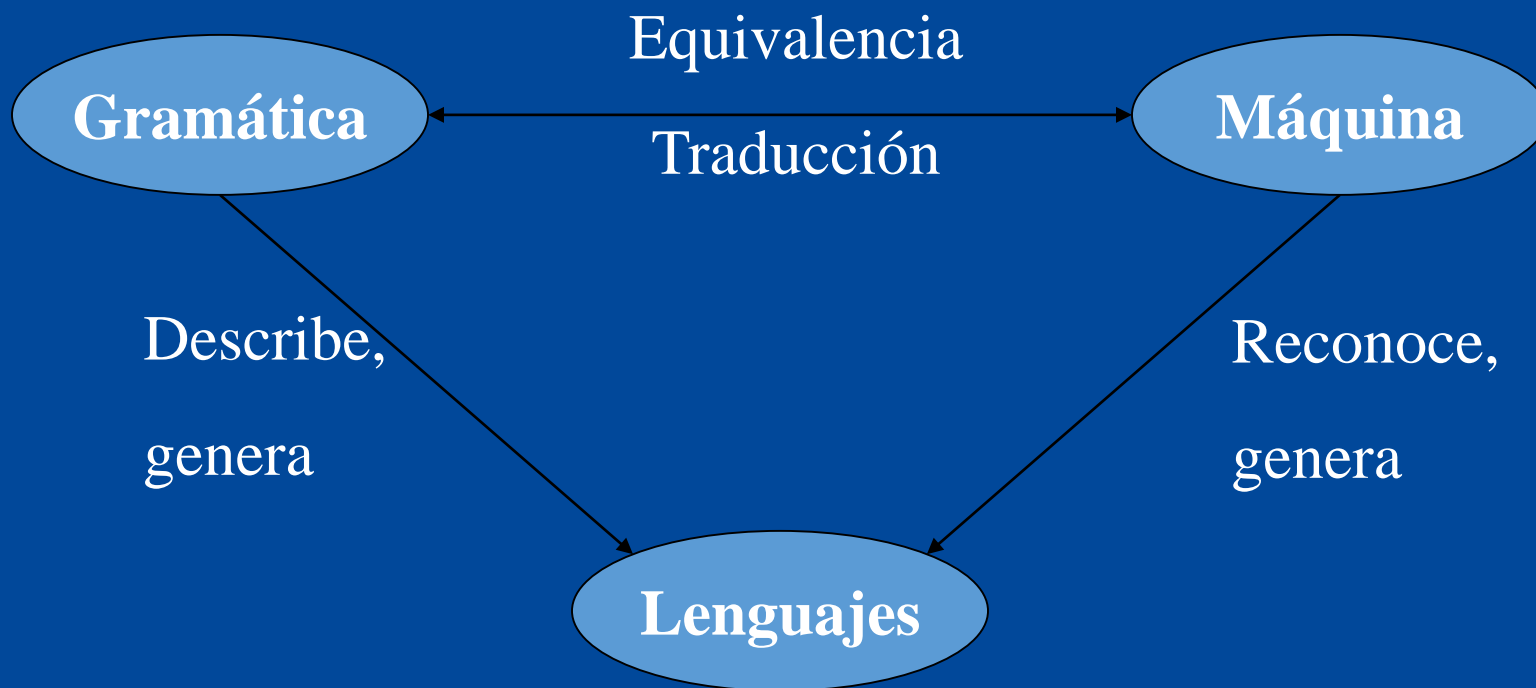
- Son lenguajes porque las estructuras que se forman tienen reglas (gramática, sintáxis) e interpretación semántica (significado) de manera similar a los lenguajes hablados.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguajes Formales, Gramática, Máquinas de estados finitos.

