

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления (ИУ)»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии (ИУ7)»

ОТЧЕТ

по лабораторной работе N 1 по курсу «Конструирование компиляторов» на тему: «Распознавание цепочек регулярного языка» Вариант N 6

Студент	ИУ7-22М (Группа)	(Подпись, дата)	И. А. Малышев (И. О. Фамилия)
Преподава	атель	(Подпись, дата)	А. А. Ступников (И. О. Фамилия)

1 Выполнение лабораторной работы

1.1 Задание

Напишите программу, которая в качестве входа принимает произвольное регулярное выражение, и выполняет следующие преобразования:

- 1. Преобразует регулярное выражение непосредственно в ДКА.
- 2. По ДКА строит эквивалентный ему КА, имеющий наименьшее возможное количество состояний.
- 3. Моделирует минимальный KA для входной цепочки из терминалов исходной грамматики (воспользоваться алгоритмом минимизации ДKA Хопкрофта).

1.2 Набор тестов

Таблица 1.1 – Набор тестов и ожидаемые результаты работы программы

Регулярное	Входная	Ожидаемый	Результат
выражение	цепочка	результат	
a*	a	соответствует	соответствует
a*	aaa	соответствует	соответствует
a*	b	не соответствует	не соответствует
a*	пустая	соответствует	соответствует
(a b)*abb	abb	соответствует	соответствует
(a b)*abb	aaabb	соответствует	соответствует
(a b)*abb	babaabb	соответствует	соответствует
(a b)*abb	ababbb	не соответствует	не соответствует
(a b)*abb	пустая	не соответствует	не соответствует
$((aa) (bb) c)^*$	aabb	соответствует	соответствует
((aa) (bb) c)*	bbcccbbc	соответствует	соответствует
((aa) (bb) c)*	aacab	не соответствует	не соответствует
((aa) (bb) c)*	пустая	соответствует	соответствует

1.3 Результаты работы программы

Результаты работы программы для регулярного выражения (a|b)*abb приведены на рисунках 1.1-1.5.

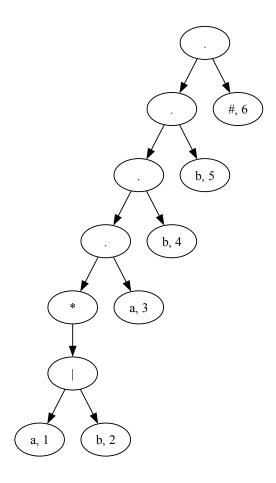


Рисунок 1.1 – Синтаксическое дерево для регулярного выражения

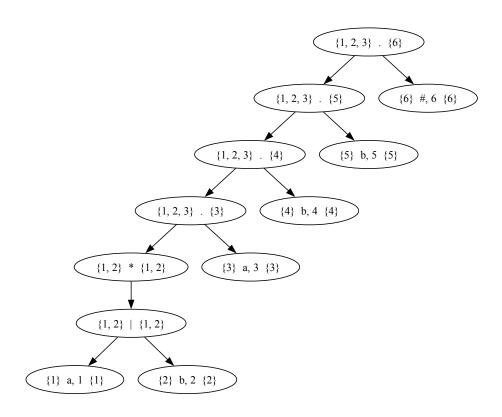


Рисунок 1.2 – Значения функций firstpos и lastpos в узлах синтаксического дерева

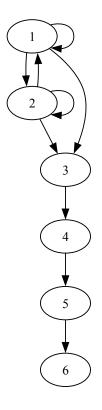


Рисунок 1.3 – Ориентированный граф для функции followpos

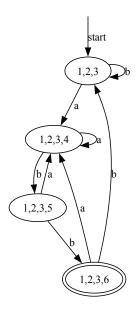


Рисунок 1.4 – ДКА для регулярного выражения

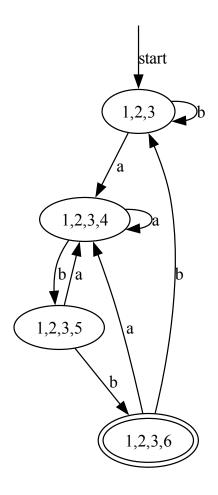


Рисунок 1.5 – Минимизированный ДКА алгоритмом Хопкрофта

2 Контрольные вопросы

- 1. Какие из следующих множеств регулярны? Для тех, которые регулярны, напишите регулярные выражения.
 - (а) Множество цепочек с равным числом нулей и единиц.

