

MODELOS DE COMPUTACIÓN
GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA

Memoria de prácticas

Autor

Vladislav Nikolov Vasilev

ESCUELA TÉCNICA SUPERIOR DE INGENIERÍAS INFORMÁTICA Y DE
TELECOMUNICACIÓN

CURSO 2018-2019

Contents

1	Prácticas	2
1.1	Práctica 1	2
1.1.1	Ejercicio 1	2
1.1.2	Ejercicio 2	3
1.1.3	Ejercicio 3	3
1.1.4	Ejercicio 4	5
1.2	Práctica 2	9
1.2.1	Descripción del problema	9
1.2.2	Resolución del problema	10
1.2.3	Pruebas	15
1.3	Práctica 3	16
1.4	Práctica 4	17
2	Ejercicios voluntarios	18

1 Prácticas

1.1 Práctica 1

1.1.1 Ejercicio 1

Enunciado. Calcula una gramática libre de contexto que genere el lenguaje $L = \{a^n b^m c^m d^{2n} \mid n, m \geq 0\}$.

Solución

Se define la gramática como una cuádrupla con la forma $G = (V, T, P, S)$, siendo V el conjunto de variables, T el conjunto de elementos terminales, P las reglas de producción y S el símbolo inicial. Se puede definir cada uno de los conjuntos de la siguiente forma:

$$V = \{S, X, Y\}$$

$$T = \{a, b, c, d\}$$

$$P = \{S \rightarrow aXdd \mid bYc \mid \varepsilon, X \rightarrow aXdd \mid bYc \mid add \mid \varepsilon, Y \rightarrow bYc \mid bc \mid \varepsilon\}$$

$$S = \{S\}$$

Ésta es una gramática de **tipo 2**, ya que a la izquierda aparece una variable sola, sin símbolos terminales, y a la derecha aparece la variable con símbolos terminales tanto por la derecha como por la izquierda, impidiendo por tanto que sea regular por la izquierda o por la derecha.

Con ésta gramática, primero se escoge si se van a empezar a generar una a con la secuencia dd al final, o si directamente se comenzará a generar la secuencia b seguida de c . Si se escoge la primera opción, se ponen tantas a al principio y dd al final como sea necesario, y después se puede escoger si se sigue con las b y c , o si se termina sin poner ninguno de los símbolos anteriores. Si se decide comenzar a poner b y c desde el principio o después de poner todas las a y dd que se quieran, se ponen todas las b y c que se quieran, hasta que se decida terminar la secuencia.

Gracias a las reglas de producción se pueden satisfacer todas las restricciones del lenguaje, ya que por cada a se genera dd , y por cada b se genera c . Además, se puede aceptar la cadena vacía o que alguna de las partes no esté.

1.1.2 Ejercicio 2

Enunciado. Describir una gramática que genere los números decimales escritos con el formato [signo][cifra][punto][cifra]. Por ejemplo, +3.45433, -453.23344, ...

Solución

La solución más sencilla que se puede ofrecer a este problema consiste en utilizar una gramática libre de contexto, como se mostrará a continuación. No obstante, el problema también es resoluble mediante una gramática regular, aumentando sin embargo el número de producciones y de variables necesarias.

Definimos la gramática como una cuádrupla con la forma $G = (V, T, P, S)$, siendo V el conjunto de variables, T el conjunto de elementos terminales, P las reglas de producción y S el símbolo inicial. Se puede definir cada uno de los conjuntos de la siguiente forma:

$$\begin{aligned} V &= \{S, X\} \\ T &= \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, ., +, -\} \\ P &= \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow +X.X \mid -X.X \\ X \rightarrow 0X \mid 1X \mid 2X \mid 3X \mid 4X \mid 5X \mid 6X \mid 7X \mid 8X \mid 9X \mid \\ \quad 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9 \end{array} \right\} \\ S &= \{S\} \end{aligned}$$

Primero se genera el signo y el punto, pudiendo escoger si el número es positivo o negativo. Después, en la parte entera y decimal se van generando números en el rango $[0, 9]$, pudiendo escoger cuál es el siguiente número o cuando terminar de insertar números.

1.1.3 Ejercicio 3

Enunciado. Calcular una gramática libre de contexto que genere el lenguaje $L = \{0^i 1^j 2^k \mid \text{tal que } i \neq j \text{ o } j \neq k\}$.

Solución

Definimos la gramática como una cuádrupla con la forma $G = (V, T, P, S)$, siendo V el conjunto de variables, T el conjunto de elementos terminales, P las reglas de producción y S el símbolo inicial. Se puede definir cada uno de los conjuntos de la siguiente forma:

$$\begin{aligned}
V &= \{S, X, Y, Z, P, R, A, B, M, K, U, D, N, L, C, Q\} \\
T &= \{0, 1, 2\} \\
P &= \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow 0X1 \mid 0Y2 \mid 1Z2 \mid 0A1P2 \mid 0R1B2, \ X \rightarrow 0X \mid X1 \mid \varepsilon \\ Y \rightarrow 0Y \mid Y2 \mid \varepsilon, \ Z \rightarrow 1Z \mid Z2 \mid \varepsilon, \ P \rightarrow P2 \mid \varepsilon, \ R \rightarrow 0R \mid \varepsilon, \\ A \rightarrow 0M \mid N1, \ M \rightarrow OMU \mid \varepsilon, \ U \rightarrow 1 \mid \varepsilon, \ N \rightarrow CN1 \mid \varepsilon, \ C \rightarrow 0 \mid \varepsilon, \\ B \rightarrow 1K \mid L2, \ K \rightarrow 1KD \mid \varepsilon, \ D \rightarrow 2 \mid \varepsilon, \ L \rightarrow QL2 \mid \varepsilon, \ Q \rightarrow 1 \mid \varepsilon \end{array} \right\} \\
S &= \{S\}
\end{aligned}$$

Ya que hay muchas reglas y puede no llegar a quedar claro para qué es cada una, vamos a ir comentándolas para que no queden dudas sobre el por qué de cada una de ellas.

