### МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

## ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «СЕВАСТОПОЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт информационных технологий

Кафедра «Информационные технологии и компьютерные системы»

#### ОТЧЕТ

по лабораторной работе №5 по дисциплине "Системное программное обеспечение" Вариант 4

Выполнил:

ст. гр. ИТ/б-22-6-о Донец Н.О.

Принял:

ассистент Ткаченко К.С.

Севастополь

2024 г.

#### Цель работы:

Изучить метод рекурсивного спуска, а также способы построения синтаксических анализаторов.

#### Задание:

Разработать и отладить программу нисходящего синтаксического анализатора методом LL(1).

```
Грамматика языка Logic4:

<программа>::=<блок>

<блок>::=<оператор>|<оператор>;< блок >

<оператор>:=<переменная>:=<выражение>

<оператор>:= if <переменная> ? <оператор> : <оператор>

<выражение>::=<фактор>|<выражение>#<фактор>

<фактор>::=<первичное>|<фактор>&<первичное>
<первичное>::=<идент.>|<константа>|(<выражение>)

<константа>::=<целая константа>

<целая константа>::=<число>

<число>::=<цифра>|<число><цифра>
<цифра>::=0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

<идент.>::=<буква>|<идент.><буква>
```

<буква>::=А|В|С|D|Е|F|G|H|I|J|K|L|M|N|O|P|Q|R|S|T|U|V|W|X|Y|Z

### Ход работы:

Для того чтобы можно было воспользоваться LL методом необходимо выполнить некоторые преобразования заданной по варианту грамматики.

<блок>::=<оператор>|<оператор>;< блок >

Обозначим блок В, оператор О, тогда исходное правило имеет вид:

 $B \rightarrow O \mid O;B$ 

Далее проведём необходимые преобразования.

 $B \rightarrow OX$ 

 $X \rightarrow ;B$ 

 $X \rightarrow lambda$ 

<выражение>::=<фактор>|<выражение>#<фактор>

Обозначим выражение Е, фактор F, тогда исходное правило имеет вид:

 $E \rightarrow F \mid E \# F$ 

Далее проведём необходимые преобразования.

 $E \rightarrow FY$ 

 $Y \rightarrow \#E$ 

 $Y \rightarrow lambda$ 

Те же манипуляции проводим с фактором.

<фактор>::=<первичное>|<фактор>&<первичное>

Обозначим первичное за Р, тогда исходное правило имеет вид:

 $F \rightarrow P \mid F \& P$ 

Далее проведём необходимые преобразования.

 $F \rightarrow PZ$ 

 $Z \rightarrow \&F$ 

 $Z \rightarrow lambda$ 

Была разработана управляющая таблица для LL(1) анализатора (таблица 1).

Таблица 1 – Управляющая таблица

	I	С	T	Α	?	•	#	&	(	)	;	\$
S	1		1									
В	2		2									
0	5		6									
Т			сдвиг									
1	сдвиг											
Е	7	7							7			
F	10	10							10			
Р	13	14							15			
Х											3	4
Υ						9	8			9	9	9
Z						12	12	11		12	12	12
Α				сдвиг								
С		сдвиг										
?					сдвиг							
:						сдвиг						
#							сдвиг					
&								сдвиг				
(									сдвиг			
)										сдвиг		
;									-		сдвиг	
\$												сдвиг

Был разработан класс LL(1) анализатора, решающий поставленную задачу (Листинг 1).

