МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ УФИМСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ НАУКИ И ТЕХНОЛОГИЙ

Институт информатики, математики и робототехники

Отчёт по лабораторным работам по дисциплине «Теория автоматов и формальных языков» Вариант №13

Выполнил: Студент гр. ПРО-341Б Репин Д.А.

Проверила: Абдрахманова Р.П.

Содержание

1	Вве	дение															3
2	Ход	работы															4
	2.1	Задание 1 .						•					•				4
	2.2	Задание 2 .										•	•				5
	2.3	Задание 3 .										•	•				5
	2.4	Задание 4 .										•	•				6
	2.5	Задание 5 .							•	•		•	•				7
	2.6	Задание 6 .															8
	2.7	Задание 7.										•					9
	2.8	Задание 8 .															11
	2.9	Задание 9 .										•					12
	2.10	Задание 10															13
	2.11	Задание 11									 •		•				15
	2.12	Задание 12						•		•	 •	•	•				17
	2.13	Приложение									 •		•				19
3	Выв	оды															20
4	Спи	сок литерат	урн	Ы													20

1 Введение

Цель работы

Автоматизировать расчетную работу при работе с формальными грамматиками и конечными автоматами

Задачи работы

- Решить предложенные задания в соответствии с вариантом работы N13
- Разработать программы для автоматизиации процесса
- Оформить отчет по проделанной работе

2 Ход работы

2.1 Задание 1

 $\mathbf{3aдaчa}$: Для данных языков L_1 и L_2 найти...

Универсум в условии задан не был, но следует полагать, что $V = \{a, b\}$, а значит $V^* = \{\Lambda, a, b, aa, ab, ba \dots\}$

```
#include <iostream>
2 #include "grammar/grammar.hpp"
3 #include "utils/format/formatter.hpp"
5 int main() {
   using namespace lab::format;
   PrintHead("--- 1 ---");
9
    Alphabet alphabet = {'a', 'b'};
    Language language_1 = {"a", "aa", "baa"};
10
    Language language_2 = {"b", "aa", "abb"};
11
12
    PrintTask("L1 U L2" ,GetChains(Union(language_1, language_2)));
13
    PrintTask("L1 L2", GetChains(Intersection(language_1, language_2)));
14
15
    PrintTask("L1 \\ L2", GetChains(Difference(language_1, language_2)));
16
    PrintTask("L2 \\ L1", GetChains(Difference(language_2, language_1)));
17
18
    PrintTask("L1L2", GetChains(Concatenation(language_1, language_2)));
19
    PrintTask("L2L1", GetChains(Concatenation(language_2, language_1)));
20
21
    PrintTask("L1'", GetChains(Complement(language_1, alphabet)));
22
    PrintTask("L2',", GetChains(Complement(language_2, alphabet)));
    return EXIT_SUCCESS;
25
```

Листинг 1: Код к задаче №1

```
L1 U L2 = {a, b, aa, abb, baa}
L1 n L2 = {aa}
L1 \ L2 = {a, baa}
L2 \ L1 = {b, abb}
L1L2 = {ab, aaa, aab, aaaa, aabb, baab, aaabb, baaaa, baaabb}
L2L1 = {ba, aaa, baa, aaaa, abba, bbaa, aabaa, abbaa, abbaa}
L1' = {人, b, ab, ba, bb, aaa, aab, aba, abb, bab, bba, bbb, baba, babb, bbaa, bbb, bbaa, bbb, bbaa, bbb, bbaa, bbb, aaa, aab, aba, bab, bba, bbb, baba, babb, bbaa, bbab, bbba, bbb, ...}
```

Рис. 1: Вывод программы к задаче №1

2.2 Задание 2

 ${f 3aдaчa}$: Для данного языка L найти усеченное замыкание Клини, замыкание Клини

```
#include <iostream>
4 #include "grammar/grammar.hpp"
5 #include "utils/format/formatter.hpp"
7 int main() {
   using namespace lab::format;
    PrintHead("--- 2 ---");
11
    Language language_3 = {"01", "010101"};
12
13
    PrintTask("L*",GetChains(KleeneStar(language_3, 2)));
14
    PrintTask("L+",GetChains(KleenePlus(language_3, 2)));
15
    return EXIT_SUCCESS;
17
18 }
```

