

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.

Оглавление

1	Цель і	г задачи работы	2
2	Листи	нг	2
	2.1	main.py	2
	2.2	regexp_process.py	4
	2.3	FSM.py	5
	2.4	utils.py	17
3	Прове	ока корректности программы	18
4	Вывод	ы	24
5	Списо	к литературы	24

1 Цель и задачи работы

Цель работы: приобретение практических навыков реализации важнейших элементов лексических анализаторовна 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, тестировать 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
   from regexp process import get postfix regexp, TEST ALPHABET,
      ALL TEST SYMBOLS, RegexpError
   from FSM import generate _nfsm_from_pregexp , draw_nka_gz , \
4
       generate_dfsm_from_nfsm, draw_dka_gz, \
5
6
       generate min dka from dka, \
       generate min dka from pregexp, \
7
8
       dka job
9
  # 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
   if name == 'main ':
19
       # Вводрегулярки
20
       TEST REGEXP = input ('Введите_выражение, _для_которого_необходимо_
21
          построить_автомат: _ ')
22
       if [x for x in TEST REGEXP if x not in ALL TEST SYMBOLS]:
            print ( 'Выражение_не_соответствует_допустимому_алфавиту ')
23
24
            exit(1)
25
26
       # Построениепостфикснойформы
27
       postfix regexp = ','
```

```
28
        try:
29
            postfix_regexp = get_postfix_regexp(TEST_REGEXP)
            print (f'Постфиксная_запись_регулярного_выражения: _ { " ". join (
30
               postfix regexp)}')
        except RegexpError as e:
31
32
            print(e)
            exit(1)
33
34
35
       # ГенерацияНКАивывод
       nka = generate nfsm from pregexp(postfix regexp, TEST ALPHABET)
36
37
        table, headers = format table for tabulate nka(nka.get as table(
          TEST ALPHABET), TEST ALPHABET)
38
        print('\HKAn:')
        print(tabulate(table, headers=headers))
39
40
       draw nka gz(nka)
41
       # ГенерацияДКАивывод
42
       dka = generate dfsm from nfsm(nka.get as table(TEST ALPHABET),
43
          TEST ALPHABET)
        table, headers = format table for tabulate dka(dka,
44
          TEST_ALPHABET)
45
        print ('\ДKAn:')
46
        print(tabulate(table, headers=headers))
47
       draw dka gz(dka)
48
       # ГенерацияминимальногоДКАивывод
49
       min dka = generate min dka from dka (dka, TEST ALPHABET)
50
        table, headers = format table for tabulate dka(min dka,
51
          TEST ALPHABET)
        print ( '\Минимальныйп ДКА: ')
52
53
        print(tabulate(table, headers=headers))
       draw dka gz(min dka, is min=True)
54
55
56
       # ЦиклмоделированияработыКА
        to check = ','
57
        while to check != '$':
58
            to check = input ('\Bведитеп_слово, _которое_нужно_проверить_ ($_
59
               для завершения): _ ')
60
            trv:
                is ok = dka job(min dka, to check)
61
            except ValueError as e:
62
                if to check == '$':
63
64
                    break
65
                print (e)
66
                continue
67
            if is ok:
                print ( 'Автомат_допускает_введенное_слово ')
68
69
            else:
70
                print ('Aвтомат_не_допускает_введенное_слово')
71
```

