

#### UNIVERSIDAD NACIONAL DE EDUCACIÓN A DISTANCIA



Escuela Técnica Superior de Ingeniería Informática

Procesadores de Lenguajes

# Práctica de Procesadores de Lenguajes

Análisis Sintáctico con Cup

Javier Vélez Reyes jvelez@lsi.uned.es

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Objetivos

- Aprender a construir analizadores sintacticos Cup
- Aprender a especificar gramaticas en Cup
- Aprender a trabajar con atributos en Cup
- Aprender a gestionar errores en Cup
- Aprender a configurar el analizador

### Índice

- Instalación
- Introducción
- Especificación
- Traducción dirigida por la sintaxis
- Recuperación de errores
- Configuración

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Instalación

- Instalación de Java
  - Descargar JDK de la página Web de Sun
  - Instalar JDK
    - Crear una variable de entorno CLASSPATH
    - Crear una variable de entorno JAVA\_HOME a /bin
- Instalación de Cup
  - Descargar de <a href="http://garoe.lsi.uned.es/procleng/practica">http://garoe.lsi.uned.es/procleng/practica</a>
  - Crear directorio de trabajo /pdl
  - Crear directorio para Cup /pdl/java\_cup
  - Copiar en /pdl/java\_cup el contenido de /java\_cup
  - Compila
    - javac /pdl/java\_cup/\*.java
    - javac /pdl/java\_cup/runtime/\*.java

### Índice

- Instalación
- Introducción
  - ¿Qué es Cup?
  - Uso de Cup
  - Esquema de funcionamiento de Cup
- Especificación
- Traducción dirigida por la sintaxis
- Recuperación de errores
- Configuración

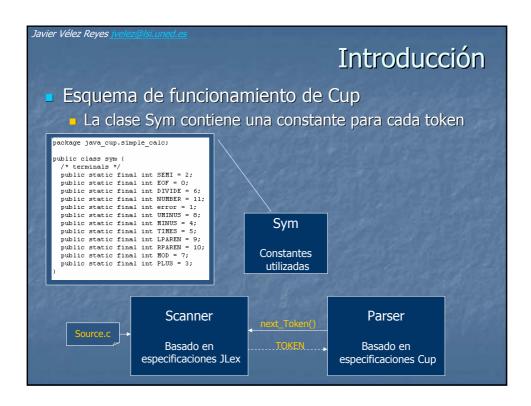
Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.uned.es</u>

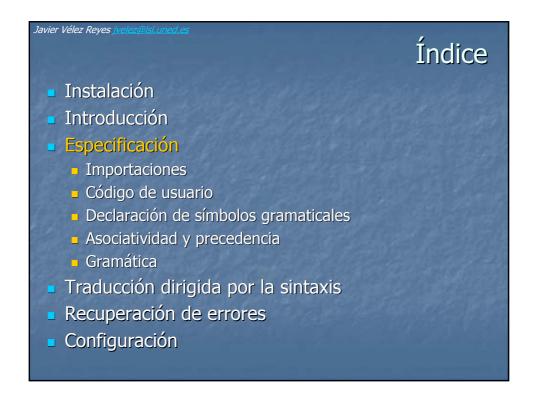
### Introducción

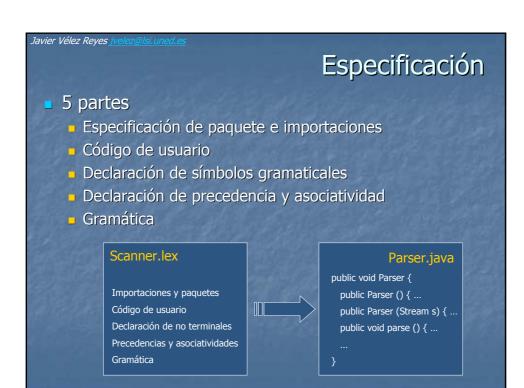
- Qué es Cup?
  - Cup es una herramienta para la construcción de analizadores sintácticos que genera parsers escritos en java (Constructor of Based Parsers)
  - Los parsers que se obtienen utilizan el método de análisis ascendente LALR
  - Hereda de YACC (versión en C)
  - Tiene una fácil y cómoda integración con la herramienta de análisis léxicos JLex







