

Introducción

Modelos Formales de Computación

**Máster Universitario en Ingeniería y Tecnología
de Sistemas Software**

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

LENGUAJES

- Un lenguaje de programación es un lenguaje implementable con su sintáxis y semántica definidas formalmente.

Ejemplo: un compilador y un intérprete son definiciones formales que usan otro lenguaje de programación como método de descripción.

- Un lenguaje de programación se compone de diferentes características las cuales pueden clasificarse examinando la semántica: “esenciales” y “azúcar sintáctico”.

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

MODELOS

- Idea 1: Un modelo de computación (MC) de un lenguaje de programación es un modelo que trata de capturar los aspectos del lenguaje para poder razonar formalmente sobre ellos.

Cuestión 1: ¿Cualquier modelo me sirve para un lenguaje específico?

No, por ejemplo cualquier computación determinista puede expresarse en una Máquina de Turing (MT), pero este modelo formal no nos ayudará a razonar sobre la corrección de un programa concreto escrito en un lenguaje específico porque las MT son muy generales y alejadas de la semántica de un lenguaje específico.

- Idea 2: Un MC trata de capturar los aspectos esenciales del lenguaje o de una implementación del lenguaje.

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

MODELOS

- Definición: Un MC es un sistema formal que define un lenguaje y cómo las sentencias del mismo se ejecutan en una máquina abstracta.
- Lenguajes y modelos están muy relacionados:
 - el lenguaje se construye sobre su modelo de computación (o viceversa) o al mismo tiempo
- Un modelo razonable es el que puede usarse para resolver muchos problemas, tiene técnicas de razonamiento prácticas y directas y puede implementarse fácilmente.

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

PARADIGMA

- Un paradigma de programación es un conjunto de principios para programar un computador.
- Cada paradigma soporta un conjunto de conceptos que lo hacen apropiado para determinado tipo de aplicaciones.
 - POO → gran número de abstracciones organizadas en una jerarquía
 - PL → transformar o navegar por estructuras simbólicas complejas de acuerdo a reglas lógicas
- Pueden haber muchos lenguajes pertenecientes a un paradigma
 - Java y Prolog

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

- El Modelo de Computación hace precisa la noción imprecisa de Paradigma de Programación.
- Cuando un lenguaje se basa en varios modelos de computación decimos que es MULTIPARADIGMA.

Por ejemplo, **Erlang** es funcional, concurrente y soporta programación distribuida tolerante a fallos; o **Microsoft F#** es imperativo, funcional, OO, concurrente y con reflexión.

Paradigmas de Programación: Lenguajes y Modelos

- Cada MC se basa en un lenguaje “núcleo” (kernel).
- Añadir un nuevo concepto a un MC permite nuevas formas de expresión (lo que puede simplificar los programas) pero puede hacer mas complicado el razonamiento.

Por ejemplo, añadir asignación destructiva/variables mutables (estado explícito) al modelo de la programación funcional nos permite expresar cualquier técnica de la programación orientada a objetos. Sin embargo, es mas fácil razonar sobre programas funcionales que sobre orientados a objetos

Definiendo un Lenguaje de Programación

- Sintaxis (gramáticas)
- Semántica (significado)

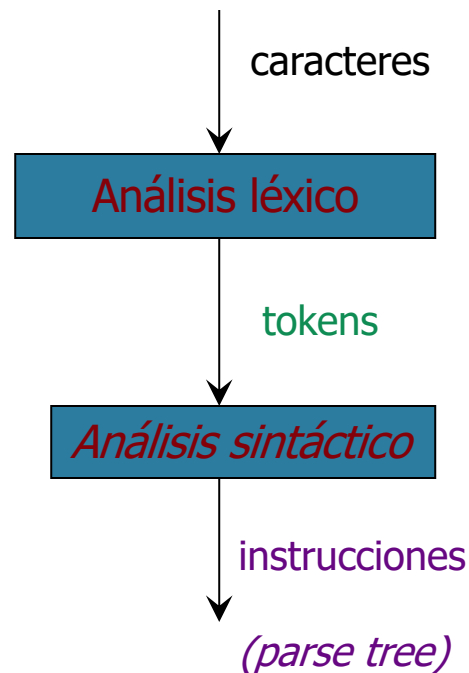
Sintaxis

- Define **qué** es un programa legal, es decir, un programa que puede ser ejecutado por una máquina.
- La sintaxis se define mediante reglas gramaticales.
- Una gramática define **cómo** construir las sentencias (**instrucciones**) del lenguaje combinando las palabras (**tokens**).
- Las reglas gramaticales describen los tokens y las instrucciones.