```
# Конец
72
73
       print ( 'Покапока—_:) ')
   2.2
        regexp process.py
   from typing import List
2
3
   \# TEST ALPHABET = [chr(x) for x in range(ord('a'), ord('z')+1)] + [
      chr(x) for x in range(ord('A'), ord('Z')+1)] + \
                       [str(x) for x in range(10)]
5
6 TEST\_ALPHABET = [ 'a', 'b']
7 TEST OPS PRECEDENCE = {
        ' \mid ' : 0,
8
        '+ : 2,
9
        * : 2,
10
        '( ': -1.
11
12
        ,) : -1,
13
        '. ': 1,
14 }
15 TEST OPS = list (TEST OPS PRECEDENCE.keys())
16 ALL TEST SYMBOLS = TEST ALPHABET + TEST OPS
17 CONCAT OP = TEST OPS[-1]
18
19
20
   class RegexpError(Exception):
       def __init__(self , message: str):
21
            self.message = message
22
23
        def str (self):
24
            return self.message
25
26
27
28
   def get postfix regexp(regexp: str) -> List[str]:
        return __create_postfix_notation_regexp(__normalize_regexp(
29
           regexp))
30
31
32
          _normalize_regexp(regexp: str) -> str:
   def
        """Добавлениезнакаконкатенациикрегулярке
33
34
35
        : param regexp: Регулярка
36
        : return: Регуляркасознакамиконкатенации
        0.00
37
       nregexp = ,
38
39
        for i in range (len (regexp) -1):
            if regexp[i] not in ALL TEST SYMBOLS:
40
                raise RegexpError (message=f 'Неизвестный_символ_" { regexp [ i
41
42
            nregexp += regexp[i]
            if regexp[i] in TEST ALPHABET + ['*', '+', ')'] and regexp[i
43
```

```
+1] in TEST ALPHABET + ['(']:
                nregexp += CONCAT OP
44
       if regexp[-1] not in ALL TEST SYMBOLS:
45
            raise RegexpError (message=f 'Неизвестный_символ_" {regexp[-1]}"'
46
47
       nregexp += regexp[-1]
       return nregexp
48
49
50
   def __create_postfix_notation_regexp(normalized regexp: str) -> List
51
      str:
       """Переводрегекспаизинфикснойзаписивпостфиксную
52
53
       :param normalized_regexp: Регуляркассимволамиконкатенации
54
55
       : return: Постфикснаянотациярегекспа
56
57
       queue = []
58
       stack = []
       while len(normalized regexp) != 0:
59
            sym = normalized regexp[0]
60
            normalized regexp = normalized regexp[1:]
61
62
            if sym in TEST ALPHABET:
63
                queue.append(sym)
            elif sym == '(':
64
                stack.append('(')
65
            elif sym == ')':
66
                while len(stack) > 0 and stack[-1]!= '(':
67
                    queue.append(stack.pop())
68
69
                trv:
70
                    stack.pop()
71
                except IndexError:
72
                     raise RegexpError ( 'He_хватает_открывающей_скобки ')
73
            elif sym in TEST OPS:
                while len(stack) > 0 and TEST OPS PRECEDENCE[stack[-1]]
74
                   >= TEST OPS PRECEDENCE[sym]:
75
                    queue.append(stack.pop())
76
                stack.append(sym)
77
            else:
                raise RegexpError ('Неизвестный_символ_в_построении_
78
                   постфиксной формы ')
       while len(stack) > 0:
79
            stack sym = stack.pop()
80
81
            if stack sym = '(':
                raise RegexpError('He_хватает_закрывающей_скобки')
82
            queue.append(stack sym)
83
84
       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:
        """Состояниеконечногоавтомата
8
9
        outputs вформате [(node1, символ< перехода>), ...]
10
11
12
        def __init__(self , state , outputs=None):
13
            if outputs is None:
14
15
                outputs = list()
            self.state = state
16
17
            self.outputs = outputs
18
19
        @property
        def is end state(self):
20
            return len(self.outputs) == 0
21
22
        def outputs_append(self, node, symbol='eps'):
23
24
            self.outputs.append((node, symbol))
25
       def __str__(self):
26
            return str (self.state)
27
28
       def __repr__( self):
29
            return str(self)
30
31
32
   class NKA:
33
        """КлассдляНКА
34
35
        0.00
36
37
       state num = 0
38
39
        def init (self, root state: FiniteStateMachineNode = None,
          symbol: str = 'eps'):
            if root state:
40
                self.root state = root state
41
            else:
42
                st node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num +
43
44
                end node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num +
                   2)
45
                st_node.outputs_append(end_node, symbol=symbol)
                self.root\_state = st\_node
46
                NKA.state_num += 2
47
48
49
        def copy(self):
```

