

#### 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>ivelez@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 jvelez@lsi.uned.es

### Introducción

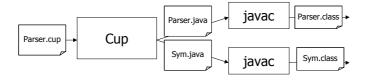
- Qué es Cup?
  - Cup es una herramienta para la construcción de analizadores sintácticos que genera parsers escritos en java (Constructor of Based Parsers)
  - Los parsers que se obtienen utilizan el método de análisis ascendente LALR
  - Hereda de YACC (versión en C)
  - Tiene una fácil y cómoda integración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

### Introducción

- Uso de Cup
  - Especificar parser.cup en Cup
  - Lanzar Cup a ejecución con parser.cup

java java\_cup.Main parser.cup

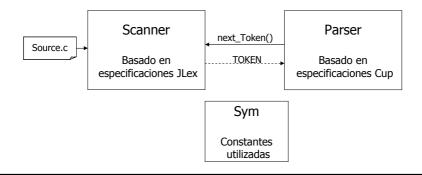
- Compilar parser.java y sym.java
- Interpretar parser.class



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

### Introducción

- Esquema de funcionamiento Cup
  - El analizados sintáctico arranca
  - Solicita un token
  - El scanner lo devuelve de acuerdo a la codificación Sym



Javier Vélez Reyes jvelez@lsi.uned.es Introducción Esquema de funcionamiento de Cup ■ La clase Sym contiene una constante para cada token package java\_cup.simple\_calc; public class sym ( /\* terminals \*/ public static final int SEMI = 2; public static final int EOF = 0; public static final int DIVIDE = 6; public static final int NUMBER = 11; public static final int error = 1; public static final int UMINUS = 8; Sym public static final int MINUS = 4: public static final int TIMES = 5; public static final int LPAREN = 9; public static final int RPAREN = 10; public static final int MOD = 7; Constantes public static final int PLUS = 3; utilizadas Scanner Parser next\_Token() Source.c Basado en TOKEN Basado en

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

## Índice

especificaciones Cup

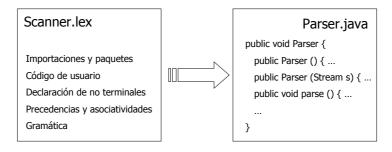
- Instalación
- Introducción
- Especificación
  - Importaciones
  - Código de usuario
  - Declaración de símbolos gramaticales
  - Asociatividad y precedencia
  - Gramática
- Traducción dirigida por la sintaxis

especificaciones JLex

- Recuperación de errores
- Configuración

### Especificación

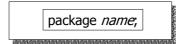
- 5 partes
  - Especificación de paquete e importaciones
  - Código de usuario
  - Declaración de símbolos gramaticales
  - Declaración de precedencia y asociatividad
  - Gramática



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

### Especificación

- Paquetes e importaciones
  - Paquete. Permite especificar el paquete java donde se desarrolla el proyecto del compilador



■ Importaciones. Permite importar las clases necesarias que serán utilizadas dentro del analizador sintáctico

import package\_name.class\_name; import package\_name.\*;

### Especificación

- Paquetes e importaciones
  - Ejemplo

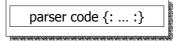
Javier Vélez Reyes <u>jvelez@lsi.uned.es</u>

### Especificación

- Código de usuario
  - Action Code. Opcional. Permite definir variables y procedimientos de asistencia al parser dentro de una clase de ayuda

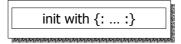


 Parser Code. Opcional. Permite definir funciones y variables dentro de la clase Parser para adaptar el comportamiento del analizador sintáctico



### Especificación

- Código de usuario
  - Init With. Opcional. Permite definir lógica de inicialización que se llamará antes de comenzar el análisis



 Scan With. Opcional. Permite indicar qué sentencia debe utilizarse para solicitar un nuevo token