Ответ: Не является регулярным множеством.

(b) Множество цепочек из {0, 1}* с четным числом нулей и нечетным числом единиц.

Ответ: Является регулярным множеством.

Пример: ((0110)|(1001)|(1010)|(0101)|(11)|(00))*1((0110)|(1001)|(1010)|(0101)|(11)|(00))*

(с) Множество цепочек из {0, 1}*, длины которых делятся на 3.

Ответ: Является регулярным множеством.

Пример: $((0|1)(0|1)(0|1))^*$

(d) Множество цепочек из {0, 1}*, не содержащих подцепочки 101.

Ответ: Является регулярным множеством.

Пример: ((0*00)|1)*

2. Найдите праволинейные грамматики для тех множеств из вопроса 1, которые регулярны.

(a)

 $S \rightarrow 0110S$ $S \rightarrow 1001S$ $S \rightarrow 1010S$ $S \rightarrow 0101S$ $S \rightarrow 11S$ $S \rightarrow 00S$ $S \rightarrow 1A$ $A \rightarrow 0110A$ $A \rightarrow 1001A$ $A \rightarrow 1010A$ $A \rightarrow 1010A$ $A \rightarrow 1010A$ $A \rightarrow 0101A$ $A \rightarrow 0101A$ $A \rightarrow 0101A$ $A \rightarrow 0101A$ $A \rightarrow 0100A$

 $A \to \epsilon$

(b)

 $S \to 0A$ $S \to 1A$ $S \to \epsilon$ $A \to 0B$ $A \to 1B$ $B \to 0S$ $B \to 1S$ (2.2)

(c)

(a)

$$S \to A$$

$$S \to 1S$$

$$S \to \epsilon$$

$$A \to 0A$$

$$A \to 00S$$

$$(2.3)$$

3. Найдите детерминированные и недетерминированные конечные автоматы для тех множеств из вопроса 1, которые регулярны.

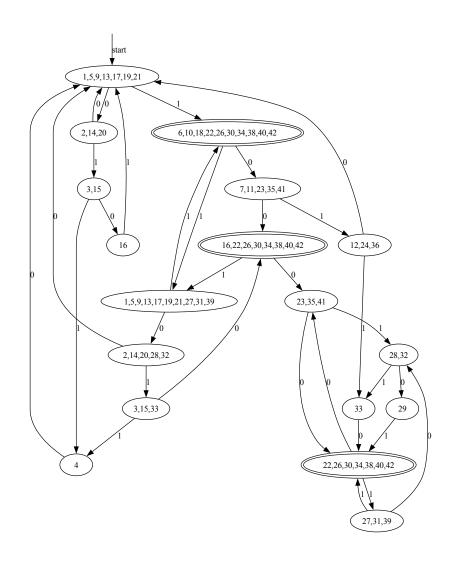
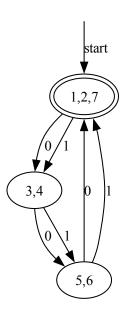
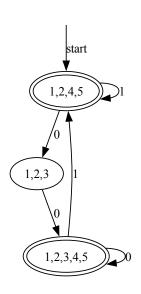


Рисунок 2.1 – ДКА для первого регулярного выражения



(b)

Рисунок 2.2 – ДКА для второго регулярного выражения



(c)

