Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное автономное учреждение высшего образования «Севастопольский государственный университет»

Кафедра информационных технологий и компьютерных систем

ОТЧЁТ

о выполнении лабораторной работы № 3 на тему: «Синтаксический анализ методом LL(1)» по дисциплине «Системное программное обеспечение»

Выполнил: студент гр. ИВТб-32о Демиденко А.А. Проверил: Фисун С.Н.

Содержание

Цель работы	3
Постановка задачи	
Ход работы	
Преобразование грамматики	
Гестовый пример	
Код программы	
Вывол	

Цель работы

Изучение методов синтаксического анализа, получение навыков в программировании алгоритма синтаксического разбора методом LL(1).

Постановка задачи

Для грамматики заданного языка PLO разработать алгоритм и программу, выполняющую синтаксический разбор входной цепочки, заданной в виде строки, по методу LL(1).

Ход работы

```
язык PLO-2:
```

Преобразование грамматики

```
1) \langle OP \rangle \rightarrow \langle V \rangle = E \mid c \langle PN \rangle \mid b \langle OL \rangle e \mid iCt \langle OP \rangle \mid wCd \langle OP \rangle \mid empty
```

- 2) <V>→ I
- 3) <PN> → I
- 4) $\langle OL \rangle \rightarrow \langle OL \rangle$; $\langle OP \rangle \mid \langle OP \rangle$

Данная грамматика не отвечает требованиям, предъявляемым грамматике для которой можно разрабатывать алгоритм синтаксического разбора по методу LL(1), т.к. в правиле присутствует левая факторизация. Изменив правило , и добавив правило <X>, а также выделив каждый альтернативный вывод в новом правиле получили грамматику соответствующего вида:

```
1) <OP> → <V>=E
```

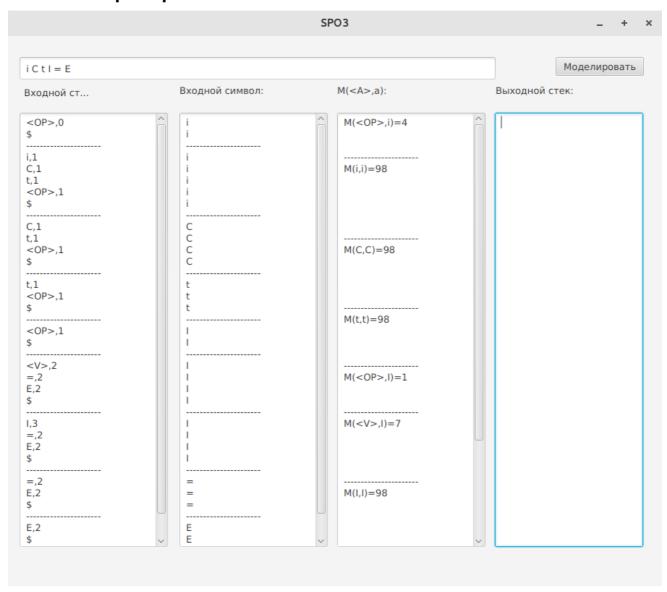
- 2) $\langle OP \rangle \rightarrow c \langle PN \rangle$
- 3) $\langle OP \rangle \rightarrow b \langle OL \rangle e$
- 4) <OP $> \rightarrow iCt <$ OP>
- $5) < OP > \rightarrow wCd < OP >$
- 6) $\langle OP \rangle \rightarrow empty$
- 7) <V>→ I
- 8) $\langle PN \rangle \rightarrow I$
- 9) <OL $> \rightarrow <$ OP> <X>
- 10) $\langle X \rangle \rightarrow \langle OP \rangle \langle X \rangle$
- 11) <X $> \rightarrow$ empty

В соответствии с полученной грамматикой была разработана управляющая таблица:

	I	E	С	С	b	е	i	t	w	d	;	=	\$
<0P>	1			2	3		4		5				
< V >	7												
<pn></pn>	8												
<0L>	9			9	9		9		9				
<x></x>											10		
I	С												
E		С											
С			С										
С				С									
b					С								
е						С							
i							С						
t								С					
w									С				
d										С			
;											С		
=												С	
\$													Д

На основании данной управляющей таблицы был разработан алгоритм и написана программа (см. приложение).