Sintaxis

10

- Una instrucción es una secuencia de tokens.
- Un token es una secuencia de caracteres.
- Analizador Léxico: un programa que reconoce una secuencia de caracteres y produce una secuencia de tokens.
- Parser (Analizador Sintáctico): un programa que reconoce una secuencia de tokens caracteres y produce una secuencia de instrucciones que se representan como árboles (**parse tree**).



Sintaxis

Extended Backus-Naur Form

- EBNF (Extended Backus-Naur Form) es una notación para definir gramáticas para lenguajes de programación.
- Tipos de símbolos:
 - ▣ Terminales: tokens
 - ▣ No Terminales: secuencias de tokens que se representan por una regla gramatical

$$\langle \text{nonterminal} \rangle ::= \langle \text{rule body} \rangle$$

Sintaxis

REGLAS GRAMATICALES

- $\langle \text{digit} \rangle ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9 \mid$
- $\langle \text{integer} \rangle ::= \langle \text{digit} \rangle \{ \langle \text{digit} \rangle \}$
- $\langle \text{statement} \rangle ::= \text{skip} \mid \langle \text{expression} \rangle \text{'='} \langle \text{expression} \rangle$
 $\mid \text{if } \langle \text{expression} \rangle \text{ then } \langle \text{statement} \rangle$
 $\{ \text{elseif } \langle \text{expression} \rangle \text{ then } \langle \text{statement} \rangle \}$
 $[\text{else } \langle \text{statement} \rangle] \text{ end} \mid \dots$
- $\langle \text{expression} \rangle ::= \langle \text{variable} \rangle \mid \langle \text{integer} \rangle \mid \dots$