```
50
            return NKA(self.root state)
51
        @property
52
        def end state(self):
53
            node = self.root state
54
            while not node.is end state:
55
                 node = node.outputs[0][0]
56
57
            return node
58
59
        def concat (self, nka):
60
            (self) - eps -> (nka)
61
62
            onode_1, onode_2 = self.copy(), onode_1
63
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
            // \operatorname{eps} -> (\operatorname{self}) - \setminus (S) - | -\operatorname{eps} -> (F) \\ \setminus \operatorname{eps} -> (\operatorname{nka}) - /
70
71
72
73
            st node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num + 1)
74
            end node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num + 2)
75
            onode 1, onode 2 = self.copy(), nka.copy()
76
            onode 1. end state. outputs append (end node)
77
            onode 2.end state.outputs append (end node)
78
79
            st node.outputs append(onode 1.root state)
            st node.outputs append(onode 2.root state)
80
            NKA. state num += 2
81
            return NKA(root_state=st_node)
82
83
        def plus(self):
84
85
            86
87
88
            st node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num + 1)
89
            pre end node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num +
90
                2)
91
            end node = FiniteStateMachineNode(state=NKA.state num + 3)
92
            onode = self.copy()
            pre end node.outputs append(end node)
93
            pre end node.outputs append(st node)
94
            onode.end_state.outputs_append(pre_end_node)
95
            st node.outputs append(onode.root state)
96
            NKA. state num += 3
97
98
            return NKA(root state=st node)
```

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

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

```
already_was.append(node.state)
194
195
             for tpl in node.outputs:
                 d.edge(f'{node.state}', f'{tpl[0].state}', label=tpl[1])
196
                 stack.append(tpl[0])
197
        with open('nka', 'w') as f:
198
             f.write(d.source)
199
        d.render('nka', view=True)
200
201
202
203
   # MARK: - DFMS
204
205
    class DFSMState:
        """КлассдлясостоянияДКА
206
207
        11 11 11
208
209
210
        def init (self, state: str, nka states: Set[str], outputs:
           List [Tuple [str, str]] = None, is final=False):
211
212
             : param state: Состояние
             :param nka_states: МножествосостоянийНКА
213
                соответствующихданномусостояниюДКА
214
             : param outputs: Переходывдругиесостояниявформате
                                                                (state,
                symbol)
             : param is final: Являетсялисостояниефинальным
215
216
217
             self.state = state
             self.nka states = nka\_states
218
             self.outputs = outputs or []
219
220
             self.is final = is final
             if self.is final:
221
                 self.state += 'f'
222
223
        def append output(self, state: str, symbol: str):
224
             self.outputs.append((state, symbol))
225
226
        def str (self):
227
            return self.state
228
229
        def __repr__(self):
230
            return str(self)
231
232
233
        def __eq__(self, other):
            return self.nka states == other.nka states
234
235
        def __hash__(self):
236
             return hash(frozenset(self.nka_states))
237
238
239
240
    def generate dfsm from nfsm(nfsm: Dict[str, Dict[str, List[str]]],
```

```
alphabet: List[str]) -> List[DFSMState]:
241
        """ПреобразованиеНКАтабличного
242
          ( представления) вДКАпо
                                   ( сутитожевтабличное
             поалгоритмуизУльмана
        :param nfsm: HKA
243
        :param alphabet: Допустимыйалфавит
244
        :return: ДКА
245
        0.00
246
247
        ans = []
        __ec = __eps_closure_for_nka_state(nfsm, 's')
248
        stack = [DFSMState('s', __ec, is_final='f' in __ec)]
249
250
        marked states = [(stack [0].nka states, 's')]
        states cnt = 1
251
        while len(stack) > 0:
252
            dstate = stack.pop()
253
254
            for asymbol in alphabet:
                 move_by_asymbol = __move_closure_for_set_of nka states(
255
                    nfsm, dstate.nka states, asymbol)
                 u = eps closure for set of nka states (nfsm,
256
                    move by asymbol)
                 new dstate = DFSMState(state=str(states cnt), nka states
257
                    =u, is final='f' in u)
                 if new dstate not in ans and new_dstate not in stack:
258
                     stack.append(new dstate)
259
                     states cnt += 1
260
                     marked states.append((new_dstate.nka_states,
261
                        new dstate.state))
                 dstate.append output(state = [x[1] for x in marked states
262
                    if x[0] = u[0], symbol=asymbol)
263
            ans.append(dstate)
        return remove states without inputs (ans)
264
265
266
    def remove states without inputs (dka: List [DFSMState]) -> List [
267
       DFSMState]:
        seen in output = \{ 's', 'sf' \}
268
269
        for state in dka:
            for ostate, _ in state.outputs:
270
                 seen in output.add(ostate)
271
272
        ans = []
273
        for state in dka:
274
             if state.state in seen in output:
275
                 ans.append(state)
276
        return ans
277
278
          _eps_closure_for_nka_state(nfsm, state: str) -> Set[str]:
279
        """Поискэпсилонзамыкания
280
281
         - измножества state
282
        : param nfsm: HKA
```

