

UNIVERSIDAD DE CÓRDOBA

ESCUELA POLITÉCNICA SUPERIOR

DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA Y ANÁLISIS NUMÉRICO



PROCESADORES DE LENGUAJES

GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA
ESPECIALIDAD DE COMPUTACIÓN
TERCER CURSO
SEGUNDO CUATRIMESTRE



PROGRAMA

- TEMA I.- INTRODUCCIÓN
- TEMA II.- ANÁLISIS LEXICOGRÁFICO
- TEMA III.- FUNDAMENTOS TEÓRICOS DEL ANÁLISIS SINTÁCTICO
- TEMA IV.- ANÁLISIS SINTÁCTICO DESCENDENTE
- TEMA V.- ANÁLISIS SINTÁCTICO ASCENDENTE

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

✓ Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación

√Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación

✓ Programa fuente: algoritmo escrito en un lenguaje de programación

- √Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación
- ✓ Programa fuente: algoritmo escrito en un lenguaje de programación
- ✓ Los programas fuentes no pueden ser ejecutados directamente por los ordenadores

- ✓ Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación
- ✓ Programa fuente: algoritmo escrito en un lenguaje de programación
- ✓ Los programas fuentes no pueden ser ejecutados directamente por los ordenadores
- ✓ Los ordenadores sólo ejecutan código escrito en lenguaje máquina

- √Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación
- ✓ Programa fuente: algoritmo escrito en un lenguaje de programación
- ✓ Los programas fuentes no pueden ser ejecutados directamente por los ordenadores
- ✓ Los ordenadores sólo ejecutan código escrito en lenguaje máquina
- ✓ Problema: transformar el programa fuente en código ejecutable

- √ Los algoritmos permiten resolver los problemas de computación
- ✓ Programa fuente: algoritmo escrito en un lenguaje de programación
- ✓ Los programas fuentes no pueden ser ejecutados directamente por los ordenadores
- ✓ Los ordenadores sólo ejecutan código escrito en lenguaje máquina
- ✓ Problema: transformar el programa fuente en código ejecutable

Programa fuente → Transformador → Código ejecutable

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Existen dos tipos de transformación:

- ✓ Existen dos tipos de transformación:
 - > Traducción
 - Interpretación

- ✓ Existen dos tipos de transformación:
 - Traducción
 - ☐ Un programa fuente (alto nivel) es convertido en código ejecutable (bajo nivel) que puede ser ejecutado independientemente.

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción

Programa fuente →

Traductor

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción

Programa fuente → Traductor



Errores de traducción

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción

Programa fuente → Traductor → Código

→ Código ejecutable

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción



Programa fuente →

Traductor

→ Código ejecutable

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción



Programa fuente →

Traductor

→ Código ejecutable

V



Errores de ejecución

Resultados

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Traducción



Programa fuente →

Traductor

→ Código ejecutable



Resultados

- ✓ Existen dos tipos de transformaciones
 - > Traducción
 - Interpretación o simulación: consta de tres fases que se repiten sucesivamente

- ✓ Existen dos tipos de transformaciones
 - Traducción
 - Interpretación o simulación: consta de tres fases que se repiten sucesivamente
 - 1. Análisis del código fuente para determinar la siguiente sentencia a ejecutar.

- ✓ Existen dos tipos de transformaciones
 - Traducción
 - Interpretación o simulación: consta de tres fases que se repiten sucesivamente
 - 1. Análisis del código fuente para determinar la siguiente sentencia a ejecutar.
 - 2. Generación del código que se ha de ejecutar.

- ✓ Existen dos tipos de transformaciones
 - Traducción
 - Interpretación o simulación: consta de tres fases que se repiten sucesivamente
 - 1. Análisis del código fuente para determinar la siguiente sentencia a ejecutar.
 - 2. Generación del código que se ha de ejecutar.
 - 3. Ejecución del código generado.

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Interpretación

Programa fuente → Intérprete

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Interpretación



Programa fuente → Intérprete

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Interpretación



- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Interpretación



- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Interpretación



Programa fuente → Intérprete



Resultados

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Diferencias fundamentales entre traducción e interpretación

- ✓ Diferencias fundamentales entre traducción e interpretación
- Traducción
 - Independencia
 - El código generado se puede ejecutar independientemente del programa fuente y del traductor.
 - Se traduce una vez y se ejecuta muchas veces.

- Interpretación
 - Dependencia
 - El código generado sólo se puede ejecutar con el intérprete y el programa fuente.
 - Se interpreta y ejecuta a la vez.

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - ✓ Diferencias fundamentales entre traducción e interpretación
- Traducción
 - Independencia
 - Necesidades de memoria
 - El código generado se ha de almacenar en memoria.

- Interpretación
 - Dependencia
 - ☐ Sin necesidad de memoria
 - El código generado no se almacena en memoria.

- Traducción
 - ☐ Independencia
 - Necesidades de memoria
 - Eficiencia
 - Una vez generado el código, éste se ejecuta con rapidez.

- Interpretación
 - Dependencia
 - ☐ Sin necesidad de memoria
 - Menos eficiencia
 - El código se ha de volver a generar para volver a ser ejecutado.

- Traducción
 - ☐ Independencia
 - Necesidades de memoria
 - ☐ Eficiencia
 - ☐ Global
 - Posee una visión completa del programa pudiendo generar mensajes de error más detallados.

- Interpretación
 - Dependencia
 - ☐ Sin necesidad de memoria
 - ☐ Menos eficiencia
 - □ Local
 - Posee una visión parcial del programa, ya que interpreta el código sentencia a sentencia.

- Traducción
 - Independencia
 - Necesidades de memoria
 - ☐ Eficiencia
 - ☐ Global
 - No interactividad
 - No permite la interacción con el programa fuente

- Interpretación
 - Dependencia
 - Sin necesidad de memoria
 - ☐ Menos eficiencia
 - ☐ Local
 - □ Interactividad
 - Permite una interacción con el programa durante su desarrollo.

- Traducción
 - □ Independencia
 - Necesidades de memoria
 - Eficiencia
 - □ Global
 - No interactividad
 - No inclusión de código durante la ejecución

- Interpretación
 - Dependencia
 - Sin necesidad de memoria
 - □ Menos eficiencia
 - ☐ Local
 - □ Interactividad
 - Inclusión de código durante la ejecución
 - v.g.: intérpretes de Smalltalk, Lisp y Prolog.

- ✓ Combinación de la traducción e interpretación:
 - son procesos complementarios

- ✓ Combinación de la traducción e interpretación:
 - Interpretación + traducción
 - ☐ Se facilita la **depuración del código**:
 - la interpretación permite la interacción con el programa durante su desarrollo.
 - ☐ El código depurado permite **generar código** ejecutable **más eficiente**.

- ✓ Combinación de la traducción e interpretación:
 - Interpretación + traducción:
 - ☐ Se facilita la **depuración**:
 - la interpretación permite la interacción con el programa durante su desarrollo.
 - ☐ El código depurado permite generar código ejecutable más eficiente.
 - > Traducción + interpretación:
 - ☐ El programa fuente se traduce a **código** intermedio.
 - ☐ El código intermedio puede ser interpretado en diferentes entornos de ejecución.
 - □ V.g.: Java, C#, ...

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
 - √ Tipos de lenguajes

- √ Tipos de lenguajes
 - Lenguajes interpretados:
 - Utilizan un intérprete para ejecutar sus programas.
 - ☐ V.g.: APL, Lisp, Scheme, Prolog, Java, Smalltalk, etc.

- √ Tipos de lenguajes
 - Lenguajes interpretados:
 - Utilizan un intérprete para ejecutar sus programas.
 - Lenguajes compilados:
 - ☐ Utilizan un traductor denominado "compilador" para generar el programa ejecutable.
 - □ V.g.: Fortran, Pascal, Ada, C, C++

- √ Tipos de lenguajes
 - Lenguajes interpretados:
 - Utilizan un intérprete para ejecutar sus programas.
 - Lenguajes compilados:
 - ☐ Utilizan un traductor denominado "compilador" para generar el programa ejecutable.
 - No es una clasificación excluyente: existen lenguajes que poseen intérpretes y compiladores:
 - ☐ Intérprete: utilizado para el desarrollo, depuración y puesta a punto.
 - ☐ Compilador: genera el programa ejecutable.
 - ☐ V. g.: Visual Basic, Builder C++, etc.

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Preprocesador
- √ Compilador
- ✓ Ensamblador
- ✓ Enlazador ("linker")
- ✓ Cargador ("loader")

✓ Preprocesador

- Programa inicial escrito en un lenguaje de alto nivel extendido
- Programa final escrito en un lenguaje de alto nivel estándar
- > V.g.: "cpp" es un preprocesador del lenguaje C que realiza las siguientes acciones:
 - ☐ Expandir macros: #define PI 3.141592
 - ☐ Incluir ficheros: #include <stdio.h>
 - ☐ Eliminar comentarios: /* Menú principal */
 - ☐ Etc.
- > Nota: también existen preprocesadores para embellecer el programa fuente.

- ✓ Preprocesador
- √ Compilador
 - Programa inicial escrito en un lenguaje de alto nivel
 - > Programa final escrito en un lenguaje de bajo nivel (máquina o ensamblador).

- ✓ Preprocesador
- √ Compilador
- ✓ Ensamblador
 - > Programa inicial escrito en lenguaje ensamblador
 - Programa final escrito en código máquina
 - > Nota: el ensamblador es un caso particular de compilador.

- ✓ Preprocesador
- √ Compilador
- ✓ Ensamblador
- ✓ Enlazador ("linker")
 - > Programa inicial escrito en código reubicable (posiciones de memoria relativas)
 - ▶ Programa final escrito en código máquina absoluto o ejecutable
 - > Notas:
 - ☐ Además incluye el código de las funciones de las bibliotecas utilizadas por el programa fuente.
 - ☐ Algunas veces genera código reubicable.

- ✓ Preprocesador
- √ Compilador
- ✓ Ensamblador
- ✓ Enlazador
- √ Cargador ("loader"):
 - > Programa inicial escrito en código reubicable
 - > Programa final escrito en código máquina ejecutable
 - > Nota: no suele ser un programa independiente.

✓ Combinación de los tipos de traductores

Programa fuente extendido

✓ Combinación de los tipos de traductores

Programa fuente extendido

Preprocesador



Programa fuente estándar

✓ Combinación de los tipos de traductores

Programa fuente extendido





Programa fuente estándar

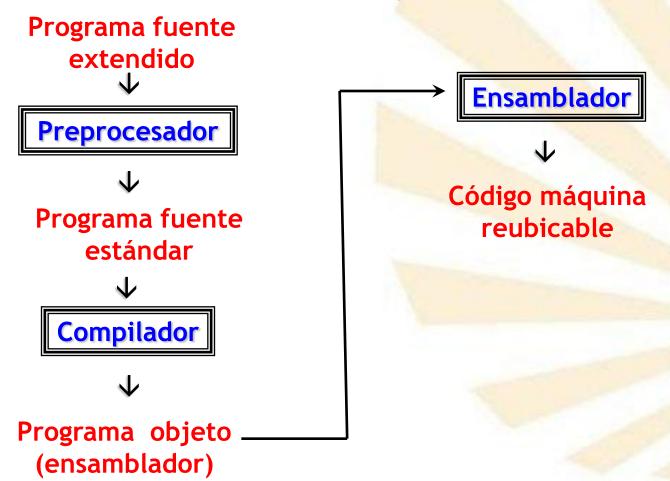


Compilador

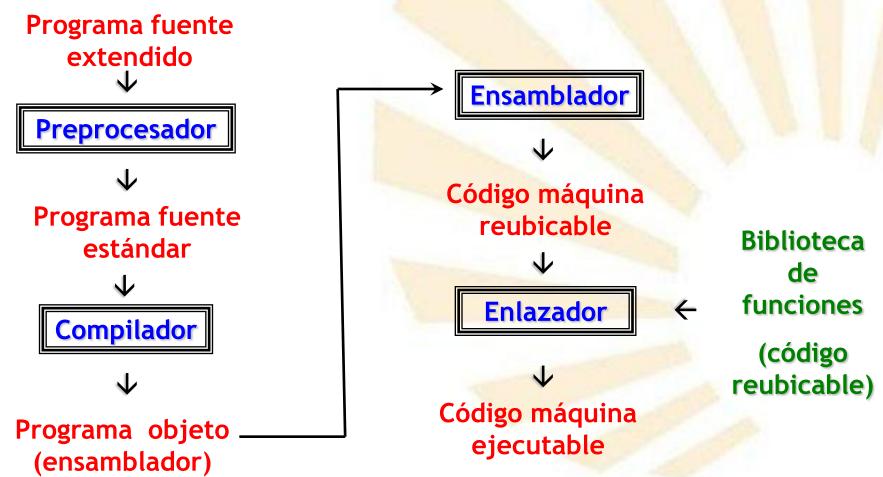


Programa objeto (ensamblador)

✓ Combinación de los tipos de traductores



✓ Combinación de los tipos de traductores



TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación
- ✓ Depurador
- ✓ Generador del programa ejecutable
- ✓ Perfilador
- ✓ Entorno de desarrollo integrado

- ✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación
 - Facilita la edición de los programas al mostrar las estructuras de las sentencias de un lenguaje de programación.
 - > Evita la aparición de errores léxicos y, sobre todo, sintácticos.

✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación

✓ Depurador

- En realidad es un **intérprete** que permite **ejecutar** el programa de forma **supervisada**.
- ≻Permite la **ejecución paso a paso** del programa.
- ➤ Permite comprobar los valores de las variables, establecer puntos de parada, etc.
- ➤ V.g.: algunos depuradores de C son gdb, ddd, dbx, dbxtool.

- ✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación
- ✓ Depurador
- √ Generador del programa ejecutable
 - Analiza las dependencias del código las bibliotecas de funciones para crear el código ejecutable.
 - V.g.: Install Shield, Setup Factory, etc.

- ✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación
- ✓ Depurador
- ✓ Generador del programa ejecutable
- ✓ Perfilador
 - ➤ Herramienta muy útil para la **optimización** de los programas.
 - ➤ Permite conocer el perfil de ejecución de un programa.
 - ➤ Genera estadísticas sobre la ejecución del programa relativas a uso de funciones, accesos a memoria, tiempos de ejecución, etc.
 - > Se pueden descubrir "los cuellos de botella", es decir, dónde se requiere más tiempo de ejecución.

- ✓ Editor basado en la estructura sintáctica del lenguaje de programación
- ✓ Depurador
- ✓ Generador del programa ejecutable
- ✓ Perfilador
- ✓ Entorno de desarrollo integrado: incluye
 - **>**un editor,
 - >un compilador,
 - >un enlazador,
 - >un depurador,
 - > etc.

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Fases
 - ✓ Pasos

ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS

✓ Fases

- > Análisis: se encarga de comprobar que el programa fuente está bien escrito
- > Síntesis: se ocupa de la generación del código ejecutable
- > Componentes auxiliares:
 - ☐ Administrador de la tabla de símbolos
 - ☐ Gestor de errores

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Fases
 - > Análisis
 - □ Análisis léxico
 - **>**Síntesis

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - Análisis sintáctico
 - **>**Síntesis

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - □ Análisis semántico
 - **>**Síntesis

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - **≻**Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - ☐ Análisis semántico
 - Síntesis
 - ☐ Generación de código intermedio

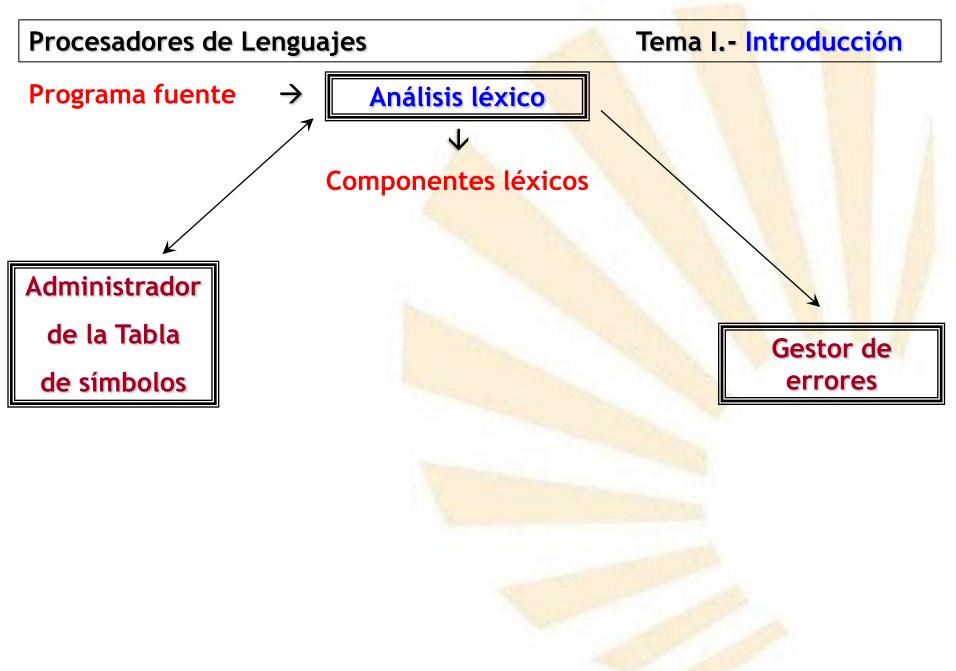
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - **≻**Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - ☐ Análisis semántico
 - Síntesis
 - ☐ Generación de código intermedio
 - ☐ Optimización de código intermedio

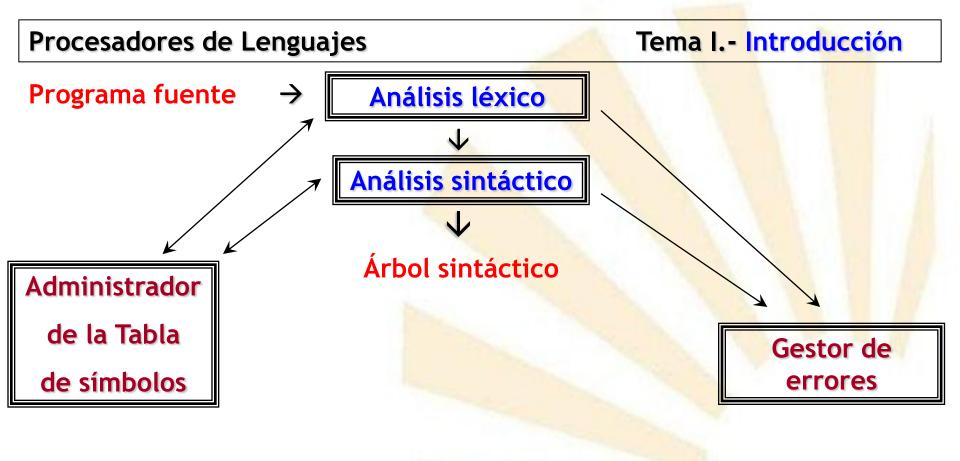
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - **≻**Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - ☐ Análisis semántico
 - Síntesis
 - ☐ Generación de código intermedio
 - ☐ Optimización de código intermedio
 - ☐ Generación de código

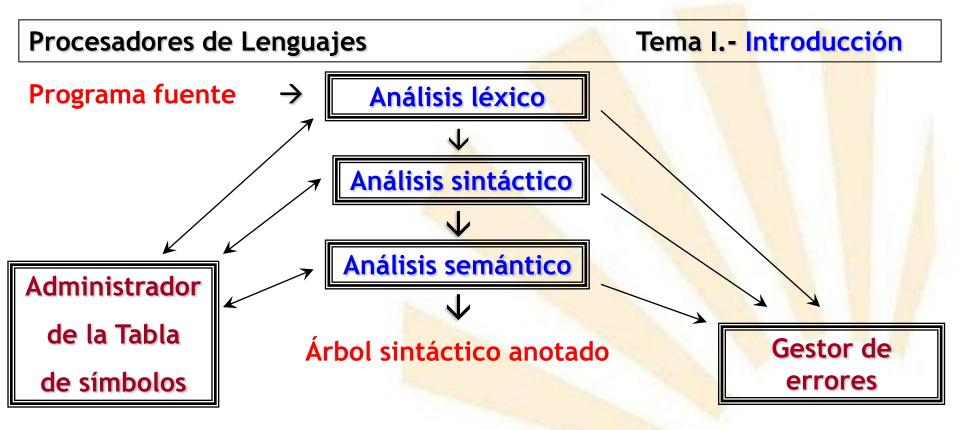
ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS

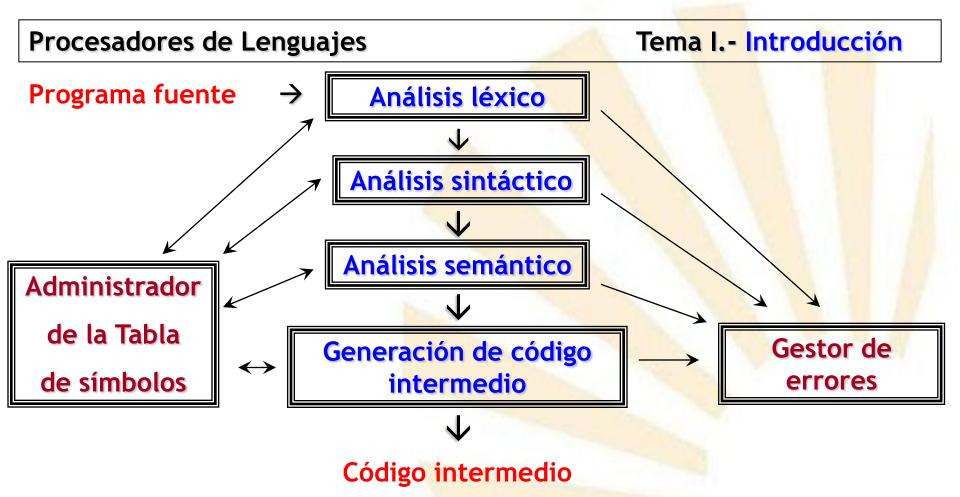
- ✓ Fases
 - **≻**Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - ☐ Análisis semántico
 - Síntesis
 - ☐ Generación de código intermedio
 - ☐ Optimización de código intermedio
 - ☐ Generación de código
 - □ Optimización de código

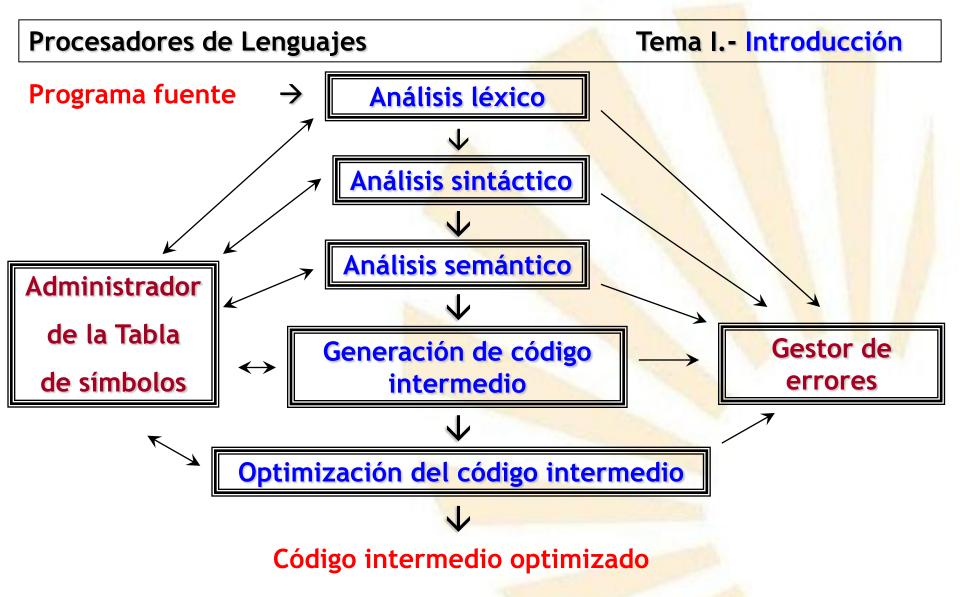
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Componentes auxiliares
 - ☐ Administrador de la tabla de símbolos
 - □Gestor de errores

