

# Procesadores de Lenguajes

## Tema 1 Introducción

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1

# Tema 1 – Introducción

## Sesión 1: Conceptos básicos de compilación e interpretación

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1

## Sesión 1: Compiladores e Intérpretes

- Código máquina y lenguajes de alto nivel
- Compiladores v.s. intérpretes
- Esquema y tareas de un compilador:
  - Análisis léxico
  - Análisis sintáctico
  - Análisis semántico
  - Generación de código intermedio
  - Generación de código objeto
  - Optimización de código
- El proceso programación-compilación-ejecución (PCE)
- Tipos de errores en el proceso PCE

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 3

## Código máquina y lenguajes de alto nivel (1)

- Hoy por hoy, salvo en prototipos de investigación, los ordenadores sólo procesan el alfabeto eléctrico de los 5 (V) y de los 0 (V), es decir, de un voltaje que denota el valor "1" o "0", respectivamente, reconociendo sólo el lenguaje generado por estos dos dígitos (el **código máquina**).
- Con ese alfabeto pueden resolverse todos los problemas computables (mediante lo que se llama una **máquina de Turing**)
  - Inconveniente: hay que encontrar una definición de las entradas, el proceso y las salidas del algoritmo que soluciona cada problema en términos del alfabeto binario.
  - ¿Cómo soslayar este inconveniente?

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 4

# Código máquina y lenguajes de alto nivel (2)

- Lo más práctico es:
  - Resolver los problemas con otro alfabeto, menos restrictivo, y un lenguaje más genérico que el código máquina (el **lenguaje de alto nivel**), pero con reglas más estrictas, que permitan hacer programas más fácilmente
  - Encontrar la forma de traducir el lenguaje de alto nivel a código máquina de forma automática
- Los programas que traducen un lenguaje de alto nivel a código máquina son los **compiladores** y los **intérpretes**
- Ventaja añadida:
  - El programa codificado en lenguaje de alto nivel puede compilarse o interpretarse, a priori, en cualquier máquina
  - El problema de traducir el lenguaje de alto nivel al código máquina queda resuelto “para siempre” (para ese lenguaje de alto nivel y para esa máquina)

# Compiladores intérpretes (1)

v.s.

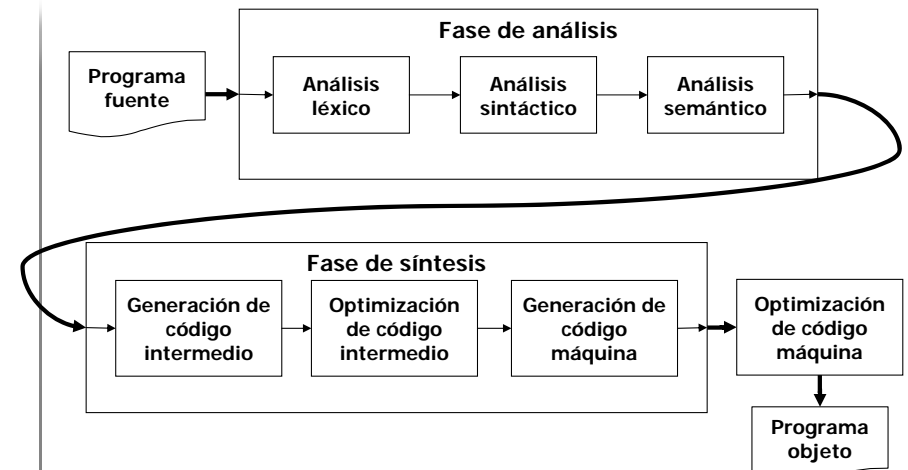
- Definiciones:
  - **Compilador**:
    - Es un programa que (secuencialmente):
      - comprueba que un programa escrito en un lenguaje de alto nivel es gramaticalmente correcto
      - traduce dicho programa a código máquina
  - **Intérprete**:
    - Es un programa que, **a un mismo tiempo**:
      - comprueba que un programa escrito en un lenguaje de alto nivel es gramaticalmente correcto
      - traduce dicho programa a código máquina
      - ejecuta el programa traducido a código objeto

# Compiladores intérpretes (2)

v.s.