La primera de ellas, $S \rightarrow 0X1$, indica que solo se van a producir los símbolos 0 y 1, dándose por tanto la condición $j \neq k$, ya que no hay ningún símbolo 2. X puede ser sustituido por tantos 0 o 1 como se desee, lo cuál corresponde a la producción $X \rightarrow 0X \mid X1 \mid \varepsilon$.

Después tenemos la producción $S \rightarrow 0Y2$, la cuál es parecida a la anterior, solo que esta vez se producen solo los símbolos 0 y 2, satisfaciendo por tanto las condiciones $i \neq j$ y $j \neq k$ simultáneamente. La variable Y puede ser sustituida por tantos 0 o 2 como se desee, lo cuál se corresponde con la producción $Y \rightarrow 0Y \mid Y2 \mid \varepsilon$.

La regla $S \rightarrow 1Z2$ permite producir los símbolos 1 y 2. En este caso, esta regla permite satisfacer la restricción $i \neq j$, ya que no se produce ningún símbolo 0. La variable Z puede ser sustituida por tantos 1 y 2 como se desee. Ésto se corresponde con la producción $Z \rightarrow 1Z \mid Z2 \mid \varepsilon$.

La regla $S \rightarrow 0A1P2$ permite producir los símbolos 0, 1 y 2, cumpliendo sin embargo la restricción $i \neq j$, introduciendo la desigualdad por tanto en la parte de los 0 y los 1, es decir, obligando que el número de 0 y de 1 sea diferente y permitiendo producir tantos 2 como se desee. La variable A se puede sustituir con la regla $A \rightarrow 0M \mid N1$, escogiendo si se quieren más 0 que 1 (se escogería $0M$) o más 1 que 0 (se escogería en este caso $N1$). Al haber escogido estas reglas, se asegura que como mínimo hay un símbolo más de ese tipo. La variable M puede ser sustituida por $M \rightarrow OMU \mid \varepsilon$, permitiendo poner tantos 0 como se deseen y poniendo por cada uno una variable U , la cuál puede ser sustituida luego por $U \rightarrow 1 \mid \varepsilon$, poniendo o no tantos 1 como U haya. Hay que tener en cuenta que el número de 1 será siempre menor que el número de 0, ya que al principio, con $A \rightarrow 0M$ se puso un 0 extra, y como la regla $M \rightarrow OMU$ produce una variable que pueda ser sustituida por 1 por cada 0 nuevo que se coloca, se asegura que se cumplirá la desigualdad $i \neq j$ como se mencionó anteriormente, siendo en este caso

$i > j$ ya que $num(1) \leq num(0) - 1$. Algo similar ocurre con la regla $A \rightarrow N1$, ya que permite producir más 1 que 0 de la misma forma que antes. Primero se introduce un 1 extra y después se sustituye la variable N por $N \rightarrow CN1 \mid \varepsilon$, permitiendo poner tantos 1 como se deseen y permitiendo poner un 0 por cada nuevo 1 que se añade (lo cuál se corresponde a la regla $C \rightarrow 0 \mid \varepsilon$). Aquí ocurre lo mismo que en el caso anterior, ya que cumplirá la restricción $i \neq j$ verificando que $i < j$, debido a que $num(0) \leq num(1) - 1$.

Finalmente tenemos la regla $S \rightarrow 0R1B2$, la cuál es similar a la anterior mencionada debido a que permite producir los símbolos 0, 1 y 2, satisfaciendo sin embargo la desigualdad $j \neq k$, lo cuál significa que se producen tantos 0 como se deseen, pero el número de 1 y de 2 tiene que ser distinto. La variable R puede ser sustituida por $R \rightarrow 0R \mid \varepsilon$, es decir, por tantos 0 como se desee. La variable B puede ser sustituida por $B \rightarrow 1K \mid L2$, permitiendo en el primer caso que haya más 1 que 2, y en el segundo caso que haya más 2 que 1. La variable K puede ser sustituida por $K \rightarrow 1KD \mid \varepsilon$, poniendo un símbolo 1, después otra variable K y finalmente una variable D , la cuál puede ser sustituida mediante la regla $D \rightarrow 2 \mid \varepsilon$, poniendo como mucho tantos 2 como variables D haya. Con esto se cumple la desigualdad $j \neq k$ ya que se ha puesto un 1 extra al principio, de forma que $j > k$ y $num(2) \leq num(1) - 1$. En el caso de querer más 2 que 1, se escogería $B \rightarrow L2$, sustituyendo luego la variable L por $L \rightarrow QL2 \mid \varepsilon$, poniendo una variable Q , una variable L y un 2. La variable Q sería sustituida luego mediante la regla $Q \rightarrow 1 \mid \varepsilon$, permitiendo poner un o ningún 1 por cada variable Q . En este caso se cumpliría que $j \neq k$ ya que $j < k$ porque se cumple que $num(1) \leq num(2) - 1$.

1.1.4 Ejercicio 4

Enunciado. Una empresa de videojuegos “*The fantastic platform*” están planteando diseñar una gramática capaz de generar niveles de un juego de plataformas, cada uno de los niveles siguiendo las siguientes restricciones:

- Hay 2 grupos de enemigos: grupos grandes (g) y grupos pequeños (p).
- Hay 2 tipos de monstruos: fuertes (f) y débiles (d).
- Los grupos grandes de enemigos tienen, al menos, 1 monstruo fuerte y 1 débil. Y los 2 primeros monstruos pueden ir en cualquier orden. A partir del tercer monstruo, irán primero los débiles y después los fuertes.
- Los grupos pequeños tienen como mucho 1 monstruo fuerte.
- Al final de cada nivel habrá una sala de recompensas (x).

Por ejemplo, la cadena terminal “*gfdddddfffpdddfx*” representa que el nivel tiene (*gfdddddfff*) un grupo grande con un monstruo fuerte, 4 débiles y otros 3 fuertes; después tiene (*pddddf*) un grupo pequeño con 3 débiles y uno fuerte.