Листинг 2: Код к задаче №2

Рис. 2: Вывод программы к задаче №2

2.3 Задание 3

Задача: Для данной грамматики $G = \langle V_N, V_t, P, S \rangle$ определить:

- 1. Класс грамматики
- 2. язык L(G), порождаемый данной грамматикой.

Грамматика контекстно-свободная

```
#include <iostream>
#include "grammar/grammar.hpp"

#include "utils/format/formatter.hpp"

int main() {
   using namespace lab::format;
```

```
9
    PrintHead("--- 3 ---");
10
11
    Grammar grammar({
12
                         {"S", {"abcA"}},
13
                         {"A", {"bbbS", ""}}
                      },
                       'S');
16
17
18
    PrintTask("L(G)", GetChains(grammar.GetChains(10)));
20
    return EXIT_SUCCESS;
21
22 }
```

Листинг 3: Код к задаче №3

--- %3 --L(G) = {abc, abcbbbabc, abcbbbabcbbbabc, abcbbbabcbbbabc, abcbbbabc

Рис. 3: Вывод программы к задаче №3

2.4 Задание 4

Задача: Построить грамматику $G = \langle V_N, V_t, P, S \rangle$ заданного класса, порождающую заданный язык L(G) при данных V_N, V_t

```
#include <iostream>
  #include "grammar/grammar.hpp"
5 #include "utils/format/formatter.hpp"
  int main() {
    using namespace lab::format;
    PrintHead("--- 4 ---");
10
11
    Grammar grammar_4(
12
13
        {"S", {"", "A", "B"}},
        {"A", {"OA", "O"}},
15
        {"B", {"1B", "1"}}
16
      },
17
      'S');
18
19
    PrintTask("L(G)" , GetChains(grammar_4.GetChains(20)));
20
21
    return EXIT_SUCCESS;
23 }
```

Листинг 4: Код к задаче №4

Рис. 4: Вывод программы к задаче №4

2.5 Задание 5

Задача: Для заданных $|K|, |F|, V_T$, построить формальное и графическое представление детерминированного конечного автомата $M = \langle K, V_T, t, k_1, F \rangle$, принимающего заданное множество цепочек $L(M) \subset V_T^*$.

При заданных |K| и |F| автомат к языку L(M) построить невозможно, характеристики изменены на $|K|=4, |F|=1, L(M)=\{ab^mbc^n\}_{m=0,n=1}$

```
#include <iostream>
3 #include "automata/dfa/dfa.hpp"
4 #include "grammar/grammar.hpp"
6 #include "utils/format/formatter.hpp"
  int main() {
      using namespace lab::format;
    using namespace std::literals;
10
    PrintHead("--- 5 ---");
12
    std::unordered_set states = {"S"s, "A"s, "B"s, "C"s};
14
    std::unordered_set final_states = {"C"s};
15
    std::unordered_map<std::string, std::unordered_map<char, std::string> >
16
     transitions = {
      {"S", {{'a', "A"}}},
      {"A", {{'b', "B"}}},
18
      {"B", {{'b', "B"}, {'c', "C"}}},
19
      {"C", {{'c', "C"}}}
20
21
    };
22
    DFA dfa("S", states, final_states, transitions);
23
24
    auto chains = dfa.GenerateChains(5);
    PrintTask("L(M)", GetChains(chains));
26
27
    dfa.ToDot("dfa.dot");
28
    PrintTask("Saved to : ", "dfa.dot");
29
    return EXIT_SUCCESS;
31
32 }
```

Листинг 5: Код к задаче №5

```
--- №5 ---
L(M) = {abc, abbc, abcc, abbbc, abbcc, abccc}
Графическое представление: = dfa.dot
```