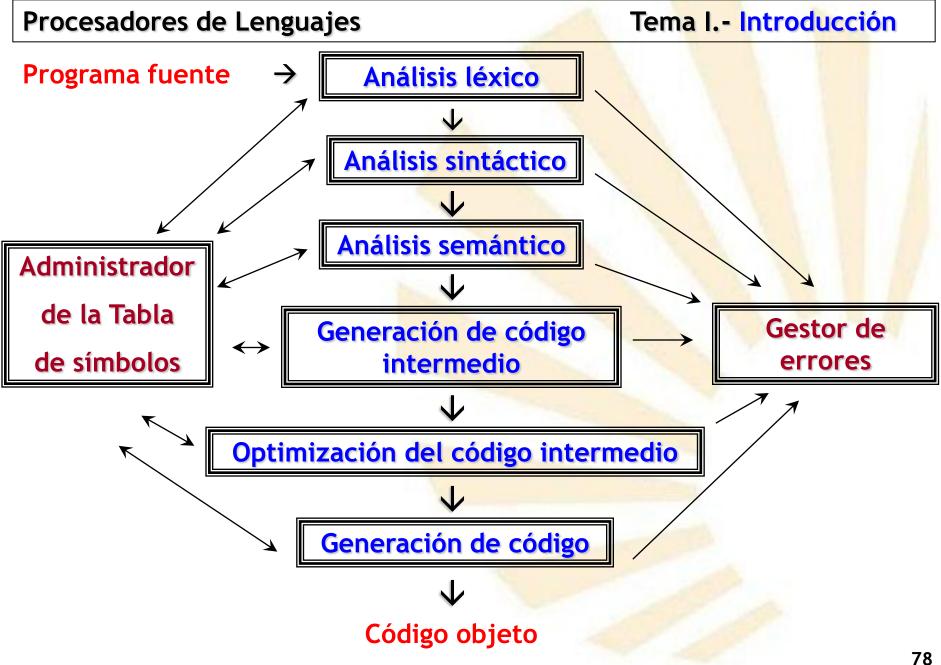


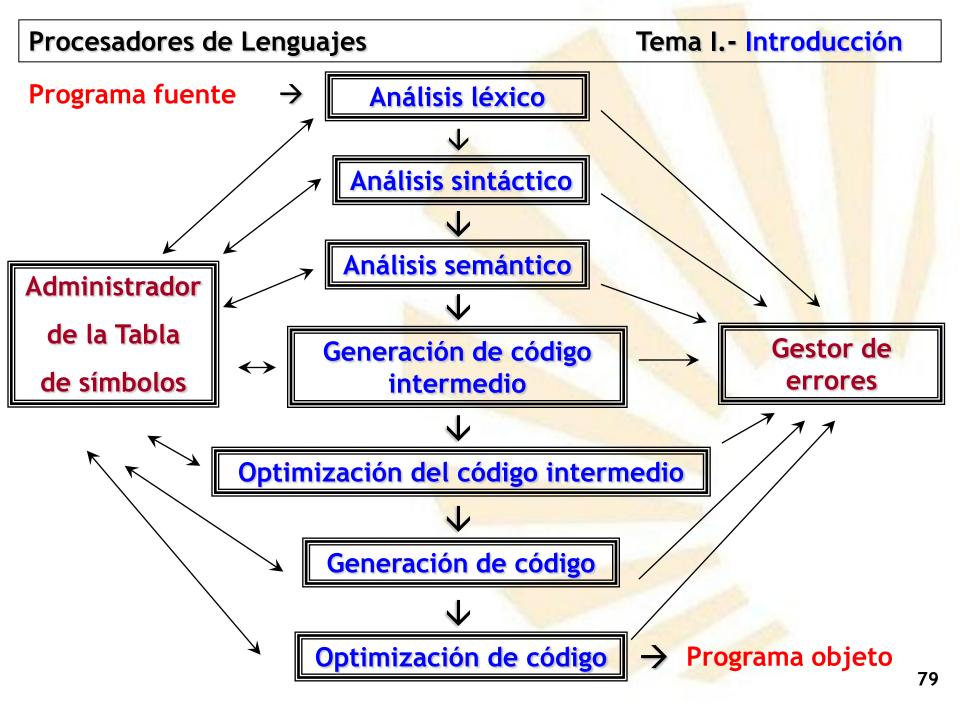






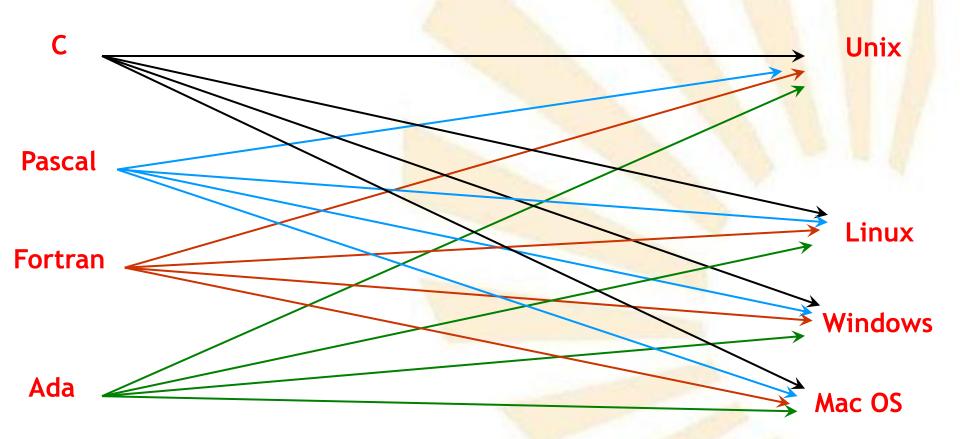






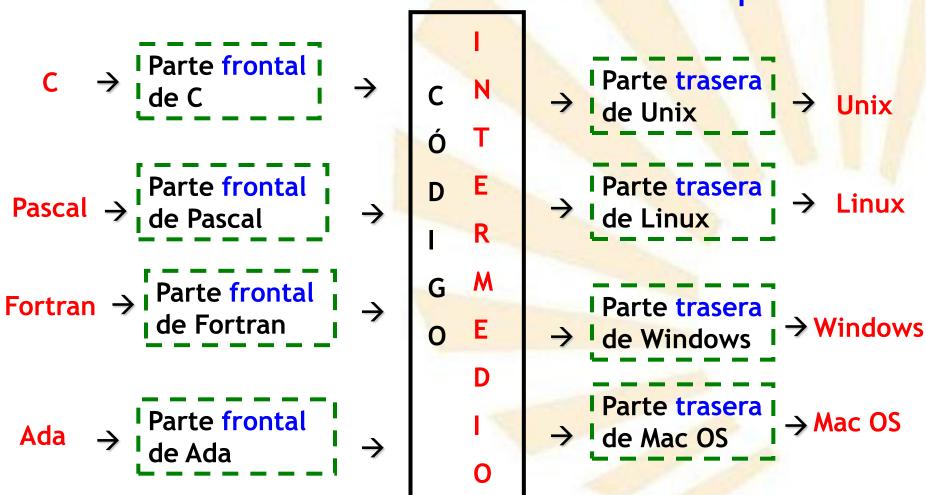
Necesidad de agrupar las fases de la compilación

4 Lenguajes de programación × 4 Sistemas operativos = 16 compiladores



4 Partes frontales + 4 Partes traseras = 8 Partes

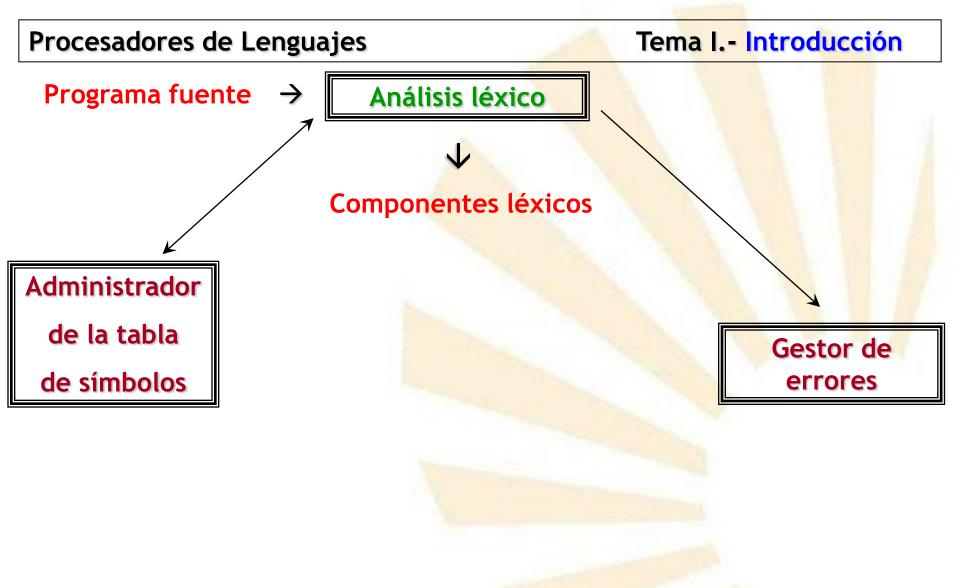
4 Partes frontales × 4 Partes traseras = 16 Compiladores



- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Análisis
 - ☐ Se encarga de comprobar que el programa fuente está bien escrito.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Análisis
 - ☐ Análisis léxico
 - ☐ Análisis sintáctico
 - ☐ Análisis semántico

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - > Análisis léxico
 - > Análisis sintáctico
 - > Análisis semántico



- ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ También denominado análisis lexicográfico, análisis lineal, explorador o "scanner".

- ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ También denominado análisis lexicográfico, análisis lineal, explorador o "scanner".
 - ☐ Única fase que tiene contacto con el código del programa fuente: favorece la modularidad y la interactividad.

- ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ También denominado análisis lexicográfico, análisis lineal, explorador o "scanner".
 - ☐ Única fase que tiene contacto con el código del programa fuente: favorece la modularidad y la interactividad.
 - ☐ Objetivo:
 - Leer el programa fuente carácter a carácter y obtener los componentes léxicos o "tokens"

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ También denominado análisis lexicográfico, análisis lineal, explorador o "scanner".
 - ☐ Única fase que tiene contacto con el código del programa fuente: favorece la modularidad y la interactividad.
 - ☐ Objetivo:
 - Leer el programa fuente carácter a carácter y obtener los componentes léxicos o "tokens"
- Programa fuente

Analizador léxico

→ Componentes léxicos

- ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ Componente léxico o "token": agrupación de caracteres con significado propio.
 - Palabras reservadas: if, else, while, ...
 - Identificadores: dato, mayor, bandera, ...
 - Operadores aritméticos: +, -, *, /, div, mod, ...
 - Operadores relacionales: <, <=, >, >=, ...
 - Signos de puntuación: {, }, (,), ;, ...
 - Etc.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - Análisis léxico
 - ☐ if (divisor != 0.0) dividendo = divisor * cociente + resto ;
 - ☐ Componentes léxicos enviados al análisis sintáctico:
- Palabra clave IF: if
- Los espacios en blanco son suprimidos
- Paréntesis izquierdo: (
- Identificador: divisor
- Operador relacional DISTINTO: !=
- Número: 0.0
- Paréntesis derecho:)

- Identificador: dividendo
- Símbolo de asignación: =
- Identificador: divisor
- Operador aritmético de multiplicación: *
- Identificador: cociente
- Operador aritmético de adición: +
- Identificador: resto
- Delimitador de fin de sentencia: ;

√ Tabla de símbolos

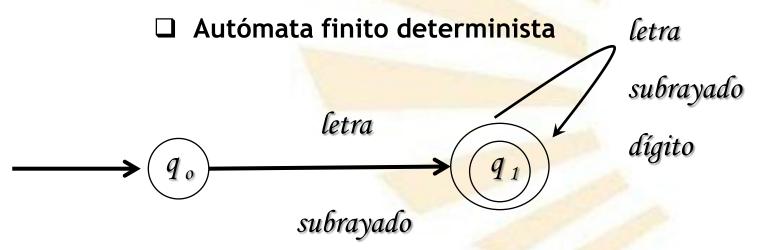
Nombre	Atributo 1	Atributo 2	•••
cociente	•••	•••	
dividendo	•••	•••	•••
divisor	•••	•••	•••
resto	•••	•••	•••
•••	•••	•••	•••

- ✓ Análisis
 - > Análisis léxico
 - □Componentes léxicos eliminados
 - Los espacios en blanco, tabuladores y saltos de línea.
 - Los comentarios.
 - ☐ Estos componentes léxicos
 - Favorecen la lectura y comprensión de los programas.
 - Pero no son necesarios para generar el código ejecutable.
 - ☐ Generalmente, el análisis léxico es una subrutina o procedimiento auxiliar del análisis sintáctico.