(Máquinas abstractas - Gramáticas Formales)





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

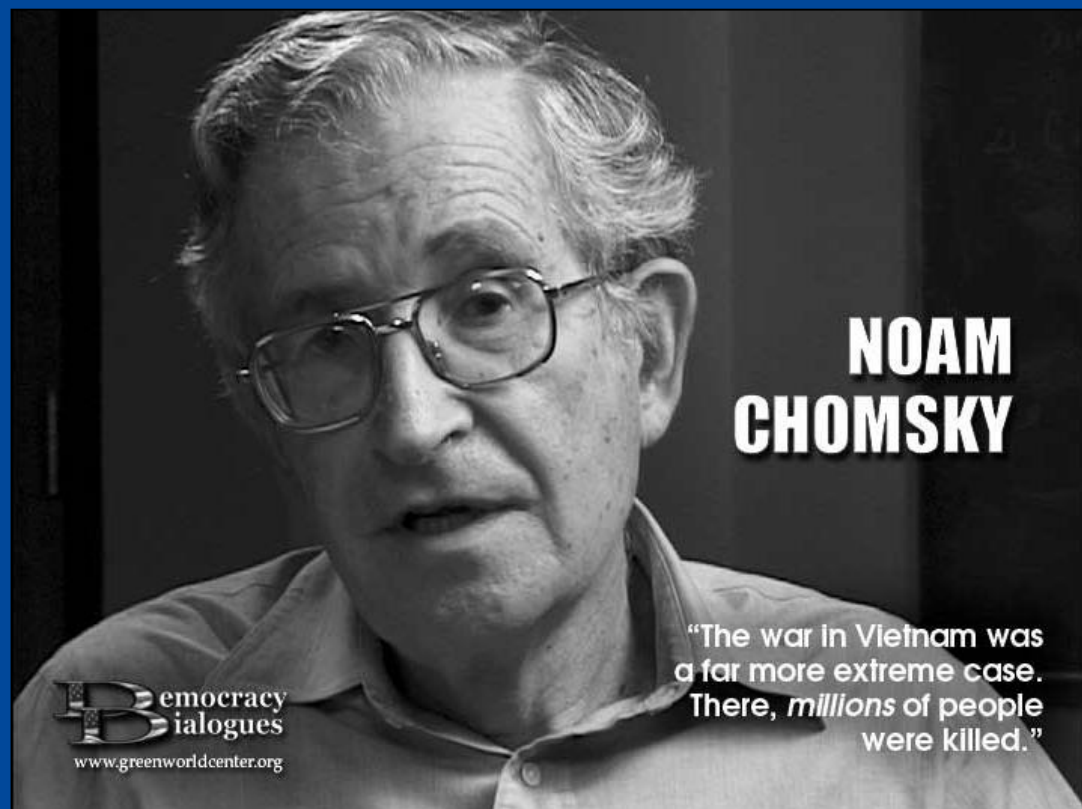
Clasificación de Lenguajes

- Se llama “clase de lenguajes” a los conjuntos de lenguajes que comparten una cierta propiedad dada.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Jerarquía de Chomsky