- Comparando ambos tipos de traductores:
  - El compilador:
    - Reduce el tiempo de depuración del programa (no hace dos tareas a la vez, sino sólo una, con lo que tarda la mitad de tiempo)
    - Almacena el código objeto, de forma que no hay que volver a compilar para volver a ejecutar
  - El intérprete:
    - Permite la ejecución de programas aún no completados
    - No suele requerir una definición del tipo de los datos, sino que se infieren automáticamente, con lo que se ahorra cierto tiempo en la programación
    - Permiten toda una serie de operaciones complejas, ya predefinidas, que en lenguajes compilados tardan mucho en programarse (equiparación de patrones, por ejemplo)

# Esquema genérico de un compilador



# Descripción de las tareas de un compilador

- **Análisis léxico:**
  - Identificación de palabras y símbolos del lenguaje.
  - Comprobación de las reglas léxicas.
- **Análisis sintáctico:**
  - Comprobación de las reglas sintácticas.
- **Análisis semántico:**
  - Comprobación de las reglas semánticas (variables no declaradas, comprobación de tipos, etc.).
  - Interpretación de los órdenes.
- **Generación de código:**
  - Intermedio: Traduce las instrucciones del lenguaje de alto nivel a un lenguaje próximo al lenguaje máquina, pero aún independiente de la máquina en la que se va a ejecutar el programa
  - Objeto: Traduce las instrucciones del código intermedio al lenguaje máquina. Se pierde la independencia de la máquina
- **Optimización de código:** Análisis del código para mejorarlo (en velocidad, en espacio de memoria)

# Tareas de un compilador: ejemplo (1)

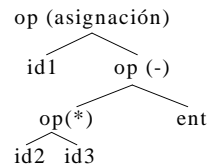
- **CÓDIGO FUENTE:**
  - Secuencia de caracteres ASCII.
- **Análisis LÉXICO:**
  - id: identificador.
  - ent: constante entera.
  - op: operador.
  - punto\_coma.
- **CÓDIGO FUENTE:**

```
[ lim, largo, alto : REAL; ]  
lim := largo * alto -1;
```
- **Lista de TOKENS:**
  - id(lim)
  - op(asignación)
  - id(largo)
  - op(\*)
  - id(alto)
  - op(-)
  - ent(1)
  - punto\_coma

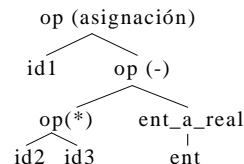
# Tareas de un compilador: ejemplo (2)

- **An. SINTÁCTICO:**
  - $S \rightarrow E ;$
  - $E \rightarrow F \text{ op } F$
  - $F \rightarrow \text{id} \mid \text{ent} \mid \text{real} \mid E$
- **An. SEMÁNTICO:**
  - Comprobación de tipos.
  - Conversión implícita.

## ♦ An. SINTÁCTICO.



## ♦ An. SEMÁNTICO.



# Tareas de un compilador: ejemplo (3)

- **G. C. INTERMEDIO:**
  - Instrucciones de una máquina abstracta.
- **OPTIMIZACIÓN C. I.:**
  - Minimización de accesos a memoria.
  - Evaluación de expresiones constantes.
- **G. C. INTERMEDIO:**
  - $t1 := id2 * id3$
  - $t2 := \text{ent\_a\_real}(1)$
  - $t3 := t1 - t2$
  - $id1 := t3$
- **OPTIMIZACIÓN C. I.:**
  - $t1 := id2 * id3$
  - $id1 := t1 - 1.0$

# Tareas de un compilador: ejemplo (4)

## ■ G. C. FINAL:

- Secuencia de instrucciones en código ejecutable o ensamblador IEEE Std. 694, por ejemplo (más portable).

## ■ OPTIMIZACIÓN C. F.:

- Minimización de accesos a memoria.
- Optimización del uso de registros.

## ■ G. C. FINAL:

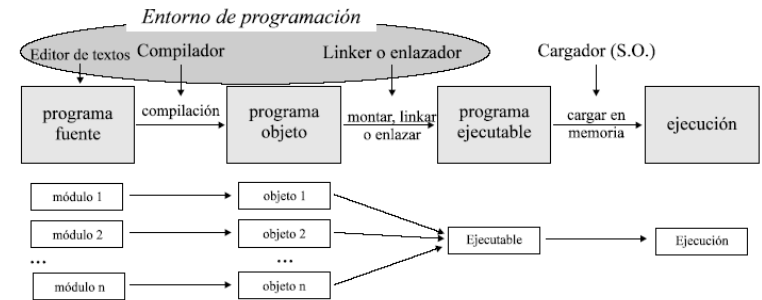
- LD .R1, /id2
- LD .R2, /id3
- MUL .R1, .R2
- ST .R1, /t1
- SUB .R1, 1.0
- ST .R1, /id1