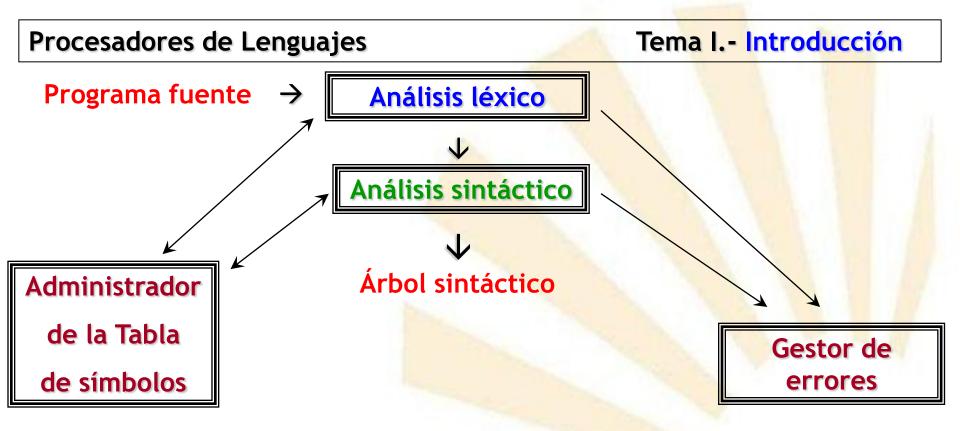
- ✓ Análisis
 - > Análisis léxico
 - ☐ Se utilizan las **expresiones regulares** para definir las características de los componentes léxicos.
 - ☐ A partir de las expresiones regulares, se genera el analizador léxico que simula el funcionamiento de un autómata finito determinista.
 - Nota
 - Véase el tema nº 2

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - > Análisis léxico
 - □Ejemplo:
 - Expresión regular que denota los identificadores del lenguaje C

(letra + subrayado) (letra + subrayado + dígito)*



- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - >Análisis léxico
 - > Análisis sintáctico
 - > Análisis semántico



- ✓ Análisis
 - > Análisis sintáctico
 - ☐ También denominado análisis jerárquico o gramatical o "parser".
 - □ Objetivos:
 - Comprobar la sintaxis del código fuente: utiliza las reglas gramaticales del lenguaje fuente y los componentes léxicos.
 - Generar una representación jerárquica (figurada): árbol sintáctico.

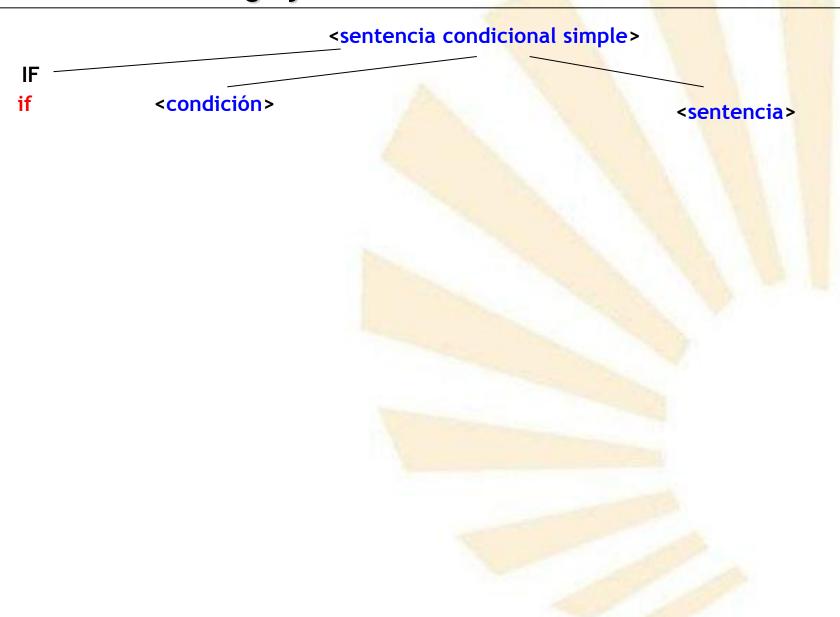
✓ Análisis

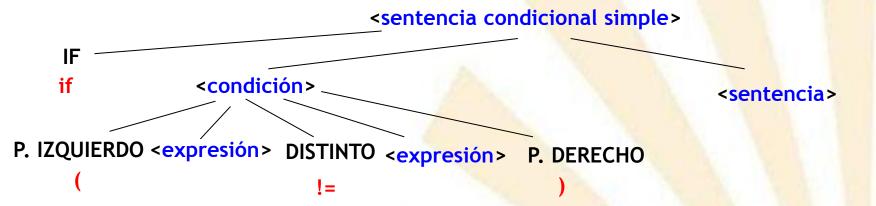
> Análisis sintáctico

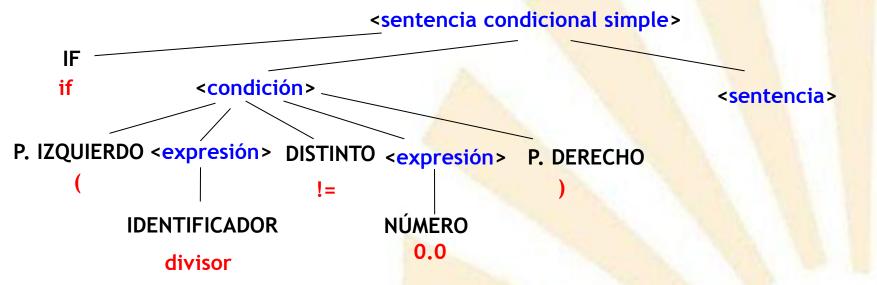
- ☐ Se utilizan **gramáticas de contexto libre** para definir la **sintaxis de las sentencias** de **l**os lenguajes de programación.
- ☐ A partir de la gramática de contexto libre, se genera el analizador sintáctico que simula el funcionamiento de un autómata con pila.

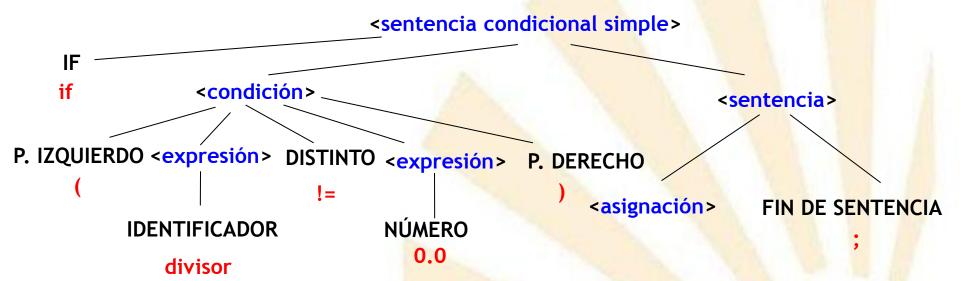
□ Nota

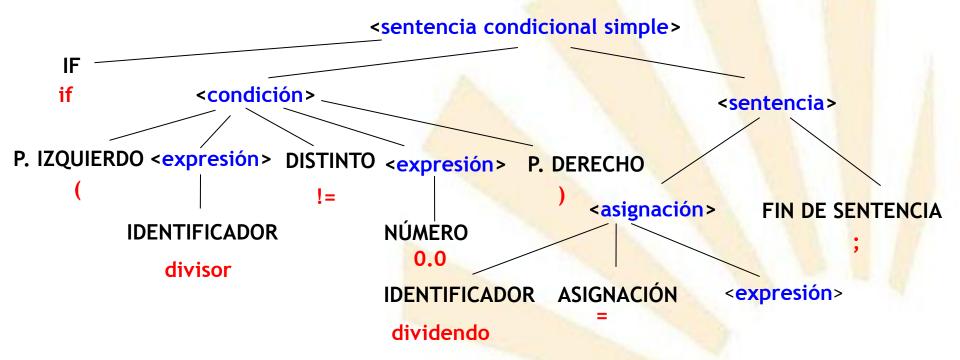
Véanse los temas n° 3, 4 y 5.

