



Государственное образовательное учреждение  
высшего профессионального образования  
«Московский государственный технический университет  
имени Н.Э. Баумана»

**Отчет**  
По лабораторной работе  
По курсу «Конструирование компиляторов»  
На тему  
«Распознавание цепочек регулярного языка»

Студент: Горин Д.И.  
Группа: ИУ7-23М  
Вариант: 3  
Преподаватель: Ступников А.А.

Москва, 2020

# Оглавление

1	Цель и задачи работы . . . . .	2
2	Листинг . . . . .	2
	2.1 main.py . . . . .	2
	2.2 regexp_process.py . . . . .	4
	2.3 FSM.py . . . . .	5
	2.4 utils.py . . . . .	17
3	Проверка корректности программы . . . . .	18
4	Выводы . . . . .	24
5	Список литературы . . . . .	24

# 1 Цель и задачи работы

**Цель работы:** приобретение практических навыков реализации важнейших элементов лексических анализаторов на примере распознавания цепочек регулярного языка.

**Задачи работы:**

1. Ознакомиться с основными понятиями и определениями, лежащими в основе построения лексических анализаторов.
2. Прояснить связь между регулярным множеством, регулярным выражением, праволинейным языком, конечно-автоматным языком и недетерминированным конечно-автоматным языком.
3. Разработать, протестировать и отладить программу распознавания цепочек регулярного или праволинейного языка в соответствии с предложенным вариантом грамматики.

## 2 Листинг

### 2.1 main.py

```
1 from tabulate import tabulate
2 from utils import format_table_for_tabulate_dka,
  format_table_for_tabulate_nka
3 from regexp_process import get_postfix_regexp, TEST_ALPHABET,
  ALL_TEST_SYMBOLS, RegexpError
4 from FSM import generate_nfsm_from_pregexp, draw_nka_gz, \
5   generate_dfsm_from_nfsm, draw_dka_gz, \
6   generate_min_dka_from_dka, \
7   generate_min_dka_from_pregexp, \
8   dka_job
9
10 # TEST_REGEXP = 'ab|baba(abb*)+'
11 # TEST_REGEXP = '(b|ab*ab*)*'
12 # TEST_REGEXP = '(ab)*|ba'
13 # TEST_REGEXP = '(a|b)*abb'
14 # TEST_REGEXP = 'a|b|c'
15 # TEST_REGEXP = 'ab'
16 # TEST_REGEXP = 'a*'
17
18
19 if __name__ == '__main__':
20     # Ввод регулярки
21     TEST_REGEXP = input('Введите выражение, для которого необходимо_
22     построить автомат: ')
23     if [x for x in TEST_REGEXP if x not in ALL_TEST_SYMBOLS]:
24         print('Выражение не соответствует допустимому алфавиту')
25         exit(1)
26
27     # Построение постфиксной формы
28     postfix_regexp = ''
```

```

28     try:
29         postfix_regex = get_postfix_regex(TEST_REGEX)
30         print(f'Постфиксная запись регулярного выражения: {"".join(
31             postfix_regex)})')
32     except RegexpError as e:
33         print(e)
34         exit(1)
35
36     # Генерация НКА и вывод
37     nka = generate_nfsm_from_prexp(postfix_regex, TEST_ALPHABET)
38     table, headers = format_table_for_tabulate_nka(nka.get_as_table(
39         TEST_ALPHABET), TEST_ALPHABET)
40     print('\nНКА:')
41     print(tabulate(table, headers=headers))
42     draw_nka_gz(nka)
43
44     # Генерация ДКА и вывод
45     dka = generate_dfsm_from_nfsm(nka.get_as_table(TEST_ALPHABET),
46         TEST_ALPHABET)
47     table, headers = format_table_for_tabulate_dka(dka,
48         TEST_ALPHABET)
49     print('\nДКА:')
50     print(tabulate(table, headers=headers))
51     draw_dka_gz(dka)
52
53     # Генерация минимального ДКА и вывод
54     min_dka = generate_min_dka_from_dka(dka, TEST_ALPHABET)
55     table, headers = format_table_for_tabulate_dka(min_dka,
56         TEST_ALPHABET)
57     print('\nМинимальный ДКА:')
58     print(tabulate(table, headers=headers))
59     draw_dka_gz(min_dka, is_min=True)
60
61     # Цикл моделирования работы КА
62     to_check = ''
63     while to_check != '$':
64         to_check = input('\nВведите слово, которое нужно проверить ($ -
65             для завершения): ')
66         try:
67             is_ok = dka_job(min_dka, to_check)
68         except ValueError as e:
69             if to_check == '$':
70                 break
71             print(e)
72             continue
73         if is_ok:
74             print('Автомат допускает введенное слово')
75         else:
76             print('Автомат не допускает введенное слово')

