МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА» (БГТУ им. В.Г. Шухова)



ИНСТИТУТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ И УПРАВЛЯЮЩИХ СИСТЕМ

Лабораторная работа №1

по дисциплине: Теория автоматов и формальных языков тема: «Формальные грамматики. Выводы»

Выполнил: ст. группы ПВ-233 Мовчан Антон Юрьевич

Проверили: ст. пр. Рязанов Юрий Дмитриевич

Лабораторная работа №1

Цель работы: изучить основные понятия теории формальных языков и грамматик.

Вариант 8

- 1. S→aSbA
- 2. S→aB
- $3. S \rightarrow A$
- 4. A→aAbS
- A→aB
- 6. A→S
- 7. B→b
- 8. B→aA
- 1. Найти терминальную цепочку α , $|\alpha| > 10$, для которой существует не менее двух левых выводов в заданной КС-грамматике (см. варианты заданий). Записать различные левые выводы этой цепочки. Построить деревья вывода. Определить последовательности правил, применяемые при этих выводах.

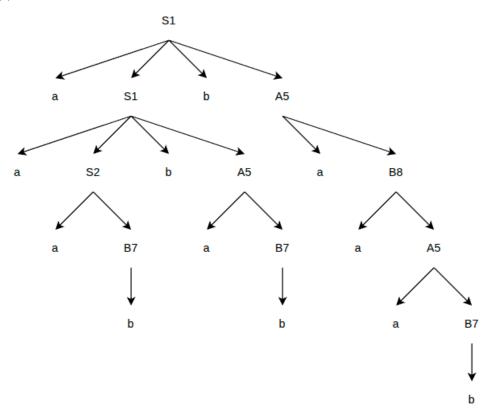
Левый вывод 1:

 $S_1 => aS_1bA => aaS_2bAbA => aaaB_7bAbA => aaabbA_5bA => aaabbaB_7bA => aaabbabbA_5 => aaabbabbaB_8 => aaabbabbaaA_5 => aaabbabbaaaB_7 => aaabbabbaaab$

Терминальная цепочка: aaabbabbaaab

Последовательность правил: 1 1 2 7 5 7 5 8 5 7

Дерево вывода:



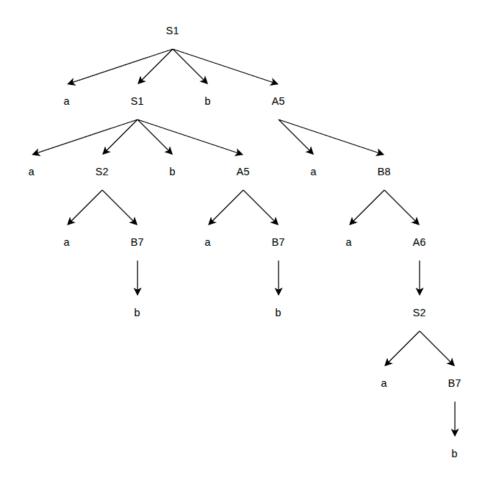
Левый вывод 2:

 $S_1 => aS_1bA => aaS_2bAbA => aaaB_7bAbA => aaabb A_5bA => aaabba B_7bA => aaabbabb A_5 => aaabbabba B_8 => aaabbabbaa A_6 => aabbabbaa S_2 => aaabbabbaaa B_7 => aaabbabbaaab$

Терминальная цепочка: aaabbabbaaab

Последовательность правил: 1 1 2 7 5 7 5 8 6 2 7

Дерево вывода:



2. Написать программу, которая определяет, можно ли применить заданную последовательность правил при левом выводе терминальной цепочки в заданной КС-грамматике, формирует левый вывод и линейную скобочную форму дерева вывода.

Обработать программой последовательности правил, полученные в п.1.

Примечание. Если к нетерминалу A в процессе вывода применяется правило с номером n, то в выводе и в линейной скобочной форме дерева вывода после нетерминала A должен быть символ с кодом n.