Elaborar una gramática que genere estos niveles con sus restricciones. Cada palabra del lenguaje es un solo nivel. ¿A qué tipo de gramática dentro de la jerarquía de Chomsky pertenece la gramática diseñada?

¿Sería posible diseñar una gramática de tipo 3 para dicho problema?

Solución

Definimos la gramática como una cuádrupla con la forma $G = (V, T, P, S)$, siendo V el conjunto de variables, T el conjunto de elementos terminales, P las reglas de producción y S el símbolo inicial. Se puede definir cada uno de los conjuntos de la siguiente forma:

$$V = \{S, G, X, Y, Z, V, R, P, B\}$$

$$T = \{g, p, f, d, x\}$$

$$P = \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow gGx \mid pPx, G \rightarrow ddX \mid dfY \mid fdY \mid ffZ, X \rightarrow dX \mid fR, \\ Y \rightarrow X \mid V \mid R \mid gG \mid pP \mid \varepsilon, Z \rightarrow dX \mid dV, V \rightarrow dV \mid gG \mid pP \mid \varepsilon, \\ R \rightarrow fR \mid gG \mid pP \mid \varepsilon, P \rightarrow dP \mid dB \mid fB, B \rightarrow dB \mid gG \mid pP \mid \varepsilon \end{array} \right\}$$

$$S = \{S\}$$

La gramática es de **tipo 2**, ya que a la izquierda aparecen solo variables y a la derecha aparecen variables con símbolos terminales tanto por la derecha como por la izquierda o sin símbolos terminales, impidiendo por tanto que sea regular, tanto por la derecha o regular por la izquierda.

Una vez dicho esto, se va a proceder a explicar cómo funcionan las reglas de producción. Con $S \rightarrow gGx \mid pPx$ se escoge con qué grupo empezar primero: si uno grande (gGx) o uno pequeño (pPx).

Si se escoge empezar con un grupo grande, como da igual en qué orden están los dos primeros enemigos, se puede sustituir la variable G mediante la regla $G \rightarrow ddX \mid dfY \mid fdY \mid ffZ$. Si con la regla anterior se han producido dos enemigos débiles, se sustituye la variable X mediante la regla $X \rightarrow dX \mid fR$, que permite poner primero todos los enemigos débiles que se quieran y poner uno fuerte al final. Después de poner el fuerte, la variable R se puede sustituir mediante la regla $R \rightarrow fR \mid gG \mid pP \mid \varepsilon$, que permite poner tantos enemigos fuertes como se quieran, y después un grupo grande, uno pequeño o terminar de poner grupos de enemigos. Si por el contrario, al principio del grupo grande se escogen poner dos enemigos fuertes, entonces se tiene que poner como mínimo un enemigo débil. Esto se hace a través de la variable Z , que se sustituye mediante la regla $Z \rightarrow dX \mid dV$, que pone un enemigo débil y permite escoger si seguir con la variable X para poner enemigos débiles o fuertes, o seguir con la variable V , que se sustituye mediante

la regla $V \rightarrow dV \mid gG \mid pP \mid \varepsilon$ y permite poner tantos enemigos débiles como se quieran o poner un nuevo grupo grande, pequeño o terminar de poner grupos. Si por el contrario se escoge poner un enemigo fuerte y uno débil, como ya se cumple la restricción del grupo grande, se puede sustituir la variable Y mediante la regla $Y \rightarrow X \mid V \mid R \mid gG \mid pP \mid \varepsilon$, que permite poner enemigos fuertes y débiles, solo fuertes, solo débiles, poner un grupo grande, uno pequeño o terminar de insertar grupos.

Si en cambio se escoge empezar con un grupo pequeño, la variable P puede ser sustituida mediante la regla $P \rightarrow dP \mid dB \mid fB$, que permite poner tantos enemigos débiles como se quieran y se puede escoger si se quiere un enemigo fuerte, o si por el contrario solo se van a producir débiles. En todo caso, si se produce un enemigo fuerte o si no se decide producir se escoge el camino de la variable B , la cuál puede ser sustituida con la regla $B \rightarrow dB \mid gG \mid pP \mid \varepsilon$, permitiendo de nuevo poner cuantos enemigos débiles se desee, y después poner un grupo grande, uno pequeño o terminar de insertar grupos de enemigos.

Como se puede comprobar, estas reglas permiten crear niveles de forma flexible, ya que se pueden combinar los grupos grandes y los pequeños en el orden que se quiera. Además, también permite generar los enemigos de una forma versátil, permitiendo muchas combinaciones posibles.

Respecto a la segunda pregunta, es posible diseñar una gramática de tipo 3 para este problema. Esto se debe al hecho de que, aunque la gramática obtenida inicialmente sea de tipo de 2, no se garantiza que el lenguaje sea de tipo 2, si no que también puede ser de tipo 3. Para ello, definimos la gramática como una cuádrupla $G = (V, T, P, S)$, donde V son las variables, T los símbolos terminales, P las reglas de producción y S el símbolo inicial. Cada uno de los conjuntos tendría la siguiente forma:

$$\begin{aligned}
 V &= \{S, G, X, Y, Z, V, R, P, B\} \\
 T &= \{g, p, f, d, x\} \\
 P &= \left\{ \begin{array}{l} S \rightarrow gG \mid pP, G \rightarrow ddX \mid dfY \mid fdY \mid ffZ, X \rightarrow dX \mid fR, \\ Y \rightarrow dX \mid dV \mid fR \mid gG \mid pP \mid x, Z \rightarrow dX \mid dV, V \rightarrow dV \mid gG \mid pP \mid x, \\ R \rightarrow fR \mid gG \mid pP \mid x, P \rightarrow dP \mid dB \mid fB, B \rightarrow dB \mid gG \mid pP \mid x \end{array} \right\} \\
 S &= \{S\}
 \end{aligned}$$

Como se puede comprobar fácilmente, esta gramática es de **tipo 3**, ya que a la izquierda aparece la variable sola y a la derecha aparece, o bien un símbolo terminal, o bien uno o más símbolos terminales acompañados de una variable a la derecha. Por tanto, se trata de una gramática regular por la derecha.