```

```

72     # Конец
73     print( 'Покапока—: ) ' )

```

## 2.2 regexp\_process.py

```

1  from typing import List
2
3
4  # TEST_ALPHABET = [chr(x) for x in range(ord('a'), ord('z')+1)] + [
5  #                 chr(x) for x in range(ord('A'), ord('Z')+1)] + \
6  #                 [str(x) for x in range(10)]
7  TEST_ALPHABET = ['a', 'b']
8  TEST_OPS_PRECEDENCE = {
9      '|': 0,
10     '+': 2,
11     '*': 2,
12     '(': -1,
13     ')': -1,
14     '.': 1,
15 }
16 TEST_OPS = list(TEST_OPS_PRECEDENCE.keys())
17 ALL_TEST_SYMBOLS = TEST_ALPHABET + TEST_OPS
18 CONCAT_OP = TEST_OPS[-1]
19
20 class RegexpError(Exception):
21     def __init__(self, message: str):
22         self.message = message
23
24     def __str__(self):
25         return self.message
26
27
28 def get_postfix_regexp(regexp: str) -> List[str]:
29     return __create_postfix_notation_regexp(__normalize_regexp(
30         regexp))
31
32 def __normalize_regexp(regexp: str) -> str:
33     """Добавление знака конкатенации и регулярке
34
35     :param regexp: Регулярка
36     :return: Регулярка со знаками конкатенации
37     """
38     nregexp = ''
39     for i in range(len(regexp)-1):
40         if regexp[i] not in ALL_TEST_SYMBOLS:
41             raise RegexpError(message=f'Неизвестный_символ_{regexp[i]}')
42         nregexp += regexp[i]
43         if regexp[i] in TEST_ALPHABET + ['*', '+', ')'] and regexp[i

```

```

+1] in TEST_ALPHABET + ['(']:
44     nregex += CONCAT_OP
45 if regex[-1] not in ALL_TEST_SYMBOLS:
46     raise RegexpError(message=f'Неизвестный_символ_{regex[-1]}')
47 nregex += regex[-1]
48 return nregex
49
50
51 def __create_postfix_notation_regex(normalized_regex: str) -> List
    [str]:
52     """Перевод регулярного выражения в постфиксную
53
54     :param normalized_regex: Регулярное выражение
55     :return: Постфиксная нотация регулярного выражения
56     """
57     queue = []
58     stack = []
59     while len(normalized_regex) != 0:
60         sym = normalized_regex[0]
61         normalized_regex = normalized_regex[1:]
62         if sym in TEST_ALPHABET:
63             queue.append(sym)
64         elif sym == '(':
65             stack.append('(')
66         elif sym == ')':
67             while len(stack) > 0 and stack[-1] != '(':
68                 queue.append(stack.pop())
69             try:
70                 stack.pop()
71             except IndexError:
72                 raise RegexpError('Не хватает открывающей скобки')
73         elif sym in TEST_OPS:
74             while len(stack) > 0 and TEST_OPS_PRECEDENCE[stack[-1]]
75                 >= TEST_OPS_PRECEDENCE[sym]:
76                 queue.append(stack.pop())
77             stack.append(sym)
78         else:
79             raise RegexpError('Неизвестный_символ_в_построении_
80                 постфиксной_формы')
81     while len(stack) > 0:
82         stack_sym = stack.pop()
83         if stack_sym == '(':
84             raise RegexpError('Не хватает закрывающей скобки')
85         queue.append(stack_sym)
86     return queue