```
283
         :param state: Состояние
284
         :return: Множествосостояний, достижимыхизданноготолькопо
                                                                        eps
           переходам-
         0.00
285
286
         ans = \{state\}
         stack = [state]
287
         was_seen = []
288
         while len(stack) > 0:
289
290
             cur state = stack.pop()
             if cur_state in was_seen:
291
292
                 continue
293
             was seen.append(cur state)
             ans.add(state)
294
             to_ext = nfsm[cur_state]['eps']
295
             ans.update(to ext)
296
             stack.extend(to ext)
297
298
         return ans
299
300
          _eps_closure_for_set_of_nka_states(nfsm, states) -> Set[str]:
301
         """Поискэпсилонзамыкания
302
303

    измножествасостояний

                                  states
304
         : param nfsm: HKA
305
         :param states: Состояния
306
         : return: Множествосостояний.
           достижимыхизданногомножествасостоянийтолькопо
                                                                ер в переходам-
307
308
         ans = set()
309
         for state in states:
310
             eps closure for state = eps closure for nka state(nfsm,
                state)
311
             ans.update(eps closure for state)
312
         return ans
313
314
    def __move_closure_for_nka_state(nfsm, state: str, symbol: str) ->
315
       Set[str]:
         ""Поисксостояний
316
317
          , напрямуюдостижимыхизданногопосимволу
318
         :param nfsm: HKA
         :param state: Состояние
319
         :param symbol: Символ
320
321
         :return: Множествосостояний, достижимыхизданногопосимволу
           symbol
         11 11 11
322
         return set(nfsm[state][symbol])
323
324
325
    def __move_closure_for_set_of_nka_states(nfsm, states, symbol: str)
326
       -> Set[str]:
```

```
"""Поисксостояний
327
328
          , напрямую достижимых изданногом ножества посимволу
329
         : param nfsm: HKA
         :param states: Состояния
330
         :param symbol: Символ
331
332
         :return: Множествосостояний,
           достижимыхизданногомножествасостоянийпосимволу
                                                                 symbol
333
334
         ans = set()
335
         for state in states:
             cur_move_closure = __move_closure_for_nka_state(nfsm, state,
336
                 symbol)
             ans.update(cur move_closure)
337
         return ans
338
339
340
341
    # MARK: - Min DFMS
342
    class MinDFSMState:
343
         """КлассдлясостоянияминимальногоДКА
344
345
         \Pi_{i}\Pi_{j}\Pi_{j}
346
347
348
         def __init__(self, state: str, dka_states: Set[DFSMState],
            outputs: List[Tuple[str, str]] = None, is final=False):
349
350
             : param state: Состояние
             :param dka states: МножествосостоянийДКА
351
                соответствующихданномусостояниюминимальногоДКА
352
             : param outputs: Переходывдругиесостояниявформате
                                                                     (state,
                symbol)
353
             : param is final: Являетсялисостояниефинальным
354
355
             self.state = state
             self.dka states = dka states
356
             self.outputs = outputs or []
357
             self.is final = is final
358
             if is final:
359
                  self.state += 'f'
360
361
362
         @property
         def dka states names(self) -> Set[str]:
363
364
             return set ([x.state for x in self.dka_states])
365
         def append output(self, state: str, symbol: str):
366
367
             self.outputs.append((state, symbol))
368
         def set as final(self):
369
             self.is final = True
370
371
             if self.state[-1] != 'f':
```