Рисунок 2.3 – ДКА для третьего регулярного выражения

4. Найдите конечный автомат с минимальным числом состояний для языка, определяемого автоматом $M=(\{A,B,C,D,E\},\{0,1\},d,A,\{E,F\}),$ где функция в задается таблицей

Состояние	Вход	
	0	1
A	В	С
В	E	F
С	Α	Α
D	F	Е
Е	D	F
F	D	Е

Рисунок 2.4 – Таблица для 4 вопроса

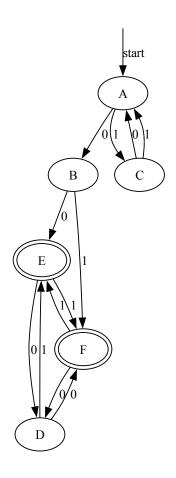


Рисунок 2.5 – ДКА для языка, определяемого автоматом ${\bf M}$

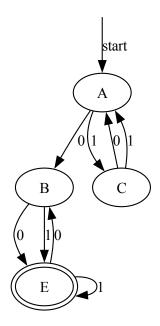


Рисунок 2.6 — Минимизированный ДКА для языка, определяемого автоматом ${\bf M}$

3 Текст программы

В листингах 3.1–3.6 представлен код программы.

Листинг 3.1 – Основной модуль программы

```
from regularExpression import convertRegexToDesiredFormat,
  ALPHABET
from parseTree import ParseTree
from dfa import DFA
from minDfa import MinDFA
from chain import inputChainCheckCorrespondence
MSG = f"""
   \tMеню\n
    1. Синтаксическое дерево для регулярного выражения;
    2. Значения функций firstpos и lastpos в узлах
      синтаксического дерева;
    3. Ориентированный граф для функции followpos;
    4. ДКА для регулярного выражения;
    5. Минимизированный ДКА алгоритмом Хопкрофта;
    6. Проверка входной цепочки на соответсвие регулярному
      выражению;
    0. Выход.\п
    Выбор: """
def inputOption():
    try:
        option = int(input(MSG))
    except:
        option = -1
    if option < 0 or option > 6:
        print("%s\n0жидался ввод целого числа от 0 до 6%s"
          %(RED, BASE))
    return option
def main():
```

```
regex = input(f"\nВведите регулярное выражение: ")
\# regex = "(a|b)*abb"
\# regex = "((abba)|(baba)|(baba)|(bb)|(aa))*"
# regex =
   "((0110)|(1001)|(1010)|(0101)|(11)|(00))*1((0110)|(1001)|(1010)
\# \text{ regex} = "((0|1)(0|1)(0|1))*"
\# \text{ regex} = "((0*00)|1)*"
convertedRegex = convertRegexToDesiredFormat(regex)
if convertedRegex is None:
    return
parseTree = ParseTree(convertedRegex)
parseTree.printTree()
dfa = DFA(parseTree)
dfa.printFirstposLastpos()
dfa.printFollowpos()
dfa.printDFA()
minDFA = MinDFA(dfa, ALPHABET)
minDFA.printGroupList()
minDFA.printMinDFA()
option = -1
while option != 0:
    option = inputOption()
    match option:
        case 1:
            parseTree.buildGraph(view=True)
        case 2:
            dfa.buildFirstposLastposGraph(view=True)
        case 3:
            dfa.buildFollowposGraph(view=True)
        case 4:
            dfa.buildDFAGraph(view=True)
        case 5:
            minDFA.buildMinDFAGraph(view=True)
        case 6:
            inputChainCheckCorrespondence(regex, minDFA)
```

```
if __name__ == '__main__':
    main()
```