## ■ OPTIMIZACIÓN C. F.:

- LD .R1, /id2
- LD .R2, /id3
- MUL .R1, .R2
- SUB .R1, 1.0
- ST .R1, /id1

# El proceso programación-compilación-ejecución (PCE)

Turbo Pascal [<http://bdn.borland.com/article/20803>], por ejemplo



© Fernando Barber y Ricardo Ferrís, Universidad de Valencia

# Tipos de errores en el proceso PCE

## ■ Errores de compilación:

- Los producidos en la fase de compilación o interpretación de un programa, es decir, cuando no se cumplen las reglas léxicas, sintácticas o semánticas.

## ■ Errores de ejecución:

- Los producidos durante la ejecución del programa. Estos mensajes de error no son producidos por el compilador, sino por una porción de código que el compilador añade al programa.

## ■ Errores lógicos:

- Cuando el programa no da ningún error, pero los resultados no son los esperados. Puede ser porque el algoritmo estaba mal diseñado o porque el algoritmo ha sido incorrectamente implementado.

# Tema 1 – Introducción

Un ejemplo: Pascal

## Ejemplo: Introducción informal a Pascal

- Reglas gramaticales
  - En los lenguajes naturales y en los lenguajes formales
  - Notación
    - BNF
    - Diagramas sintácticos
- Pascal: Alfabeto y símbolos léxicos
  - Semántica de los símbolos léxicos
  - Sintaxis de los símbolos léxicos invariables: comentarios, operadores, signos de puntuación y palabras reservadas
- Pascal: Sintaxis global
  - Programas en Pascal: estructura básica y vista global
  - Elementos de un programa en Pascal: bloques y declaraciones
  - Esquema de un programa en Pascal

## Reglas gramaticales – en el lenguaje humano

- Todo lenguaje humano tiene sus propias reglas:
  - ortográficas (“Antes de una *p* nunca va una *n*”)
  - morfológicas (“No se dice *hacido*, sino *hecho*”)
  - sintácticas (“La oración se compone de sujeto y predicado”)
  - semánticas (“En general, el verbo *ser* detalla una característica permanente del sujeto, mientras *estar* detalla una característica transitoria”)

## Reglas gramaticales – en los lenguajes formales

- Asimismo, todo lenguaje formal consta de unas definiciones, denominadas **reglas sintácticas** o **producciones**, que especifican qué construcciones son válidas y cuáles no en el lenguaje.
- Las reglas sintácticas pueden contener dos tipos de elementos:
  - Elementos Terminales ( $\in$  Léxico)
  - Elementos No Terminales, que son construcciones intermedias de la gramática

## Notación de reglas: BNF

- Notación BNF (Backus-Naur Form)
  - Es una de las primeras notaciones que se empezaron a utilizar para especificar las reglas gramaticales de los lenguajes de programación
  - Esquema general de una regla:  
 $\langle \text{elemento no terminal} \rangle ::= \text{Definición1} \mid \text{Definición2} \mid \dots$ 
    - Los elementos terminales, que pertenecen al léxico, se escriben tal cual
    - Los elementos no terminales se escriben entre los símbolos ' $\langle$ ' y ' $\rangle$ '
    - El símbolo ' $\mid$ ' indica diferentes alternativas de definición

# Notación de reglas en BNF: Ejemplo 1

- “La oración (O) se compone de sujeto (Suj) y de predicado (Pred)”  
 $\langle O \rangle ::= \langle \text{Suj} \rangle \langle \text{Pred} \rangle$
- “El sujeto puede ser un sintagma nominal (SNom), un nombre propio (NP), un pronombre (Pron) o, incluso, no aparecer ( $\lambda$ ), dándose por sobreentendido”
  - Ejemplos:
    - El vecino de arriba vino tarde | Juan vino tarde | Él vino tarde | Vino tarde
  - Regla:
    - $\langle \text{Suj} \rangle ::= \langle \text{SNom} \rangle \mid \langle \text{NP} \rangle \mid \langle \text{Pron} \rangle \mid \lambda$
- “Un sintagma nominal está compuesto o bien por un determinante (Det), un nombre común (NC) y un sintagma adjetivo (SAdj), o bien por un determinante, un nombre común y un sintagma preposicional (SPrep), o bien por un artículo (Art), un adjetivo (Adj) y un nombre común”
  - Ejemplos:
    - Ese hombre viejo | Ese hombre de edad avanzada | El viejo hombre
  - Regla:
    - $\langle \text{SNom} \rangle ::= \langle \text{Det} \rangle \langle \text{NC} \rangle \langle \text{SAdj} \rangle \mid \langle \text{Det} \rangle \langle \text{NC} \rangle \langle \text{SPrep} \rangle \mid \langle \text{Art} \rangle \langle \text{Adj} \rangle \langle \text{NC} \rangle$
- “Los artículos, en español, son: el, la, lo, los, las, un, uno, una, unos y unas”  
 $\langle \text{Art} \rangle ::= \text{el} \mid \text{la} \mid \text{lo} \mid \text{los} \mid \text{las} \mid \text{un} \mid \text{uno} \mid \text{una} \mid \text{unos} \mid \text{unas}$