```
self.state += 'f'
372
373
        def state as not final(self):
374
             self.is final = False
375
             if self.state[-1] = 'f':
376
                 self.state = self.state[:-1]
377
378
        def is start state(self):
379
             return 's' in self.state
380
381
        def __str__(self):
382
             return self.state
383
384
        def __repr__(self):
385
386
             return str(self)
387
388
        def __eq__(self, other):
             return self.dka states = other.dka states
389
390
        def hash (self):
391
             return hash (frozenset (self.dka states))
392
393
394
395
    def generate min dka from dka(dka: List[DFSMState], alphabet: List[
       str ] ) -> List [MinDFSMState]:
        """ГенерацияминимальногоДКАизДКА
396
397
398
        :param dka: ДКА
        : param alphabet: Допустимыйалфавит
399
400
        :return: МинимальныйДКА
401
        # ПрименениеалгоритмаХопкрофта
402
        new_states_sets = __hopcroft_main_job(dka, alphabet)
403
        # СозданиесостоянийминимальногоДКАбезпереходов
404
        new states = []
405
        for i, states_set in enumerate(new_states_sets):
406
             dka states set = set([x \text{ for } x \text{ in states set}])
407
             dka states names = set([x.state for x in states set])
408
             is final = any([x.is final for x in states set])
409
             state_name = f'{i}{"s"_if_len(dka_states_names.intersection
410
                (\{"s", "sf"\}))_!=_0_else_""},
             new state = MinDFSMState(state=state name, dka states=
411
                dka states set, is final=is final)
             new states.append(new state)
412
        # Созданиепереходов
413
414
        for state in new states:
             outputs = __create_outputs_for_min_dka_state(new_states,
415
416
             state.outputs = outputs
        return new states
417
```

```
418
419
    \underline{def} \ \_\_hopcroft\_main\_job(dka\colon \ List[DFSMState] \ , \ \ alphabet \colon \ List[str])
420
       -> List [Set [DFSMState]]:
         """ФункцияалгоритмаХопкрофта
421
422
423
         fins, non_fins = __find_finals_and_rest(dka)
424
425
        w = [fins]
        p = [fins]
426
         if len(non fins)!= 0: # Можетбытьтакое , чтовсесостоянияДКА
427
           — финальные, ипустогомножестванамненадо
             w.append(non fins)
428
             p.append(non fins)
429
         while len(w) > 0:
430
431
             s = w.pop(0)
432
             for asym in alphabet:
                  inputs = \__find_all_inputs_for_states(dka, s, asym)
433
434
                  for r in p:
                      if len(r.intersection(inputs)) = 0 or r.issubset(
435
                         inputs):
436
                           continue
437
                      r1 = r.intersection(inputs)
438
                      r2 = r.difference(r1)
439
                      p.remove(r)
                      p.append(r1)
440
                      p.append(r2)
441
                      if r in w:
442
443
                          w.remove(r)
                          w.append(r1)
444
                          w.append(r2)
445
446
                      else:
                           r_{min} = r1 if len(r1) < len(r2) else r2
447
                          w.append(r min)
448
449
         return p
450
451
    def find finals and rest(dka: Iterable[DFSMState]) -> Tuple[Set[
452
       DFSMState], Set[DFSMState]]:
         """ПоисквсехфинальныхинефинальныхсостоянийДКА
453
454
         :param dka: ДКА
455
456
         : return: Спискифинальныхинефинальных состояний
457
         fin = set()
458
459
         non fin = set()
         for state in dka:
460
             if state.is final:
461
                  fin.add(state)
462
463
             else:
```

