



UNIVERSIDAD DEL BÍO-BÍO

# ANÁLISIS DE ALGORITMOS Y TEORÍA DE AUTÓMATAS

Cod. 620508

Profesor: Nelson Contreras Oliva

Clase 1: Introducción

**5 Años**  
Desde Agosto 2014  
Hasta Agosto 2019

**ACREDITADA**  
Gestión Institucional  
Diseño de Programa  
Investigación  
Vinculación con el Medio

**Comisión Nacional  
de Acreditación**  
CNA

 **ubiobio.cl**



# Descripción

- Asignatura teórico-practico que entrega los fundamentos de las Ciencias de la computación, que permiten al alumno discriminar las potencialidades y limitaciones de los computadores, métodos y lenguajes computacionales.

# Resultados de Aprendizaje

1. Reconocer lenguajes regulares y sus representaciones en forma de autómatas finitos y expresiones regulares para aplicarlos a situaciones prácticas.
2. Utilizar representaciones en forma de autómatas de pila y gramáticas libres del contexto para aplicar la teoría de parsing.
3. Analizar los lenguajes decidibles y aceptables para comprender que existen problemas que no se pueden resolver por computador.

# Resultados de Aprendizaje

4. Utilizar Máquinas de Turing como modelo de computación para determinar si un problema se puede resolver con los computadores actuales.
5. Manejar el concepto de NP-completitud para determinar las clases de problemas existentes.

# ¿Como lo haremos?

- Resolver problemas de programación utilizando lenguajes de programación y modelado de acuerdo a reglas y estándares existentes, y aplicando estrategias que aseguren la generación de soluciones eficientes.
- Construir aplicaciones de software, probando su funcionalidad y eficiencia, mediante el uso de arquitecturas, modelos, patrones, técnicas y herramientas de programación pertinentes para distintas plataformas.

# Resumen de Unidades Programáticas

- Nociones Matemáticas
- Alfabetos y Lenguajes
- Lenguajes Regulares
- Lenguajes Libres de Contexto
- Máquinas de Turing
- Computabilidad
- Complejidad Computacional

# Evaluación del curso

| Evaluaciones    | Tipo      | Ponderación | Fechas        |
|-----------------|-----------|-------------|---------------|
| Certamen 1      | Certamen  | 30%         | 15 - Mayo     |
| Certamen 2      | Certamen  | 35%         | 19 - Junio    |
| Promedio Tareas | Tareas(2) | 20%         | 24 - Julio    |
| Promedio Test   | Test(3)   | 15%         | Por Confirmar |

$$NF = C1*0,3 + C2*0,35 + Pta*0,2 + Pte*0,15$$

# Introducción

¿ Por qué estudiamos teoría de autómatas?

La teoría de autómatas estudia las máquinas o dispositivos abstractos con capacidad de computación.

- 1930 Alan Turing. Estudio de lo que pueden hacer las máquinas (capacidad computacional).
- 1940-1950 estudio de los autómatas finitos como representación de redes neuronales (modelización de las funciones cerebrales)
- 1950 N. Chomsky . Estudio de las gramáticas formales
- 1969 Cook. Separa los problemas que son computacionalmente eficientes de los que no lo son



# Autómatas Finitos

Los autómatas finitos son modelo útiles en hardware y software.

Algunos ejemplos son:

- Software para diseñar y verificar el comportamiento de circuitos digitales.
- Analizador léxico de un compilador (identifica y clasifica las palabras del lenguaje: identificadores, literales, operadores..)
- Software para explorar grandes porciones de texto (colección de páginas Web) búsqueda de palabras, frases, etc..
- Software para verificación de sistemas con un número finito de estados diferentes: protocolos de comunicación o seguridad.

# Otras Representaciones

**Gramáticas:** Son modelos muy útiles para desarrollar software destinado a procesar datos con estructuras recursivas (analizador sintáctico).

Ejemplo:

$$\begin{array}{lcl} E & \rightarrow & E + E \\ E & \rightarrow & E * E \\ E & \rightarrow & \text{ident} \end{array}$$

**Expresiones Regulares:** expresan patrones de cadenas que pueden ser descritos mediante autómatas finitos

Ejemplo: En entornos Unix representa patrones de texto como: Naiq SA

$$[A - Z][a - z] * [ ] [A - Z][A - Z]$$

# Teoría de Conjuntos

Un **conjunto** es la reunión en un todo de objetos bien definidos y diferenciables entre si, que se llaman elementos del mismo.

Si  $a$  es un elemento del conjunto  $A$  se denota con la **relación de pertenencia**  $a \in A$ .  
En caso contrario, si  $a$  no es un elemento de  $A$  se denota  $a \notin A$ .

$A = \{a1, a2, \dots, a6\}$ ,  $a1 \in A$ ,  $a8 \notin A$ .

Se dice que  $A$  está contenido en  $B$  (también que  $A$  es un **subconjunto** de  $B$  o que  $A$  es una parte de  $B$ ), y se denota  $A \subseteq B$ , si todo elemento de  $A$  lo es también de  $B$ , es decir,  $a \in A \Rightarrow a \in B$ .

Dos conjuntos  $A$  y  $B$  se dicen *iguales*, y se denota  $A = B$ , si simultáneamente  $A \subseteq B$  y  $B \subseteq A$ ; esto equivale a decir que tienen los mismos elementos (o también la misma propiedad característica).

# Teoría de Conjuntos

Para cualquier conjunto  $A$  se verifica que  $\emptyset \subseteq A$  y  $A \subseteq A$ ;  
 $B \subseteq A$  es un *subconjunto propio* de  $A$  si  $A \neq \emptyset$  y  $B \neq A$ .

El conjunto formado por todos los subconjuntos de uno dado  $A$  se llama *partes* de  $A$ , y se denota  $\wp(A)$ .

Entonces, la relación  $B \subseteq A$  es equivalente a decir  $B \in \wp(A)$ .

## Ejemplos:

Si  $A = \{a, b\}$  entonces  $\wp(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, A\}$ .

Si  $a \in A$  entonces  $\{a\} \in \wp(A)$ .

Si  $A \in \wp(U)$ , a la diferencia  $U - A$  se le llama **complementario** de  $A$  respecto de  $U$ , y se denota abreviadamente por  $A'$  ( $U$  se supone fijado de antemano).

# Operaciones entre Conjuntos

Se llama **unión** de dos conjuntos A y B al conjunto formado por objetos que son elementos de A o de B, es decir:  $A \cup B := \{ x \mid x \in A \vee x \in B \}$ .

Se llama **intersección** de dos conjuntos A y B al conjunto formado por objetos que son elementos de A y de B, es decir:  $A \cap B := \{ x \mid x \in A \wedge x \in B \}$ .

Dados dos conjuntos A y B, se llama **diferencia** al conjunto  $A - B := \{ a \in A \mid a \notin B \}$ .

Asimismo, se llama **diferencia simétrica** entre A y B al conjunto  $A \Delta B := (A - B) \cup (B - A)$ .

Dados dos conjuntos A y B, se define el **producto cartesiano** de ambos como el conjunto de pares ordenados:  $A \times B := \{ (a,b) : a \in A \wedge b \in B \}$

# Diagramas de Venn