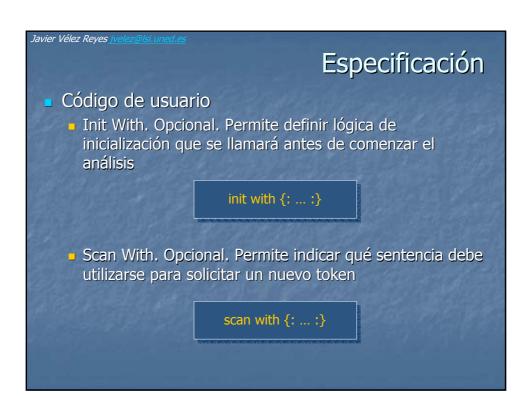


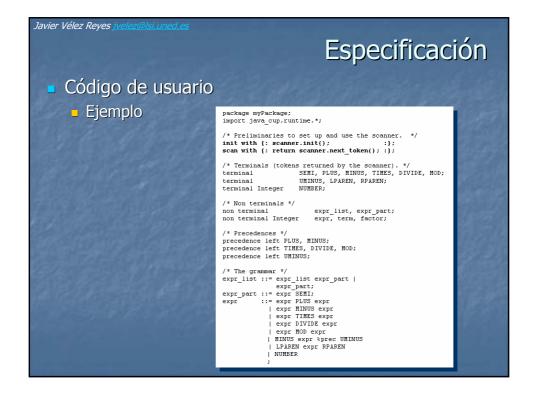




Javier Vélez Reyes jvelez@lsi.uned.e Especificación Paquetes e importaciones Ejemplo package myPackage; import java\_cup.runtime.\*; /\* Preliminaries to set up and use the scanner. \*/
init with (: scanner.init(); :);
scan with (: return scanner.next\_token(); :); /\* Terminals (tokens returned by the scanner). \*/
terminal SEMI, PLUS, MINUS, TIMES, DIVIDE, MOD;
terminal UMINUS, LPAREN, RPAREN; /\* Non terminals \*/ non terminal expr\_list, expr\_part; non terminal Integer expr, term, factor; /\* Precedences \*/ /\* Precedences \*/
precedence left PLUS, MINUS;
precedence left TIMES, DIVIDE, MOD;
precedence left UMINUS; /\* The grammar \*/ /\* The grammar \*/
expr\_list ::= expr\_list expr\_part |
expr\_part ::= expr\_part;
expr\_part ::= expr SEHI;
expr ::= expr PLUS expr
| expr MINUS expr
| expr TIMES expr
| expr DIVIDE expr | expr MOD expr | MINUS expr %prec UMINUS | LPAREN expr RPAREN | NUMBER







### Especificación

- Declaración de símbolos gramaticales
  - Terminales. Se especifican los símbolos terminales de la gramática indicando, opcionalmente, los tipos

```
terminal classname name1, name2, ...
terminal name1, name2, ...
```

 No terminales. Se especifican los símbolos no terminales de la gramática indicando, opcionalmente, sus tipos

```
non terminal classname name1, name2, ...
non terminal name1, name2, ...
nonterminal name1, name2, ...
nonterminal classname name1, name2, ...
```

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

- Declaración de símbolos gramaticales
  - Las palabras reservadas no pueden utilizarse como nombres de terminales o no terminales
  - Son palabras reservadas en Cup

Code action parser terminal non nonterminal init scan with star precedence left right nonassoc import and package

### Especificación

- Declaración de símbolos gramaticales
  - Ejemplo

Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

- Asociatividad y precedencia
  - Parte opcional que permite especificar explícitamente la asociatividad y precedencia de los terminales
  - Resulta útil para soportar análisis con gramáticas ambiguas y resolver algunos conflictos reduccióndesplazamiento
  - Sintaxis

precedence left terminal1, terminal2, ... precedence right terminal1, terminal2, ... precedence nonassoc terminal1, terminal2, ...

