

# El lenguaje de programación JKL

Copyright © 2006 JosuKa Díaz Labrador

Facultad de Ingeniería, Universidad de Deusto, Bilbao, España

*Verbatim copying and distribution of this entire article is permitted in any medium, provided this notice is preserved.*

[versión 1.0, 2006-02-20, JosuKa]

## 1. Referencia del lenguaje JKL

### 1a. Léxico

Los identificadores (*id*) siguen el criterio habitual (solo letras y dígitos, empezando por letra); mayúsculas y minúsculas son distintas. Las palabras reservadas son:

program, var  
if, then, else, while, do, for, to, downto, begin, end  
read, write, writec, writeln  
and, or, not

y también mayúsculas y minúsculas son distintas.

Las constantes literales enteras (*num*) son una secuencia de dígitos (al menos uno). Existen constantes literales de tipo cadena (*cad*), que se escriben usando comillas dobles (por ejemplo, "abc" o ""); dentro de las comillas no se admiten ni tabuladores ni cambios de línea ni comillas).

Diversas cadenas de signos especiales representan operadores o símbolos de puntuación:

+   -   \*   /   %   <   >   <=   >=   =   <>  
:=   (   )   ;   .

Finalmente, los blancos separan distintos tokens, al igual que cambios de línea y tabuladores. Los comentarios comienzan con la secuencia // y se extienden hasta el final de la línea.

### 1b. Gramática

La notación que utilizaremos para describir la gramática es la reflejada en la siguiente tabla:

$\langle Variable \rangle$	indica que es una variable o no terminal
reservada	se trata de un terminal (unidad léxica)
'x'	lexema entre comillas simples; se trata de un terminal
[ x ]	significa que x es opcional
x*	cero o más ocurrencias de x
x+	una o más ocurrencias de x
	separa las alternativas

Un programa está compuesto por una lista (quizá vacía) de declaraciones de variables y por una sentencia compuesta como cuerpo:

$\langle prog \rangle \rightarrow \text{program id ';' } \langle decl \rangle^* \langle sentc \rangle \text{'.'}$

$\langle decl \rangle \rightarrow \text{var id ';'}$

$\langle sentc \rangle \rightarrow \text{begin } \langle sent \rangle^* \text{end}$

Las sentencias que se admiten en el lenguaje JKL son similares a las de PASCAL:

```

<sent> → ‘;’
        | id ‘:=’ <expr> ‘;’
        | <sentc>
        | read id ‘;’
        | write <expr> ‘;’
        | writec cad ‘;’
        | writeln ‘;’
        | if <expr> then <sent> [ else <sent> ]
        | while <expr> do <sent>
        | do <sent> while <expr> ‘;’
        | for id ‘:=’ <expr> to <expr> do <sent>
        | for id ‘:=’ <expr> downto <expr> do <sent>

```

Sin embargo, se sigue la norma de C de que cada sentencia esté terminada en ; y se admite la sentencia vacía (primera regla de <sent>).

Una expresión es una constante literal (num), una variable (id), otra expresión entre paréntesis o la aplicación de operadores binarios o unarios a otras expresiones. Sólo existe un tipo de datos: enteros. La precedencia de los operadores (de mayor a menor) viene dada por la siguiente tabla:

<i>Nombre token</i>	<i>Operador</i>	<i>Semántica</i>
op_not op_adit	not + - (unarios)	negación lógica, signo, cambio de signo
op_mult	* / %	producto, división, resto de la división
op_adit	+ - (binarios)	suma, resta
op_rel	< <= == != >= >	comparaciones
op_and	and	and lógico
op_or	or	or lógico

siendo la asociatividad de izquierda a derecha para los operadores binarios.

La parte de gramática que refleja lo anterior con recursividad por la izquierda es:

```

<expr> → <eand>
        | <expr> op_or <eand>
<eand> → <erel>
        | <eand> op_and <erel>
<erel> → <arit>
        | <erel> op_rel <arit>
<arit> → <term>
        | <arit> op_adit <term>
<term> → <fact>
        | <term> op_mult <fact>
<fact> → <rando>
        | op_not <fact>
        | op_adit <fact>
<rando> → num
        | id
        | ‘(’ <expr> ‘)’

```

En un programa en el lenguaje JKL todas las variables son globales. Aparte de eso, todo identificador debe ser declarado antes de ser usado, y es obvio que no se admite dos veces el mismo nombre en distintas declaraciones.

Las sentencias `if-then`, `if-then-else`, `while`, `do` y `for` tienen la semántica usual de lenguajes como PASCAL o C. Por otro lado, las operaciones de entrada/salida en el lenguaje JKL se realizan mediante sentencias especiales:

- `read id` : lee un entero de la entrada estándar y lo asigna a la variable `id`;
- `write <expr>`: escribe el entero resultado de evaluar `<expr>` en la salida estándar;
- `writec cad` : escribe la cadena literal `cad` en la salida estándar;
- `writeln` : escribe un salto de línea en la salida estándar.

