

# TRABAJO PRÁCTICO DISEÑO DE COMPILADORES

Grupo N° 2

**Camila Alderete** 

Máxima Ayala

Profesor

Sergio Andrés Aranda Zeman

UNIVERSIDAD NACIONAL DE ASUNCIÓN

FACULTAD POLITÉCNICA

San Lorenzo, Paraguay Junio, 2023

## TRADUCCIÓN DIRIGIDA POR LA SINTAXIS

Un Traductor Dirigido por la Sintaxis (TDS), es un procesador de lenguaje donde al analizador sintáctico toma el control de todo el proceso de compilación. Es así como dado un lenguaje de entrada, el traductor implementa los pasos necesarios para obtener a partir de un lenguaje de entrada, uno de salida que por lo general tiene el mismo nivel de complejidad.

### **ENUNCIADO DEL PROBLEMA**

Escribir un TDS predictivo que recibe una lista de palabras formadas con el alfabeto S = {a, b, ..., z} que retorna la cantidad de palabras en las que las vocales se encuentran en igual o mayor cantidad que las consonantes y cuál es la mayor cantidad de vocales en una o más palabras.

Ejemplo: casa perro murcielago retorna: 2, 5

#### 1- BNF

```
S -> cadena
cadena -> letraR
R -> letraR | ' 'letraR | E
letra -> a|b| ... | z
```

**Nota:** El espacio esta definido en la gramática. Gestión de errores lanza warnings por espacios redundantes.

## 2- BNF Y REGLAS SEMÁNTICAS

BNF	REGLAS SEMÁNTICAS
2 > 1	S.v=0
S -> cadena	S.c = 0
	S.p=0
	$s.max_v = 0$
	cadena.v = S.v
	<pre>cadena.c = S.c</pre>
	<pre>cadena.p = S.p</pre>
	<pre>cadena.max_v = S.max_v</pre>
	S.p = cadena.p sin
	<u> </u>
	S.max_v = cadena.max_v_sin
	print (S.palabras)
	<pre>print (S.max_vocales)</pre>

```
cadena -> letraR letra.v = cadena.v
                   letra.c = cadena.c
                   cadena.v_val = letra.v_sin
                   cadena.c_val = letra.c_sin
                   R.v = cadena.v val
                   R.c = cadena.c val
                   R.p = cadena.p
                   R.max_v = cadena.max_v
                   cadena.p_sin = R.p_sin
                   cadena.max_v_sin = R.max_v_sin
R -> letraR1
                   letra.v = R.v
                   letra.c = R.c
                   R.v val = letra.v sin
                   R.c_val = letra.c_sin
                   R1.v = R.v_val
                   R1.c = R.c_val
                   R1.p = R.p
                   R1.max_v = R.max_v
                   R.p sin = R1.p sin
                   R.max v sin = R1.max v sin
R \rightarrow ' 'letraR1 If( R.v >= R.c and (R.v != 0 or R.v != 0))
                       R.p = R.p + 1
                   If (R.v > R.max v)
                       R.max v = R.v
                   R.v = 0
                   R.c=0
                   letra.v = R.v
                   letra.c = R.c
                   R.v_val = letra.v_sin
                   R.c_val = letra.c_sin
                   R1.v = R.v_val
```

```
R1.c = R.c_val
                   R1.p = R.p
                   R1.max_v = R.max_v
                   R.p_sin= R1.p_sin
                   R.max_v_sin = R1.max_v_sin
R -> ε
                   If ( R.v >= R.c and (R.v!=0 or R.v != 0)
                       R.p = R.p + 1
                   If (R.v > R.max_v)
                       R.max_v = R.V
                   R.p sin = R.p
                   R.max v sin = R.max v
letra -> a
                   letra.v = letra.v + 1
                   letra.v_sin = letra.v
letra -> b
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
letra -> c
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
letra -> d
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
letra -> e
                   letra.v = letra.v + 1
                   letra.v sin = letra.v
letra -> f
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
                   letra.c = letra.c + 1
letra -> g
                   letra.c sin = letra.c
letra -> h
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
letra -> i
                   letra.v = letra.v + 1
                   letra.v sin = letra.v
letra -> j
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c_sin = letra.c
letra -> k
                   letra.c = letra.c + 1
                   letra.c sin = letra.c
```

letra -> 1	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> m	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> n	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> ñ	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> o	<pre>letra.v = letra.v + 1 letra.v_sin = letra.v</pre>
letra -> p	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> q	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> r	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> s	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> t	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> u	<pre>letra.v = letra.v + 1 letra.v_sin = letra.v</pre>
letra -> v	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> w	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> x	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> y	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>
letra -> z	<pre>letra.c = letra.c + 1 letra.c_sin = letra.c</pre>

## 3- Gramática predictiva

```
S -> cadena
cadena -> letraR
R -> letraR | ' 'letraR | E
letra -> a|b| ... | z
```

Para comprobar que una gramática es predictiva se debe evaluar que estas siguientes condiciones sean cumplidas:

#### **Factor Común**

Podemos observar que la gramática no cuenta con factor común por la izquierda en ninguna de sus producciones.