Se puede comprobar fácilmente que esta gramática produce las mismas palabras que la anterior. Las diferencias son que el símbolo de recompensa de nivel x se genera cuando no se quieren generar más grupos de enemigos en vez de al principio como se hacía antes. Esto también implica que todos los ε se han sustituido por el símbolo x . Adicionalmente, para que el lenguaje fuese regular por la derecha, a las producciones de Y que anteriormente solo implicaban un cambio de variable se les ha añadido un símbolo terminal que además cumple las restricciones impuestas por el problema (una d para las variables X y V y una f para la variable R).

1.2 Práctica 2

Esta práctica ha sido realizada con mi compañera Nazaret Román Guerrero. Aquí se incluye la descripción y solución del problema para ambos alumnos.

1.2.1 Descripción del problema

El problema que se ha decidido abordar consiste en la creación de un programa capaz de traducir el lenguaje natural en código ejecutable en Python. Ya que de por sí el problema sería demasiado grande y complejo, lo hemos restringido a crear un traductor que permite convertir expresiones simples relacionadas con el manejo de listas en lenguaje natural a Python.

Las funcionalidades que hemos decidido implementar son:

- Creación de listas, tanto vacías como con elementos.
- Inserción de elementos en las listas.
- Borrado de elementos de una lista.
- Obtención de un elemento en una posición de una lista.
- Imprimir una lista.
- Recorrer una lista, usando el delimitador por defecto o escogiendo uno que se desee.
- Obtener la longitud de una lista.
- Ordenar una lista, permitiendo que se ordene al revés.
- Copiar una lista en otra.
- Concatenar dos listas en una nueva o una ya existente.
- Comparar listas, permitiendo poner como expresión sumas de n listas, la longitud de una lista, obtener el elemento de una lista, ordenar listas o comparar directamente listas entre sí. Los operadores que soporta la traducción son igual ($==$), diferente ($!=$), menor ($<$), mayor ($>$), menor o igual (\leq) y mayor o igual (\geq).
- Mostrar el resultado de la comparación.

Los elementos que se pueden insertar en listas son números enteros y reales (los reales tienen una parte entera separada por el símbolo gráfico . de la parte decimal) y cadenas de caracteres (encerradas entre comillas simples, con espacios y sin restricciones de longitud).

1.2.2 Resolución del problema

Para resolver el problema hemos utilizado la herramienta *Flex*. Hemos creado un programa escrito en C que permite procesar símbolos de entrada y obtener la traducción en Python correspondiente.

Se procede a mostrar ahora el código:

```

1  /* ----- Declaraciones ----- */
2
3  %option noyywrap
4  %{
5  #include <stdio.h>
6
7  char * procesado;
8  char * elem;
9  int i = 0;
10 int j = 0;
11 int comparar = 0;
12 char * comparacion;
13 %}
14
15 letra      [a-zA-Z]
16 digito     [0-9]
17 espacio    [ ]
18 entero     \-?{digito}+
19 numero     {entero}(\.{digito}+)?
20 delimitador  " "[^\\t\\n]+" "
21 cadena     " "({letra}|{digito}|{espacio})*" "
22 variable    ({letra}|{digito}|_)+
23 crear      "crear" {variable}(" "({numero}|{cadena}|{espacio}))+)?
24 longitud   "longitud" {variable}
25 imprimir   "imprimir" {variable}
26 recorrer   "recorrer" {variable}(" " {delimitador})?
27 insertar    "insertar" {variable}" "({cadena}|{numero})
28 borrar     "borrar" {variable}" "({cadena}|{numero})
29 obtener    "obtener" {variable}" " {entero}
30 copiar     "copiar" {variable}" " {variable}
31 concatenar  "concatenar" {variable}" " {variable}" " {variable}
32 ordenar    "ordenar" {variable}" reves"?
33 suma       {variable}" mas " {variable}(" mas " {variable})*
34 operador   "igual"|"diferente"|"menor"|"menor igual"|"mayor"|"mayor
           igual"
35 expresion   {longitud}|{suma}|{obtener}|{variable}|{ordenar}
36 comparar    "comparar" {expresion}" " {operador}" " {expresion}

```

```

37
38 %%
39
40 {crear}    {procesado = yytext + 6;
41             char * lista = malloc(strlen(procesado));
42             elem = malloc(strlen(procesado) * 2);
43             for (i=0; i<strlen(procesado) && procesado[i] != ' '; i++)
44                 lista[i] = procesado[i];
45             if (i < strlen(procesado)) {
46                 procesado += i + 1;
47                 j = 0;
48                 int cambiar_espacio_coma = 0;
49                 for (i = 0; i < strlen(procesado); i++) {
50                     if (procesado[i] == ',') {
51                         if (cambiar_espacio_coma != 0) {
52                             elem[j] = ',';
53                             j++;
54                             elem[j] = ' ';
55                             j++;
56                             cambiar_espacio_coma = 0;
57                         }
58                     } else {
59                         elem[j] = procesado[i];
60                         j++;
61                         cambiar_espacio_coma = 1;
62                     }
63                 }
64             }
65             printf("%s = [%s]", lista, elem);}
66 {longitud}  {procesado = yytext + 9;
67             if (comparar > 0)
68                 comparar--;
69             printf("len(%s)", procesado);}
70 {imprimir}  {procesado=yytext + 9; printf("print(%s)", procesado);}
71 {recorrer}  {procesado = yytext + 9;
72             char * lista = malloc(strlen(
73                 procesado));
74             char * delim;
75             int usar_delim = 0;
76             for (i = 0; i < strlen(procesado)
77                 && procesado[i] != ' '; i++)
78                 lista[i] = procesado[i];
79             if (strlen(procesado) >= i + 1)
80                 usar_delim = 1;
81             procesado += i + 1;
82             delim = procesado;
83             printf("for item in %s:\n    print
84                 (item", lista);
85             if (usar_delim)
86                 printf(", end = %s", delim);
87             printf(")");
88         }
89 {insertar}  {procesado = yytext + 9;