Листинг 3.2 – Модуль обработки регулярных выражений

```
from pythonds.basic.stack import Stack
ALPHABET = "qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm0123456789"
def convertRegexToDesiredFormat(regex: str) -> str | None:
    regex = regex.replace(" ", "").lower()
    try:
        checkRegex(regex)
    except ValueError as exc:
        print(f"\n{exc}\n")
        return None
    regex = convertToDesiredFormat(regex)
    print(f"\nOбработанное регулярное выражение:\n{regex}\n")
    return regex
def checkRegex(regex: str) -> None:
    alphabet = ALPHABET + "()*|"
    for symbol in regex:
        if symbol not in alphabet:
            raise ValueError(f"Недопустимый символ для
               perулярного выражения '{symbol}'")
    openBracketsCount = 0
    stack = Stack()
    lettersBetween = 0
    for symbol in regex:
        if symbol == '(':
            openBracketsCount += 1
            stack.push(lettersBetween + 1)
            lettersBetween = 0
        elif symbol == ')':
            if openBracketsCount > 0:
                openBracketsCount -= 1
```

```
raise ValueError ("Неверная постановка скобок в
                   регулярном выражении")
            # в скобках должно быть хотя бы одно выражение
            if lettersBetween < 2:
                raise ValueError("Неверная постановка скобок в
                   регулярном выражении")
            else:
                lettersBetween = stack.pop()
        elif symbol != '\':
            lettersBetween += 1
    if openBracketsCount > 0:
        raise ValueError("Не все скобки в регулярном выражении
           были закрыты")
    lenRegex = len(regex)
    for i in range(lenRegex):
        if regex[i] == ', and (
            i == 0 or \
            i == lenRegex - 1 or \
            regex[i - 1] in ['|', '('] or \
            regex[i + 1] in [',', '*', ')']
        ):
            raise ValueError ("Недопустимое расположение символа
               , | , ")
        if regex[i] == '*' and (
            i == 0 or \
            regex[i - 1] in ['|', '*', '(']
        ):
            raise ValueError ("Недопустимое расположение символа
               ·* '" )
def convertToDesiredFormat(regex: str):
    resRegex = ""
    lenRegex = len(regex)
    for i in range(lenRegex):
        resRegex += regex[i]
```

else:

```
if regex[i] in ALPHABET + "*)" and \
            i != lenRegex - 1 and \
            regex[i + 1] not in [',', '*', ')']:
            resRegex += '.'
   # учет приоритета оператора '*'
    while i < len(resRegex):
        if resRegex[i] == "*":
            if resRegex[i - 1] != ")":
                resRegex = f"{resRegex[:i - 1]}({resRegex[i -
                   1:i + 1]}){resRegex[i + 1:]}"
            else:
                openingBracketIndex =
                   findOpeningBracketIndex(resRegex, i - 1)
                resRegex =
                   f"{resRegex[:openingBracketIndex]}({resRegex[openingBracketIndex]})
                   + 1]}){resRegex[i + 1:]}"
            i += 2
        i += 1
    return resRegex + ".#"
def findOpeningBracketIndex(regex: str, closingBracketIndex:
  int) -> int:
    regex = regex[:closingBracketIndex][::-1]
    closingBracketsCount = 0
    openingBracketIndex = 0
    for i in range(len(regex)):
        if regex[i] == ')':
            closingBracketsCount += 1
        elif regex[i] == '(':
            if closingBracketsCount > 0:
                closingBracketsCount -= 1
            else:
                openingBracketIndex = i
                break
    return closingBracketIndex - openingBracketIndex - 1
```