### 1c. Ejemplo: prog1.jkl

```
// Comentario: programa de prueba
// (solo para comprobar la sintaxis)

program prueba;
var i;
begin
    i := 128;
    writec "Valor de i: ";
    write i;
    writeln;
    read i;
    writec "Valor de i: ";
    write i;
    writeln;
    if -12 <= +15 and not -13 <> +27 then i := -27;
    ;;;
begin
    ;;;
end
if i <= 2 then i := 27;
else i := 28;
while i < 5 do ;
while i < 5 do i := 7;
while i < 5 do begin
    i := 5;
    write i;
end
do ; while i < 6;
do write i; while i < 8;
do begin
    write i;
    i := i + 7;
end while i < 10;
for i := i + 5 to i - 7 do ;
for i := (i + 5) * 22 to i - 7 do
    write i;
for i := (i + 5) * 22 to i - 7 do begin
    read i;
    write i;
end
end
for i := i + 5 downto i - 7 do ;
for i := (i + 5) * 22 downto i - 7 do
    write i;
for i := (i + 5) * 22 downto i - 7 do begin
    read i;
```



## 2. Análisis sintáctico descendente

### 2a. Gramática:

```
1 prog -> PPROG ID P_COMA decl sentc PUNTO
2 decl -> lambda
3     | PVAR ID P_COMA decl
4 sentc -> PBEGIN lsent PEND
5 lsent -> lambda
6     | sent lsent
7 sent -> P_COMA
8     | ID ASIGN expr P_COMA
9     | sentc
10    | PREAD ID P_COMA
11    | PWRITE expr P_COMA
12    | PWRITC CAD P_COMA
13    | PWRITL P_COMA
14    | PIF expr PTHEN sent pelse
15    | PWHILE expr PDO sent
16    | PDO sent PWHILE expr P_COMA
17    | PFORP ID ASIGN expr PTODO expr PDO sent
18 pelse -> lambda
19    | PELSE sent
20 expr -> eand exprp
21 exprp -> lambda
22    | OP_OR eand exprp
23 eand -> ere1 eandp
24 eandp -> lambda
25    | OP_AND ere1 eandp
26 ere1 -> arit ere1p
27 ere1p -> lambda
28    | OP_REL arit ere1p
29 arit -> term aritp
30 aritp -> lambda
31    | OP_ADIT term aritp
32 term -> fact temp
33 temp -> lambda
34    | OP_MULT fact temp
35 fact -> OP_NOT fact
36    | OP_ADIT fact
37    | rando
38 rando -> NUM
39    | ID
40    | PAR_ABR expr PAR_CER
```

### 2b. PRIMERO

```
prog -> PPROG
decl -> lambda, PVAR
sentc -> PBEGIN
lsent -> lambda, P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE,
      PDO, PFORP
sent -> P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE, PDO,
      PFORP
pelse -> lambda, PELSE
expr -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
exprp -> lambda, OP_OR
eand -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
eandp -> lambda, OP_AND
ere1 -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
ere1p -> lambda, OP_REL
arit -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
aritp -> lambda, OP_ADIT
```

```

term  -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
termp -> lambda, OP_MULT
fact  -> OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR
rando -> NUM, ID, PAR_ABR

```

## 2c. SIGUIENTE

```

prog  -> DOLAR
decl  -> PBEGIN
sentc -> PUNTO, P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE,
      PDO, PFORP, PEND, PELSE
lsent -> PEND
sent  -> P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE, PDO,
      PFORP, PEND, PELSE
pelse -> P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE, PDO,
      PFORP, PEND, PELSE
expr  -> P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
exprp -> P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
eand  -> OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
eandp -> OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
erel  -> OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
erelp -> OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
arit  -> OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
aritp -> OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
term  -> OP_ADIT, OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
termp -> OP_ADIT, OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER
fact  -> OP_MULT, OP_ADIT, OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO,
      PAR_CER
rando -> OP_MULT, OP_ADIT, OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO,
      PAR_CER

```

## 2d. Tabla LL(1)

```

prog  -> [PPROG]1
decl  -> [PBEGIN]2, [PVAR]3
sentc -> [PBEGIN]4
lsent -> [PEND]5,
      [P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE, PDO,
      PFORP]6
sent  -> [P_COMA]7, [ID]8, [PBEGIN]9, [PREAD]10, [PWRITE]11, [PWRITC]12,
      [PWRITL]13, [PIF]14, [PWHILE]15, [PDO]16, [PFORP]17
pelse -> [P_COMA, ID, PBEGIN, PREAD, PWRITE, PWRITC, PWRITL, PIF, PWHILE, PDO,
      PFORP, PEND, PELSE*]18,
      [PELSE]19
expr  -> [OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR]20
exprp -> [P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER]21, [OP_OR]22
eand  -> [OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR]23
eandp -> [OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER]24, [OP_AND]25
erel  -> [OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR]26
erelp -> [OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER]27, [OP_REL]28
arit  -> [OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR]29
aritp -> [OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER]30,
      [OP_ADIT]31
term  -> [OP_NOT, OP_ADIT, NUM, ID, PAR_ABR]32
termp -> [OP_ADIT, OP_REL, OP_AND, OP_OR, P_COMA, PTHEN, PDO, PTODO, PAR_CER]33,
      [OP_MULT]34
fact  -> [OP_NOT]35, [OP_ADIT]36, [NUM, ID, PAR_ABR]37
rando -> [NUM]38, [ID]39, [PAR_ABR]40

```

\* El conflicto por la ambigüedad del ELSE se resuelve quitando la regla 18 de la casilla ELSE.