```

<pre> 87 procesado)); 88 && procesado[i] != ' '; i++) 89 90 elem);} 91 {borrar} 92 93 procesado)); 94 95 && procesado[i] != ' '; i++) 96 97 elem);} 98 {obtener} 99 += 8; 100 101 procesado)); 102 103 && procesado[i] != ' '; i++) 104 105 106 107 108 109 110 111 elem);} 112 {copiar} 113 114 procesado)); 115 116 procesado)); 117 118 && procesado[i] != ' '; i++) 119 120 {concatenar} 121 122)); 123 124)); 125 126 procesado)); </pre>	<pre> char * lista = malloc(strlen(for (i = 0; i < strlen(procesado) lista[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; elem = procesado; printf("%s.append(%s)", lista , {procesado = yytext + 7; char *lista = malloc(strlen(for(i = 0; i < strlen(procesado) lista[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; elem = procesado; printf("%s.remove(%s)", lista , {procesado = yytext; procesado char *lista = malloc(strlen(for(i = 0; i < strlen(procesado) lista[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; elem = procesado; if(comparar > 0) { printf("%s[%s]", lista , elem); comparar--; } else printf("print(%s[%s])", lista , {procesado = yytext + 7; char *orig = malloc(strlen(char *dest = malloc(strlen(for(i = 0; i < strlen(procesado) orig[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; dest = procesado; printf("%s = %s", dest , orig);} {procesado = yytext + 11; char *l1 = malloc(strlen(procesado char *l2 = malloc(strlen(procesado char *dest = malloc(strlen(</pre>
--	---

<pre> 124 125 126 127 128 129 130 131 132 133 134 135 136 137 138 139 140 141 142 143 144 145 146 147 148 149 150 151 152 153 154 155 156 157 158 159 160 161 162 163 164 165 166 167 </pre>	<pre> && procesado[i] != ' '; i++) && procesado[i] != ' '; i++) l2);} {ordenar} procesado)); && procesado[i] != ' '; i++) lista); {suma} procesado)); i++) { & 0x1; </pre>	<pre> for(i = 0; i < strlen(procesado) l1[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; for(i = 0; i < strlen(procesado) l2[i] = procesado[i]; procesado += i + 1; dest = procesado; printf("%s = %s + %s", dest, l1, {procesado = yytext + 8; char *lista = malloc(strlen(if (comparar > 0) comparar--; for(i = 0; i < strlen(procesado) lista[i] = procesado[i]; if (strlen(procesado) >= i + 1) printf("%s.sort(reverse=True)", else printf("%s.sort()", lista);} {procesado = yytext; char * suma = malloc(strlen(int salta_palabra = 0; j = 0; if (comparar > 0) comparar--; for(i = 0; i < strlen(procesado); if (procesado[i] == ' ') { salta_palabra = !salta_palabra if(salta_palabra) { suma[j] = ' '; j++; suma[j] = '+'; j++; suma[j] = ' '; j++; } } else { if (!salta_palabra) { suma[j] = procesado[i]; j++; } } } printf("%s", suma);} </pre>
--	--	---

```

168 {comparar}                                {comparar = 2; printf("
169     comparacion = "); yyles(9);}          {procesado = yytext;
170 {operador}                                i = 0;
171                                           if(procesado[i] == 'i')
172                                           printf(" == ");
173                                           else if(procesado[i] == 'd')
174                                           printf(" != ");
175                                           else if(procesado[i] == 'm') {
176                                           if(procesado[i+1] == 'e' &&
177
178         yytext == 5)                        printf(" < ");
179                                           else if(procesado[i+1] == 'e' &&
180
181         yytext > 5)                        printf(" <= ");
182                                           else if(procesado[i+1] == 'a' &&
183
184         yytext == 5)                        printf(" > ");
185                                           else
186                                           printf(" >= ");}}
187 {variable}                                {if (comparar > 0)
188                                           comparar--;
189                                           printf("%s", yytext);}
190 "mostrar comparacion"                    {printf("print(comparacion
191     ");}
192 .                                          {}
193 %%
194
195 int main(int argc, char *argv[]) {
196
197     if (argc == 2) {
198         yyin = fopen(argv[1], "rt");
199
200         if (yyin == NULL) {
201             printf("El fichero %s no se pudo abrir\n", argv[1]);
202             exit(-1);
203         }
204     } else
205         yyin = stdin;
206
207     yylex();
208     return 0;
209 }

```

Cabe mencionar que a la hora de crear una lista, si se deciden insertar cadenas de caracteres, por la forma en la que está hecho el código, éstas no pueden contener espacios, ya que si no serían sustituidas por espacios. Cuando se inserten de otra

forma sí que pueden contenerlos.