Листинг 3.3 – Модуль для работы с синтаксическим деревом регулярного выражения

```
import graphviz
from pythonds.basic.stack import Stack
from regularExpression import findClosingBracketIndex
class Node:
    def __init__(self, leftNode=None, rightNode=None) -> None:
        self.nodeNumber = None
        self.letterNumber = None
        self.value = None
        self.leftChild = leftNode
        self.rightChild = rightNode
        self.nullable = None
        self.firstpos = set()
        self.lastpos = set()
class ParseTree():
    def __init__(self, regex: str) -> None:
        self.followpos = dict()
        self.letterNumbers = dict()
```

```
self.root = self.__buildTree(regex)
def printTree(self) -> None:
    print(f"Синтаксическое дерево для регулярного
       выражения:")
    self.__printNode(self.root)
    print("\n")
def buildGraph(self, view: bool = False) -> None:
    dot = graphviz.Digraph(
        comment='Cuнтаксическое дерево для регулярного
           выражения,
    )
    self.__addNodeToGraph(self.root, dot)
    dot.render('../docs/parse-tree.gv', view=view)
def __buildTree(self, regex: str) -> Node:
    root, _, _ = self.__buildTreeRecursion(
        regex=regex,
        nodeNumber = 0,
        letterNumber = 0
    )
    if root.value is None:
        root = root.leftChild
    return root
def __buildTreeRecursion(
        self,
        regex: str,
        nodeNumber: int,
        letterNumber: int,
    ) -> list[Node, int, int]:
    stackNode = Stack()
    node = Node()
    i = 0
    while i < len(regex):
        symbol = regex[i]
        if stackNode.isEmpty():
            root = Node(leftNode=node)
```

```
stackNode.push(root)
if symbol == '(':
    closingBracketIndex =
       findClosingBracketIndex(regex, i)
    subtreeRoot, nodeCount, letterCount =
       self.__buildTreeRecursion(
        regex=regex[i + 1: closingBracketIndex],
        nodeNumber=nodeNumber,
        letterNumber = letterNumber
    if subtreeRoot.value is None:
        subtreeRoot = subtreeRoot.leftChild
    node.leftChild = subtreeRoot.leftChild
    node.rightChild = subtreeRoot.rightChild
    node.value = subtreeRoot.value
    node.nodeNumber = subtreeRoot.nodeNumber
    nodeNumber = nodeCount
    letterNumber = letterCount
    i = closingBracketIndex
    node = stackNode.pop()
elif symbol not in ['.', '|', '*', ')']:
    nodeNumber += 1
    letterNumber += 1
    node.nodeNumber = nodeNumber
    node.letterNumber = letterNumber
    node.value = symbol
    self.letterNumbers[letterNumber] = symbol
    self.followpos[letterNumber] = set()
    node = stackNode.pop()
elif symbol in ['.', '|']:
    if node.value is not None:
        node = stackNode.pop()
    nodeNumber += 1
    node.nodeNumber = nodeNumber
    node.value = symbol
    node.rightChild = Node()
    stackNode.push(node)
    node = node.rightChild
```

```
elif symbol == '*':
            if node.value is not None:
                node = stackNode.pop()
            nodeNumber += 1
            node.nodeNumber = nodeNumber
            node.value = symbol
            node.nullable = True
        i += 1
    return root, nodeNumber, letterNumber
def __printNode(self, node: Node, end: str = ' ') -> None:
    if node is not None:
        if node.leftChild:
            print('(', end=end)
            self.__printNode(node.leftChild)
        print(node.value, end=end)
        if node.rightChild:
            self.__printNode(node.rightChild)
            print(')', end=end)
        elif node.leftChild: # для оператора '*'
            print(')', end=end)
def __addNodeToGraph(self, node: Node, dot:
  graphviz.Digraph) -> None:
    if node is not None:
        if node.leftChild:
            self.__addNodeToGraph(node.leftChild, dot)
            dot.edge(str(node.nodeNumber),
               str(node.leftChild.nodeNumber))
        dot.node(
            name=str(node.nodeNumber),
            label=f"{node.value}{f", {node.letterNumber}" if
               node.letterNumber else ""}"
        )
```

```
if node.rightChild:
    self.__addNodeToGraph(node.rightChild, dot)
    dot.edge(str(node.nodeNumber),
        str(node.rightChild.nodeNumber))
```