Рис. 5: Вывод программы к задаче №5

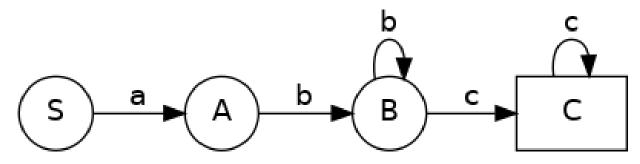


Рис. 6: Граф к задаче №5

2.6 Задание 6

Задача: Для заданных $|K|, |F|, V_T$, построить формальное и графическое представление недетерминированного конечного автомата $M = \langle K, V_T, t, k_1, F \ rangle$, принимающего заданное множество цепочек $L(M) \subset V_T^*$.

```
using namespace lab::format;
    using namespace std::literals;
    PrintHead("--- 6 ---");
    std::unordered_set states = {"k1"s, "k2"s, "k3"s};
    std::unordered_set final_states = {"k3"s};
    std::unordered_map<std::string, std::unordered_map<char, std::vector<std
     ::string>>> transitions = {
      {"k1", {{'x', {"k1", "k2", "k3"}}, {'0', {}}}},
9
      {"k2", {{'x', {}}}, {'0', {"k2", "k3"}}}},
      {"k3", {{'x', {"k3"}}, {'0', {}}}}
11
    };
12
13
    NFA nfa("k1", states, final_states, transitions);
14
15
    auto chains = nfa.GenerateChains(5);
16
    PrintTask("L(M)", GetChains(chains));
17
18
    nfa.ToDot("nfa.dot");
19
    PrintTask("Saved to: ", "nfa.dot");
20
21
    return EXIT_SUCCESS;
22
23 }
```

Листинг 6: Код к задаче №6

```
--- %6 ---
L(M) = {x, x0, xx, x00, x0x, xx0, xxx, x000, x00x, x0xx, xx00, xx0x, xxx0, xxxx, x0000, x000x, x00xx, xxxxx, xx000, xxx0x, xxxx0, xxxxx0, xx
```

Рис. 7: Вывод программы к задаче №6

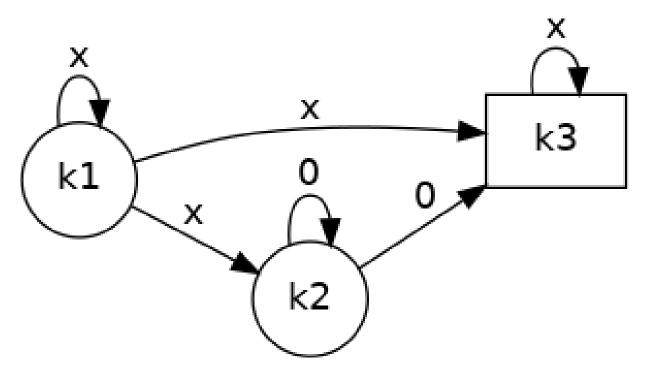


Рис. 8: Граф к задаче №6

2.7 Задание 7

Задача: Для детерминированного конечного автомата задания 5 построить формальное и графическое представление эквивалентного недетерминированного конечного автомата.

```
#include <assert.h>
#include <iostream>
#include "automata/converter.h"
5 #include "automata/dfa/dfa.hpp"
6 #include "automata/nfa/nfa.hpp"
7 #include "grammar/grammar.hpp"
9 #include "utils/format/formatter.hpp"
10
int main() {
    using namespace lab::format;
12
    using namespace std::literals;
13
14
    PrintHead("--- 7 ---");
15
16
    std::unordered_set states = {"S"s, "A"s, "B"s, "C"s};
```

```
std::unordered_set final_states = {"C"s};
    std::unordered_map<std::string, std::unordered_map<char, std::string> >
19
     transitions = {
      {"S", {{'a', "A"}}},
20
      {"A", {{'b', "B"}}},
21
      {"B", {{'b', "B"}, {'c', "C"}}},
      {"C", {{'c', "C"}}}
24
25
    DFA dfa("S", states, final_states, transitions);
26
27
    NFA nfa = ConvertDfaToNfa(dfa);
28
29
    assert(dfa.GenerateChains(10) == nfa.GenerateChains(10));
31
    PrintTask("L(M) = L(M')", GetChains(nfa.GenerateChains(5)));
32
33
    nfa.ToDot("nfa.dot");
34
    PrintTask("Saved to : ", "nfa.dot");
35
    return EXIT_SUCCESS;
37
38 }
```