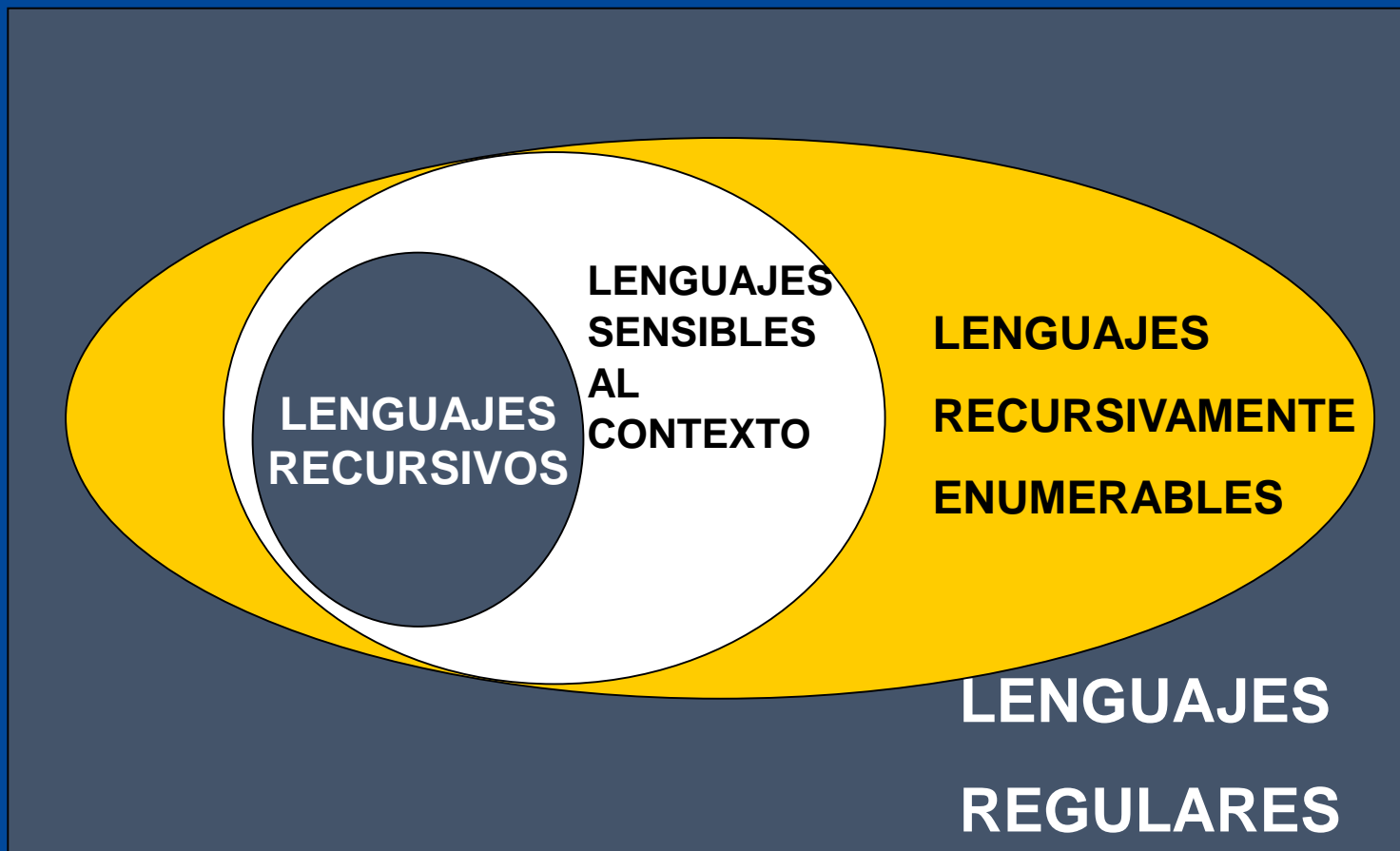


En 1956, Noam Chomsky formuló una Jerarquía para organizar los distintos tipos de lenguaje formal. Hoy en día, sigue vigente.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Jerarquía de Chomsky





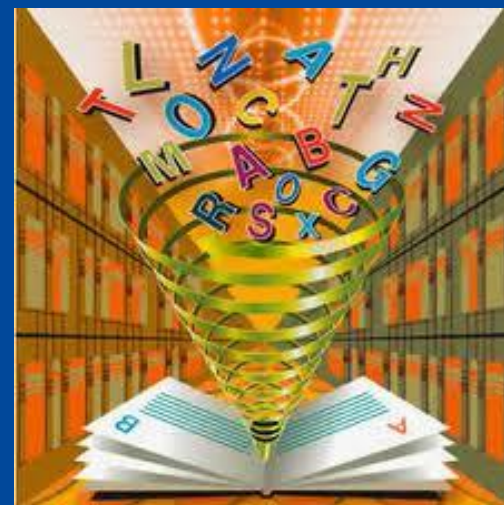
Gramática

- Es el conjunto de reglas y principios que gobiernan el uso de un lenguaje determinado.
- Un área de interés para la gramática es la sintáxis del lenguaje.
- En lenguajes formales, las gramáticas estarán orientadas a la sintáxis del lenguaje.



Gramática

- Cada lenguaje tiene su propia gramática.
- Considerando la jerarquía de Chomsky, existirán gramáticas: regulares, libres del contexto y recursivamente enumerables.





UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguajes Formales

(Máquinas abstractas - Gramáticas Formales)

Gramáticas	Lenguajes	Máquinas
Sin restricciones o de Tipo 0	Sin restricciones o de Tipo 0	Máquina de Turing
Sensible al contexto o de Tipo 1	Sensible al contexto o de Tipo 1	Autómata linealmente acotado
Recursivamente enumerables, Tipo 2	Libre de contexto o de Tipo 2	Autómata con pila
Regular o de Tipo 3	Regular o de Tipo 3	Autómata Finito Determinístico



Alfabetos.

Formalmente un **alfabeto** es un conjunto *no vacío* y finito de **símbolos**.

$A = \{a, b\}$ es definido como un alfabeto.