```

## 2.3 FSM.py

```

1 from typing import List, Dict, Set, Tuple, Iterable, Union
2 from graphviz import Digraph

```

```

3
4
5 # MARK: — NFMS
6
7 class FiniteStateMachineNode:
8     """Состояние конечного автомата
9
10     outputs в формате [(node1, символ< перехода>), ...]
11     """
12
13     def __init__(self, state, outputs=None):
14         if outputs is None:
15             outputs = list()
16             self.state = state
17             self.outputs = outputs
18
19     @property
20     def is_end_state(self):
21         return len(self.outputs) == 0
22
23     def outputs_append(self, node, symbol='eps'):
24         self.outputs.append((node, symbol))
25
26     def __str__(self):
27         return str(self.state)
28
29     def __repr__(self):
30         return str(self)
31
32
33 class NKA:
34     """Класс для НКА
35
36     """
37     state_num = 0
38
39     def __init__(self, root_state: FiniteStateMachineNode = None,
40                  symbol: str = 'eps'):
41         if root_state:
42             self.root_state = root_state
43         else:
44             st_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num +
45                                              1)
46             end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num +
47                                              2)
48             st_node.outputs_append(end_node, symbol=symbol)
49             self.root_state = st_node
50             NKA.state_num += 2
51
52     def copy(self):

```

```

50         return NKA(self.root_state)
51
52     @property
53     def end_state(self):
54         node = self.root_state
55         while not node.is_end_state:
56             node = node.outputs[0][0]
57         return node
58
59     def concat(self, nka):
60         """
61         (self)  $\xrightarrow{\text{eps}}$  (nka)
62         """
63         onode_1, onode_2 = self.copy(), nka.copy()
64         onode_1.end_state.outputs.append(onode_2.root_state)
65         return NKA(root_state=onode_1.root_state)
66
67     def oorr(self, nka):
68         """
69         //  $\text{eps} \rightarrow (\text{self}) - \backslash$ 
70         (S)  $- \mid \quad \quad \quad \mid - \text{eps} \rightarrow (\text{F})$ 
71          $\backslash \text{eps} \rightarrow (\text{nka}) - /$ 
72
73         """
74         st_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 1)
75         end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 2)
76         onode_1, onode_2 = self.copy(), nka.copy()
77         onode_1.end_state.outputs.append(end_node)
78         onode_2.end_state.outputs.append(end_node)
79         st_node.outputs.append(onode_1.root_state)
80         st_node.outputs.append(onode_2.root_state)
81         NKA.state_num += 2
82         return NKA(root_state=st_node)
83
84     def plus(self):
85         """
86         /  $\xleftarrow{\text{eps}}$  \
87         (S)  $\xrightarrow{\text{eps}}$  (self)  $\xrightarrow{\text{eps}}$  (PF)  $\xrightarrow{\text{eps}}$  (F)
88         """
89         st_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 1)
90         pre_end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num +
91         2)
92         end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 3)
93         onode = self.copy()
94         pre_end_node.outputs.append(end_node)
95         pre_end_node.outputs.append(st_node)
96         onode.end_state.outputs.append(pre_end_node)
97         st_node.outputs.append(onode.root_state)
98         NKA.state_num += 3
99         return NKA(root_state=st_node)

```



```

99
100 def star(self):
101     """
102         /<-----eps-----\
103         (S) -eps-> (self) -eps-> (PF) -eps-> (F)
104         \\-----eps----->/
105     """
106     st_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 1)
107     pre_end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num +
108         2)
109     end_node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state_num + 3)
110     onode = self.copy()
111     pre_end_node.outputs_append(end_node)
112     pre_end_node.outputs_append(st_node)
113     onode.end_state.outputs_append(pre_end_node)
114     st_node.outputs_append(end_node)
115     st_node.outputs_append(onode.root_state)
116     NKA.state_num += 3
117     return NKA(root_state=st_node)
118
119 def __get_table_row(self, alphabet: List[str]) -> Dict[str, List
120 [str]]:
121     ans = {'eps': []}
122     for sym in alphabet:
123         ans[sym] = []
124     return ans
125
126 def get_as_table(self, alphabet: List[str]) -> Dict[str, Dict[
127 str, List[str]]]:
128     """Автомат в виде таблицы
129
130     """
131     ans = {}
132     already_seen = []
133     stack = [self.root_state]
134     while len(stack) > 0:
135         node = stack.pop()
136         if str(node.state) in already_seen:
137             continue
138         already_seen.append(str(node.state))
139         for nd, sym in node.outputs:
140             stack.append(nd)
141             try:
142                 row = ans[str(node.state)]
143             except KeyError:
144                 ans[str(node.state)] = self.__get_table_row(
145                     alphabet)
146             row[sym].append(str(nd.state))
147     ans['f'] = self.__get_table_row(alphabet)