Листинг 7: Код к задаче №7

```
--- №7 ---
L(M) = L(M') = {abc, abbc, abcc, abbcc, abccc}
Графическое представление: = nfa.dot
```

Рис. 9: Вывод программы к задаче №7

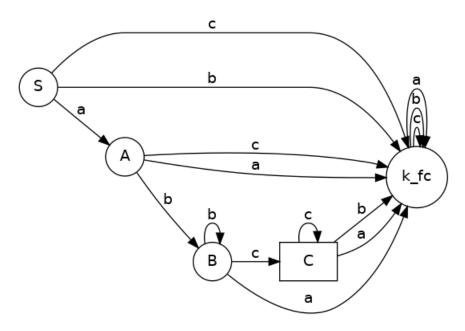


Рис. 10: Граф к задаче №7

2.8 Задание 8

Задача: Для недетерминированного конечного автомата задания 6 построить формальное и графическое представление эквивалентного детерминированного конечного автомата.

```
#include <cassert>
 #include <iostream>
 3 #include "automata/dfa/dfa.hpp"
 4 #include "automata/nfa/nfa.hpp"
 5 #include "grammar/grammar.hpp"
 7 #include "utils/format/formatter.hpp"
 9 int main() {
10
         using namespace lab::format;
         using namespace std::literals;
11
12
         PrintHead("--- 8 ---");
13
14
         std::unordered_set states = {"k1"s, "k2"s, "k3"s};
         std::unordered_set final_states = {"k3"s};
16
         ::string>>> transitions = {
              {"k1", {{'x', {"k1", "k2", "k3"}}, {'0', {}}}},
18
              {"k2", {{'x', {}}}, {'0', {"k2", "k3"}}}},
19
             {"k3", {\{'x', \{"k3"\}\}, \{'0', \{\}\}\}}}
20
         };
21
22
         NFA nfa("k1", states, final_states, transitions);
23
24
         std::unordered_set states_1 = {\{(k1)(s, k2, k3)(s, (k2, k3)(s, (k2, k3)(s, (k3)(s, k3)(s, k
25
           k3}"s, empty_set};
         std::unordered\_set final\_states\_1 = { "{k1, k2, k3}"s, "{k2, k3}"s, "{k3}}
26
           "s};
27
         std::unordered_map<std::string, std::unordered_map<char, std::string>>
28
            transitions_1= {
                   {"\{k1\}", \{\{'x', "\{k1, k2, k3\}"\}, \{'0', empty\_set\}\}\},\}
29
                   {"\{k1, k2, k3\}", \{\{'x', "\{k1, k2, k3\}"\}, \{'0', "\{k2, k3\}"\}\}},
30
                   {"\{k2, k3\}", \{\{'x', "\{k3\}"\}, \{'0', "\{k2, k3\}"\}\}\}},
31
                   {"\{k3\}", \{\{'x', "\{k3\}"\}, \{'0', empty_set\}\}\},\}
32
                   {empty_set, {{'x', empty_set}, {'0', empty_set}}}
33
         };
34
35
         DFA dfa("{k1}", states_1, final_states_1, transitions_1);
37
         assert(dfa.GenerateChains(10) == nfa.GenerateChains(10));
38
         PrintTask("L(M')", GetChains(dfa.GenerateChains(5)));
39
         PrintTask("L(M)", GetChains(nfa.GenerateChains(5)));
41
         dfa.ToDot("dfa.dot");
42
         PrintTask("Saved to ", "dfa.dot");
43
         return EXIT_SUCCESS;
45
46 }
```