Исходный код:

```
int num; // номер правила
};
static const vector<Rule> rules = {
  {"S", "aSbA", 1},
  {"S", "aB", 2},
  {"S", "A", 3},
  {"A", "aAbS", 4},
  {"A", "aB", 5},
  {"A", "S", 6},
  {"B", "b", 7},
  {"B", "aA", 8}};
/* ----- 2. Узел дерева вывода ----- */
struct Node
  string symbol;
                    // символ
  bool terminal;
                   // true – терминал
  int ruleNum = -1; // номер правила, которым он был развернут
  vector<Node *> children; // потомки
  Node(const string &s, bool t = true, int r = -1): symbol(s), terminal(t), ruleNum(r) {}
};
/* ----- 3. Поиск правила по номеру ----- */
const Rule *findRule(int num)
  for (const auto &r : rules)
    if (r.num == num)
       return &r;
  return nullptr;
}
void printNode(Node *n, string &out)
  if (n->terminal)
    out += n->symbol;
```

```
return;
  }
  out += '(' + n->symbol + to_string(n->ruleNum);
  for (Node *c : n->children)
    printNode(c, out);
  out += ')';
string getCurrentState(vector<Node *> &curList, int appliedRule)
  bool added = false;
  string derivation;
  for (Node *n : curList)
    derivation += n->symbol;
    if (!added && !n->terminal && (appliedRule != -1))
    {
       derivation += to_string(appliedRule);
       added = true;
  }
  return derivation;
}
/* ----- 5. Главная функция ----- */
int main()
  ios::sync_with_stdio(false);
  cin.tie(nullptr);
  /* ----- ввод последовательности номеров правил ----- */
  vector<int> seqRules;
  int x;
  while (cin >> x)
    seqRules.push\_back(x);
  /* ----- инициализация дерева и списка текущих нод -----*/
```

```
Node *root = new Node("S", false);
vector<Node *> curList = {root};
bool ok = true;
for (int ruleNum : seqRules)
  const Rule *r = findRule(ruleNum);
  if (!r)
  {
    ok = false;
    break;
  }
  /* поиск левого самого первого нерегулярного символа */
  size_t pos = 0;
  while (pos < curList.size() && curList[pos]->terminal)
    ++pos;
  if (pos == curList.size())
    ok = false;
    break;
  Node *target = curList[pos];
  if (target->symbol != r->lhs)
    ok = false;
    break;
  /* развернуть правило */
  /* строка левого вывода */
  string deriv = getCurrentState(curList, r->num);
  cout << deriv << " => ";
  target->ruleNum = r->num;
  target->terminal = false;
```

```
target->children.clear();
  /* создаём потомков и обновляем список текущих нод */
  vector<Node *> newNodes;
  for (char ch : r->rhs)
  {
    if (isupper(ch))
    { // нетерминал
       Node *child = new Node(string(1, ch), false, r->num);
       target->children.push_back(child);
       newNodes.push_back(child);
    }
    else
    { // терминал
       Node *child = new Node(string(1, ch), true, r->num);
       target->children.push_back(child);
       newNodes.push_back(child);
     }
  curList.erase(curList.begin() + pos, curList.begin() + pos + 1);
  curList.insert(curList.begin() + pos, newNodes.begin(), newNodes.end());\\
/* ----- проверка, что все стали терминалами ----- */
for (Node *n : curList)
  if (!n->terminal)
    ok = false;
/* ----- вывод результата ----- */
if (!ok)
  cout << "Невозможно применить заданную последовательность правил.\n";
  return 0;
}
/* линейная скобочная форма */
string deriv = getCurrentState(curList, -1);
```

```
cout << deriv << '\n';
string linear;
printNode(root, linear);
cout << linear << '\n';

return 0;
}</pre>
```

Результат выполнения программы, для п1:

```
1 1 2 7 5 7 5 8 5 7
q
S1 => aS1bA => aaaS2bAbA => aaaB7bAbA => aaabbA5bA => aaabbaB7bA => aaabbabbaB7bA => aaabbabbaB8 => aaabbabbaaA5 => aaabbabbaaaB7 => aaabbabbaaB7 => aaabbabbaB7 => aa
```

Результат выполнения программы, для п2:

```
1 1 2 7 5 7 5 8 6 2 7
q
S1 => a51bA => aa5bAbA => aaaB7bAbA => aaabba5bA => aaabba87bA => aaabbabba5 => aaabbabba88 => aaabbabbaaA6 => aaabbabbaaS2 => aaabbabbaaaB7 => aaabbabbaaaB6 (S1a(S2a(B7b)))b(A5a(B7b)))b(A5a(B8a(A6(S2a(B7b))))))
```

3. Найти последовательность правил p, |p| > 10, которую можно применить при произвольном выводе терминальной цепочки, но нельзя применить при левом или правом выводе в заданной КС-грамматике (см. варианты заданий).

Записать вывод v, в процессе которого применяется последовательность правил р. Построить дерево вывода.

Записать левый и правый выводы, эквивалентные выводу v.