```

```

145         return ans
146
147
148 def generate_nfsm_from_pregexp(pregexp: List[str], alphabet: List)
    -> NKA:
149     """ГенерацияНКАизпостфикснойрегулярки
150
151     :param alphabet: Допустимыйалфавит
152     :param pregexp: Постфикснаярегулярка
153     :return: НачальноесостояниеНКА
154     """
155     stack = []
156     while len(pregexp) > 0:
157         cur_symbol = pregexp.pop(0)
158         if cur_symbol in alphabet:
159             stack.append(NKA(symbol=cur_symbol))
160         elif cur_symbol == '.':
161             nka2 = stack.pop()
162             nka1 = stack.pop()
163             new_nka = nka1.concat(nka2)
164             stack.append(new_nka)
165         elif cur_symbol == '|':
166             nka2 = stack.pop()
167             nka1 = stack.pop()
168             new_nka = nka1.oorr(nka2)
169             stack.append(new_nka)
170         elif cur_symbol == '*':
171             nka = stack.pop()
172             new_nka = nka.star()
173             stack.append(new_nka)
174         elif cur_symbol == '+':
175             nka = stack.pop()
176             new_nka = nka.plus()
177             stack.append(new_nka)
178     start_node = FiniteStateMachineNode(state='s')
179     end_node = FiniteStateMachineNode(state='f')
180     nka = stack.pop()
181     nka.end_state.outputs_append(end_node)
182     start_node.outputs_append(nka.root_state)
183     return NKA(root_state=start_node)
184
185
186 def draw_nka_gz(nka: NKA):
187     d = Digraph()
188     stack = [nka.root_state]
189     already_was = []
190     while len(stack) > 0:
191         node = stack.pop()
192         if node.state in already_was:
193             continue

```

```

194         already_was.append(node.state)
195         for tpl in node.outputs:
196             d.edge(f'{node.state}', f'{tpl[0].state}', label=tpl[1])
197             stack.append(tpl[0])
198     with open('nka', 'w') as f:
199         f.write(d.source)
200     d.render('nka', view=True)
201
202
203 # MARK: — DFMS
204
205 class DFMSState:
206     """Класс для состояния ДКА
207
208     """
209
210     def __init__(self, state: str, nka_states: Set[str], outputs:
211         List[Tuple[str, str]] = None, is_final=False):
212         """
213         :param state: Состояние
214         :param nka_states: Множество состояний НКА,
215             соответствующих данному состоянию ДКА
216         :param outputs: Переходы в другие состояния в формате (state,
217             symbol)
218         :param is_final: Является ли состояние финальным
219         """
220         self.state = state
221         self.nka_states = nka_states
222         self.outputs = outputs or []
223         self.is_final = is_final
224         if self.is_final:
225             self.state += 'f'
226
227     def append_output(self, state: str, symbol: str):
228         self.outputs.append((state, symbol))
229
230     def __str__(self):
231         return self.state
232
233     def __repr__(self):
234         return str(self)
235
236     def __eq__(self, other):
237         return self.nka_states == other.nka_states
238
239     def __hash__(self):
240         return hash(frozenset(self.nka_states))
241
242 def generate_dfsm_from_nfsn(nfsn: Dict[str, Dict[str, List[str]]],

```

```

alphabet: List[str]) -> List[DFSMState]:
241     """ПреобразованиеНКАтабличного
242     ( представления) вДКАпо ( сутитожевтабличное )
        поалгоритмуизУльмана
243 :param nfsm: НКА
244 :param alphabet: Допустимыйалфавит
245 :return: ДКА
246 """
247 ans = []
248 __ec = __eps_closure_for_nka_state(nfsm, 's')
249 stack = [DFSMState('s', __ec, is_final='f' in __ec)]
250 marked_states = [(stack[0].nka_states, 's')]
251 states_cnt = 1
252 while len(stack) > 0:
253     dstate = stack.pop()
254     for asymbol in alphabet:
255         move_by_asymbol = __move_closure_for_set_of_nka_states(
            nfsm, dstate.nka_states, asymbol)
256         u = __eps_closure_for_set_of_nka_states(nfsm,
            move_by_asymbol)
257         new_dstate = DFSMState(state=str(states_cnt), nka_states
            =u, is_final='f' in u)
258         if new_dstate not in ans and new_dstate not in stack:
259             stack.append(new_dstate)
260             states_cnt += 1
261             marked_states.append((new_dstate.nka_states,
                new_dstate.state))
262             dstate.append_output(state=[x[1] for x in marked_states
                if x[0] == u][0], symbol=asymbol)
263         ans.append(dstate)
264     return __remove_states_without_inputs(ans)
265
266
267 def __remove_states_without_inputs(dka: List[DFSMState]) -> List[
    DFSMState]:
268     seen_in_output = {'s', 'sf'}
269     for state in dka:
270         for ostate, _ in state.outputs:
271             seen_in_output.add(ostate)
272     ans = []
273     for state in dka:
274         if state.state in seen_in_output:
275             ans.append(state)
276     return ans
277
278
279 def __eps_closure_for_nka_state(nfsm, state: str) -> Set[str]:
280     """Поискэпсилонзамыкания
281     — измножества state
282     :param nfsm: НКА