Тестовый пример



Код программы

```
package com.spo.lab3;
import java.net.URL;
import java.util.ResourceBundle;
import javafx.fxml.FXML;
import javafx.fxml.Initializable;
import javafx.scene.control.TextArea;
import javafx.scene.control.TextField;
import java.util.Stack;
import javafx.scene.control.Alert;
import javafx.scene.control.TreeView;
public class GUIController implements Initializable {
      private TextField inputString;
      @FXML
      private TextArea inputChar;
      private TextArea outputStackArea;
      private TextArea inputStackArea;
      @FXML
      private TextArea M;
      @FXML
```

```
private TreeView outputTree;
      String outputStackGlobal = "";
      int[][] workTable = { { 1, 0, 0, 2, 3, 0, 4, 0, 5, 0, 0, 0, 0 }, { 7, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 },
                   { 8, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 }, { 9, 0, 0, 9, 9, 0, 9,
0, 9, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 10, 0, 0 }, { 98, 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 98, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 }, { 0, 0, 98, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 98, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 }, { 0, 0, 0, 0, 98, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 0, 0, 98, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0 }, { 0, 0, 0, 0, 0,
98, 0, 0, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 98, 0, 0, 0, 0, 0 }, { 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 98, 0, 0, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 98, 0, 0, 0 }, { 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 98, 0, 0 },
                   { 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 98, 0 }, { 0, 0, 0, 0, 0,
0, 0, 0, 0, 0, 0, 99 } };
      String workStr;
      String workChar[];
      Stack<String> outputStack = new Stack();
      Stack<String> inputStack = new Stack();
      @FXML
      private void start() {
            M.clear();
            inputStackArea.clear();
            outputStackArea.clear();
            outputStackGlobal = "";
            inputChar.clear();
            workStr = inputString.getText();
            workChar = workStr.split("\\s+");
            inputStack.push("$");
            // inputStack.push("<0P>");
            int i = 0;
            M("<0P>", workChar);
            outputStackArea.setText(outputStackGlobal);
      }
      public String[] grammar(int n) {
            String arg[];
            switch (n) {
            case 1: {
                  arg = new String[3];
                  arg[0] = "<V>";
                  arg[1] = "=";
                  arg[2] = "E";
                  return arg;
            }
            case 2: {
                  arg = new String[2];
                  arg[0] = "c";
                  arg[1] = "<PN>";
                  return arg;
            }
            case 3: {
                  arg = new String[3];
                  arg[0] = "b";
                  arg[1] = "<0L>";
                  arg[2] = "e";
                  return arg;
            }
            case 4: {
```