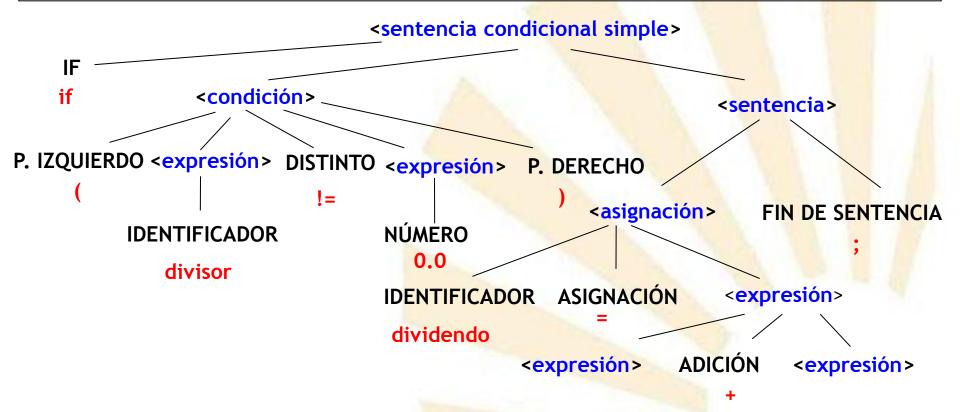


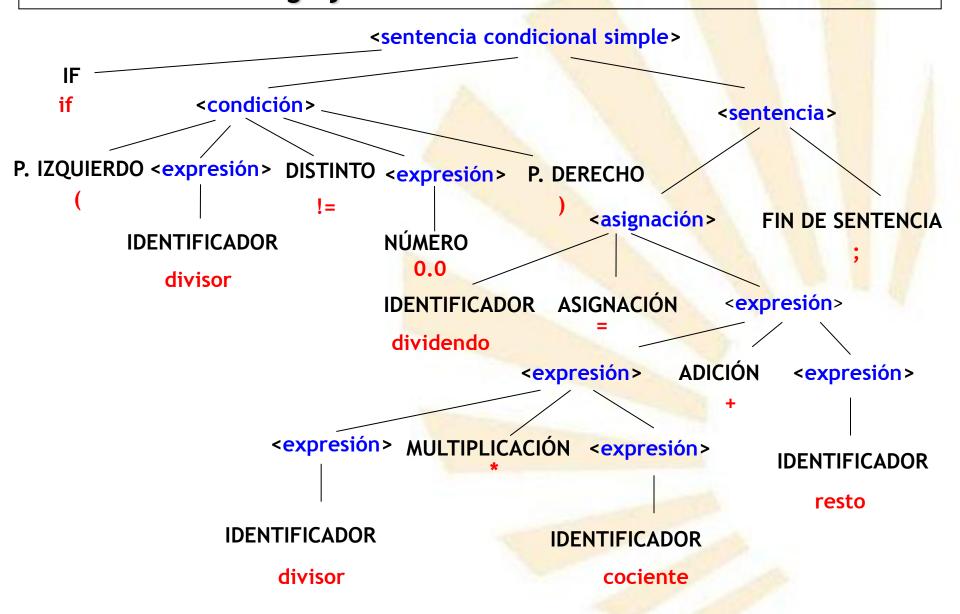


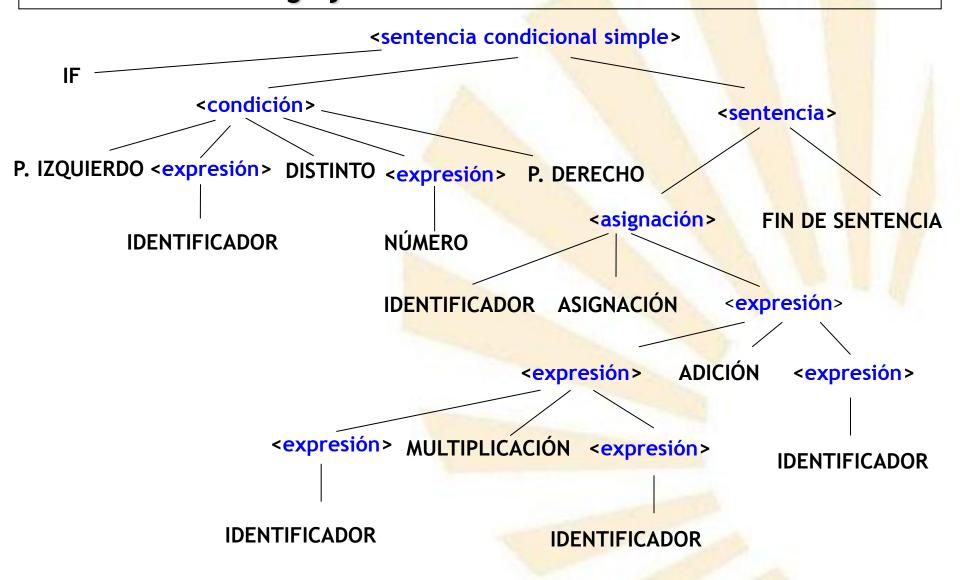




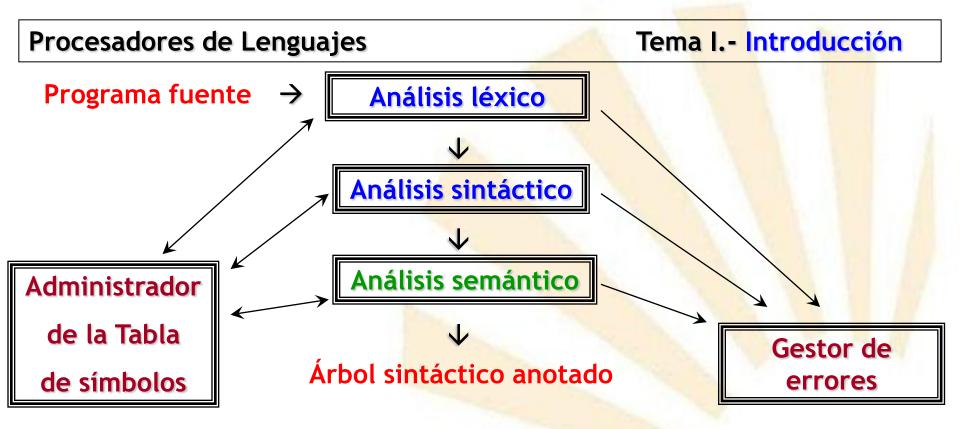








- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Análisis
 - >Análisis léxico
 - > Análisis sintáctico
 - > Análisis semántico



/	•	,		•
√	Δι	na	11	sis
-	$\boldsymbol{\mathcal{A}}$	ıu	LI.	212

/	1	7 1	•	•			/		
	\n		110	'10		m'	2 n	**	\cap
	4I I	a		12	26	1116	•	LI	U

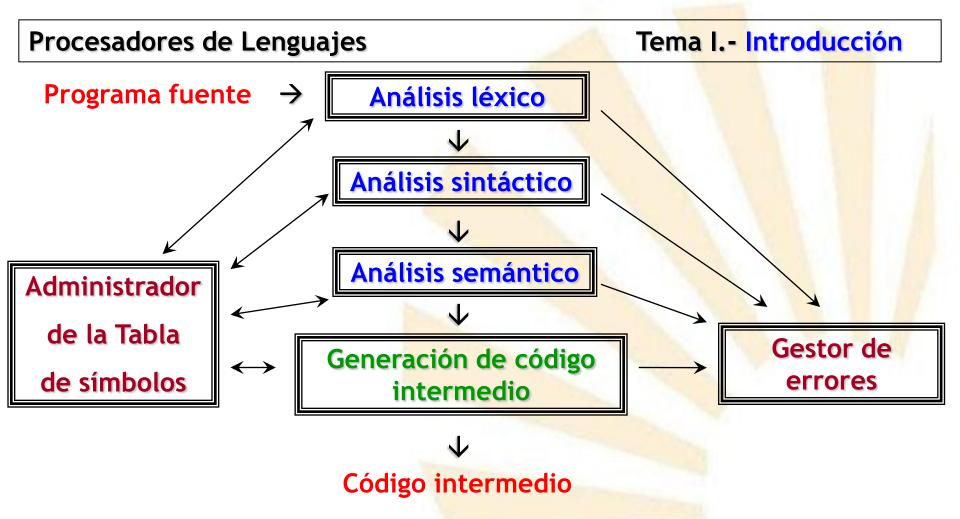
- ☐ Comprueba si el significado de las sentencias es correcto.
- ☐ Utiliza el árbol sintáctico y la tabla de símbolos.
- ☐ Algunos de los errores semánticos que pueden detectar:
 - Operandos y operadores incompatibles.
 - Diferencia de tipos entre los argumentos reales y los argumentos formales.
 - Etc.

□El análisis **semántico** suele estar **integrado** en el análisis **sintáctico**.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Análisis
 - Síntesis
 - ☐ Se encarga de transformar la representación obtenida durante el análisis en el código objeto o ejecutable

- ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - Optimización del código intermedio
 - > Generación de código
 - Optimización del código

- ✓ Síntesis
 - Generación de código intermedio
 - Optimización del código intermedio
 - > Generación de código
 - > Optimización del código



- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - ☐ Genera una representación intermedia del código fuente que ha de tener las siguientes características
 - Ha de ser fácil de generar a partir del código fuente.
 - Ha de ser fácil de traducir al código objeto o ejecutable

Código fuente → Código intermedio → Código objeto o ejecutable

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - ☐ Genera un representación intermedia del código fuente
 - ☐ Es una fase opcional, pero muy recomendable.
 - "Redestinación":
 - ❖ Al integrarse en la "parte frontal" del compilador, favorece la generación de código objeto para distintos entornos de ejecución.
 - Optimización independiente del entorno de ejecución

- ✓ Sintesis
 - > Generación de código intermedio
 - ☐ Se utilizan definiciones dirigidas por la sintaxis o esquemas de traducción que se incorporan al análisis sintáctico.
 - ☐ Tipos de representaciones intermedias:
 - Notación postfija
 - Árboles sintácticos
 - Grafos dirigidos acíclicos
 - Código de tres direcciones:
 - Cuádruplas, triples y triples indirectos.

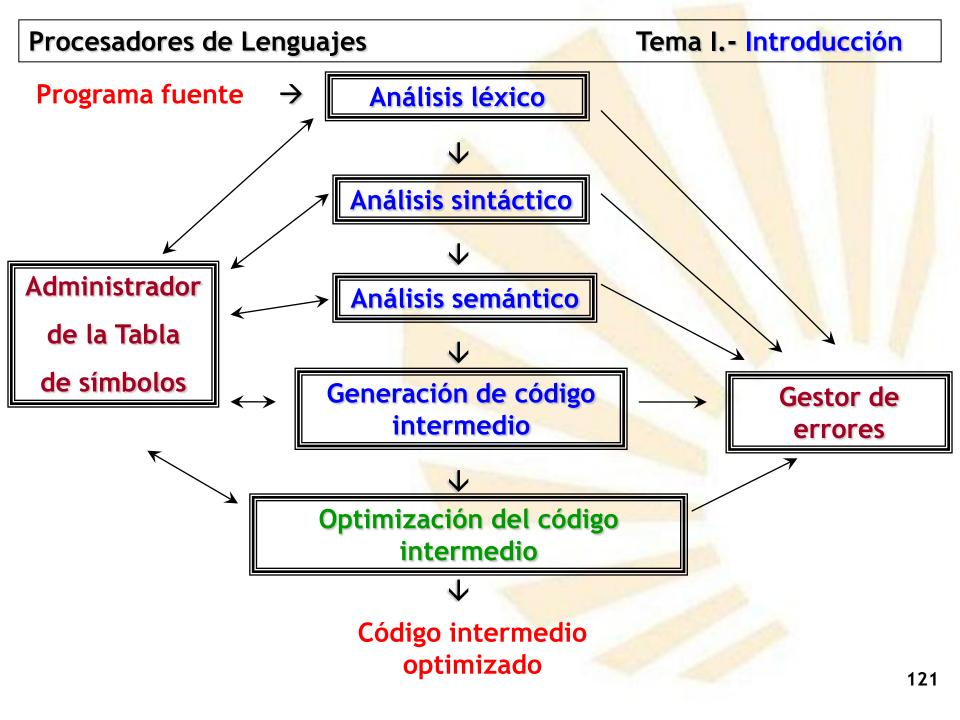
- ✓ Síntesis
 - Generación de código intermedio
 - ☐ if (divisor != 0.0) dividendo = divisor * cociente + resto ;
 - □ Representación intermedia en código de tres direcciones:

```
100. if divisor = 0 goto 104
```

102.
$$t2 := t1 + resto$$

104. ...

- ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - Optimización del código intermedio
 - > Generación de código
 - > Optimización del código

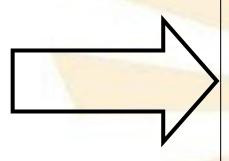


- ✓ Síntesis
 - Optimización del código intermedio
 - ☐ Esta fase es opcional, pero también es recomendable
 - □ Objetivo:
 - Realizar una optimización del código intermedio que sea independiente de la máquina en la que se ejecute el código objeto.
 - ☐ La optimización es un problema NP-Completo

- ✓ Síntesis
 - Optimización del código intermedio
 - ☐ if (divisor != 0.0) dividendo = divisor * cociente + resto ;
 - ☐ Optimización de la representación intermedia en código de tres direcciones:

102.
$$t2 := t1 + resto$$

104. ...



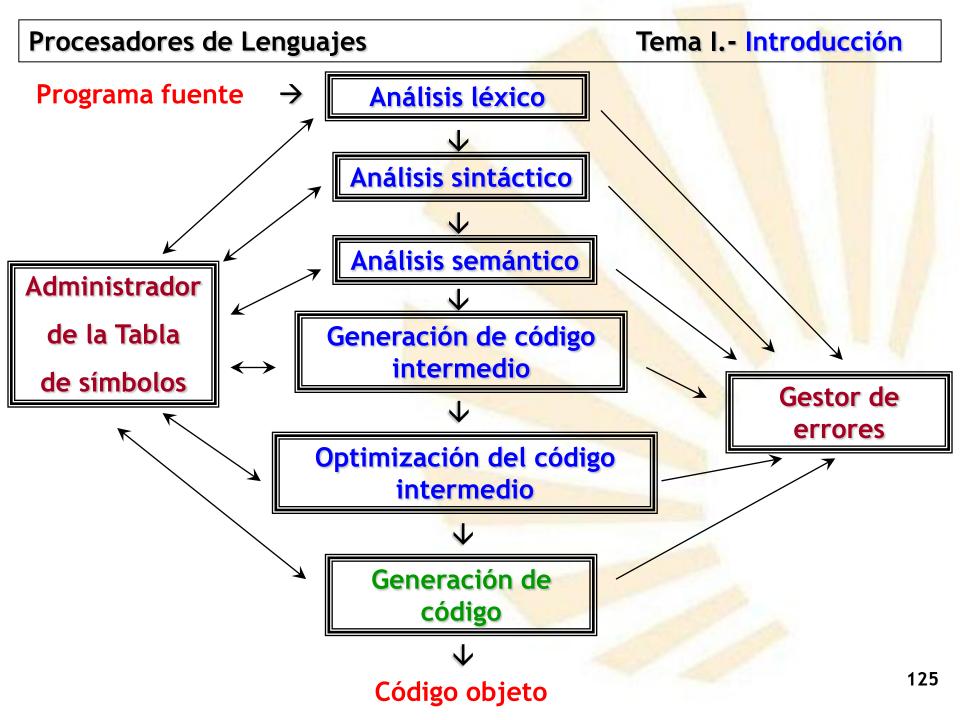
100. if divisor = 0 goto 103

101. t1 := divisor * cociente

102. dividendo := t1 + resto

103. ...

- ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - Optimización del código intermedio
 - Generación de código
 - Optimización del código



- ✓ Síntesis
 - > Generación de código
 - □ Objetivo
 - Traducir la representación intermedia a código objeto o ejecutable (código máquina).
 - ☐ Ejemplo:
 - Se va a generar código objeto en ensamblador
 - Las operaciones aritmético lógicas se han de realizar sobre registros de máquina: R1, R2, ...
 - Las proposiciones **condicionales** son generadas mediante comparaciones (CMP) y saltos condicionales (JE, JLE, ...).

- ✓ Síntesis
 - > Generación de código

```
if (divisor != 0.0)
```

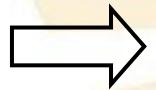
dividendo = divisor * cociente + resto ;

100. if divisor = 0 goto 103

101. t1 := divisor * cociente

102. dividendo := t1 + resto

103. ...



100. MOV divisor, R1

101. CMP #0, R1

102. JE 110

103. MOV cociente, R2

104. MUL R2, R1

105. MOV R1, t1

106. MOV t1, R3

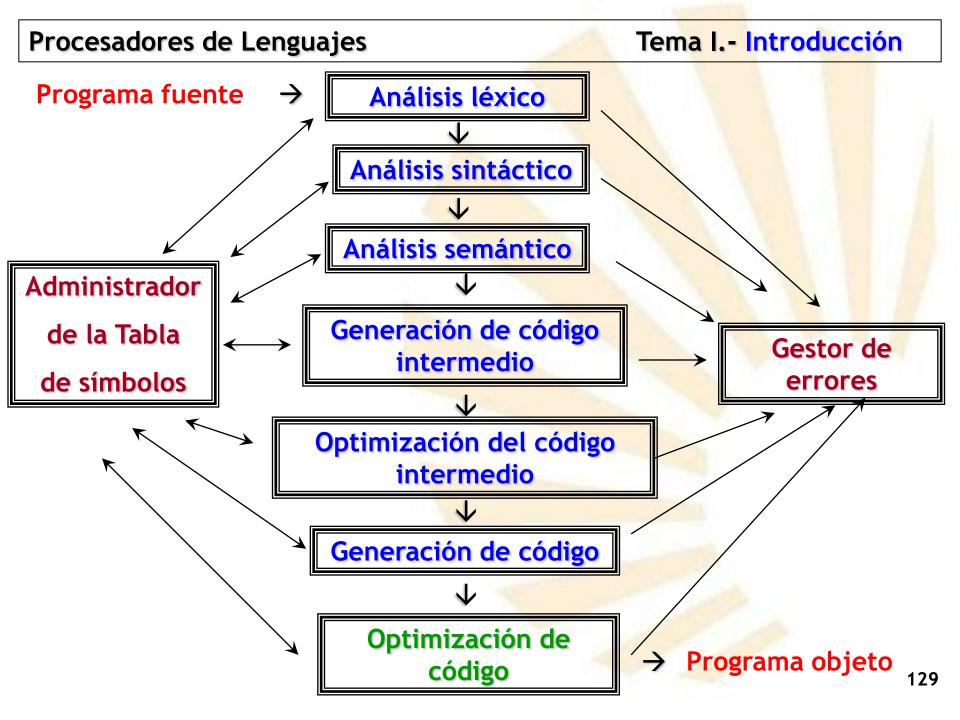
107. MOV resto, R4

108. SUM R3, R4

109. MOV R4, dividendo

110. ..

- ✓ Síntesis
 - > Generación de código intermedio
 - Optimización del código intermedio
 - > Generación de código
 - > Optimización del código



- ✓ Síntesis
 - Optimización del código
 - ☐ Generar un código más eficiente:
 - Ejecución más rápida
 - Ocupar menos espacio de memoria.
 - □La optimización es un problema NP-Completo
 - □Optimizar las necesidades de tiempo y memoria de forma conjunta suele ser difícil
 - ☐ Tiempo y memoria son dos factores contrapuestos.
 - ☐ La optimización absoluta no siempre se puede alcanzar: sólo se producen mejoras, pero no se tiene garantía de que sean óptimas.

- ✓ Síntesis
 - Optimización del código
 - ☐ Las mejores transformaciones son las que obtienen el mayor beneficio con el menor esfuerzo
 - ☐ Criterios:
 - Se ha de preservar el significado del programa
 - Debe acelerar los programas de forma apreciable
 - Tiene que merecer la pena

- ✓ Síntesis
 - Optimización del código
 - ☐ Posibles mejoras del código:
 - No evaluación repetida de expresiones comunes
 - Evitar la propagación de copias
 - Supresión de código inactivo o "muerto": análisis de control de flujo.
 - Optimización de bucles: no evaluación de expresiones constantes dentro de los bucles
 - Reutilización de registros de máquina.
 - Etc.

✓ Sintesis

Optimización del código

100. MOV divisor, R1

101. CMP #0, R1

102. JE 110

103. MOV cociente, R2

104. MUL R2, R1

105. MOV R1, t1

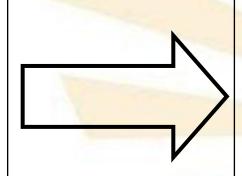
106. MOV t1, R3

107. MOV resto, R4

108. SUM R3, R4

109. MOV R4, dividendo

110. ...



100. MOV divisor, R1

101. CMP #0, R1

102. JE 108

103. MOV cociente, R2

<mark>104. M</mark>UL R2, R1

105.MOV resto, R2

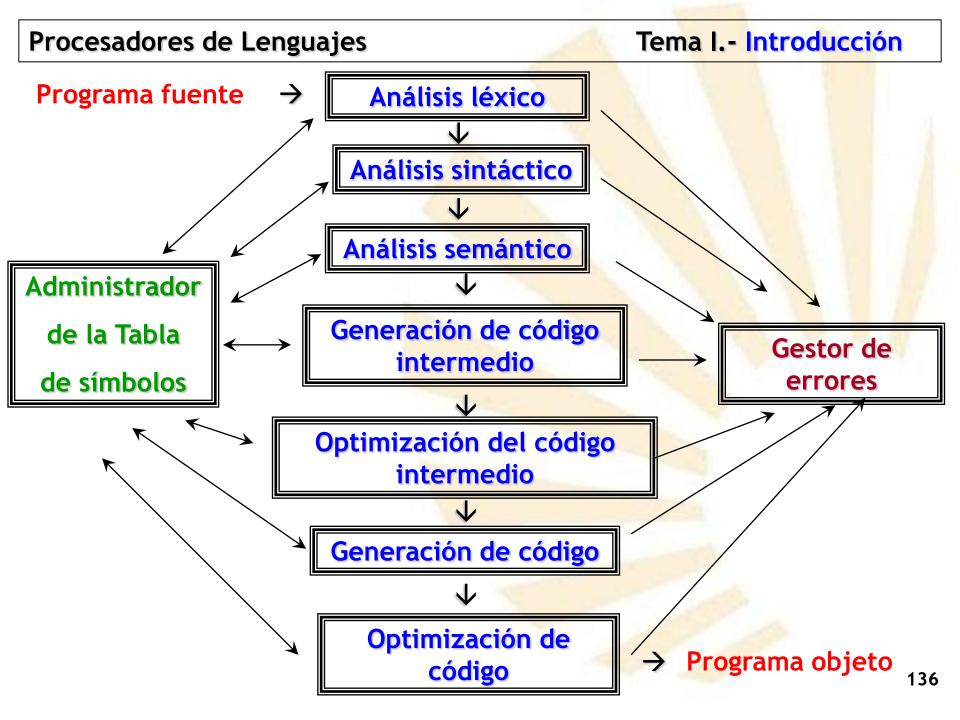
106. SUM R1, R2

107. MOV R2, dividendo

108. ...

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Fases
 - > Componentes auxiliares
 - ☐ Administrador de la tabla de símbolos
 - ☐ Gestor de errores

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Componentes auxiliares
 - > Administrador de la tabla de símbolos
 - > Gestor de errores



- ✓ Componentes auxiliares
 - Administrador de la tabla de símbolos
 - □La tabla de símbolos contiene toda la información relacionada con los identificadores del programa fuente:
 - Variables y constantes
 - Funciones y procedimientos
 - Parámetros
 - Tipos de datos definidos
 - Etiquetas
 - Etc.

- ✓ Componentes auxiliares
 - > Administrador de la tabla de símbolos
 - ☐ Se crea durante el análisis léxico
 - ☐ Es completada y utilizada durante todas las fases del proceso de compilación
 - ☐ Se puede utilizar **más de una tabla** de símbolos para controlar las reglas de ámbito del lenguaje de programación.
 - ☐ Los depuradores pueden mostrar los valores de las variables al consultar la tabla de símbolos.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Componentes auxiliares
 - > Administrador de la tabla de símbolos

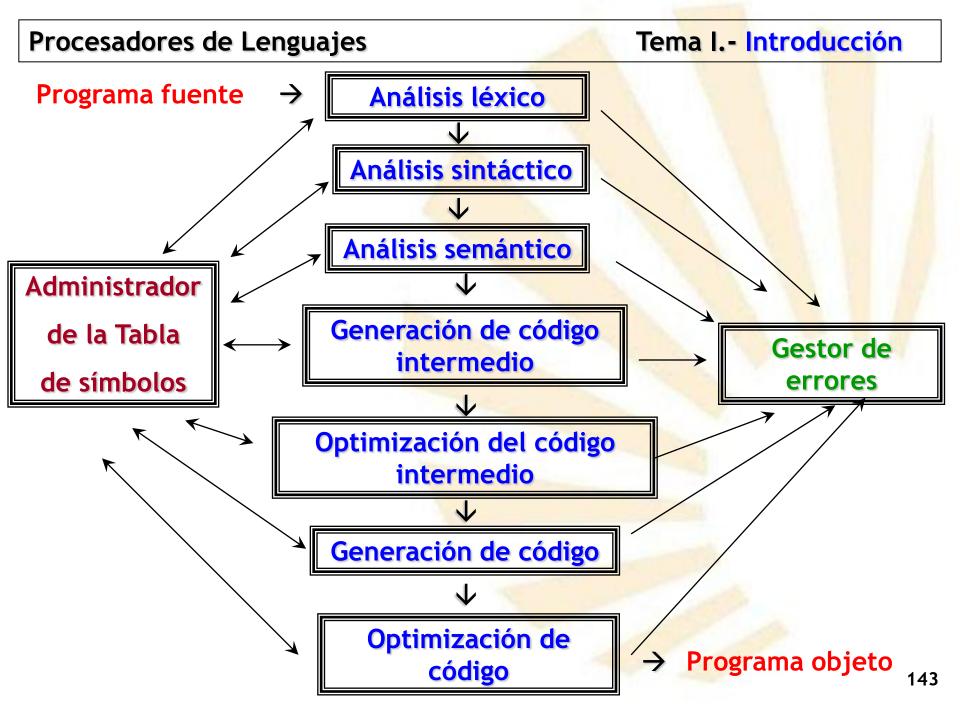
 \square V.g.: dato = 3;

Nombre	Tipo	Valor	•••
dato	entero	3	•••

- ✓ Componentes auxiliares
 - > Administrador de la tabla de símbolos
 - ☐ La información de las **funciones** o **procedimientos** es más **completa**:
 - Número parámetros
 - Tipo y forma de paso de cada parámetro
 - Tipo de resultados (en las funciones)
 - Etc.

- ✓ Componentes auxiliares
 - Administrador de la tabla de símbolos
 - □Las **operaciones** sobre la tabla de símbolos son:
 - Inserción
 - Consulta
 - Modificación
 - □Se puede mejora la **eficiencia** en el uso de la tabla de símbolos mediante:
 - Una buena organización de la tabla (v.g.: árbol binario de búsqueda)
 - La codificación de las **funciones de acceso** en lenguajes de **bajo nivel** (v.g.: ensamblador).