```

```

283 :param state: Состояние
284 :return: Множество состояний , достижимых из данного только по eps
        переходам—
285 """
286 ans = {state}
287 stack = [state]
288 was_seen = []
289 while len(stack) > 0:
290     cur_state = stack.pop()
291     if cur_state in was_seen:
292         continue
293     was_seen.append(cur_state)
294     ans.add(state)
295     to_ext = nfsm[cur_state][ 'eps' ]
296     ans.update(to_ext)
297     stack.extend(to_ext)
298 return ans
299
300
301 def __eps_closure_for_set_of_nka_states(nfsm, states) -> Set[str]:
302     """Поиск эpsilon замыкания
303     — из множества состояний states
304     :param nfsm: НКА
305     :param states: Состояния
306     :return: Множество состояний ,
        достижимых из данного множества состояний только по eps переходам—
307     """
308     ans = set()
309     for state in states:
310         eps_closure_for_state = __eps_closure_for_nka_state(nfsm,
311             state)
312         ans.update(eps_closure_for_state)
313     return ans
314
315 def __move_closure_for_nka_state(nfsm, state: str, symbol: str) ->
    Set[str]:
316     """Поиск состояний
317     , напрямую достижимых из данного по символу
318     :param nfsm: НКА
319     :param state: Состояние
320     :param symbol: Символ
321     :return: Множество состояний , достижимых из данного по символу
        symbol
322     """
323     return set(nfsm[state][symbol])
324
325
326 def __move_closure_for_set_of_nka_states(nfsm, states, symbol: str)
    -> Set[str]:

```

```

327     """Поиск состояний
328     , напрямую достижимых из данного множества по символу
329     :param nfsm: НКА
330     :param states: Состояния
331     :param symbol: Символ
332     :return: Множество состояний ,
333             достижимых из данного множества состояний по символу symbol
334     """
335     ans = set()
336     for state in states:
337         cur_move_closure = __move_closure_for_nka_state(nfsm, state,
338                                                         symbol)
339         ans.update(cur_move_closure)
340     return ans
341
342 # MARK: — Min DFMS
343
344 class MinDFSMState:
345     """Класс для состояния минимального ДКА
346
347     """
348     def __init__(self, state: str, dka_states: Set[DFSMState],
349                  outputs: List[Tuple[str, str]] = None, is_final=False):
350         """
351         :param state: Состояние
352         :param dka_states: Множество состояний ДКА ,
353                           соответствующих данному состоянию минимального ДКА
354         :param outputs: Переходы в другие состояния в формате (state,
355                           symbol)
356         :param is_final: Является ли состояние финальным
357         """
358         self.state = state
359         self.dka_states = dka_states
360         self.outputs = outputs or []
361         self.is_final = is_final
362         if is_final:
363             self.state += 'f'
364
365     @property
366     def dka_states_names(self) -> Set[str]:
367         return set([x.state for x in self.dka_states])
368
369     def append_output(self, state: str, symbol: str):
370         self.outputs.append((state, symbol))
371
372     def set_as_final(self):
373         self.is_final = True
374         if self.state[-1] != 'f':