arg = new String[4];

```
arg[0] = "i";
            arg[1] = "C";
            arg[2] = "t";
            arg[3] = "<0P>";
            return arg;
      }
      case 5: {
            arg = new String[4];
            arg[0] = "w";
            arg[1] = "C";
            arg[2] = "d";
            arg[3] = "<0P>";
            return arg;
      }
      case 6: {
            arg = new String[0];
            return arg;
      }
      case 7: {
            arg = new String[1];
            arg[0] = "I";
            return arg;
      }
      case 8: {
            arg = new String[1];
            arg[0] = "I";
            return arg;
      }
      case 9: {
            arg = new String[2];
            arg[0] = "<0P>";
            arg[1] = "<X>";
            return arg;
      }
      case 10: {
            arg = new String[3];
            arg[0] = ";";
            arg[1] = "<0P>";
            arg[2] = "<X>";
            return arg;
      case 11: {
            arg = new String[0];
            return arg;
      }
      String s[] = { "ex" };
      return s;
}
public int whatString(String pop) {
      switch (pop) {
      case "<0P>": return 0;
      case "<V>": return 1;
      case "<PV>": return 2;
      case "<0L>": return 3;
      case "<X>": return 4;
      case "I": return 5;
      case "E": return 6;
      case "C": return 7;
      case "c": return 8;
      case "b": return 9;
      case "e": return 10;
      case "i": return 11;
      case "t": return 12;
      case "w": return 13;
      case "d": return 14;
      case ";": return 15;
      case "=": return 16;
```

```
return 404;
      }
      public int whatTab(String ch) {
            switch (ch) {
            case "I": return 0;
            case "E": return 1;
            case "C": return 2;
            case "c": return 3;
            case "b": return 4;
            case "e": return 5;
            case "i": return 6;
            case "t": return 7;
            case "w": return 8;
            case "d": return 9;
            case ";": return 10;
            case "=": return 11;
            case "$": return 12;
            return 404;
      }
      @Override
      public void initialize(URL url, ResourceBundle rb) {
            // TODO
      private void M(String pop, String ch[]) {
            int numPrav;
            int i = 0;
            int count = 1;
            outputStackGlobal += pop + ",0" + "\n";
            inputChar.setText(inputChar.getText() + ch[i] + "\n");
            inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() + pop + ",0" + "\n");
            inputChar.setText(inputChar.getText() + ch[i] + "\n");
            inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() + inputStack.peek() +
"\n");
            inputChar.setText(inputChar.getText() + "----- +
"\n");
            inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() +
"----- + "\n");
            while (i < ch.length) {</pre>
                  if (whatTab(ch[i]) != 404) {
                        numPrav = workTable[whatString(pop)][whatTab(ch[i])];
                        M.setText(M.getText() + "M(" + pop + "," + ch[i] + ")=" +
numPrav + "\n");
                        for (int k = inputStack.size() - 1; k >= 0; k--)
                              M.setText(M.getText() + "\n");
                        M.setText(M.getText() + "\n" + "-----" +
"\n");
                        if (numPrav == 98) {
                              i++;
                              for (int k = inputStack.size() - 1; k >= 0; k--) {
                                    inputChar.setText(inputChar.getText() + ch[i]
+ "\n");
      inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() + inputStack.elementAt(k) +
"\n");
                              }
                              inputChar.setText(inputChar.getText() +
"-----" + "\n");
```

case "\$": return 17;

```
inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() +
                 ----" + "\n");
                               outputStackGlobal += inputStack.peek() + "\n";
                               pop = inputStack.pop();
                               String popArg[] = pop.split(",+");
                               pop = popArg[0];
                               if (popArg.length == 2)
                                     count = Integer.parseInt(popArg[1]) + 1;
                         } else {
                               if (numPrav == 99)
                                     break;
                               String popS[] = grammar(numPrav);
                               for (int j = popS.length - 1; j >= 0; j--)
                                     inputStack.push(popS[j] + "," + count);
                               for (int k = inputStack.size() - 1; k >= 0; k--) {
                                     inputChar.setText(inputChar.getText() + ch[i]
+ "\n");
      inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() + inputStack.elementAt(k) +
"\n");
                               }
                               inputChar.setText(inputChar.getText() +
"-----" + "\n");
                               inputStackArea.setText(inputStackArea.getText() +
                               pop = inputStack.pop();
                               outputStackGlobal += pop + "\n";
                               String popArg[] = pop.split(",+");
                               count++;
                               pop = popArg[0];
                  } else {
                        Main m = new Main();
                        Alert alert = new Alert(Alert.AlertType.WARNING);
                        alert.initOwner(m.getPrimaryStage());
                        alert.setTitle("Ошибка");
                        alert.setHeaderText("Ошибка в последовательности");
                         alert.setContentText("Пожалуйста, исправте
последовательность");
                        alert.showAndWait();
                        break;
                  }
            }
      }
}
```

Вывод

В ходе данной лабораторной работы был изучен LL(1) метод синтаксического анализа, получены навыки в программировании алгоритма для грамматики, заданного языка PLO. Разработаны алгоритм и программа, выполняющие синтаксический разбор входной цепочки, заданной в виде строки, по методу LL(1). Проверка работоспособности программы была произведена на тестовом примере, и дала положительные результаты