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Componentes auxiliares
 - > Administrador de la tabla de símbolos
 - Gestor de errores



- ✓ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - □La gestión de errores es un proceso fundamental
 - ☐ Hay errores en todas las fases del proceso de traducción
 - Errores más frecuentes en las etapas de análisis:
 - Errores léxicos: identificador con un carácter no permitido
 - Errores sintácticos: sentencia de control mal escrita
 - Errores semánticos: uso de una variable en un contexto inadecuado
 - □La gestión de errores debe:
 - Informar sobre el error,
 - y permitir, si es posible, que continúe la traducción para detectar más errores (recuperación del error).

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores:
 - Capacidad de detección de errores.
 - 2. Tratamiento de los errores.
 - 3. Recuperación del error.
 - 4. Evitar la cascada de errores.
 - 5. Información de los errores.

- √ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores:
 - Capacidad de detección de errores.
 - ❖ Debe ser capaz de reconocer errores de todo tipo: léxico, sintáctico, semántico, etc.
 - 2. Tratamiento de los errores.
 - 3. **Recuperación** del error.
 - 4. Evitar la cascada de errores.
 - 5. Información de los errores

- ✓ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores:
 - Capacidad de detección de errores
 - 2. Tratamiento de los errores:
 - ❖ Al encontrar un error, intentará subsanarlo si es posible.
 - ❖ Siempre informará de los cambios realizados, para que la persona que programe tome la decisión final.
 - 3. Recuperación del error.
 - 4. Evitar la cascada de errores.
 - 5. Información de los errores

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores:
 - Capacidad de detección de errores
 - 2. Tratamiento de los errores.
 - 3. Recuperación del error:
 - ❖ Debe permitir que la **traducción continúe**, sobre todo si no se desarrolla en un proceso interactivo.
 - 4. Evitar la cascada de errores.
 - 5. Información de los errores.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Componentes auxiliares
 - > Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores:
 - Capacidad de detección de errores
 - 2. Tratamiento de los errores.
 - 3. Recuperación del error.
 - 4. Evitar la cascada de errores
 - ❖ Debe informar de un error solamente una vez, aunque aparezca varias veces, y no generar otros errores.
 - 5. Información de los errores.

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - ✓ Componentes auxiliares
 - Gestor de errores
 - ☐ Las características de un buen gestor de errores :
 - 5. Información de los errores: el mensaje de error debe tener las siguientes características:
 - * Localización: se debe indicar la línea del código fuente en la que aparece el error.
 - ❖ Pertinencia: debe referirse al código del programa y no a detalles internos de la traducción
 - **Comprensión**: debe ser claro y sencillo

- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
 - √ Fases
 - ✓ Pasos

- ✓ Pasos
 - > Número de veces que se procesa una representación del programa fuente.
 - Cada paso requiere:
 - ☐ Lectura del código fuente
 - Procesamiento
 - ☐ Almacenamiento de la información generada
 - > El número de pasos debe ser mínimo.

√	P	a	C	^	C
•			3	u	

Las pasadas	se suelen	agrupar.	Ejemplo:	

- ☐ Primera pasada: análisis léxico, sintáctico, semántico y generación y optimización de código intermedio
- ☐ Segunda pasada: generación y optimización de código.
- >Algunas veces es imprescindible realizar dos o más pasos:
 - ☐ Algol 68 y PL/I permiten utilizar las variables antes de ser declaradas.
 - ☐ Si el lenguaje permite saltos incondicionales (v.g.: instrucción "goto")
 - La técnica de "backpatching" o "relleno de retroceso" permite combinar dos pasadas en una sola. Se requiere una tabla de "saltos".

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Se pueden generar automáticamente algunas partes del proceso de traducción
- √ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - > Generadores automáticos de código intermedio
 - Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- √ Tipos de herramientas de generación automática:
 - Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- Tipos de herramientas de generación automática:
 - Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - ☐ Las expresiones regulares pueden denotar a los componentes básicos de los lenguajes de programación:
 - Identificadores
 - Números
 - Operadores aritméticos, lógicos y relacionales
 - Símbolos de puntuación
 - Comentarios
 - Etc.

- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - ☐ Las expresiones regulares pueden denotar a los componentes básicos de los lenguajes de programación.
 - ☐ Existen herramientas automáticas para generar analizadores léxicos a partir de las expresiones regulares:
 - Lex, Flex, PCLex
 - ANTLR
 - Etc.

- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - □ V.g.: Lex

 nombre.l → Lex → lex.yy.c

 Fichero con
 expresiones
 regulares

 Analizador
 léxico escrito
 en lenguaje C
 - □ lex.yy.c: contiene una función denominada "yylex()" que realiza las funciones del analizador léxico.
 - ☐ yylex(): simula el funcionamiento de un autómata finito determinista (AFD).

- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Las gramáticas de contexto libre permiten generar "casi" todas las estructuras sintácticas de los lenguajes de programación.
 - ☐ Generadores:
 - YACC o Bison
 - LLGEN
 - CUP
 - ANTLR
 - Etc.

- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - □V.g.: YACC, Yet Another Compiler Compiler

nombre.y → YACC → y.tab.c

Fichero con una gramática de sintáctico escrito contexto libre en lenguaje C

□ y.tab.c: contiene una función denominada "yyparse()"

que realiza las funciones de analizador sintático.

☐ yyparse(): simula el funcionamiento de un autómata con pila.

- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - > Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - > Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- √ Tipos de herramientas de generación automática:
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - ☐ Suelen estar integrados en los analizadores sintácticos
 - ☐ Hay dos versiones que incorporan acciones semánticas de generación de código intermedio:
 - Definiciones basadas en la sintaxis
 - Esquemas de traducción
 - ☐ Al crear el árbol sintáctico, se ejecutan las acciones semánticas de generación de código intermedio

- √ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de código
 - ☐ Se utilizan transformaciones basadas en reglas que tienen en cuenta:
 - Las características de las sentencias y operaciones del código intermedio
 - Las características de la máquina donde se va a ejecutar el código objeto: acceso a datos, operaciones básicas
 - Las reglas utilizan plantillas de conversión.

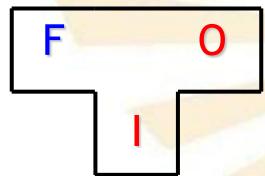
- ✓ Tipos de herramientas de generación automática:
 - > Generadores automáticos de analizadores léxicos
 - Generadores automáticos de analizadores sintácticos
 - Generadores automáticos de código intermedio
 - Generadores automáticos de código
 - Máquinas de optimización de código

- Tipos de herramientas de generación automática:
 - Máquinas de optimización de código
 - ☐ Se utilizan dispositivos para el análisis del flujo de datos.
 - ☐ Se recoge información sobre la forma en que los valores se transmiten de una parte a otra del programa
 - ☐ Ejemplos:
 - Análisis de "uso siguiente" o de "vida": se comprueba en qué lugares se usa una variable y, especialmente, cuándo no se va a utilizar más.
 - Si una variable es utilizada frecuentemente entonces es preferible almacenarla en un registro de máquina.
 - Etc.

TEMA I.- INTRODUCCIÓN

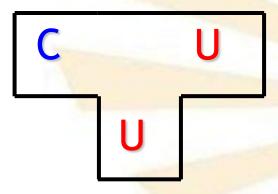
- TRADUCCIÓN E INTEPRETACIÓN
- TIPOS DE TRADUCTORES
- PROGRAMAS RELACIONADOS CON LA TRADUCCIÓN
- ESTRUCTURA DE UN COMPILADOR: FASES Y PASOS
- HERRAMIENTAS PARA LA CONSTRUCCIÓN DE COMPILADORES
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ La técnica de "bootstrapping" permite combinar compiladores ya creados para construir nuevos compiladores
- ✓ Los lenguajes que aparecen en el proceso de compilación son:
 - Lenguaje fuente (F)
 - Lenguaje de implementación (I): lenguaje en el que está escrito el compilador
 - Lenguaje objeto (O)
- ✓ El compilador se puede representar en forma de T

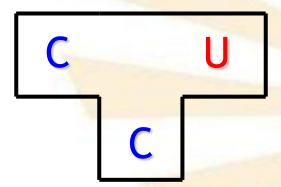


✓ Nota: si el lenguaje es ejecutable, se indicará con color rojo

- ✓ Ejemplo: compilador gcc
 - Lenguaje fuente: lenguaje C
 - Lenguaje de implementación: lenguaje máquina de Unix (U)
 - Lenguaje objeto: lenguaje máquina de Unix (U)

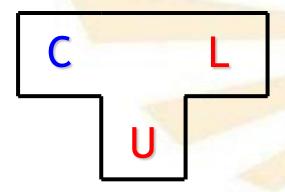


- ✓ Si F = I entonces el compilador se denomina "autocompilador"
- ✓ Ejemplo:
 - Lenguaje fuente: Lenguaje C
 - Lenguaje de implementación: Lenguaje C
 - Lenguaje objeto: Lenguaje máquina de Unix (U)

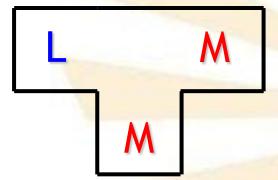


➤ Nota: habría que "compilar" este compilador para que se pueda ejecutar, porque el lenguaje de implementación no es ejecutable.

- ✓ Si I ≠ O entonces el compilador se denomina "compilador
 cruzado", porque se genera código para una máquina diferente a la
 que se ha compilado
- ✓ Ejemplo:
 - Lenguaje fuente: Lenguaje C
 - ➤ Lenguaje de implementación: Lenguaje máquina de Unix (U)
 - > Lenguaje objeto: Lenguaje máquina de Linux (L)



- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - > Ejemplo 1: se pretende construir el siguiente compilador
 - ☐ Lenguaje fuente: Lenguaje L de alto nivel
 - ☐ Lenguaje de implementación: Lenguaje máquina (M)
 - ☐ Lenguaje objeto: Lenguaje máquina (M)



Dificultad: es muy difícil escribir un programa (compilador) directamente en código máquina

- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - Ejemplo 1
 - ☐ Paso 1: se construyen dos compiladores auxiliares

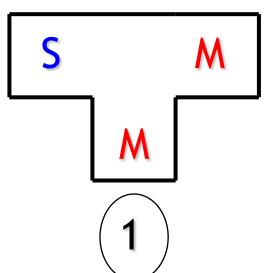
- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - Ejemplo 1
 - □ Paso 1: se construyen dos compiladores auxiliares
 - Primer compilador

Lenguaje fuente: Lenguaje S, que es más simple que el lenguaje L de alto nivel (V.g: un subconjunto de L o ensamblador).

Lenguaje de implementación: Lenguaje máquina (M)

Lenguaje objeto: Lenguaje máquina (M)

Observación: este compilador se puede construir con más facilidad porque S es más simple que L.