```

```

372         self.state += 'f'
373
374     def state_as_not_final(self):
375         self.is_final = False
376         if self.state[-1] == 'f':
377             self.state = self.state[:-1]
378
379     def is_start_state(self):
380         return 's' in self.state
381
382     def __str__(self):
383         return self.state
384
385     def __repr__(self):
386         return str(self)
387
388     def __eq__(self, other):
389         return self.dka_states == other.dka_states
390
391     def __hash__(self):
392         return hash(frozenset(self.dka_states))
393
394
395 def generate_min_dka_from_dka(dka: List[DFSMState], alphabet: List[
    str]) -> List[MinDFSMState]:
396     """Генерация минимального ДКА из ДКА
397
398     :param dka: ДКА
399     :param alphabet: Допустимый алфавит
400     :return: Минимальный ДКА
401     """
402     # Применение алгоритма Хопкрофта
403     new_states_sets = __hopcroft_main_job(dka, alphabet)
404     # Создание состояний минимального ДКА без переходов
405     new_states = []
406     for i, states_set in enumerate(new_states_sets):
407         dka_states_set = set([x for x in states_set])
408         dka_states_names = set([x.state for x in states_set])
409         is_final = any([x.is_final for x in states_set])
410         state_name = f'{{i}}{{"s" if len(dka_states_names.intersection
            ("s", "sf")) != 0 else ""}}'
411         new_state = MinDFSMState(state=state_name, dka_states=
            dka_states_set, is_final=is_final)
412         new_states.append(new_state)
413     # Создание переходов
414     for state in new_states:
415         outputs = __create_outputs_for_min_dka_state(new_states,
            state)
416         state.outputs = outputs
417     return new_states

```

```

418
419
420 def __hopcroft_main_job(dka: List[DFSMState], alphabet: List[str])
    -> List[Set[DFSMState]]:
421     """Функция алгоритма Хопкрофта
422
423     """
424     fins, non_fins = __find_finals_and_rest(dka)
425     w = [fins]
426     p = [fins]
427     if len(non_fins) != 0: # Может быть такое, что все состояния ДКА
        — финальные, и пусто множеством нам не надо
428         w.append(non_fins)
429         p.append(non_fins)
430     while len(w) > 0:
431         s = w.pop(0)
432         for asym in alphabet:
433             inputs = __find_all_inputs_for_states(dka, s, asym)
434             for r in p:
435                 if len(r.intersection(inputs)) == 0 or r.issubset(
                    inputs):
436                     continue
437                 r1 = r.intersection(inputs)
438                 r2 = r.difference(r1)
439                 p.remove(r)
440                 p.append(r1)
441                 p.append(r2)
442                 if r in w:
443                     w.remove(r)
444                     w.append(r1)
445                     w.append(r2)
446                 else:
447                     r_min = r1 if len(r1) < len(r2) else r2
448                     w.append(r_min)
449     return p
450
451
452 def __find_finals_and_rest(dka: Iterable[DFSMState]) -> Tuple[Set[
    DFSMState], Set[DFSMState]]:
453     """Поиск всех финальных и нефинальных состояний ДКА
454
455     :param dka: ДКА
456     :return: Списки финальных и нефинальных состояний
457     """
458     fin = set()
459     non_fin = set()
460     for state in dka:
461         if state.is_final:
462             fin.add(state)
463         else:

```



```

464         non_fin.add(state)
465     return fin, non_fin
466
467
468 def __find_all_inputs_for_state(dka: List[DFSMState], dka_state:
    DFSMState, sym: str) -> Set[DFSMState]:
469     """Поиск состояний
470         , входящих в данное
471     :param dka: ДКА
472     :param dka_state: Состояние, вход в которое мы ищем
473     :param sym: Поданный символ
474     :return: Названия входящих состояний
475     """
476     ans = set()
477     for state in dka:
478         if (dka_state.state, sym) in state.outputs:
479             ans.add(state)
480     return ans
481
482
483 def __find_all_inputs_for_states(dka: List[DFSMState], dka_states:
    Iterable[DFSMState], sym: str) -> Set[DFSMState]:
484     """То же самое
485         , но для множества состояний
486     """
487     ans = set()
488     for state in dka_states:
489         ans.update(__find_all_inputs_for_state(dka, state, sym))
490     return ans
491
492
493 def __create_outputs_for_min_dka_state(min_dka: List[MinDFSMState],
    state: MinDFSMState) -> List[Tuple[str, str]]:
494     """Создание списка выходов для состояния минимального ДКА
495
496     """
497     outputs = []
498     dka_outputs = next(iter(state.dka_states)).outputs
499     for dka_state_name, sym in dka_outputs:
500         state_to_go = [x for x in min_dka if dka_state_name in x.
            dka_states_names][0]
501         outputs.append((state_to_go.state, sym))
502     return outputs
503
504
505 def draw_dka_gz(dka: Union[List[DFSMState], List[MinDFSMState]],
    is_min=False):
506     d = Digraph()
507     filename = 'dka_min' if is_min else 'dka'
508     for state in dka:

```

```

509         for output_state, symbol in state.outputs:
510             d.edge(state.state, output_state, label=symbol)
511     with open(filename, 'w') as f:
512         f.write(d.source)
513     d.render(filename, view=True)
514
515
516 def dka_job(dka: List[MinDFSMState], word: str) -> bool:
517     """Функция
518     , моделирующая КА
519     """
520     cur_state = [x for x in dka if x.is_start_state()][0]
521     while len(word) > 0:
522         sym = word[0]
523         word = word[1:]
524         try:
525             state_to_go = [x[0] for x in cur_state.outputs if x[1]
526                             == sym][0]
527             except IndexError:
528                 raise ValueError(f'Символа_{sym}_нет_в_допустимом_алфавите!')
529             cur_state = [x for x in dka if x.state == state_to_go][0]
530     return cur_state.is_final
531
532 # MARK: — All in one
533 def generate_min_dka_from_pregexp(pregexp, alphabet) -> List[
534     MinDFSMState]:
535     """Получение минимального ДКА для постфиксного регулярного выражения
536     """
537     nka = generate_nfsm_from_pregexp(pregexp, alphabet)
538     dka = generate_dfsm_from_nfsm(nka.get_as_table(alphabet),
539                                   alphabet)
540     min_dka = generate_min_dka_from_dka(dka, alphabet)
541     return min_dka

```

## 2.4 utils.py

```

1 from typing import Tuple, List, Union, Dict
2 from FSM import DFSMState, MinDFSMState
3
4
5 def format_table_for_tabulate_nka(tbl: Dict[str, Dict[str, List[str]
6     ]], alphabet) -> \
7     Tuple[List[Union[str, List]], List[str]]:
8     headers = ['eps'] + alphabet
9     rows = []
10     for state, row in tbl.items():
11         cur_row = [str(state)] + list(row.values())
12         rows.append(cur_row)

```

```

12     return rows, headers
13
14
15 def format_table_for_tabulate_dka(dka: Union[List[DFSMState], List[
    MinDFSMState]], alphabet) -> \
16     Tuple[List[str], List[str]]:
17     headers = alphabet
18     rows = []
19     for state in dka:
20         cur_row = [str(state)]
21         for symbol in alphabet:
22             state_lst = [x[0] for x in state.outputs if x[1] ==
                symbol]
23             if len(state_lst) == 0:
24                 cur_row.append('')
25             elif len(state_lst) == 1:
26                 cur_row.append(state_lst[0])
27             else:
28                 raise ValueError('Not_DKA_was_given')
29         rows.append(cur_row)
30     return rows, headers

```

### 3 Проверка корректности программы

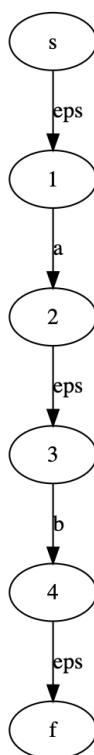
Все тесты производятся для алфавита  $\Sigma = \{a, b\}$ , конкатенация заменяется на символ «.», начальные состояния имеют в названии символ «s», а финальные «f».

**Выражение**  $ab$

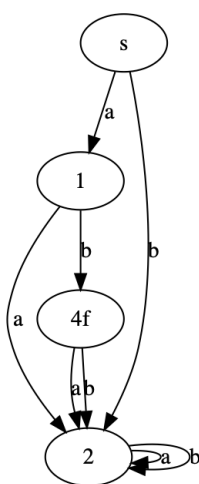
**Постфиксное регулярное выражение:**

$ab$ .

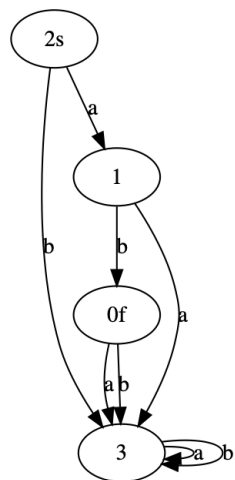
НКА:



ДКА:



Минимальный ДКА:

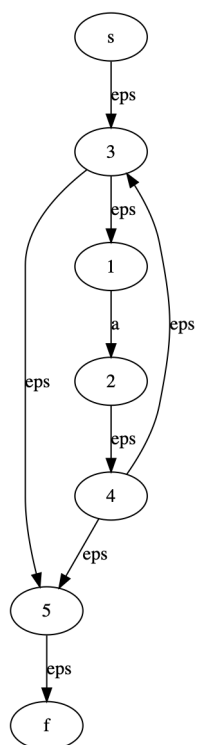


Выражение  $a^*$

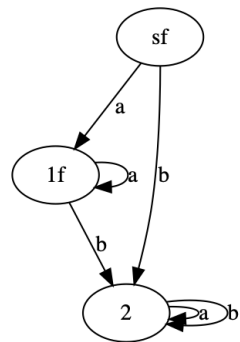
Постфиксное регулярное выражение:

$a^*$

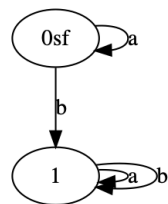
НКА:



ДКА:



Минимальный ДКА:

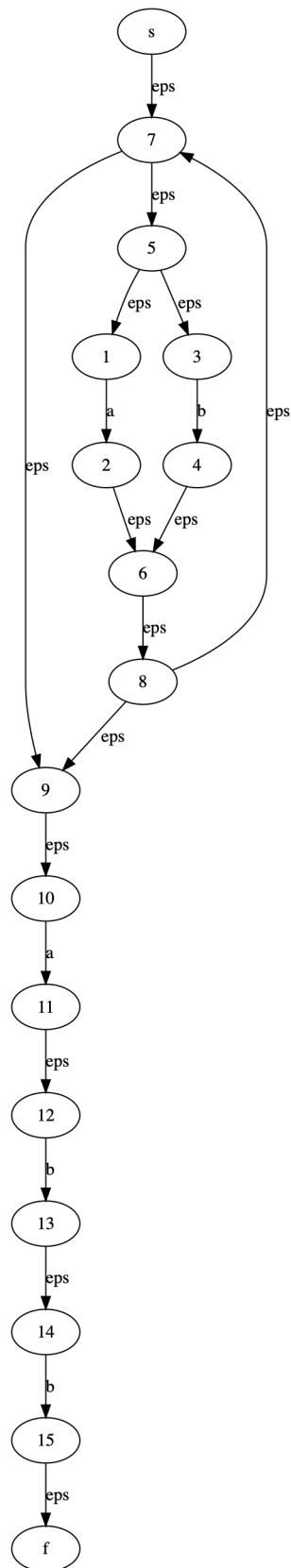


Выражение  $(a|b) * abb$

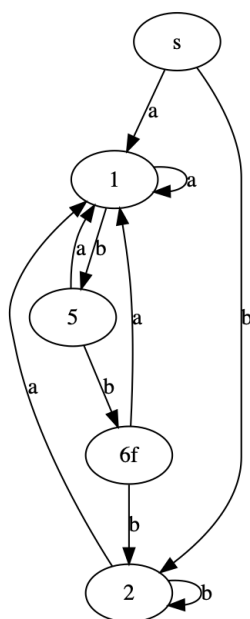
Постфиксное регулярное выражение:

$ab| * a.b.b.$

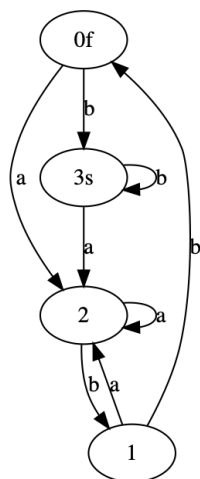
HKA:



ДКА:



Минимальный ДКА:





## 4 Выводы

По результатам проведенной работы студент ознакомился с основными определениями и понятиями, лежащими в основе построения лексических анализаторов и приобрел опыт в их реализации. В том числе была реализована программа, принимающая грамматику, по которой строится допускающий ее НКА, ДКА и минимальный ДКА, а также моделируется работа минимального ДКА для проверки входной цепочки символов

## 5 Список литературы

1. БЕЛОУСОВ А.И., ТКАЧЕВ С.Б. Дискретная математика: Учеб. Для вузов / Под ред. В.С. Зарубина, А.П. Крищенко. – М.: Изд-во МГТУ им. Н.Э. Баумана, 2001.
2. АХО А., УЛЬМАН Дж. Теория синтаксического анализа, перевода и компиляции: В 2-х томах. Т.1.: Синтаксический анализ. - М.: Мир, 1978.
3. АХО А.В, ЛАМ М.С., СЕТИ Р., УЛЬМАН Дж.Д. Компиляторы: принципы, технологии и инструменты. – М.: Вильямс, 2008.