Una **palabra (string, cadena)** cualquiera sobre este alfabeto sería:

$w_1 = aaabbb$

$w_2 = ababab$

$w_3 = bbba, \dots$

Operaciones con palabras

- Si w es una palabra sobre cualquier alfabeto, su *longitud* se denota mediante $|w|$ y corresponde al total de símbolos de la palabra.

Ej: Sea $w = abaca$ sobre $\Sigma = \{a, b, c\}$; entonces

$$|w| = 5$$

$$|w|_a = 3$$

$$|w|_b = 1$$

$$|w|_c = 1$$

$$|\epsilon| = 0$$

Potencia de una palabra

$$w^n = \begin{cases} \varepsilon, & \text{si } n = 0 \\ ww^{n-1}, & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

Ej. Si $w = 010$ sobre $\Sigma = \{0,1\}$, entonces:

$$w^0 = \varepsilon$$

$$w^1 = ww^0 = 010\varepsilon = 010$$

$$w^2 = ww^1 = 010010$$

$$w^3 = ww^2 = 010010010$$

$$w^i = ww^{i-1}$$



Concatenación de palabras

- Si w y x son palabras, su **concatenación** $w.x$ se logra al unir x a la palabra w :

$w = \text{saca}, x = \text{corcho} \rightarrow w.x = \text{sacacorcho}$

$$|w.x| = |w| + |x|$$

En el ejemplo:

$$|w|=4, |x| =6 \rightarrow |w.x| = |w| + |x| =10$$



identidad en la concatenación

- ϵ se comporta como la *identidad* en la concatenación:

$$\epsilon.W = W.\epsilon = W$$



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Concatenación de palabras

- Si w y v son palabras, la **concatenación**:

$$w.v \neq v.w$$

$$|w.v| = |w| + |v|$$

Inversa, Reversa o Transpuesta de una palabra

$$w^R = \begin{cases} w, & \text{si } w = \varepsilon \\ y^R a, & \text{si } w = ay, a \in \Sigma, y \in \Sigma^* \end{cases}$$

• Si $x = abc$, x^R será:

$$\begin{aligned} x^R &= (bc)^R a \\ &= (c)^R b a \\ &= (\varepsilon)^R c b a \\ &= c b a \end{aligned}$$

• Si $x = wy$ entonces, $x^R = (wy)^R = y^R w^R$



Sufijo, prefijo y subpalabras

- Toda palabra podría considerarse prefijo de sí misma, luego se denominará ***prefijo*** a la palabra ***x*** que es prefijo de otra ***w*** pero que no es igual a ella.
- La palabra vacía ϵ es prefijo de cualquier palabra.
- Una palabra ***w*** es subpalabra de otra ***z*** si existen las palabras ***x*** e ***y*** tal que $z = xwy$

Sufijo, prefijo y subpalabras

- Toda palabra podría considerarse sufijo de sí misma, luego se denominará **sufijo** a la palabra x que es sufijo de otra w pero que no es igual a ella.
- La palabra vacía ε es sufijo de cualquier palabra.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Cerradura o lenguaje universal de A

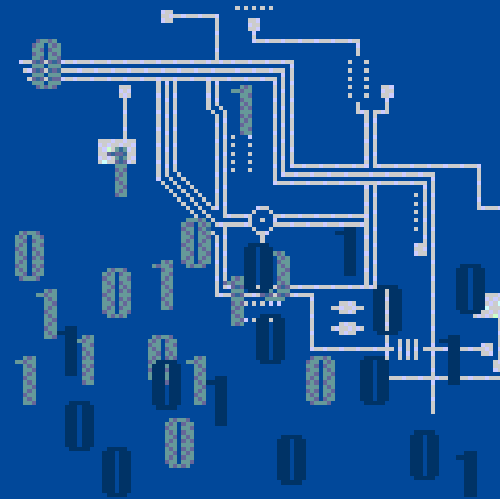
- El lenguaje compuesto por todas las palabras sobre el alfabeto **A** se denomina *cerradura de A* o *lenguaje universal* sobre **A** y se denota por **A***.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Lenguajes

- Sea A un alfabeto; cualquier subconjunto L de A^* se dice que es un **lenguaje L** con alfabeto A .