Листинг 8: Код к задаче №8

```
--- %8 ---
L(M') = {x, x0, xx, x00, x0x, xx0, xxx, x000, x00x, x0xx, xx00, xx0x, xxx0, xxxx, x0000, x00x, x00xx, xx0xx, xx000, xx0x, xxxx0, xxxx0, xxxxx}
L(M) = {x, x0, xx, x00, x0x, xx0, xxx, x000, x00x, x0xx, xx00, xxx0, xxxx, x0000, x000x, x00xx, xx0x, xx00, xxx0x, xxx00, xxx0x, xxx0x, xxx00, xxx0x, xxx0x
```

Рис. 11: Вывод программы к задаче №8

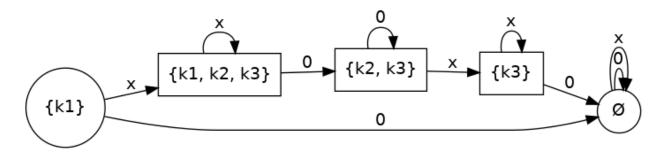


Рис. 12: Граф к задаче №8

2.9 Задание 9

Задача: Для детерминированного конечного автомата задания 5 построить регулярную грамматику, порождающую язык, совпадающий с множеством цепочек, принимаемых данным автоматом.

```
#include <iostream>
3 #include "automata/dfa/dfa.hpp"
4 #include "grammar/grammar.hpp"
  #include "utils/format/formatter.hpp"
  int main() {
    using namespace lab::format;
    using namespace std::literals;
11
    PrintHead("--- 9
                         ---");
12
13
    std::unordered_set states = {"S"s, "A"s, "B"s, "C"s};
14
    std::unordered_set final_states = {"C"s};
15
    std::unordered_map<std::string, std::unordered_map<char, std::string> >
16
     transitions = {
      {"S", {{'a', "A"}}},
17
      {"A", {{'b', "B"}}},
18
      {"B", {{'b', "B"}, {'c', "C"}}},
19
      {"C", {{'c', "C"}}}
20
    };
21
22
    DFA dfa("S", states, final_states, transitions);
23
    auto grammar_auto = dfa.GetRegularGrammar();
24
25
    PrintTask("L(G)", GetChains(grammar_auto.GetChains(20)));
26
27
    auto [Vn, Vt, S, P] = grammar_auto.GetFormalRepresentation();
```

```
29
    PrintTask("Vn", GetChains(Vn));
30
31
32
    std::set<std::string> Vt_str;
33
34
    for (const auto& terminal : Vt) {
      Vt_str.insert(std::string(1, terminal));
36
37
38
    PrintTask("Vt", GetChains(Vt_str));
    PrintTask("S", std::string(1,S));
40
41
    std::stringstream ss_2;
42
43
    for (const auto& [lhs, rhs_set] : P) {
44
      for (const auto& rhs : rhs_set) {
45
        ss_2 << lhs << " -> " << rhs << "; ";
46
47
    }
48
49
    PrintTask("P", "{" + ss_2.str() + "}");
50
51
52
    return EXIT_SUCCESS;
53 }
```

Листинг 9: Код к задаче №9

```
--- №9 ---
L(G) = {abc, abbc, abcc, abbbc, abbcc, abccc, abbbcc, abbbcc, abbbccc, abbbbccc, abbbbccc, abbbbcccc, abbbcccc, abbbcccc, abbccccc, ...}

Vn = {A, B, C, S}

Vt = {a, b, c}

S = S

P = {B → bB; B → c; B → cC; C → c; C → cC; A → bB; S → aA; }
```