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

### Especificación

- Código de usuario
  - Ejemplo

### 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 start precedence left right nonassoc import and package

### Especificación

- Declaración de símbolos gramaticales
  - Ejemplo

```
import java_cupruntime.*;

/* Preliminaries to set up and use the scanner. */
init with (: scanner.init(); :);

/* Terminals (tokens returned by the scanner). */
terminal SEMI, PLUS, MINUS, TIMES, DIVIDE, MOD;
terminal UNINUS, LPAREN, RPAREN;
terminal Hoteger NUMBER;

/* Non terminals */
non terminal expr_list, expr_part;
non terminal Integer expr, term, factor;

/* Precedences */
precedence left PLUS, MINUS;
precedence left PLUS, MINUS;
precedence left UHINUS;

/* The grammar */
expr_list ::= expr_list expr_part |
expr_list ::= expr_list expr_part |
expr_list ::= expr_SEMI;
expr ::= expr FLUS expr
| expr MINUS expr
| expr MINUS expr
| expr TIMES expr
| expr MINUS expr
| expr MOD expr
| HINUS expr *prec UMINUS
| LPAREN expr RPAREN
| NUMBER;
```

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@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>ivelez@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

```
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 UNINUS, LPAREN, RPAREN;

terminal Integer NUMBER;

/* Non terminal expr_list, expr_part;

non terminal expr_term, factor;

/* Precedence */

precedence left PLUS, MINUS;

precedence left TIMES, DIVIDE, MOD;

precedence left MINUS;

/* The grammar */

expr_list ::= expr list expr_part |

expr_part ::= expr PLUS expr

expr_ ININUS expr

| expr MINUS expr

| MINUS expr */
| HINUS expr | expr UNINUS

| LPAREN expr PPAREN

| NUMBER
```

Javier Vélez Reyes <u>jvelez@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

### 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

```
A ::= A b B A ::= ;
| A c C
| A b C
;
```

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

### 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

```
Symbol

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 l, int r, Object o) (...

public Symbol(int id, Object o) (...

public Symbol(int id, int l, int r) (...

public Symbol(int id, int l, int r) (...

public Symbol(int id, int l, int r) (...

public Symbol(int id, int st, int r) (...

public Symbol(int sym_num) (...

Symbol(int sym_num, int state) (...

public String toString() (...)
```

```
public class Info {
   String lexema;
   int linea, tipo;
   StringBuffer trad;
   public Info () { ...
   public String getLexema () {...
   public int getLinea () { ...
   public int getTipo () { ...
   public StringBuffer getTrad () { ...
   ...
}
```

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

### Traducción dirigida por la sintaxis

- Gramáticas de atributos
  - ¿Cómo afecta esto a JLex?
    - %cup
    - Construir tokens mediante

```
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, int 1, int r) (...
   public Symbol(int id, int 1, int r) (...
   public Symbol(int sym_num) (...
   Symbol(int sym_num) (...
   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

### 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>

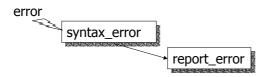
### Recuperación de errores

- 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 ''= EXDY PTOYCOMA

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

### Recuperación de errores

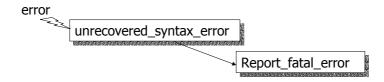
- Funciones de información de errores recuperables
  - public void report\_error (String message, Object info)
    - Debe sobrescribirse para tratar el error sintáctico y generar el mensaje de información adecuado a partir de los parámetros de entrada
  - public void syntax\_error (Symbol cur\_token)
    - Se llama cada vez que se da un error recuperable
    - Por defecto llama a report\_error ("syntax error", null)
    - Sobrescribir a report\_error ("syntax error", cur\_token)



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

### Recuperación de errores

- Funciones de información de errores irrecuperables
  - public void report\_fatal\_error (String message, Object info)
    - Debe sobrescribirse para tratar el error irrecuperable y generar el mensaje de información adecuado a partir de los parámetros de entrada
  - public void unrecovered\_syntax\_error (Symbol cur\_token)
    - Se llama cada vez que se da un error irrecuperable
    - Por defecto llama a report\_fatal\_error ("syntax error", null)
    - Sobrescribir a report\_fatal\_error ("syntax error", cur\_token)



### Índice

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

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

## 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 antiguas
  - -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 <u>jvelez@lsi.uned.es</u>