### Especificación

Asociatividad

precedence left terminal1, terminal2, ... precedence right terminal1, terminal2, ... precedence nonassoc terminal1, terminal2, ...

- Tres posibles valores
  - Left. Indica asociatividad a izquierdas
  - Right. Indica asociatividad a derechas
  - Nonassoc. Indica que el operador no es asociativo

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

Precedencia

precedence left terminal1, terminal2, ... precedence right terminal1, terminal2, ... precedence nonassoc terminal1, terminal2, ...

- Indica la prioridad de evaluación de operadores
  - Los operadores en una misma fila tiene igual prioridad
  - La prioridad es creciente en orden de declaración

### Especificación

- Asociatividad y precedencia
  - Ejemplo

Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

- Gramática
  - Definición del Axioma. Es posible especificar el símbolo no terminal de que constituye el axioma de la gramática

start with noTerminal;

 Si se omite esta especificación se considera como axioma de la gramática aquel no terminal asociado a la regla de producción que aparece en primer lugar Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.e</u>

### Especificación

#### Gramática

- Definición de producciones. Cada producción es una regla que indica por que símbolo no terminal puede sustituirse una forma de frase en una reducción
  - Antecedente. Un no terminal
  - Consecuente. Una o varias formas de frase

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

#### Gramática

- Declaración de precedencias contextuales
  - Las relaciones de precedencia entre terminales se establecen en el bloque anterior
  - La precedencia de una regla es igual a la precedencia del último terminal que aparece en la parte derecha de la regla

expr ::= expr MAS expr

Si la regla no tiene terminales entonces la regla tiene una precedencia mínima

### Especificación

- Gramática
  - Declaración de precedencias contextuales
    - Para alterar la precedencia asignada a una regla de manera explicita se utilizan declaraciones de precedencias contextuales a la regla
    - Ejemplo

precedence left PLUS, MINUS; precedence left TIMES, DIVIDE, MOD; precedence left UMINUS;

expr ::= MINUS expr %prec UMINUS

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

# Índice

- Instalación
- Introducción
- Especificación
- Traducción dirigida por la sintaxis
  - Integración con JLex
- Recuperación de errores
- Configuración

## Traducción dirigida por la sintaxis

- Gramáticas de atributos
  - Cup soporta gramáticas de atributos
    - Cada terminal contiene atributos
    - Cada no terminal contiene atributos
  - Algunos ejemplos de atributos
    - Terminales
      - Lexema
      - Línea y columna
      - Tipo, Traducción ...
    - No terminales
      - Tipo
      - Traducción...

Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.uned.es</u>

### Traducción dirigida por la sintaxis

- Gramáticas de atributos
  - Los atributos se encapsulan en un objeto
  - Debe declararse el tipo de ese objeto para
    - Terminales
    - No terminales

```
Javier Vélez Reyes
            Traducción dirigida por la sintaxis
     Gramáticas de atributos
       Se recomienda utilizar la clase java cup.runtime.Symbol
       Implementar una clase Info
       Encapsular instancias de Info en Symbol.value
                                                        public class Info {
   Symbol
                                                         String lexema;
   package java cup.runtime;
                                                         int linea, tipo;
     public int left, right;
public Object value;
                                                         StringBuffer trad;
     public int sym;
     public int parse state;
                                                         public Info () { ...
   public class Symbol (
                                                         public String getLexema () {...
     public Symbol(int id, int 1, int r, Object o) ( ...
     public Symbol(int id, Object o) {...
public Symbol(int id, int 1, int r) {...
                                                         public int getLinea () { ...
     public Symbol(int sym_num) (...
                                                         public int getTipo () { ...
     Symbol(int sym_num, int state) {...
                                                         public StringBuffer getTrad () { ...
     public String toString() (...
```

```
Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.u</u>
           Traducción dirigida por la sintaxis
     Gramáticas de atributos
       ¿Cómo afecta esto a JLex?
           ■ %cup
            Construir tokens mediante
                    <YYINITIAL> "," { info = new Info (...);
                                            return new Symbol (Sym.X, info) }
  package java_cup.runtime;
    public int left, right;
    public Object value;
    public int sym;
    public int parse_state;
   public class Symbol (
    public Symbol(int id, int 1, int r, Object o) (...
public Symbol(int id, Object o) (...
    public Symbol(int id, int 1, int r) (...
    public Symbol(int sym_num) (..
    Symbol(int sym num, int state) (...
    public String toString() ( ...
```