#### Листинг 1 - LL(1) анализатор

```
#ifndef LLANALYZER
#define LLANALYZER
#include <iostream>
#include <vector>
#include <map>
#include <stack>
#include <windows.h>
using namespace std;
class LLAnalyzer {
   map<pair<char, char>, int> table;
   map<int, pair<string, string>> rules;
    int head;
    stack<char> workingStack;
    stack<char> outputStack;
   void SetTable();
   void SetRules();
   void DropStacks();
   bool ProcessInputSymbol(char s);
   void UseRule(int ruleNumber);
    void Shift();
```

```
void PrintOutputStack();
    public:
    LLAnalyzer();
    bool Analyze(string input);
};
#endif
#include "LLAnalyzer.h"
void LLAnalyzer::DropStacks() {
    while (!workingStack.empty()) workingStack.pop();
    while (!outputStack.empty()) outputStack.pop();
void LLAnalyzer::SetTable() {
    table.emplace(make_pair('S', 'I'), 1);
    table.emplace(make_pair('S',
                                    'T'), 1);
    table.emplace(make_pair('B',
                                    'T'), 2);
    table.emplace(make_pair('B',
                                    'I'), 2);
    table.emplace(make_pair('0',
                                    'I'), 5);
    table.emplace(make_pair('0',
                                    'T'), 6);
    table.emplace(make_pair('T',
                                    'T'), 16);
    table.emplace(make_pair('I',
                                    'I'), 17);
    table.emplace(make pair('?',
                                    '?'), 18);
    table.emplace(make pair(':',
                                    ':'), 19);
    table.emplace(make pair('A',
                                    'A'), 20);
    table.emplace(make pair('X',
                                    ';'), 3);
    table.emplace(make pair('X',
                                    '$'), 4);
    table.emplace(make pair(';',
                                    ';'), 21);
    table.emplace(make pair('$',
                                    '$'), 22);
    table.emplace(make pair('E',
                                    'I'), 7);
    table.emplace(make pair('E',
                                    'C'), 7);
    table.emplace(make pair('E',
                                    '('), 7);
    table.emplace(make pair('F',
                                    'I'), 10);
    table.emplace(make pair('F',
                                    'C'), 10);
    table.emplace(make pair('F',
                                    '('), 10);
                                    '#'), 8);
    table.emplace(make pair('Y',
                                    '$'), 9);
    table.emplace(make pair('Y',
                                    ':'), 9);
    table.emplace(make pair('Y',
                                    ';'), 9);
    table.emplace(make pair('Y',
                                    ')'), 9);
    table.emplace(make pair('Y',
                                    '#'), 23);
    table.emplace(make pair('#',
                                    'I'), 13);
    table.emplace(make pair('P',
    table.emplace(make pair('P',
                                    'C'), 14);
                                    '('), 15);
    table.emplace(make_pair('P',
                                    '('), 24);
    table.emplace(make_pair('(',
    table.emplace(make pair(')',
                                    ')'), 25);
    table.emplace(make pair('Z',
                                    '&'), 11);
    table.emplace(make pair('Z',
                                    '$'), 12);
    table.emplace(make pair('Z',
                                    ':'), 12);
    table.emplace(make pair('Z', ';'), 12);
    table.emplace(make pair('Z', ')'), 12);
    table.emplace(make pair('Z', '#'), 12);
    table.emplace(make_pair('C', 'C'), 26);
    table.emplace(make pair('&', '&'), 27);
void LLAnalyzer::SetRules() {
    rules.emplace(1, make pair("S", "B"));
    rules.emplace(2, make_pair("B", "OX"));
    rules.emplace(3, make_pair("X", ";B"));
    rules.emplace(4, make_pair("X", "Iambook",, rules.emplace(5, make_pair("O", "IAE")); rules.emplace(6, make_pair("O", "TI?O:O")); rules.emplace(7, make_pair("E", "FY"));
    rules.emplace(4, make_pair("X", "lambda"));
    rules.emplace(8, make_pair("Y", "#E"));
rules.emplace(9, make_pair("Y", "lambda"));
```

```
rules.emplace(10, make pair("F", "PZ"));
    rules.emplace(11, make_pair("Z", "&F"));
rules.emplace(12, make_pair("Z", "lambda"));
rules.emplace(13, make_pair("P", "I"));
                                       "C"));
    rules.emplace(14, make pair("P",
                                       "(E)"));
    rules.emplace(15, make_pair("P",
    rules.emplace(16, make_pair("T",
    rules.emplace(17, make_pair("I",
                                       "0"));
    rules.emplace(18, make_pair("?",
                                       "0"));
                                       "0"));
    rules.emplace(19, make_pair(":",
    rules.emplace(20, make_pair("A", "0"));
    rules.emplace(21, make_pair(";", "0"));
    rules.emplace(22, make_pair("$", "0"));
    rules.emplace(23, make_pair("#", "0"));
    rules.emplace(24, make_pair("(", "0"));
    rules.emplace(25, make_pair(")", "0"));
    rules.emplace(26, make pair("C", "0"));
    rules.emplace(27, make_pair("&", "0"));
LLAnalyzer::LLAnalyzer() {
    SetTable();
    SetRules();
bool LLAnalyzer::Analyze(string input) {
    DropStacks();
    workingStack.push('$');
    workingStack.push('S');
    head = 0;
     input += '$';
    while (head < input.size()) {
        if (!ProcessInputSymbol(input[head])) {
             cout<<"Symbol: "<< input[head]<<endl;</pre>
             PrintOutputStack();
             return false;
    PrintOutputStack();
    return true;
bool LLAnalyzer::ProcessInputSymbol(char c) {
    int ruleNumber;
    if (table.find(make pair(workingStack.top(), c)) != table.end()) {
        ruleNumber = table[make pair(workingStack.top(), c)];
        if (rules[ruleNumber].second == "0") {
             cout<<"SHIFT WS TOP: "<< workingStack.top() << " C:" << c <<endl;</pre>
             Shift();
        else if (rules[ruleNumber].second == "lambda") {
             cout<<"Lambda: "<<workingStack.top()<<endl;</pre>
             workingStack.pop();
        else {
             cout<<"Use rule: "<<ruleNumber <<" WS TOP: "<<workingStack.top()</pre>
<< " C:" << c <<endl;
            UseRule (ruleNumber);
        return true;
    else {
        return false;
void LLAnalyzer::UseRule(int ruleNumber) {
```

```
char c = workingStack.top();
    outputStack.push(c);
    workingStack.pop();
    for (int j = rules[ruleNumber].second.size()-1; <math>j \ge 0; j--) {
        //cout<<"Add: "<<rules[ruleNumber].second[j]<<endl;</pre>
        workingStack.push(rules[ruleNumber].second[j]);
}
void LLAnalyzer::Shift() {
    char c = workingStack.top();
    workingStack.pop();
    outputStack.push(c);
    head++;
}
void LLAnalyzer::PrintOutputStack() {
    cout<<"\nOutput stack: ";</pre>
    while (!outputStack.empty()) {
        cout<<outputStack.top();</pre>
        outputStack.pop();
    cout<<'\n';
}
```

Также были проведены тесты работы анализатора (Рисунок 1).

# Выводы

В ходе лабораторной работы был изучен LL(1) метод, а также были изучены способы построения синтаксических анализаторов.