Листинг 3.4 – Модуль для работы с ДКА

```
import graphviz
from parseTree import ParseTree, Node
class DFA():
    def __init__(self, parseTree: ParseTree):
        self.root = parseTree.root
        self.followpos = parseTree.followpos
        self.letterNumbers = parseTree.letterNumbers
        self.__completeTree(self.root)
        self.initialState =
           self.__convertSetToString(self.root.firstpos)
        self.dStates = self.__findDStates()
        self.finalStates = self.__findFinalStates()
        # self.initialState = "A"
        # self.dStates = {
              "A": {"0": "B", "1": "C"},
              "B": {"0": "E", "1": "F"},
              "C": {"0": "A", "1": "A"},
              "D": {"0": "F", "1": "E"},
        #
              "E": {"0": "D", "1": "F"},
              "F": {"0": "D", "1": "E"},
        # self.finalStates = ["E", "F"]
    def printFirstposLastpos(self) -> None:
        print(f"Значения функций firstpos и lastpos в узлах
           синтаксического дерева для регулярного выражения:")
        self.__printNode(self.root)
        print("\n")
    def printFollowpos(self) -> None:
        print(f"Ориентированный граф для функции followpos:")
        for key, value in self.followpos.items():
```

```
print(f"{key}: {value}")
    print()
def printDFA(self) -> None:
    print(f"ДКА для регулярного выражения:")
    for key, value in self.dStates.items():
        print(f"{key}: {value}")
    print()
def buildFirstposLastposGraph(self, view: bool = False) ->
  None:
    dot = graphviz.Digraph(
        comment='Значения функций firstpos и lastpos в узлах
           синтаксического дерева для регулярного выражения;
    self.__addNodeToGraph(self.root, dot)
    dot.render('../docs/firstpos-lastpos.gv', view=view)
def buildFollowposGraph(self, view: bool = False) -> None:
    dot = graphviz.Digraph(
        comment = 'Ориентированный граф для функции followpos'
    for i in self.followpos:
        dot.node(str(i))
        for j in self.followpos[i]:
            dot.edge(str(i), str(j))
    dot.render('../docs/followpos.gv', view=view)
def buildDFAGraph(self, view: bool = False) -> None:
    dot = graphviz.Digraph(
        comment='ДКА для регулярного выражения'
    dot.node("", peripheries="0")
    dot.edge("", self.initialState, label="start")
    for state in self.dStates.keys():
        if state in self.finalStates:
            linesCount = '2'
        else:
            linesCount = '1'
```

```
dot.node(state, peripheries=linesCount)
        for key, value in self.dStates[state].items():
            dot.edge(state, value, label=key,
               constraint='true')
    dot.render('../docs/dfa.gv', view=view)
def __printNode(self, node: Node, end: str = ' ') -> None:
    if node is not None:
        if node.leftChild:
            print('(', end=end)
            self.__printNode(node.leftChild)
        print(f"{node.firstpos} {node.value}
           {node.lastpos}", end=end)
        if node.rightChild:
            self.__printNode(node.rightChild)
            print(')', end=end)
        elif node.leftChild: # для оператора *
            print(')', end=end)
def __completeTree(self, node: Node) -> None:
    if node is not None:
        if node.leftChild:
            self.__completeTree(node.leftChild)
        if node.rightChild:
            self.__completeTree(node.rightChild)
        node.nullable = self.__calcNullable(node)
        node.firstpos = self.__calcFirstpos(node)
        node.lastpos = self.__calcLastpos(node)
        if node.value == '.':
            for i in node.leftChild.lastpos:
                for j in node.rightChild.firstpos:
                    self.followpos[i].add(j)