Рис. 13: Вывод программы к задаче №9

2.10 Задание 10

Задача: Для данной регулярной грамматики построить недетерминированный конечный автомат, принимающий множество цепочек, совпадающее с языком данной грамматики.

```
#include <iostream>

#include "automata/converter.hpp"

#include "grammar/grammar.hpp"

#include "utils/format/formatter.hpp"

int main() {
    using namespace lab::format;
```

```
PrintHead("--- 10 ---");
11
12
    Grammar grammar_4(
13
14
         {"S", {"a", "b", "c", "aS", "cS"}}
15
      },
16
      'S');
17
18
    PrintTask("L(G)", GetChains(grammar_4.GetChains(45)));
19
    auto nfa = GetNfaFromGrammar(grammar_4);
20
21
    PrintTask("L(G)", GetChains(nfa.GenerateChains(4)));
22
23
24
    nfa.ToDot("nfa.dot");
25
    PrintTask("Saved to ", "nfa.dot");
26
27
    return EXIT_SUCCESS;
28
29 }
```

Листинг 10: Код к задаче №10

Рис. 14: Вывод программы к задаче №10

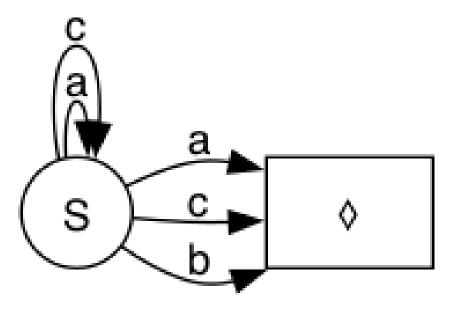


Рис. 15: Граф к задаче №10

2.11 Задание 11

Задача:

- 1. В грамматике задания 4 построить все возможные выводы для цепочки наименьшей длины из языка данной грамматики и все соответствующие размеченные выводы.
- 2. Для полученных выводов и размеченных выводов построить соответствующие деревья выводов и растянутые деревья выводов.
- 3. Определить, однозначна ли рассматриваемая грамматика.

```
#include <iostream>
#include <optional>
3 #include <map>
5 #include "grammar/grammar.hpp"
6 #include "utils/format/formatter.hpp"
8 int main() {
   using namespace lab::format;
10
   Productions rules = {
11
        {"S", {"1", "A", "B"}},
12
        {"A", {"OA", "O"}},
13
        {"B", {"1B", "1"}},
14
    };
15
16
    std::vector<char> non_terminals{'S', 'A', 'B'};
17
    std::vector<char> terminals{'0', '1', '1'};
18
19
    Grammar grammar(rules, 'S', {terminals.begin(), terminals.end()});
20
21
    auto result = grammar.GenerateMarkedDerivations(5, 'S');
22
23
    std::string target = "000";
24
    for (const auto& path : result) {
26
      if (path.at(path.size() - 1) == target) {
27
        for (const auto& chain : path) {
28
          std::cout << chain << " ";
30
        std::cout << std::endl;</pre>
31
32
    }
33
34
    return EXIT_SUCCESS;
35
```

Листинг 11: Код к задаче №10

1. Для пустой цепочки вывод тривиален: $\Delta_1=(S,\Lambda)$ $\Delta_1'=(*S*,\Lambda)$ Вывод программы для цепочки 000: *S* *A* 0*A* 00*A* 000

2. Деревья вывода

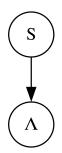
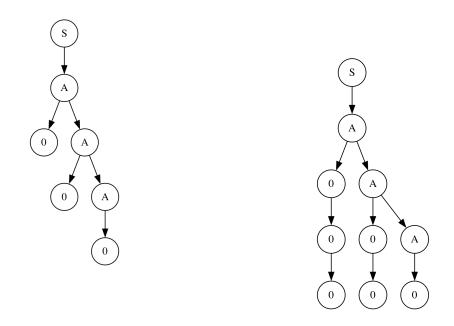


Рис. 16: Дерево вывода для минимальной цепочки



(а) Дерево вывода

(b) Растянутое дерево вывода

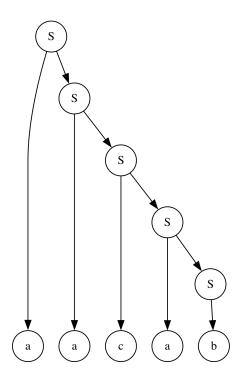
Рис. 17: Деревья вывода для цепочки 000

3. Глядя на продукции грамматики G, совершенно нетрудно заметить, что каждой цепочке языка соответствует единственное дерево вывода, что, в соответствии с определением, говорит об однозначности грамматики G.