# Notación de reglas en BNF: Ejemplo 2

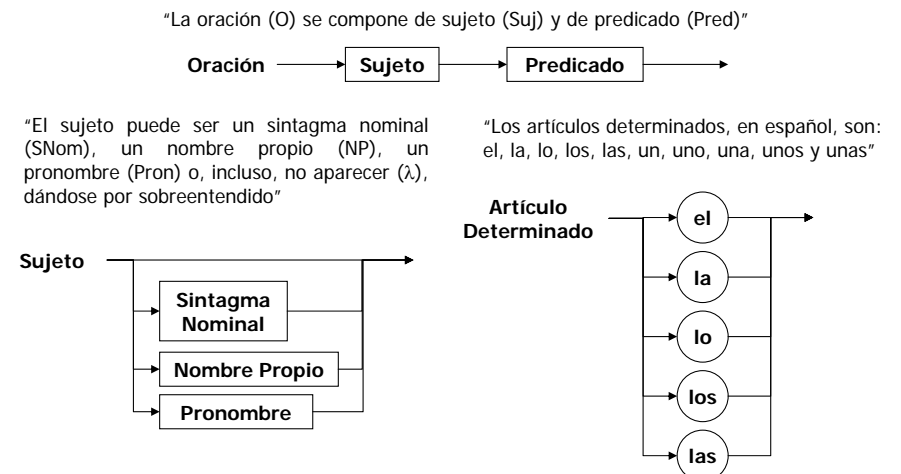
- **Ejemplo:** Descripción sintáctica, en notación BNF, de una expresión matemática del tipo:  $4^*(3+1)$ 
  - $\langle \text{expresión} \rangle ::= \langle \text{número} \rangle \mid (\langle \text{expresión} \rangle) \mid \langle \text{expresión} \rangle \langle \text{operador} \rangle \langle \text{expresión} \rangle$
  - $\langle \text{operador} \rangle ::= + \mid - \mid * \mid /$
  - $\langle \text{número} \rangle ::= \langle \text{dígito} \rangle \mid \langle \text{número} \rangle \langle \text{dígito} \rangle$
  - $\langle \text{dígito} \rangle ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$

# Notación de reglas: Diagramas sintácticos

- Una alternativa más visual para la descripción de la gramática de un lenguaje:

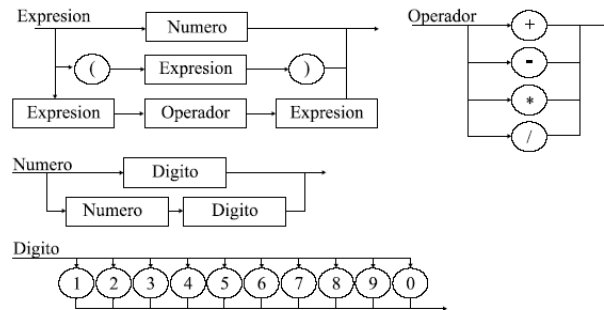


# Diagramas sintácticos: Ejemplo 1



# Diagramas sintácticos: Ejemplo 2

- **Ejemplo:** Descripción sintáctica, mediante diagramas sintácticos, de una expresión matemática del tipo:  $4*(3+1)$



© Fernando Barber y Ricardo Ferrís, Universidad de Valencia

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 25

# Pascal: alfabeto y léxico

- El alfabeto de Pascal
- El léxico de Pascal
  - Semántica de los símbolos léxicos
  - Sintaxis de los símbolos léxicos invariables:
    - Comentarios
    - Operadores
    - Signos de puntuación
    - Palabras clave (o reservadas)