1.2.3 Pruebas

Para probar el funcionamiento del programa, vamos a pasarle un fichero de texto que contiene expresiones en lenguaje natural que deberán ser convertidas a Python. Aquí se puede ver un ejemplo de la salida obtenida:

```
hazaret@hazaret-GE63-7RD: ~/Escritorio/ETSIIT_comp/3º/MC/P2/ugr_modelos_computacion/src/P2$ cat ejemplo-completo.txt
clear lista1 'esto' 'es' 'la' 'primera' 'lista'
clear lista2
comparar lista1 lista2
imprimir lista1
recorrer lista1
comparar lista1 igual lista2
mostrar comparacion
clear lista3 1 2 3 4
clear lista4 4 3 2 1
concatenar lista3 lista4 lista_larga
ordenar lista_larga revers
recorrer lista_larga 'n'
comparar lista3 menor lista4
mostrar comparacion
comparar lista3 diferente lista4
mostrar comparacion
comparar lista3 igual ordenar lista4
mostrar comparacion
longitud lista_larga
clear lista5 5 6
comparar lista3 mas lista5 igual lista4 mas lista5 mas lista_larga
mostrar comparacion
comparar longitud lista1 igual longitud lista2
mostrar comparacion
comparar obtener lista1 0 diferente obtener lista2 2
mostrar comparacion
obtener lista_larga 1
clear lista_nueva
insertar lista_nueva 1:1
insertar lista_nueva 15
imprimir lista_nueva
borrar lista_nueva 15
imprimir lista_nueva
hazaret@hazaret-GE63-7RD: ~/Escritorio/ETSIIT_comp/3º/MC/P2/ugr_modelos_computacion/src/P2$ ./compylejemplo-completo.txt
lista1 = ['esto', 'es', 'la', 'primera', 'lista']
lista2 = []
lista3 = lista1
print(lista1)
for item in lista1:
    print(item)
for item in lista2:
    print(item, end = '-')
comparacion = lista1 == lista2
print(comparacion)
lista3 = [1, 2, 3, 4]
lista4 = [4, 3, 2, 1]
lista_larga = lista3 + lista4
lista_larga.sort(reverse=True)
for item in lista_larga:
    print(item, end = '-')
comparacion = lista3 == lista4
print(comparacion)
comparacion = lista3 != lista4
print(comparacion)
comparacion = lista3 == lista4.sort()
print(comparacion)
len(lista_larga)
lista5 = [5, 6]
comparacion = lista3 + lista5 == lista4 + lista5 + lista_larga
print(comparacion)
comparacion = len(lista1) == len(lista2)
print(comparacion)
comparacion = lista1[0] != lista2[2]
print(comparacion)
print(len(lista_larga)-1)
lista_nueva = []
lista_nueva.append(1:1)
lista_nueva.append(15)
lista_nueva.append(123.45)
lista_nueva.remove(15)
print(lista_nueva)
```