        elif node.value == '*':
            for i in node.lastpos:
                for j in node.firstpos:
                    self.followpos[i].add(j)
```

```
def __calcNullable(self, node: Node) -> bool:
    if node.value == '|':
        nullable = \
            node.leftChild.nullable or \
            node.rightChild.nullable
    elif node.value == '.':
        nullable = \
            node.leftChild.nullable and \
            node.rightChild.nullable
    elif node.value == '*':
        nullable = True
    else:
        nullable = False
    return nullable
def __calcFirstpos(self, node: Node) -> set:
    if node.value == '\':
        firstpos =
          node.leftChild.firstpos.union(node.rightChild.firstpos)
    elif node.value == '.':
        firstpos = \
            node.leftChild.firstpos.union(node.rightChild.firstpo
            if node.leftChild.nullable else
               node.leftChild.firstpos
    elif node.value == '*':
        firstpos = node.leftChild.firstpos
    else:
        firstpos = {node.letterNumber}
    return firstpos
def __calcLastpos(self, node: Node) -> set:
    if node.value == '|':
        lastpos =
          node.leftChild.lastpos.union(node.rightChild.lastpos)
    elif node.value == '.':
        lastpos = \
            node.leftChild.lastpos.union(node.rightChild.lastpos)
```

```
if node.rightChild.nullable else
               node.rightChild.lastpos
    elif node.value == '*':
        lastpos = node.leftChild.lastpos
    else:
        lastpos = {node.letterNumber}
    return lastpos
def __addNodeToGraph(self, node: Node, dot:
  graphviz.Digraph) -> None:
    if node is not None:
        if node.leftChild:
            self.__addNodeToGraph(node.leftChild, dot)
            dot.edge(str(node.nodeNumber),
               str(node.leftChild.nodeNumber))
        dot.node(
            name=str(node.nodeNumber),
            label=f"{node.firstpos} {node.value}{f",
               {node.letterNumber}" if node.letterNumber
               else ""} {node.lastpos}"
        )
        if node.rightChild:
            self.__addNodeToGraph(node.rightChild, dot)
            dot.edge(str(node.nodeNumber),
               str(node.rightChild.nodeNumber))
def __findDStates(self) -> dict:
    dStates = {}
    newStates = [self.initialState]
    while len(newStates) > 0:
        state = newStates.pop()
        dStates[state] = {}
        for i in state.split(','):
            i = int(i)
            if self.letterNumbers[i] == '#':
                continue
            elif not
```

```
dStates[state].get(self.letterNumbers[i]):
                dStates[state][self.letterNumbers[i]] =
                   self.followpos[i]
            else:
                dStates[state][self.letterNumbers[i]] =
                   self.followpos[i].union(
                    dStates[state][self.letterNumbers[i]]
                )
        for letter, nextState in dStates[state].items():
            nextState = self.__convertSetToString(nextState)
            dStates[state][letter] = nextState
            if nextState not in dStates and nextState not in
               newStates:
                newStates.append(nextState)
    return dStates
def __findFinalStates(self) -> list:
    finalStates = []
    for state in self.dStates.keys():
        for i in state.split(','):
            if int(i) == self.root.rightChild.letterNumber:
                finalStates.append(state)
                break
    return finalStates
def __convertSetToString(self, item: set) -> str:
    item = list(item)
    item.sort()
    itemStr = ""
    for i in item:
        itemStr += f"{i},"
    return itemStr[:-1]
```