2.12 Задание 12

Задача:

- 1. Проверить, является ли грамматика задания 10 грамматикой простого предшествования.
- 2. При положительном ответе применить синтаксический анализатор для грамматики простого предшествования по схеме «снизу вверх» для построения дерева вывода любой цепочки из языка данной грамматики.
- 1. Является грамматикой простого предшествования
- 2. Пусть x = aacab



$$L(G) = \{\{a, c\}^*b\} \cup \{a, c\}^+$$

```
#include <iostream>
#include <optional>
#include <map>

#include "grammar/grammar.hpp"

#include "utils/format/formatter.hpp"

int main() {
    using namespace lab::format;
```

```
10
      {
11
       Productions rules = {
12
             {"S", {"a", "b", "c", "aS", "cS"}}
13
         };
14
         std::vector<char> non_terminals{'S'};
         std::vector<char> terminals{'a', 'b', 'c'};
17
         std::vector<char> both{non_terminals.begin(), non_terminals.end()};
18
19
         for (auto term : terminals) {
           both.push_back(term);
21
22
24
         Grammar grammar(rules, 'S', {terminals.begin(), terminals.end()});
25
         auto relations = CheckGPP(rules, terminals, non_terminals, grammar);
26
27
         if (!relations.has_value()) {
28
           std::cout << "Not the simple precedence grammar!" << std::endl;</pre>
29
         } else {
30
           std::cout << " ";
32
           for (auto symbol : both) {
33
             std::cout << symbol << " ";
34
36
           std::cout << std::endl;</pre>
37
           for (auto [symbol, symbol_relations] : (*relations)) {
             std::cout << symbol << " ";
40
41
             for (auto [second_symbol, relation] : symbol_relations) {
42
43
               switch (relation) {
                 case Relation::EQUAL:
44
                    std::cout << "=" << " ";
45
                    break;
47
                 case Relation::BEFORE:
                    std::cout << "<" << " ";
48
                    break;
49
50
                 case Relation::AFTER:
                    std::cout << ">" << " ";
51
                    break;
52
                 case Relation::NONE:
53
                    std::cout << "- ";
55
                    break;
               }
56
57
58
             std::cout << std::endl;</pre>
          }
59
        }
60
      }
61
63
64
    return EXIT_SUCCESS;
65
```

Листинг 12: Код программы задания №12

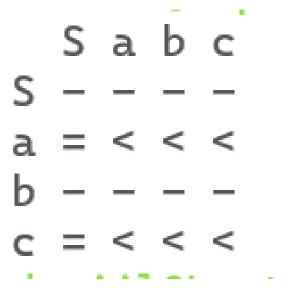


Рис. 18: Вывод программы к задаче №12

2.13 Приложение

Исходный код библиотеки для работы с формальными языками и конечными автоматами, разработанной в ходе выполнения лабораторных работ, располагается в репозитории по ссылке github.com/Repin-Daniil/formal-language-and-automata-theory

3 Выводы

В рамках лабораторной работы была разработана библиотека для работы с формальными языками и конечными автоматами, решены предложенные задачи в соответствии с вариантом N13

4 Список литературы

- 1. Задания расчетно-графической работы по дисциплине «Теория автоматов и формальных языков» Уфа: УГАТУ, 2012. 11с
- 2. Орехов Ю.В., Ефремова А.Н., Орехов Э.Ю. Основы теории формальных языков: учебное пособие Уфа: УГАТУ, 2014 124с