Ejemplos de alfabetos:

- Alfabeto de dígitos decimales $D=\{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\}$;
- Alfabeto de dígitos binarios $B=\{0,1\}$
- Alfabeto de dígitos hexadecimales
 $H=\{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,A,B,C,D,E,F\}$
- Alfabeto de las caracteres
 $C=\{a,b,...z,A,...Z, ?,!..., *, \$\}$



Lenguajes Formales:

- Sea $A = \{a, b\}$ y $w = aaabbb$

Así, un lenguaje sobre A que incluyera a “ w ”, sería:

- $L =$ el conjunto de todas las palabras que contienen el mismo número de símbolos “ a ” que “ b ”.

Entonces, ¿es equivalente el siguiente lenguaje a la definición anterior?:

- $L = \{w \in A^* \mid w \text{ tiene igual número de } a\text{'s que de } b\text{'s}\}$
- $L = \{w \in A^* \mid w = a^n b^n \text{ con } n \geq 0\}$



Lenguajes Formales:

¿ $L=L'$?

$L=\{w \in A^* / w=\text{tiene igual número de a's que de b's}\}$

$L'=\{w \in A^* / w= a^n b^n \text{ con } n \geq 0 \}$

No, porque palabras como: abab, baba, ba,.... No estarían consideradas en la definición.

Se debería decir entonces que

$L'=\{w \in A^* / |w|_a = |w|_b\}$

Es una definición formal correcta para L.



Lenguajes Formales

- La **palabra vacía** (la palabra de longitud cero) se permite en este tipo de lenguajes, notándose frecuentemente mediante ϵ ó λ
- Un alfabeto es un conjunto finito, cada palabra tiene una longitud también finita.
- Un lenguaje puede estar compuesto por un número infinito (∞) de palabras.



Lenguajes Formales

- Si L es el lenguaje formado por algunas de las palabras sobre A , si w es una palabra sobre A y está en L , entonces se dice que w es un elemento de L .

$$w \in L$$



Concatenación de Lenguajes

- Sean A y B dos lenguajes sobre un alfabeto, el lenguaje concatenación de A y B será:

$$A.B = \{ w.x / w \in A \text{ y } x \in B \}$$

- A.B estará formado por todas las palabras que se forman concatenando cada palabra de A con todas las palabras de B.

Ej. Si $A = \{0,1\}$ y $B = \{00, 01, 11\}$

$$A.B = \{ \quad \quad \quad \}$$



Concatenación

- Los lenguajes a concatenar pueden ser sobre diferentes alfabetos:

Si A es un lenguaje sobre Σ_1 y B es un lenguaje sobre Σ_2 , entonces $A.B$ será un lenguaje sobre $\Sigma_1 \cup \Sigma_2$.



Concatenación

- Para cualquier lenguaje A ,

$$A.\{\varepsilon\} = \{\varepsilon\}.A = A$$

El lenguaje cuyo único elemento es la palabra vacía se comporta como el elemento identidad.



Potencia de un lenguaje

Sea A un lenguaje sobre un alfabeto Σ , se define:

$$A^n = \begin{cases} \{\varepsilon\}, & \text{si } n = 0 \\ A.A^{n-1}, & \text{si } n \geq 1 \end{cases}$$

Potencia de un lenguaje

- Ejemplo: Sea $\Sigma=\{0,1\}$, entonces:
- $\Sigma^0=\{\epsilon\}$
- $\Sigma^1=\{0,1\}$
- $\Sigma^2=\{00,01,10,11\}$
- $\Sigma^3=\{000,001,010,011,100,101,110,111\}$
- $\Sigma^n=\{\epsilon,0,1, 00,01,10,11,000,001,010,011,100,101,110,111,.....\}$



Potencia de un lenguaje

Por ejemplo, si $A = \{01\}$, entonces:

$$A^0 = \{\epsilon\}$$

$$A^1 = A.A^0 = \{01\}$$

$$A^2 = A.A^1 = \{0101\}$$

$$A^3 = A.A^2 = \{010101\}$$



Ejemplo: Sea $X = \{a,b,c\}$ e $Y = \{abb, ba\}$.

