



Grado en Ingeniería Informática del Software  
Escuela de Informática de Oviedo





## Análisis Sintáctico

- El objetivo de esta práctica es definir el analizador sintáctico para nuestra especificación de lenguaje.
- Para ayudarnos a entender lo que estamos haciendo, leeremos el fichero **2Sintactico.pdf** del capítulo 2 del Tutorial.
- Abriremos el Eclipse.
- Creamos un Nuevo Proyecto Java que denominaremos **DLP2015-2016v2** a partir del proyecto **DLP2015-2016v1** (copiamos el proyecto anterior con el nuevo nombre)

## + Requisitos Sintácticos

3

- Los tipos de datos permitidos son tipos básicos: **character**, **integer**, **real** y estructurados: **struct** y vectores multidimensionales.
- El lenguaje soportará el operador de casting () a alguno de los tipos básicos (de **integer** a **real** y de **real** a **integer**).
- Al principio del programa (sección types) podrán aparecer definiciones de tipos definidos por el usuario (estructuras).

## + Requisitos Sintácticos (y II)

4

```
struct miestructura
```

```
    integer campo1;
```

```
    character campo2;
```

```
endstruct
```

- A continuación podrán aparecer definiciones de variables globales (sección **globals**).
- Las variables locales se declararán al principio de las funciones definidas por el usuario antes que cualquier sentencia.
- No se permite la declaración de variables al principio de cualquier bloque o sentencia múltiple.

## + Requisitos Sintácticos (y III)

- El lenguaje debe permitir la declaración múltiple de variables de un tipo en una sentencia única, de la forma:

```
integer a, b, c;
```

- La declaración de tipos es explícita. Así pues, tanto a nivel global, como local a una función, podremos encontrar declaraciones como estas:

```
integer a;  
character c0, c1, c2;
```

## + Requisitos Sintácticos (y IV)

```
real f1,f2;  
struct miestructura r1;  
integer [5][5] matriz;
```

- La entrada y salida de datos se realizará mediante las funciones **read** y **write**.

```
read (var1, var2,..., varn);  
write (exp1, exp2,..., expn);
```

## + Requisitos Sintácticos (y V)

7

- Las expresiones podrán estar formadas por literales enteros, literales reales y variables combinados mediante operadores aritméticos o lógicos.
- Se podrán agrupar expresiones mediante paréntesis.
- Todas las instrucciones del lenguaje terminan en punto y coma.

## + Requisitos Sintácticos (y VI)

- El lenguaje permitirá sentencias condicionales con parte **else** no obligatoria.

```
if (a gt 3) then
    b=0;
endif
if (a eq 2) then
    write(k);
else
    write(m);
endif
```



## + Requisitos Sintácticos (y VII)

### ■ Bucles while.

```
while ( i gt 0)
    i= i-1;
endwhile
```

### ■ Llamadas a funciones definidas por el usuario.

```
k = f1(x,y+5,23);
```

## + Requisitos Sintácticos (y VIII)

10

types

```
struct tipol
  integer edad;
  real sueldo;
endstruct
```

globals

```
integer j, [10]k;
character c;
real i;
struct tipol [10]r1;
```

procedures

```
function inicia (integer [3]vparam) as
integer
  integer [3]vlocal;

  k[1]=79;
  vlocal[1]=79;
  vparam[2]=80;
  return(2);
endfunction
```

main ()

```
j=0;
if (j gt 5)
then
  write(1);
else
  write(2);
endif
while (j lt 5)
  write(j);
  j=j+1;
endwhile
r1[0].edad=15;
```

endmain



## ¿Por dónde empezamos?

- En esta fase se requiere un metalenguaje que permita describir de manera precisa las estructuras que forman un programa válido, qué elementos las componen y en qué orden.
- Se usará para ello una **Gramática Libre de Contexto** que será expresada mediante la notación **BNF**.
- Una vez modificados los ficheros **lexico.l** y **sintac.y**, ir a la carpeta **sintáctico** del proyecto y ejecutar el fichero de proceso por lotes **genera.bat**.
- Desde **genera.bat** se invoca a **JFlex** y **BYaccJ** los cuales generan el código java del analizador léxico y sintáctico respectivamente.
- Para probarlo crear un fichero de entrada (**entrada.txt**) dentro de la carpeta **src** del proyecto y ejecutar la clase **main.Main**.

## + Conflictos y su resolución

- La **ambigüedad en la gramática** conduce a que **yacc**, ante una cadena de tokens, pueda agruparlos de diferentes formas  $\Rightarrow$  **diferentes árboles sintácticos**.
- La **ambigüedad genera conflictos**, pero en cambio **facilita la escritura de la gramática**.
- **Yacc** muestra los conflictos detectados en la especificación de la gramática en la **salida estándar** (opción **-v**) y en el fichero **y.output** de la carpeta **sintactico** del proyecto.

## + Conflictos y su resolución (y II)

### ■ Tipos de conflictos:

#### ■ Shift/Reduce

##### ■ Ej.:

```
programa:      x
              |  y R;
x: A ↑ R;
y: A ↑;
```

##### ■ Lugares típicos donde ocurre:

- Parte de la gramática usada para definir expresiones (ej.: **expr: expr op expr**).
- IF-THEN-ELSE
- Bucles anidados.

## + Conflictos y su resolución (y III)

14

### ■ Tipos de conflictos....:

#### ■ Shift/Reduce...

#### ■ Posibles soluciones:

- Reescritura de la gramática.
- Usar declaraciones de precedencia y asociatividad de operadores (**%left,%right,%nonassoc**) en la sección de definiciones del fichero **sintac.y**

## + Conflictos y su resolución (y IV)

- Tipos de conflictos...:

- Reduce/Reduce

- Ej.:

```
programa:      x
              | y ;
x: A ↑ ;
y: A ↑ ;
```

- Lugares típicos donde ocurre:

- Reglas con el mismo RHS o que se solapan parcialmente.

- Posibles soluciones:

- Reescritura de la gramática haciendo las alternativas disjuntas (sin solapamientos).
    - Si no es posible, dejar conflicto **reduce/reduce** ⇒ **Yacc** resuelve el conflicto por el orden de definición de cada regla en el fichero **sintac.y**

## + Anexo. Precedencia y asociatividad de los operadores

16

Precedencia	Operador	Asociatividad
Mayor	not, - (menos unario)	no asociativo
	*,/,%	izquierda
	+, -	izquierda
	lt, le, gt, ge	izquierda
	eq, ne	izquierda
	and	izquierda
Menor	or	izquierda