Листинг 3.5 – Модуль для работы с минимизированным ДКА

```
import graphviz
from dfa import DFA
```

```
class MinDFA():
   def __init__(self, dfa: DFA, alphabet: str):
        self.dStates = dfa.dStates
        self.groupList =
           self.__minimizeNumberOfStates(dfa.finalStates.copy(),
           alphabet)
        self.initialState =
           self.__findInitialState(dfa.initialState)
        self.finalStates =
           self.__findFinalStates(dfa.finalStates)
        self.minDstates = self.__findMinDstates()
    def printGroupList(self) -> None:
        print(f"Группы состояний, полученные после минимизации
           ДКА алгоритмом Хопкрофта:")
        for i in range(len(self.groupList)):
            print(f"{i + 1}: {self.groupList[i]}")
        print()
    def printMinDFA(self) -> None:
        print(f"Минимизированный ДКА алгоритмом Хопкрофта:")
        for key, value in self.minDstates.items():
            print(f"{key}: {value}")
    def buildMinDFAGraph(self, view: bool = False) -> None:
        dot = graphviz.Digraph(
            comment='Минимизированный ДКА алгоритмом Хопкрофта'
        dot.node("", peripheries="0")
        dot.edge("", self.initialState, label="start")
        for state in self.minDstates.keys():
            if state in self.finalStates:
                linesCount = '2'
            else:
                linesCount = '1'
            dot.node(state, peripheries=linesCount)
            for key, value in self.minDstates[state].items():
                dot.edge(state, value, label=key,
```

```
constraint='true')
    dot.render('../docs/min-dfa.gv', view=view)
def __minimizeNumberOfStates(self, finalStates: list,
  alphabet: str) -> list:
    nonFinalStates = []
    for state in self.dStates.keys():
        if state not in finalStates:
            nonFinalStates.append(state)
    if len(nonFinalStates):
        groupList = [nonFinalStates, finalStates]
    else:
        groupList = [finalStates]
    groupListLen = len(groupList)
    while True:
        for group in groupList:
            newGroup = []
            groupDict = {}
            for state in group:
                for letter in alphabet:
                    nextState =
                       self.dStates[state].get(letter)
                    firstGroupIndex = groupDict.get(letter)
                    groupIndex = \
                        self.__getGroupIndexOfState(nextState,
                           groupList)
                    if firstGroupIndex is None:
                        groupDict[letter] = groupIndex
                    elif firstGroupIndex != groupIndex:
                        newGroup.append(state)
                        break
            if len(newGroup):
                groupList.append(newGroup)
                for state in newGroup:
                    group.remove(state)
        if groupListLen != len(groupList):
```

```
groupListLen = len(groupList)
        else:
            break
    return groupList
def __findInitialState(self, dfaInitialState: str) -> str:
    for group in self.groupList:
        if dfaInitialState in group:
            return group[0]
def __findFinalStates(self, dfaFinalStates: list) -> list:
    finalStates = []
    for group in self.groupList:
        state = group[0]
        if state in dfaFinalStates:
            finalStates.append(state)
    return finalStates
def __findMinDstates(self) -> dict:
    minDstates = {}
    for group in self.groupList:
        state = group[0]
        minDstates[state] = {}
        for letter, nextState in self.dStates[state].items():
            groupIndex =
               self.__getGroupIndexOfState(nextState,
               self.groupList)
            minDstates[state][letter] =
               self.groupList[groupIndex][0]
    return minDstates
def __getGroupIndexOfState(self, nextState: str | None,
  groupList: list) -> int:
    if nextState is None:
        return -1
    for i in range(len(groupList)):
        for state in groupList[i]:
```

```
if state == nextState:
    return i
```

Листинг 3.6 – Модуль обработки входных цепочек

```
from minDfa import MinDFA
def checkChain(chain: str, minDfa: MinDFA) -> bool:
    state = minDfa.initialState
    for symbol in chain:
        nextState = minDfa.minDstates[state].get(symbol)
        if nextState:
            print(f"{symbol}: {state} ---> {nextState}")
            state = nextState
            print(f"{symbol}: {state} ---> None")
            return False
    if state not in minDfa.finalStates:
        print(f"Cостояние '{state}' не является конечным")
        return False
    return True
def inputChainCheckCorrespondence(regex: str, minDFA: MinDFA) ->
  None:
    chain = input(f"\nВведите входную цепочку, которую хотите
      проверить на соответсвие регулярному выражению '{regex}':
    if checkChain(chain, minDFA):
        print(f"\nВходная цепочка '{chain}' соответствует
          регулярному выражению '{regex}'.")
    else:
        print(f"\nВходная цепочка '{chain}' не соответствует
          регулярному выражению '{regex}'.")
```