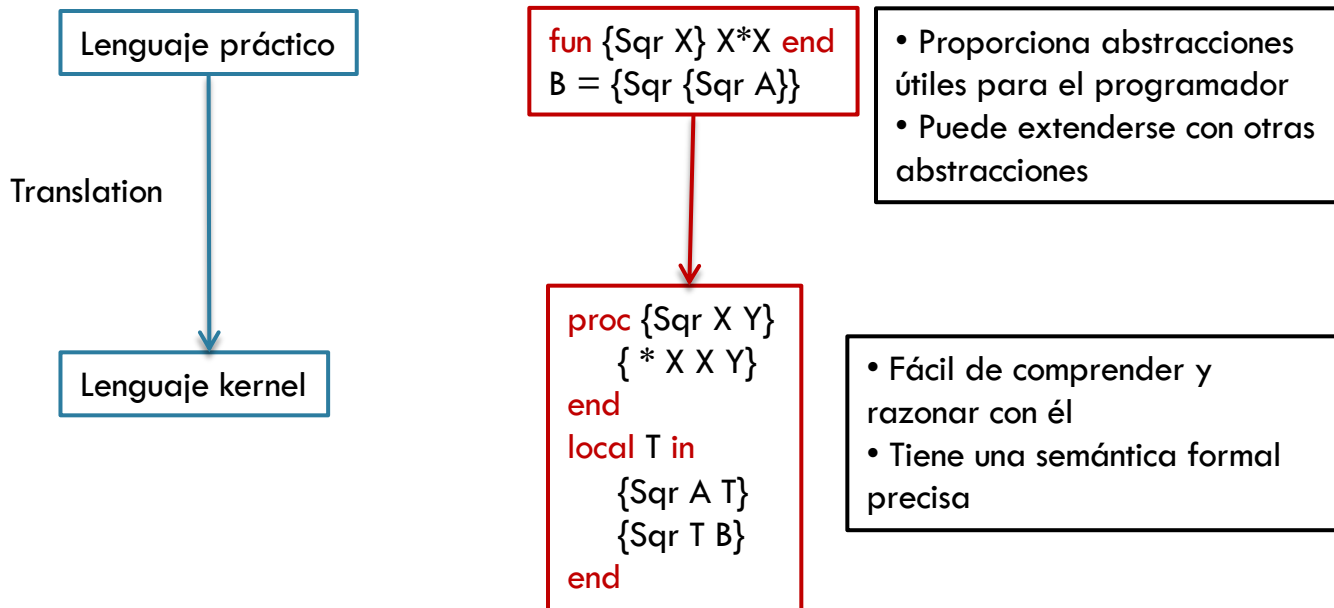
Semántica

- Define **qué** hace un programa cuando se ejecuta.
- La semántica debe ser simple y debe permitir al programador razonar sobre los programas (corrección, tiempo de ejecución, y uso de la memoria)
- ¿Cómo definir la semántica para un lenguaje con el que construir sistemas complejos?
- Definir la semántica de un lenguaje kernel que tenga en cuenta sólo los aspectos básicos del lenguaje y un traductor de la sintaxis del lenguaje de programación al lenguaje kernel.

LENGUAJE KERNEL

$\langle s \rangle ::=$	skip	Empty statement
$\langle s \rangle_1 \langle s \rangle_2$		Statement sequence
local $\langle x \rangle$ in $\langle s \rangle$ end	Declaration	
$\langle x \rangle = \langle y \rangle$		Variable-variable binding
$\langle x \rangle = \langle v \rangle$		Variable-value binding
if $\langle x \rangle$ then $\langle s \rangle_1$ else $\langle s \rangle_2$ end	Conditional	
case $\langle x \rangle$ of $\langle \text{pattern} \rangle$ then $\langle s \rangle_1$ else $\langle s \rangle_2$ end	Pattern matching	
{ $\langle x \rangle$ $\langle y \rangle_1 \dots \langle y \rangle_n$ }	Procedure application	
$\langle v \rangle ::=$	$\langle \text{number} \rangle$ $\langle \text{record} \rangle$ $\langle \text{procedure} \rangle$	
$\langle \text{number} \rangle ::=$	$\langle \text{int} \rangle$ $\langle \text{float} \rangle$	
$\langle \text{record} \rangle$, $\langle \text{pattern} \rangle ::=$	$\langle \text{literal} \rangle$ $\langle \text{literal} \rangle$ ($\langle \text{feature} \rangle_1: \langle x \rangle_1 \dots \langle \text{feature} \rangle_n: \langle x \rangle_n$)	
$\langle \text{procedure} \rangle ::=$	proc { \$ $\langle x \rangle_1 \dots \langle x \rangle_n$ } $\langle s \rangle$ end	
$\langle \text{literal} \rangle ::=$	$\langle \text{atom} \rangle$ $\langle \text{bool} \rangle$	
$\langle \text{feature} \rangle ::=$	$\langle \text{atom} \rangle$ $\langle \text{bool} \rangle$ $\langle \text{int} \rangle$	
$\langle \text{bool} \rangle ::=$	true false	

LENGUAJE KERNEL



Semántica

Aproximaciones a la semántica formal

- La **semántica denotacional** y la teoría de dominios ve los programas como simples objetos matemáticos, centrándose en su comportamiento de entrada-salida y abstrayéndose del flujo de control.
- La **semántica axiomática** se basa en usar lógicas de programas (como la lógica de Hoare) para razonar sobre los programas.
- La **semántica operacional** describe el comportamiento de los programas por medio de máquinas abstractas.
- El **cálculo de procesos** se centra en el comportamiento de sincronización y comunicación de sistemas concurrentes.

Principales Paradigmas de Programación

- ❑ Imperativo
- ❑ Funcional
- ❑ Lógico
- ❑ Orientado a Objetos
- ❑ Concurrente

El Modelo de Computación Imperativo

- La computación consiste *en efectuar cambios y responder a la información almacenada en una memoria.*
- La computación puede describirse en términos de una *secuencia* de *pasos* determinados por los *estados de la memoria.*
- Matemáticamente, esta forma de computación puede caracterizarse en términos de la *máquina de Turing.*
- Qué es y qué no es computable puede derivarse a partir de las capacidades de la máquina de Turing.