Entonces

$$XY = \{aabb, babb, cabb, aba, bba, cba\}$$

$$X^0 = \{\lambda\}$$

$$X^1 = X = \{a,b,c\}$$

$$X^2 = XX = \{aa,ab,ac,ba,bb,bc,ca,cb,cc\}$$

$$X^3 = X^2X = \{aaa,aab,aac,aba,abb,abc,aca,acb,acc, \\ baa,bab,bac,bba,bbb,bbc,bca,bcb,bcc, \\ caa,cab,cac,cba,cbb,cbc,cca,ccb,ccc\}$$



Unión e Intersección de Lenguajes

- Sean A y B dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces la *unión* de A y B, $A \cup B$ está definida por:

$$A \cup B = \{x / x \in A \text{ o } x \in B\}$$



Unión e Intersección de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces la ***intersección*** de A y B , $A \cap B$ está definida por:

$$A \cap B = \{x / x \in A \text{ y } x \in B \text{ simultáneamente}\}$$



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Ejemplo:

Considere $\Sigma = \{0, 1\}$ y los lenguajes:

$A = \{\varepsilon, a, b, ab, ba\}$; $B = \{\varepsilon, a, ba, aba, bab\}$;

Entonces:

$$A \cup B = \{\varepsilon, a, b, ab, ba, aba, bab\}$$

$$A \cap B = \{\varepsilon, a, b, ba\}$$

Sublenguaje e igualdad de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre un alfabeto Σ , y si todas las palabras de A son también palabras de B , entonces A es un ***sublenguaje*** de B y se denota $A \subseteq B$.
- Todo lenguaje L sobre el alfabeto Σ es un sublenguaje de Σ^* , es decir $L \subseteq \Sigma^*$.



Sublenguaje e igualdad de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces se dice que son ***iguales*** si contienen exactamente las mismas palabras y se denota como $A = B$.



Teoremas

- Sean A y B dos lenguajes sobre un alfabeto Σ . Entonces $A = B$ si y solo si $A \subseteq B$ y $B \subseteq A$.
- Sean A, B y C lenguajes sobre un alfabeto Σ . Entonces:
 - $A.(B \cup C) = A.B \cup A.C$
 - $(B \cup C).A = B.A \cup C.A$



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Resumiendo:

- un **alfabeto** es un conjunto *no vacío* y finito de símbolos.
- Cada *símbolo* de un alfabeto es una **palabra** (de un elemento) sobre dicho alfabeto.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Resumiendo:

- Una **palabra** es una concatenación finita de símbolos de un alfabeto.
- La ***palabra vacía***, denotada por ϵ , es una palabra sobre cualquier alfabeto.



Resumiendo:

- Un *lenguaje* es un conjunto de palabras o palabras, puede ser infinito o vacío.
- El *lenguaje vacío* se denota por \emptyset .
- Cabe señalar que: $\emptyset \neq \{\epsilon\}$



Lenguajes Formales

- La palabra vacía (la palabra de longitud cero) se permite en este tipo de lenguajes, notándose frecuentemente mediante ϵ ó λ
- Un alfabeto es un conjunto finito, cada palabra tiene una longitud también finita
- Un lenguaje puede estar compuesto por un número infinito (∞) de palabras.



Resumiendo:

- un alfabeto es un conjunto *no vacío* y finito de símbolos.
- Cada *símbolo* de un alfabeto es una *palabra* (de un elemento) sobre dicho alfabeto.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Resumiendo:

- Una palabra es una concatenación finita de símbolos de un alfabeto.
- La *palabra vacía*, denotada por ε , es una palabra sobre cualquier alfabeto.



Resumiendo:

- Un *lenguaje* es un conjunto de palabras, puede ser infinito o vacío.
- El *lenguaje vacío* se denota por \emptyset .
- Cabe señalar que: $\emptyset \neq \{\epsilon\}$



Lenguajes Formales

Si se considerara al alfabeto castellano, o el de los números enteros:

$$\Sigma_1 = \{a, b, c, \dots, z\}$$

$$\Sigma_2 = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$$

Dado que Σ_1 y Σ_2 son alfabetos, entonces $\Sigma_1 \cup \Sigma_2$ también es un alfabeto.

- Si $\Sigma_1 \cap \Sigma_2$, $\Sigma_1 - \Sigma_2$, $\Sigma_2 - \Sigma_1$ son *no vacíos*, entonces también son alfabetos.



Concatenación de Lenguajes

- Sean A y B dos lenguajes sobre un alfabeto, el lenguaje concatenación de A y B será:

$$A.B = \{ w.x / w \in A \text{ y } x \in B \}$$

- A.B estará formado por todas las palabras que se forman concatenando cada palabra de A con todas las palabras de B.