Para comprobar que funciona, vamos a redirigir la salida a un fichero con extensión .py y vamos a probar a ejecutarlo con Python. Se puede ver el resultado en la siguiente imagen:

```
hazaret@hazaret-GE63-7RD: ~/Escritorio/ETSIIT_comp/3º/MC/P2/ugr_modelos_computacion/src/P2$ ./compylejemplo-completo.txt > ejemplo_salida.py
hazaret@hazaret-GE63-7RD: ~/Escritorio/ETSIIT_comp/3º/MC/P2/ugr_modelos_computacion/src/P2$ python3 ejemplo_salida.py
esto
es
la
primera
lista
esto_es_la_primera_lista_True
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
101
102
103
104
105
106
107
108
109
110
111
112
113
114
115
116
117
118
119
120
121
122
123
124
125
126
127
128
129
130
131
132
133
134
135
136
137
138
139
140
141
142
143
144
145
146
147
148
149
150
151
152
153
154
155
156
157
158
159
160
161
162
163
164
165
166
167
168
169
170
171
172
173
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
184
185
186
187
188
189
190
191
192
193
194
195
196
197
198
199
200
201
202
203
204
205
206
207
208
209
210
211
212
213
214
215
216
217
218
219
220
221
222
223
224
225
226
227
228
229
230
231
232
233
234
235
236
237
238
239
240
241
242
243
244
245
246
247
248
249
250
251
252
253
254
255
256
257
258
259
260
261
262
263
264
265
266
267
268
269
270
271
272
273
274
275
276
277
278
279
280
281
282
283
284
285
286
287
288
289
290
291
292
293
294
295
296
297
298
299
300
301
302
303
304
305
306
307
308
309
310
311
312
313
314
315
316
317
318
319
320
321
322
323
324
325
326
327
328
329
330
331
332
333
334
335
336
337
338
339
340
341
342
343
344
345
346
347
348
349
350
351
352
353
354
355
356
357
358
359
360
361
362
363
364
365
366
367
368
369
370
371
372
373
374
375
376
377
378
379
380
381
382
383
384
385
386
387
388
389
390
391
392
393
394
395
396
397
398
399
400
401
402
403
404
405
406
407
408
409
410
411
412
413
414
415
416
417
418
419
420
421
422
423
424
425
426
427
428
429
430
431
432
433
434
435
436
437
438
439
440
441
442
443
444
445
446
447
448
449
450
451
452
453
454
455
456
457
458
459
460
461
462
463
464
465
466
467
468
469
470
471
472
473
474
475
476
477
478
479
480
481
482
483
484
485
486
487
488
489
490
491
492
493
494
495
496
497
498
499
500
501
502
503
504
505
506
507
508
509
510
511
512
513
514
515
516
517
518
519
520
521
522
523
524
525
526
527
528
529
530
531
532
533
534
535
536
537
538
539
540
541
542
543
544
545
546
547
548
549
550
551
552
553
554
555
556
557
558
559
560
561
562
563
564
565
566
567
568
569
570
571
572
573
574
575
576
577
578
579
580
581
582
583
584
585
586
587
588
589
590
591
592
593
594
595
596
597
598
599
600
601
602
603
604
605
606
607
608
609
610
611
612
613
614
615
616
617
618
619
620
621
622
623
624
625
626
627
628
629
630
631
632
633
634
635
636
637
638
639
640
641
642
643
644
645
646
647
648
649
650
651
652
653
654
655
656
657
658
659
660
661
662
663
664
665
666
667
668
669
670
671
672
673
674
675
676
677
678
679
680
681
682
683
684
685
686
687
688
689
690
691
692
693
694
695
696
697
698
699
700
701
702
703
704
705
706
707
708
709
710
711
712
713
714
715
716
717
718
719
720
721
722
723
724
725
726
727
728
729
730
731
732
733
734
735
736
737
738
739
740
741
742
743
744
745
746
747
748
749
750
751
752
753
754
755
756
757
758
759
760
761
762
763
764
765
766
767
768
769
770
771
772
773
774
775
776
777
778
779
780
781
782
783
784
785
786
787
788
789
790
791
792
793
794
795
796
797
798
799
800
801
802
803
804
805
806
807
808
809
810
811
812
813
814
815
816
817
818
819
820
821
822
823
824
825
826
827
828
829
830
831
832
833
834
835
836
837
838
839
840
841
842
843
844
845
846
847
848
849
850
851
852
853
854
855
856
857
858
859
860
861
862
863
864
865
866
867
868
869
870
871
872
873
874
875
876
877
878
879
880
881
882
883
884
885
886
887
888
889
890
891
892
893
894
895
896
897
898
899
900
901
902
903
904
905
906
907
908
909
910
911
912
913
914
915
916
917
918
919
920
921
922
923
924
925
926
927
928
929
930
931
932
933
934
935
936
937
938
939
940
941
942
943
944
945
946
947
948
949
950
951
952
953
954
955
956
957
958
959
960
961
962
963
964
965
966
967
968
969
970
971
972
973
974
975
976
977
978
979
980
981
982
983
984
985
986
987
988
989
990
991
992
993
994
995
996
997
998
999
1000
1001
1002
1003
1004
1005
1006
1007
1008
1009
1010
1011
1012
1013
1014
1015
1016
1017
1018
1019
1020
1021
1022
1023
1024
1025
1026
1027
1028
1029
1030
1031
1032
1033
1034
1035
1036
1037
1038
1039
1040
1041
1042
1043
1044
1045
1046
1047
1048
1049
1050
1051
1052
1053
1054
1055
1056
1057
1058
1059
1060
1061
1062
1063
1064
1065
1066
1067
1068
1069
1070
1071
1072
1073
1074
1075
1076
1077
1078
1079
1080
1081
1082
1083
1084
1085
1086
1087
1088
1089
1090
1091
1092
1093
1094
1095
1096
1097
1098
1099
1100
1101
1102
1103
1104
1105
1106
1107
1108
1109
1110
1111
1112
1113
1114
1115
1116
1117
1118
1119
1120
1121
1122
1123
1124
1125
1126
1127
1128
1129
1130
1131
1132
1133
1134
1135
1136
1137
1138
1139
1140
1141
1142
1143
1144
1145
1146
1147
1148
1149
1150
1151
1152
1153
1154
1155
1156
1157
1158
1159
1160
1161
1162
1163
1164
1165
1166
1167
1168
1169
1170
1171
1172
1173
1174
1175
1176
1177
1178
1179
1180
1181
1182
1183
1184
1185
1186
1187
1188
1189
1190
1191
1192
1193
1194
1195
1196
1197
1198
1199
1200
1201
1202
1203
1204
1205
1206
1207
1208
1209
1210
1211
1212
1213
1214
1215
1216
1217
1218
1219
1220
1221
1222
1223
1224
1225
1226
1227
1228
1229
1230
1231
1232
1233
1234
1235
1236
1237
1238
1239
1240
1241
1242
1243
1244
1245
1246
1247
1248
1249
1250
1251
1252
1253
1254
1255
1256
1257
1258
1259
1260
1261
1262
1263
1264
1265
1266
1267
1268
1269
1270
1271
1272
1273
1274
1275
1276
1277
1278
1279
1280
1281
1282
1283
1284
1285
1286
1287
1288
1289
1290
1291
1292
1293
1294
1295
1296
1297
1298
1299
1300
1301
1302
1303
1304
1305
1306
1307
1308
1309
1310
1311
1312
1313
1314
1315
1316
1317
1318
1319
1320
1321
1322
1323
1324