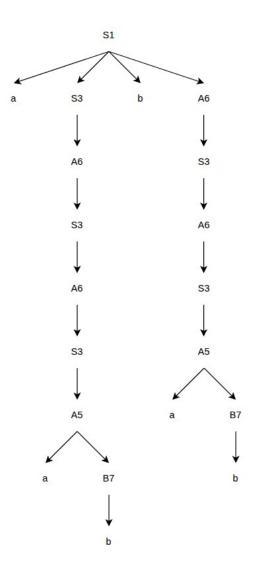
Произвольный: вывод:

```
S_1 => aS_3bA => aAbA_6 => aA_6bS => aSbS_3 => aS_3bA => aAba_6 => aA_6bS => aSbS_3 => aS_3bA => aAbA_5 => aAbB_5 => aBbaB_7 => aaBbaB_7 => aaBbaB_7 => aabbab
```

Последовательность правил р: 1 3 6 6 3 3 6 6 3 3 5 5 7 7

Терминальная цепочка: aabbab

Дерево вывода:



Левый вывод:

 $S_1 => aS_3bA => aA_6bA => aS_3bA => aA_6bA => aA_5bA => aabbA_6 => aabbA_6$

Последовательность правил: 1 3 6 3 6 3 5 7 6 3 6 3 5 7

Терминальная цепочка: aabbab

Правый вывод:

 $S_1 => aSb\,A_6 => aSb\,S_3 => aSb\,A_6 => aSb\,S_3 => aSb\,A_5 => aSba\,B_7 => a\,S_3bab => a\,A_6bab => a\,S_3bab => a\,A_6bab => a\,A_6bab => a\,A_5bab => aa\,B_7bab => aabbab$

Последовательность правил: 1 6 3 6 3 5 7 3 6 3 6 3 5 7 $\,$

Терминальная цепочка: aabbab

4. Написать программу, которая определяет, можно ли применить заданную последовательность правил р при выводе терминальной цепочки в заданной КС-грамматике и формирует линейную скобочную форму дерева вывода. Если последовательность правил р можно применить при выводе v терминальной цепочки, то программа должна вывести последовательность правил, применяемую при левом выводе, эквивалентном выводу v.

Обработать программой последовательность правил, найденную в п.3.

Примечание. Если к нетерминалу A в процессе вывода применяется правило с номером n, то в линейной скобочной форме дерева вывода после нетерминала A должен быть символ с кодом n.

Исходный код:

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
// Грамматика:
//1.S \rightarrow aSbA
// 2. S -> a B
// 3. S -> A
// 4. A -> a A b S
// 5. A -> a B
// 6. A -> S
//7. B -> b
// 8. B -> a A
struct Node
  char sym; // 'S', 'A', 'B' для нетерминалов или 'a', 'b' для терминалов
  int rule; // номер правила, использованного для раскрытия узла, -1 если не раскрыт (лист)
  vector<shared_ptr<Node>> ch;
  Node(char s = 0) : sym(s), rule(-1) \{ \}
};
bool is_nonterm(char c) { return c \ge 'A' \&\& c \le 'Z'; }
bool is_terminal(char c) { return !is_nonterm(c); }
map<int, pair<char, string>> productions;
shared_ptr<Node> deep_copy(const shared_ptr<Node> &root)
  if (!root)
     return nullptr;
  auto n = make_shared < Node > (root -> sym);
  n->rule = root->rule;
  for (auto &c : root->ch)
```

```
n->ch.push\_back(deep\_copy(c));
  return n;
void collect_leaves(const shared_ptr<Node> &node, vector<shared_ptr<Node>> &leaves)
  if (node->ch.empty())
    leaves.push_back(node);
  else
    for (auto &c : node->ch)
       collect_leaves(c, leaves);
void expand_leaf(shared_ptr<Node> leaf, int rule_num, const string &rhs)
  leaf->rule = rule_num;
  leaf->ch.clear();
  for (char c: rhs)
    leaf->ch.push_back(make_shared<Node>(c));
bool leaves_all_terminals(const shared_ptr<Node> &root)
  vector<shared_ptr<Node>> leaves;
  collect_leaves(root, leaves);
  for (auto &1 : leaves)
    if (is_nonterm(l->sym))
       return false;
  return true;
string linear_form(const shared_ptr<Node> &node)
  if (node->ch.empty())
    return string(1, node->sym);
  string res;
  res.push_back(node->sym);
  if (node->rule != -1)
```

```
res += to_string(node->rule);
  res += "(";
  for (auto &c : node->ch)
    res += linear_form(c);
  res += ")";
  return res;
void collect_leftmost_seq(const shared_ptr<Node> &node, vector<int> &seq)
  if (node->ch.empty())
    return;
  if (node->rule != -1)
    seq.push_back(node->rule);
  for (auto &c : node->ch)
    collect_leftmost_seq(c, seq);
}
// --- Новый: вывод текущей цепочки ---
void print_current_chain(int step, const shared_ptr<Node> &tree, int ruleNum)
  vector<shared_ptr<Node>> leaves;
  collect_leaves(tree, leaves);
  bool added = false;
  for (auto &1: leaves)
    cout << (1->sym);
    if (!added && is_nonterm(l->sym))
       cout << ruleNum;</pre>
       added = true;
  cout << " => ";
```