### Traducción dirigida por la sintaxis

- Gramáticas de atributos
  - ¿Cómo se propaga el valor de los atributos?
    - En cada reducción es posible construir y propagar hacia el antecedente un nuevo objeto del tipo especificado en la lista de no terminales
    - Se utiliza RESULT para representar el valor del antecedence

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Traducción dirigida por la sintaxis

- Gramáticas de atributos
  - ¿Cómo se accede a los atributos desde Cup?
    - Cada símbolo gramatical puede etiquetarse con un nombre de variable que contiene el objeto encapsulado dentro de Symbol.value

```
package lava_cup.simple_cale;
import java_cup.runtime.*;
'* Terminals (comen returned by the seamer), */
terminal (comen returned by the seamer), */
terminal unitus, target property in the seamer in the seam
```

### Índice

- Instalación
- Introducción
- Especificación
- Traducción dirigida por la sintaxis
- Recuperación de errores
  - Recuperación de errores
  - Funciones de información de errores recuperables
  - Funciones de información de errores irrecuperables
- Configuración

Javier Vélez Reyes <u>ivelez@lsi.uned.es</u>

### Recuperación de errores

- Recuperación de errores
  - Es posible definir las producciones de la gramática de manera que se recupera automáticamente de situaciones de error
    - Existe un símbolo no terminal especial error
    - Se añaden producciones de error
  - Ejemplo
    - Si la entrada no 'encaja' con ninguna de las producciones entonces se consument tokens hasta

encontrar ';' y se reduce

sent ::= expr PTOYCOMA
| while PTOYCOMA
| if PTOYCOMA
| error PTOYCOMA





### Índice

- Instalación
- Introducción
- Especificación
- Traducción dirigida por la sintaxis
- Recuperación de errores
- Configuración

Javier Vélez Reyes jvelez@lsi.uned.es

## Configuración

- Opciones de ejecución
  - -package name. Especifica el paquete del proyecto
  - -parser name. Especifica el nombre del parser
  - -symbols name. Indica el nombre de la clase de símbolos
  - -interface. Declara la clase de símbolos como interfaz
  - -nonterminals. Añade no terminales a clase de símbolos
  - -expect n. Resuelve automáticamente n conflictos
  - -compact\_red. Compacta la gestión de errores
  - -nowarn. Elimina el informe de warnings
  - nosumary. Elimina el resumen del análisis sintáctico
  - -progress. Activa el informe de progreso

### Configuración

- Opciones de ejecución
  - -dump\_grammar. Volcado en pantalla de la gramática
  - -dump states. Volcado en pantalla de los estados
  - -dump\_tables. Volcado en pantalla de la tabla del parser
  - -dump. Todas las anteriores
  - -time. Muestra estadísticas de tiempo
  - -debug. Muestra información de debug
  - -noscanner. Ofrece compatibilidad con versiones antiquas
  - -version. Muestra la versión de Cup

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

# Bibliografía

[AJO] AHO, SETHI, ULLMAN: *Compiladores: Principios, técnicas y herramientas*,: Addison-Wesley Iberoamericana, 1990



[GARRIDO] A. Garrido, J. Iñesta, F. Moreno y J. Pérez. 2002. *Diseño de compiladores*. Universidad de Alicante.





### UNIVERSIDAD NACIONAL DE EDUCACIÓN A DISTANCIA



Escuela Técnica Superior de Ingeniería Informática

**Procesadores de Lenguajes** 

# Práctica de Procesadores de Lenguajes

Análisis Léxico con JLex

Javier Vélez Reyes ivelez@lsi.uned.es