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 26

# Pascal: alfabeto y léxico

- Alfabeto
  - Los caracteres del alfabeto inglés (no están permitidos los caracteres acentuados, ni la 'ñ' fuera de los comentarios, por ejemplo), los dígitos decimales, los operadores matemáticos, lógicos y de comparación, así como los signos de puntuación.
- Léxico
  - Conjunto de símbolos que se pueden usar en un lenguaje. Aparte de los operadores y los signos de puntuación, pertenecen al léxico:
    - Los comentarios
    - Las palabras clave o reservadas
    - Las constantes
    - Los identificadores
    - Las instrucciones

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 27

# Pascal: elementos léxicos – semántica (1)

- Conjunto de símbolos invariables de Pascal:
  - Comentarios:
    - Texto que acompaña a una sección del programa, documentándolo y clarificando el código (aunque son también útiles a la hora de buscar errores de compilación que se resisten).
  - Operadores:
    - Símbolos que representarán operaciones entre variables y constantes.
  - Signos de puntuación:
    - Como en el lenguaje natural, son símbolos que delimitan otros símbolos y las sentencias del programa (la coma, el punto, el punto y coma, los dos puntos, los paréntesis, etc.)
  - Palabras clave o reservadas:
    - Son símbolos indivisibles, con una semántica predefinida en el lenguaje, y que no pueden usarse para ningún otro propósito que aquél para el que se han definido en el lenguaje (excepto en comentarios)

Curso 2007/2008

Antonio Pareja Lora

PP.LL. – Tema 1 – 28

## Pascal: elementos léxicos – semántica (2)

- Conjunto de símbolos de Pascal contruidos por el usuario:
  - Identificadores:
    - Nombres simbólicos que se darán a ciertos elementos de programación (por ejemplo: nombres de constantes, de tipos, de variables, de programas, etc.).
    - Deben ser convenientemente declarados, para ser reconocidos por el compilador.
  - Constantes:
    - Datos que no cambiarán su valor a lo largo del programa.
  - Instrucciones:
    - Símbolos compuestos que representarán estructuras de procesamiento y de definición de elementos de programación.

## Pascal: elementos léxicos invariables – sintaxis (1.a)

- Comentarios:
  - <comentario> ::= (\* <cualquier cosa> \*) | { <cualquier cosa> }
- Operadores:
  - <operador> ::= <op\_matemático> | <op\_comparación> | <op\_lógico> | := | ↑
  - <op\_matemático> ::= + | - | \* | / | div | mod | shr | shl | in
  - <op\_comparación> ::= < | > | <= | >= | = | <>
  - <op\_lógico> ::= not | and | or

(\* independientemente de mayúsculas/minúsculas \*)
- Signos de puntuación:
  - <puntuación> ::= . | , | ; | : | ^ | ' | " | ( | ) | [ | ] | { | }

## Pascal: elementos léxicos invariables – sintaxis (1.b)

- Palabras clave (o reservadas ) [Grogono, 1996]

|        |        |          |     |           |      |         |
|--------|--------|----------|-----|-----------|------|---------|
| AND    | ARRAY  | BEGIN    |     | CASE      |      | CONST   |
| DIV    | DO     | DOWNT0   |     | ELSE      |      | END     |
| FILE   | FOR    | FUNCTION |     | GOTO      |      | IF      |
| IN     | LABEL  | MOD      |     | NIL       |      | NOT     |
| OF     | OR     | PACKED   |     | PROCEDURE |      | PROGRAM |
| RECORD | REPEAT | SET      | SHL | SHR       | THEN | TO      |
| TYPE   | UNTIL  | VAR      |     | WHILE     |      | WITH    |

## Bibliografía

- Brassard, G., Bratley, P. (1997) Fundamentos de Algoritmia. Madrid:Prentice Hall.
- Grogono, P. (1996) Programación en Pascal. Wilmington, Delaware (EE.UU.):Addison-Wesley Iberoamericana.
- Joyanes Aguilar, L. (2006) Programación en Pascal (4ª edición). McGraw-Hill/Interamericana de España, S.A.
- Leestma, S., Nyhoff, L. (1999) Programación en Pascal (4ª edición). Madrid:Prentice Hall.
- Valls Ferrán, J.M., Camacho Fernández, D. (2004) Programación estructurada y algoritmos en Pascal. Madrid:PEARSON-Prentice Hall.