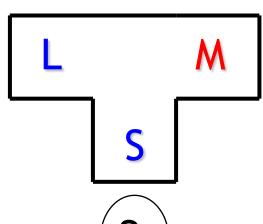


- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Ejemplo 1
 - ☐ Paso 1: se construyen dos compiladores auxiliares
 - Segundo compilador

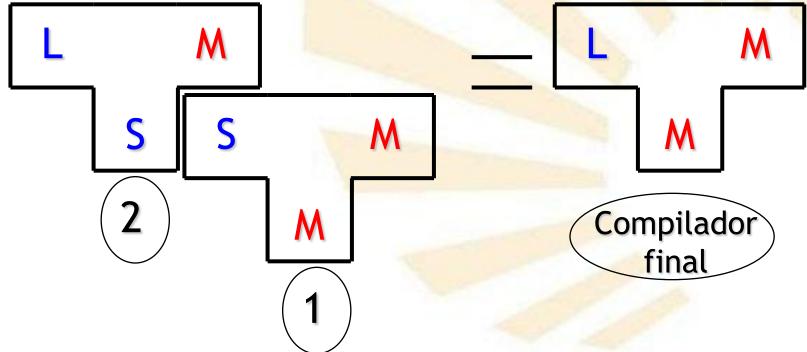
Lenguaje fuente: Lenguaje L de alto nivel

Lenguaje de implementación: Lenguaje S (que es más simple que el lenguaje L de alto nivel)

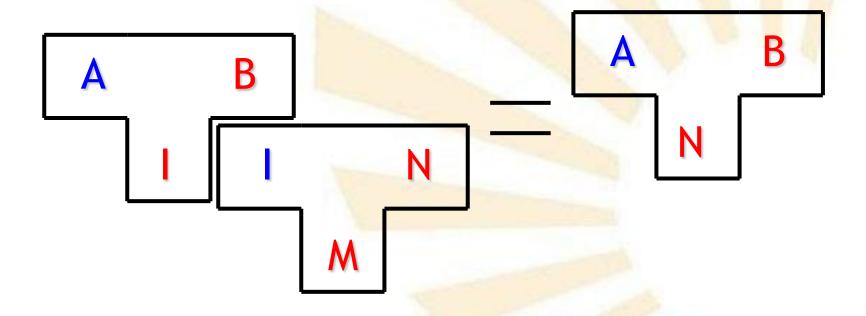
Lenguaje objeto: lenguaje máquina (M)



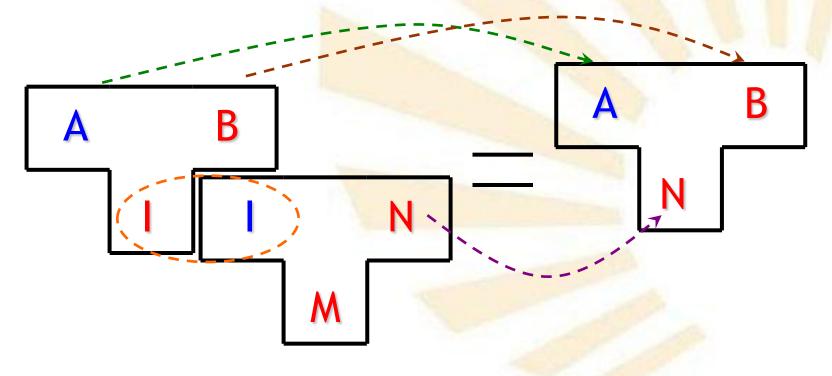
- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - Ejemplo 1
 - ☐ Paso 2: se compila el compilador 2 con el compilador 1, creándose el compilador final



- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - \triangleright Forma general: $A_1B + I_MN = A_NB$

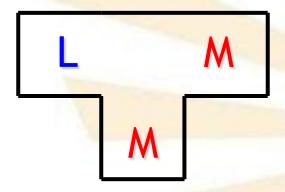


- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - \triangleright Forma general: $A_1B + I_MN = A_NB$



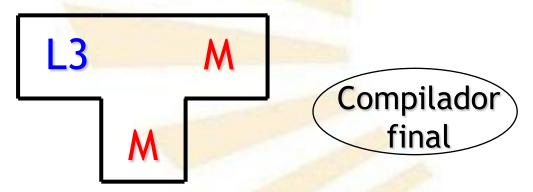
• COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Si se desea construir un compilador escrito en un lenguaje máquina M para un lenguaje de alto nivel L, entonces se utilizan subconjuntos del lenguaje inicial.



COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

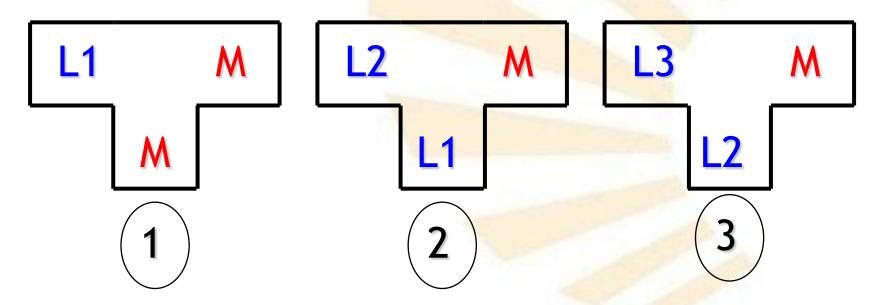
- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - Ejemplo 2
 - \square Sean tres lenguajes de programación: L1 \subseteq L2 \subseteq L3
 - ☐ Se pretende construir el siguiente compilador
 - Lenguaje fuente: Lenguaje L3 de alto nivel
 - Lenguaje de implementación: Lenguaje máquina (M)
 - Lenguaje objeto: Lenguaje máquina (M)



• COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

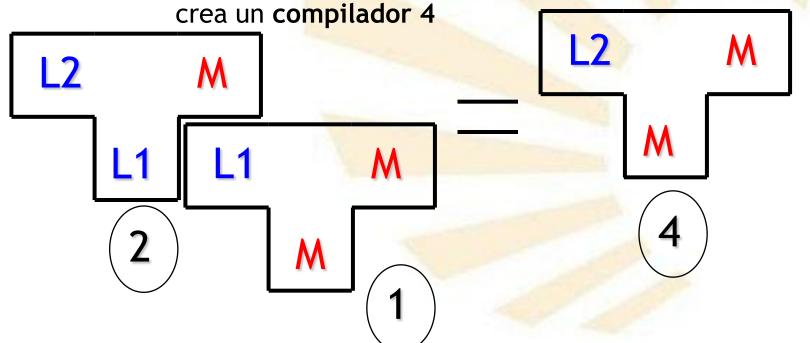
- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - > Ejemplo 2:
 - □Paso 1:

Se construyen los siguientes tres compiladores



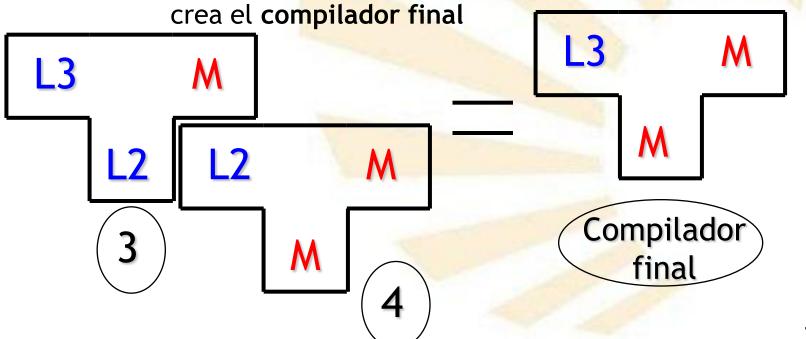
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Ejemplo 2
 - ☐ Paso 2:

Se compila el compilador 2 con el compilador 1: se



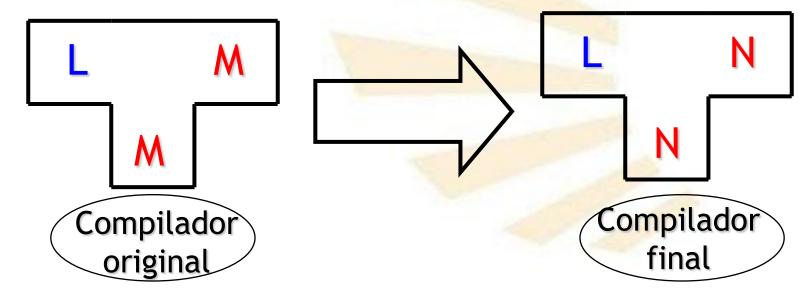
- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - Ejemplo2
 - ☐ Paso 3:

Se compila el compilador 3 con el compilador 4: se

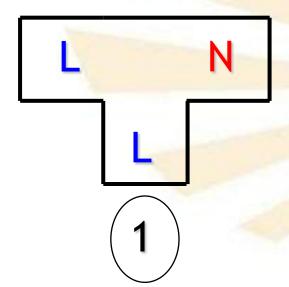


COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - **≻Ejemplo 3:**
 - ☐ Dado un compilador de un lenguaje L para una máquina M, se quiere construir otro compilador para otra máquina N
 - ☐ Compilador original: L_M M
 - ☐ Objetivo: L_N N

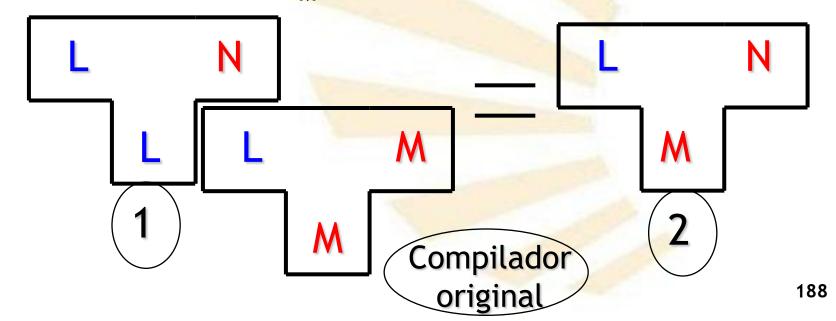


- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - > Ejemplo 3
 - ☐ Paso 1:
 - Se construye el auto compilador L N
 - Este compilador es más fácil de construir que el compilador L_N N

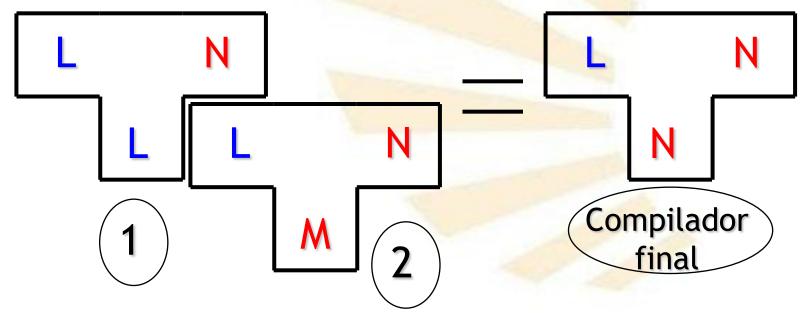


• COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"

- ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Ejemplo 3
 - □ Paso 2:
 - Se compila el compilador obtenido en el paso 1 con el compilador original: se genera el compilador cruzado L_M N

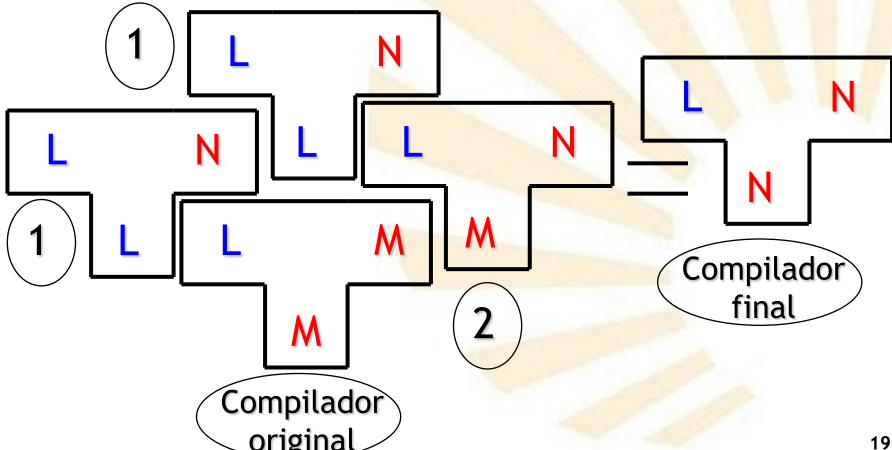


- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Ejemplo 3
 - **□** Paso 3:
 - •Se compila el compilador obtenido en el paso 1 con el compilador obtenido en el paso 2, creándose el compilador final



- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Resumen del ejemplo 3:
 - ☐ El compilador **original** y **el** compilador 1 se **co**nstruyen directamente
 - ☐ El compilador 2 se construye a partir del original y el compilador 1
 - ☐ El compilador **final** se construye a partir de los compiladores 1 y 2

- COMBINACIÓN DE COMPILADORES: "BOOTSTRAPPING"
 - ✓ Aplicación de la técnica de "bootstrapping":
 - ➤ Resumen del ejemplo 3:





UNIVERSIDAD DE CÓRDOBA

ESCUELA POLITÉCNICA SUPERIOR

DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA Y ANÁLISIS NUMÉRICO



PROCESADORES DE LENGUAJES

GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA
ESPECIALIDAD DE COMPUTACIÓN
TERCER CURSO
SEGUNDO CUATRIMESTRE