La Programación Imperativa

- El modelo imperativo es la base de la forma en la que se construyen los computadores (*arquitectura Von Neumann*).
- Muchos lenguajes de programación ampliamente conocidos incluyen un subconjunto de características *imperativas*.
- Los algoritmos expresados imperativamente pueden analizarse en términos de cuántos pasos básicos realizan y cuánta memoria requieren (lo que ha dado lugar a estudiar la *complejidad computacional*).

El Modelo de Computación Funcional

- La computación consiste *en aplicar funciones a datos*.
- Todo puede construirse con funciones las cuales pueden combinarse de forma compleja.
- Matemáticamente, las funciones y sus comportamiento puede modelizarse con el *lambda cálculo*.
- Otros modelos de computación: lógica combinatoria y los sistemas de reescritura.

La Programación Funcional

- Los lenguajes de PF tienen una sintaxis simple pero son muy expresivos: *alta productividad*.
- Pueden modularizarse ya que *carece de efectos laterales*.
- La PF introduce ciertas ideas de programación:
 - ▣ declarativa (sin *control explícito*, aunque con variantes).
 - ▣ sin una “arquitectura de máquina” explícita (modelo de memoria).

Laboratorio con **Haskell**

El Modelo de Computación Lógico

- La computación consiste *en razonar sobre qué se deduce del enunciado de un problema*.
- En un problema computacional, los datos y restricciones pueden ser expresados en lógica.
- Computar el resultado es inferir que algo se sigue lógicamente de una descripción de los aspectos relevantes del mundo.
- Una forma particular de enunciados lógicos, *las cláusulas de Horn*, tienen una interpretación computacional natural.

La Programación Lógica

- Los programas lógicos también tienen una sintaxis simple.
- Heredan la modularidad natural de los programas funcionales, pero pueden modelizar **relaciones** además de funciones.
- La PL introduce ciertas ideas de programación:
 - ▣ declarativa (sin **control explícito**, aunque con variantes).
 - ▣ datos parcialmente definidos
 - ▣ flexibilidad en qué argumentos son de entrada o salida.

Laboratorio con **Prolog**

El Modelo de Computación Orientado a Objetos

- La computación consiste *en la interacción entre distintos participantes que pueden tener un estado propio*.
- Capturar las características esenciales:
 - ▣ **objetos** (colecciones de atributos y métodos)
 - ▣ *crear y destruir objetos*
 - ▣ **usar métodos** de un objeto (llamada a *funciones* o *paso de mensajes*).
 - ▣ **alterar atributos y métodos** en un objeto.
- Modelos de computación: cálculo de objetos, álgebra de procesos, cálculo de sistemas comunicantes

La Programación Orientada a Objetos

- ❑ Programación con **encapsulación, estado explícito y herencia**.
- ❑ Soportado por la abstracción **clase**.
- ❑ Un programa OO describe el comportamiento de un sistema en términos de sus constituyentes (objetos).
- ❑ Cada objeto tiene datos internos y la capacidad de actuar (cambiar) esos datos.
- ❑ Los objetos solo interactúan a través de mensajes.

El Modelo de Computación Concurrente

- La computación consiste *en la ejecución simultánea de varias instrucciones (al mismo tiempo)*.
- Características de los sistemas concurrentes (opuestas al modelo secuencial)
 - ▣ No terminación
 - ▣ No determinismo
 - ▣ Interferencia
- Modelos de computación: redes de petri, conducido por los datos (hilos, thread), sistemas de transición, streams (productor/consumidor), conducido por la demanda (lazy), cálculo de procesos.

La Programación Concurrente

- Varias aproximaciones:
 - ▣ estado compartido (Java)
 - ▣ pase de mensajes (Erlang)
- En un programa concurrente, cada secuencia de operaciones (*thread*) se ejecuta de forma secuencial pero los hilos se comunican e interfieren entre sí.
- La interferencia está sujeta a restricciones impuestas por las operaciones de sincronización.