1325
1326
1327
1328
1329
1330
1331
1332
1333
1334
1335
1336
1337
1338
1339
1340
1341
1342
1343
1344
1345
1346
1347
1348
1349
1350
1351
1352
1353
1354
1355
1356
1357
1358
1359
1360
1361
1362
1363
1364
1365
1366
1367
1368
1369
1370
1371
1372
1373
1374
1375
1376
1377
1378
1379
1380
1381
1382
1383
1384
1385
1386
1387
1388
1389
1390
1391
1392
1393
1394
1395
1396
1397
1398
1399
1400
1401
1402
1403
1404
1405
1406
1407
1408
1409
1410
1411
1412
1413
1414
1415
1416
1417
1418
1419
1420
1421
1422
1423
1424
1425
1426
1427
1428
1429
1430
1431
1432
1433
1434
1435
1436
1437
1438
1439
1440
1441
1442
1443
1444
1445
1446
1447
1448
1449
1450
1451
1452
1453
1454
1455
1456
1457
1458
1459
1460
1461
1462
1463
1464
1465
1466
1467
1468
1469
1470
1471
1472
1473
1474
1475
1476
1477
1478
1479
1480
1481
1482
1483
1484
1485
1486
1487
1488
1489
1490
1491
1492
1493
1494
1495
1496
1497
1498
1499
1500
1501
1502
1503
1504
1505
1506
1507
1508
1509
1510
1511
1512
1513
1514
1515
1516
1517
1518
1519
1520
1521
1522
1523
1524
1525
1526
1527
1528
1529
1530
1531
1532
1533
1534
1535
1536
1537
1538
1539
1540
1541
1542
1543
1544
1545
1546
1547
1548
1549
1550
1551
1552
1553
1554
1555
1556
1557
1558
1559
1560
1561
1562
1563
1564
1565
1566
1567
1568
1569
1570
1571
1572
1573
1574
1575
1576
1577
1578
1579
1580
1581
1582
1583
1584
1585
1586
1587
1588
1589
1590
1591
1592
1593
1594
1595
1596
1597
1598
1599
1600
1601
1602
1603
1604
1605
1606
1607
1608
1609
1610
1611
1612
1613
1614
1615
1616
1617
1618
1619
1620
1621
1622
1623
1624
1625
1626
1627
1628
1629
1630
1631
1632
1633
1634
1635
1636
1637
1638
1639
1640
1641
1642
1643
1644
1645
1646
1647
1648
1649
1650
1651
1652
1653
1654
1655
1656
1657
1658
1659
1660
1661
1662
1663
1664
1665
1666
1667
1668
1669
1670
1671
1672
1673
1674
1675
1676
1677
1678
1679
1680
1681
1682
1683
1684
1685
1686
1687
1688
1689
1690
1691
1692
1693
1694
1695
1696
1697
1698
1699
1700
1701
1702
1703
1704
1705
1706
1707
1708
1709
1710
1711
1712
1713
1714
1715
1716
1717
1718
1719
1720
1721
1722
1723
1724
1725
1726
1727
1728
1729
1730
1731
1732
1733
1734
1735
1736
1737
1738
1739
1740
1741
1742
1743
1744
1745
1746
1747
1748
1749
1750
1751
1752
1753
1754
1755
1756
1757
1758
1759
1760
1761
1762
1763
1764
1765
1766
1767
1768
1769
1770
1771
1772
1773
1774
1775
1776
1777
1778
1779
1780
1781
1782
1783
1784
1785
1786
1787
1788
1789
1790
1791
1792
1793
1794
1795
1796
1797
1798
1799
1800
1801
1802
1803
1804
1805
1806
1807
1808
1809
1810
1811
1812
1813
1814
1815
1816
1817
1818
1819
1820
1821
1822
1823
1824
1825
1826
1827
1828
1829
1830
1831
1832
1833
1834
1835
1836
1837
1838
1839
1840
1841
1842
1843
1844
1845
1846
1847
1848
1849
1850
1851
1852
1853
1854
1855
1856
1857
1858
1859
1860
1861
1862
1863
1864
1865
1866
1867
1868
1869
1870
1871
1872
1873
1874
1875
1876
1877
1878
1879
1880
1881
1882
1883
1884
1885
1886
1887
1888
1889
1890
1891
1892
1893
1894
1895
1896
1897
1898
1899
1900
1901
1902
1903
1904
1905
1906
1907
1908
1909
1910
1911
1912
1913
1914
1915
1916
1917
1918
1919
1920
1921
1922
1923
1924
1925
1926
1927
1928
1929
1930
1931
1932
1933
1934
1935
1936
1937
1938
1939
1940
1941
1942
1943
1944
1945
1946
1947
1948
1949
1950
1951
1952
1953
1954
1955
1956
1957
1958
1959
1960
1961
1962
1963
1964
1965
1966
1967
1968
1969
1970
1971
1972
1973
1974
1975
1976
1977
1978
1979
1980
1981
1982
1983
1984
1985
1986
1987
1988
1989
1990
1991
1992
1993
1994
1995
1996
1997
1998
1999
2000
2001
2002
2003
2004
2005
2006
2007
2008
2009
2010
2011
2012
2013
2014
2015
2016
2017
2018
2019
2020
2021
2022
2023
2024
2025
2026
2027
2028
2029
2030
2031
2032
2033
2034
2035
2036
2037
2038
2039
2040
2041
2042
2043
2044
2045
2046
2047
2048
2049
2050
2051
2052
2053
2054
2055
2056
2057
2058
2059
2060
2061
2062
2063
2064
2065
2066
2067
2068
2069
2070
2071
2072
2073
2074
2075
2076
2077
2078
2079
2080
2081
2082
2083
2084
2085
2086
2087
2088
2089
2090
2091
2092
2093
2094
2095
2096
2097
2098
2099
2100
2101
2102
2103
2104
2105
2106
2107
2108
2109
2110
2111
2112
2113
2114
2115
2116
2117
2118
2119
2120
2121
2122
2123
2124
2125
2126
2127
2128
2129
2130
2131
2132
2133
2134
2135
2136
2137
2138
2139
2140
2141
2142
2143
2144
2145
2146
2147
2148
2149
2150
2151
2152
2153
2154
2155
2156
2157
2158
2159
2160
2161
2162
2163
2164
2165
2166
2167
2168
2169
2170
2171
2172
2173
2174
2175
2176
2177
2178
2179
2180
2181
2182
2183
2184
2185
2186
2187
2188
2189
2190
2191
2192
2193
2194
2195
2196
2197
2198
2199
2200
2201
2202
2203
2204
2205
2206
2207
2208
2209
2210
2211
2212
2213
2214
2215
2216
2217
2218
2219
2220
2221
2222
2223
2224
2225
2226
2227
2228
2229
2230
2231
2232
2233
2234
2235
2236
2237
2238
2239
2240
2241
2242
2243
2244
2245
2246
2247
2248
2249
2250
2251
2252
2253
2254
2255
2256
2257
2258
2259
2260
2261
2262
2263
2264
2265
2266
2267
2268
2269
2270
2271
2272
2273
2274
2275
2276
2277
2278
2279
2280
2281
2282
2283
2284
2285
2286
2287
2288
2289
2290
2291
2292
2293
2294
2295
2296
2297
2298
2299
2300
2301
2302
2303
2304
2305
2306
2307
2308
2309
2310
2311
2312
2313
2314
2315
2316
2317
2318
2319
2320
2321
2322
2323
2324
2325
2326
2327
2328
2329
2330
2331
2332
2333
2334
2335
2336
2337
2338
2339
2340
2341
2342
2343
2344
2345
2346
2347
2348
2349
2350
2351
2352
2353
2354
2355
2356
2357
2358
2359
2360
2361
2362
2363
2364
2365
2366
2367
2368
2369
2370
2371
2372
2373
2374
2375
2376
2377
2378
2379
2380
2381
2382
2383
2384
2385
2386
2387
2388
2389
2390
2391
2392
2393
2394
2395
2396
2397
2398
2399
2400
2401
2402
2403
2404
2405
2406
2407
2408
2409
2410
2411
2412
2413
2414
2415
2416
2417
2418
2419
2420
2421
2422
2423
2424
2425
2426
2427
2428
2429
2430
2431
2432
2433
2434
2435
2436
2437
2438
2439
2440
2441
2442
2443
2444
2445
2446
2447
2448
2449
2450
2451
2452
2453
2454
2455
2456
2457
2458
2459
2460
2461
2462
2463
2464
2465
2466
2467
2468
246
```

1.3 Práctica 3

1.4 Práctica 4

2 Ejercicios voluntarios