Ej. Si $A = \{0,1\}$ y $B = \{00, 01, 11\}$

$A.B = \{000, 001, 011, 100, 101, 111\}$

$BA = \{000, 001, 010, 011, 110, 111\}$



Concatenación

- Los lenguajes a concatenar pueden ser sobre diferentes alfabetos:

Si A es un lenguaje sobre Σ_1 y B es un lenguaje sobre Σ_2 , entonces A.B será un lenguaje sobre $\Sigma_1 \cup \Sigma_2$.



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

Concatenación

- Para cualquier lenguaje A,

$$A.\{\varepsilon\} = \{\varepsilon\}.A = A$$

El lenguaje cuyo único elemento es la palabra vacía se comporta como el elemento identidad.

Potencia de un lenguaje

Sea A un lenguaje sobre un alfabeto Σ , se define:

$$A^n = \begin{cases} \{\varepsilon\}, & \text{si } n = 0 \\ A.A^{n-1}, & \text{si } n \geq 1 \end{cases}$$



Ejemplo: Sea $\Sigma=\{0,1\}$, entonces:

$$\Sigma^0=\{\varepsilon\}$$

$$\Sigma^1=\{0,1\}$$

$$\Sigma^2=\{00,01,10,11\}$$

$$\Sigma^3= \Sigma \Sigma^2$$

$$= \{000,001,010,011,100,101,110,111\}$$

$$\Sigma^n=\{\varepsilon,0,1,\\00,01,10,11,000,001,010,011,100,101,110,111,\\.....\}$$

Potencia de un lenguaje

Por ejemplo, si $A = \{01\}$, entonces:

$$A^0 = \{\varepsilon\}$$

$$A^1 = A.A^0 = \{01\}$$

$$A^2 = A.A^1 = \{0101\}$$

$$A^3 = A.A^2 = \{010101\}$$

Unión e Intersección de Lenguajes

- Sean A y B dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces la *unión* de A y B , $A \cup B$ está definida por:

$$A \cup B = \{x / x \in A \text{ o } x \in B\}$$



Intersección de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces la *intersección* de A y B , $A \cap B$ está definida por:

$$A \cap B = \{x / x \in A \text{ y } x \in B \text{ simultáneamente}\}$$

Ejemplo:

Considere $\Sigma = \{a, b\}$ y los lenguajes:

$A = \{\varepsilon, a, b, ab, ba\}$; $B = \{\varepsilon, a, ba, aba, bab\}$;

Entonces:

$$A \cup B = \{\varepsilon, a, b, ab, ba, aba, bab\}$$

$$A \cap B = \{\varepsilon, a, ba\}$$



Sublenguaje e igualdad de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre un alfabeto Σ , y si todas las palabras de A son también palabras de B, entonces A es un *sublenguaje* de B y se denota $A \subseteq B$.
- Todo lenguaje L sobre el alfabeto Σ es un sublenguaje de Σ^* , es decir $L \subseteq \Sigma^*$.



Sublenguaje e igualdad de Lenguajes

- Si A y B son dos lenguajes sobre alfabeto Σ , entonces se dice que son ***iguales*** si contienen exactamente las mismas palabras y se denota como $A = B$.



Teoremas

- Sean A y B dos lenguajes sobre un alfabeto Σ .
Entonces $A = B$ si y solo si $A \subseteq B$ y $B \subseteq A$.
- Sean A , B y C lenguajes sobre un alfabeto Σ .
Entonces:
 - $A.(B \cup C) = A.B \cup A.C$
 - $(B \cup C).A = B.A \cup C.A$



Propiedades de los Lenguajes.

- Si L_1, L_2, L_3 son lenguajes definidos sobre A , *entonces*:
- $L_1 . \emptyset = \emptyset = \emptyset . L_1$
- La concatenación es asociativa: $(L_1 . L_2) . L_3 = L_1 . (L_2 . L_3)$
- La concatenación no es conmutativa: $L_1 . L_2 \neq L_2 . L_1$
- Distributiva con respecto a la Unión: $L_1 . (L_2 \cup L_3) = L_1 . L_2 \cup L_1 . L_3$
- No Distributiva con respecto a la Intersección:
$$L_1 . (L_2 \cap L_3) \neq L_1 . L_2 \cap L_1 . L_3$$