```
bool dfs_try(const shared_ptr<Node> &tree, const vector<int> &seq, int idx, shared_ptr<Node> &result_tree)
  if (idx == (int)seq.size())
    if (leaves_all_terminals(tree))
       result_tree = tree;
       return true;
    }
    else
       return false;
  }
  int rule_num = seq[idx];
  if (productions.find(rule_num) == productions.end())
    return false;
  char lhs = productions[rule_num].first;
  string rhs = productions[rule_num].second;
  vector<shared_ptr<Node>> leaves;
  collect_leaves(tree, leaves);
  shared_ptr<Node> newtree;
  bool anyAttempt = false;
  for (size_t i = 0; i < leaves.size(); ++i)
  {
    if (leaves[i]->sym == lhs)
    {
       print_current_chain(i, tree, rule_num);
       anyAttempt = true;
       newtree = deep_copy(tree);
       vector<shared_ptr<Node>> newleaves;
       collect_leaves(newtree, newleaves);
```

```
expand_leaf(newleaves[i], rule_num, rhs);
      if (dfs_try(newtree, seq, idx + 1, result_tree))
         return true;
  }
  if (!anyAttempt)
    return false;
  return false;
void leftmost_derivation(const vector<int> &seq)
  auto tree = make_shared < Node > ('S');
  for (int rule_num : seq)
  {
    // собираем листья
    vector<shared_ptr<Node>> leaves;
    collect_leaves(tree, leaves);
    // ищем левыйтоst нетерминал, который подходит под правило
    char lhs = productions[rule_num].first;
    string rhs = productions[rule_num].second;
    bool applied = false;
    for (auto &1: leaves)
      if (l->sym == lhs)
       {
         expand_leaf(l, rule_num, rhs);
         applied = true;
         break;
       }
    if (!applied)
       " < "Правило" < " не может быть применено. Прерывание. "";
       return;
```

```
// вывод текущей цепочки
     bool used = false;
     for (auto &1 : leaves)
     {
       cout << 1->sym;
       if (!used && is_nonterm(l->sym))
         cout << rule_num;</pre>
         used = true;
       }
     }
     cout << " => ";
  // вывод финальной цепочки
  vector<shared_ptr<Node>> leaves;
  collect_leaves(tree, leaves);
  for (auto &1 : leaves)
     cout << 1->sym;
  cout << "\n";
int main()
  ios::sync_with_stdio(false);
  cin.tie(nullptr);
  productions[1] = {'S', string("aSbA")};
  productions[2] = {'S', string("aB")};
  productions[3] = {'S', string("A")};
  productions[4] = {'A', string("aAbS")};
  productions[5] = {'A', string("aB")};
  productions[6] = \{'A', string("S")\};
  productions[7] = {'B', string("b")};
  productions[8] = {'B', string("aA")};
```

```
string line;
if (!getline(cin, line))
  return 0;
while (!line.empty() && isspace(line.back()))
  line.pop_back();
while (!line.empty() && isspace(line.front()))
  line.erase(line.begin());
vector<int> seq;
if (line.find(' ') != string::npos)
  stringstream ss(line);
  int x;
  while (ss >> x)
     seq.push_back(x);
}
else
{
  for (char c : line)
  {
     if (isdigit(c))
       seq.push_back(c - '0');
     else if (!isspace(c))
       сетт << "Неожиданный символ во входе: "" << c << "'\n";
       return 0;
     }
}
if (seq.empty())
  cout << "Пустая последовательность правил. Выход.\n";
  return 0;
}
auto start = make_shared < Node > ('S');
shared_ptr<Node> result_tree = nullptr;
```

```
bool ok = dfs_try(start, seq, 0, result_tree);
  if (!ok)
  {
    cout << "Последовательность правил **НЕ** может быть применена для получения терминальной цепочки в заданной
грамматике.\n";
    return 0;
  }
  string lin = linear_form(result_tree);
  vector<shared_ptr<Node>> leaves;
  collect_leaves(result_tree, leaves);
  string v;
  for (auto &1 : leaves)
    v.push_back(l->sym);
  vector<int> left_seq;
  collect_leftmost_seq(result_tree, left_seq);
  cout << v << "\n";
  cout << "\nЛинейная скобочная форма дерева вывода:\n"
     << lin << "\n";
  cout << "\nПоследовательность правил при левом выводе:\n";
  for (size_t i = 0; i < left_seq.size(); ++i)
  {
    if (i)
       cout << " ";
    cout << left_seq[i];</pre>
  }
  cout << "\n";
  leftmost_derivation(left_seq);
  return 0;
```

Результат выполнения программы:

Вывод: в ходе выполнения л.р. я изучил основные понятия теории формальных языков и грамматик.