#### Recursión por la izquierda directa e indirecta

Como podemos observar, no existe recursión directa o indirecta.

#### Conjunto Primero y Conjunto Siguiente

```
P(S) = {a,b,...z}

P(cadena) = {a,b,z}

P(R) = {a,...,z} U {' '} u {E}

P(letra) = {a} U {b} U ... U {z}
```

Como tenemos a E en el conjunto Primero de R es necesario evaluar el conjunto siguiente

```
S(R) = S(cadena) = \{\$\}

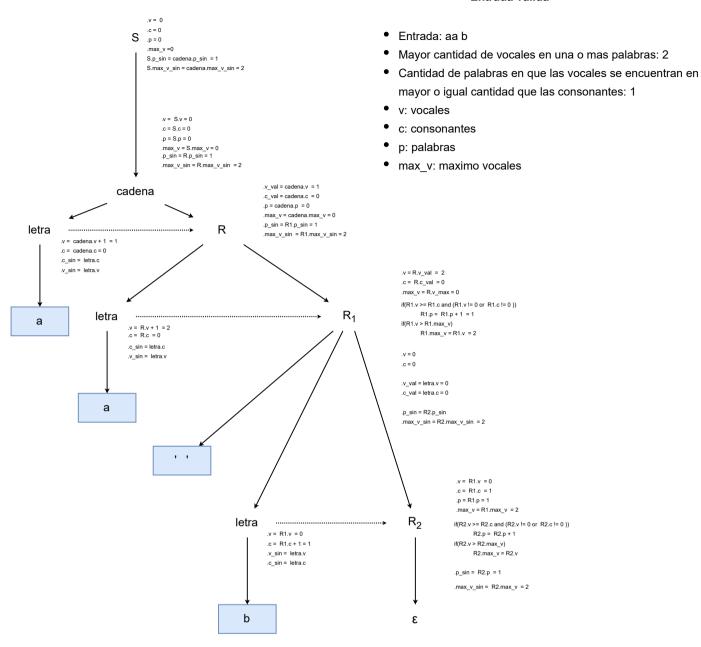
S(cadena) = S(S) = \{\$\}

S(S) = \{\$\}
```

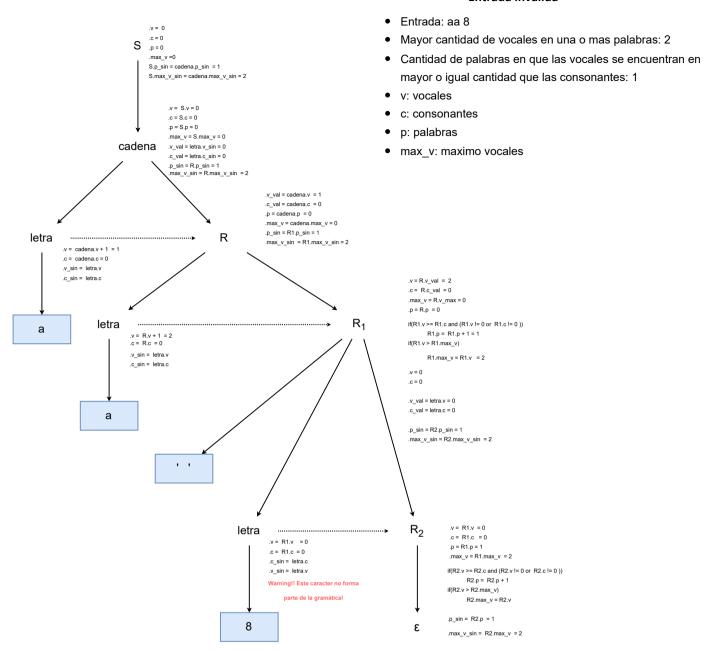
Como el conjunto primero no tiene intersección entre si en cada producción, y como el conjunto primero es disjunto al conjunto siguiente de en la producción R, observamos que la gramática cumple con este criterio.

## 4- Árbol Sintáctico

#### Entrada válida



## Entrada inválida



# 5- Código fuente del TDS

```
global input, salida, entrada, i, warning
   return S()
def S():
```

```
manejo errores()
def avanzar input():
   global input, entrada, i, salida
```

```
if (pertenece a alfabeto(input) == False):
def pertenece a alfabeto(caracter):
if caracter == 'a' or caracter == 'b' or caracter == 'c' or caracter == 'd' or caracter == 'e' or caracter == 'f' or caracter == 'g' or caracter == 'h' or caracter == 'i' or caracter ==
def print warning(caracter):
```

Enlace gitlab: https://github.com/CamilaAlderete/tp-compiladores/tree/master