```
464
                 non fin.add(state)
        return fin, non fin
465
466
467
    def find all inputs for state(dka: List[DFSMState], dka state:
468
       DFSMState, sym: str) -> Set[DFSMState]:
        " " Поисксостояний
469
470
          , входящихвданное
471
        :param dka: ДКА
        :param dka state: Состояние, входывкотороемыищем
472
        : param sym: Поданномусимволу
473
474
        : return: Названия входящих состояний
475
476
        ans = set()
477
        for state in dka:
478
             if (dka state.state, sym) in state.outputs:
                 ans.add(state)
479
480
        return ans
481
482
    def __find_all_inputs_for_states(dka: List[DFSMState], dka_states:
483
       Iterable[DFSMState], sym: str) -> Set[DFSMState]:
484
        "" Тожесамое
485
          , нодлямножествасостояний
486
487
        ans = set()
        for state in dka states:
488
             ans.update(\_\_find\_all\_inputs\_for\_state(dka\,,\ state\ ,\ sym))
489
490
        return ans
491
492
    def create outputs for min dka state(min dka: List[MinDFSMState],
493
       state: MinDFSMState) -> List[Tuple[str, str]]:
        """СозданиеспискавыходовдлясостоянияминимальногоДКА
494
495
        0.00
496
497
        outputs = []
        dka outputs = next(iter(state.dka states)).outputs
498
        for dka state name, sym in dka outputs:
499
             state to go = [x \text{ for } x \text{ in min dka if dka state name in } x.
500
                dka states names [0]
             outputs.append((state to go.state, sym))
501
502
        return outputs
503
504
    def draw dka gz(dka: Union[List[DFSMState], List[MinDFSMState]],
505
       is min=False):
        d = Digraph()
506
        filename = 'dka_min' if is_min else 'dka'
507
508
        for state in dka:
```

```
509
            for output state, symbol in state.outputs:
510
                 d.edge(state.state, output state, label=symbol)
        with open(filename, 'w') as f:
511
            f.write(d.source)
512
        d.render(filename, view=True)
513
514
515
    def dka job(dka: List[MinDFSMState], word: str) -> bool:
516
        "" "Функция
517
        , моделирующая
КА
518
519
520
        cur state = [x for x in dka if x.is start state()][0]
        while len(word) > 0:
521
            sym = word[0]
522
            word = word [1:]
523
524
            try:
525
                 state to go = [x[0]] for x in cur state.outputs if x[1]
                   = sym [0]
            except IndexError:
526
                 raise ValueError (f 'Символа_{sym}_нет_в_допустимом_алфавите!
527
528
            cur state = [x for x in dka if x.state == state to go][0]
        return cur_state.is final
529
530
531
532
   # MARK: - All in one
    def generate_min_dka_from_pregexp(pregexp, alphabet) -> List[
533
       MinDFSMState 1:
534
        """ПолучениеминимальногоДКАдляпостфиксногорегекспа
535
        0.00
536
537
        nka = generate nfsm from pregexp(pregexp, alphabet)
        dka = generate dfsm from nfsm(nka.get as table(alphabet),
538
           alphabet)
        min dka = generate min dka from dka(dka, alphabet)
539
540
        return min dka
    2.4
         utils.py
 1 from typing import Tuple, List, Union, Dict
   from FSM import DFSMState, MinDFSMState
 3
 4
    def format table for tabulate nka(tbl: Dict[str, Dict[str, List[str
 5
       []], alphabet) ->
 6
            Tuple [List [Union [str, List]], List [str]]:
 7
        headers = ['eps'] + alphabet
        rows = []
 8
 9
        for state, row in tbl.items():
 10
            cur\_row = [str(state)] + list(row.values())
            rows.append(cur row)
 11
```

```
12
       return rows, headers
13
14
   def format table for tabulate dka(dka: Union[List[DFSMState], List[
15
      MinDFSMState]], alphabet) ->\
            Tuple [List [str], List [str]]:
16
       headers = alphabet
17
       rows = []
18
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
                if len(state_lst) == 0:
23
                    cur_row.append(',')
24
                elif len(state_lst) == 1:
25
26
                    cur row.append(state lst[0])
27
                else:
                    raise ValueError('Not_DKA_was_given')
28
29
            rows.append(cur row)
       return rows, headers
30
```

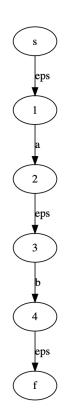
3 Проверка корректности программы

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

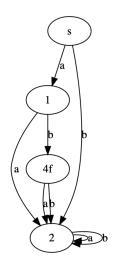
Выражение ав

Постфиксное регулярное выражение: ab.

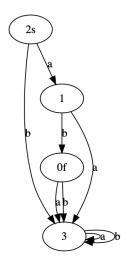
HKA:



ДКА:



Минимальный ДКА:

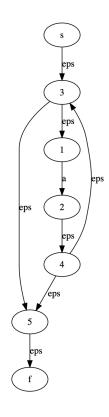


Выражение a*

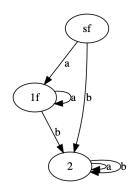
Постфиксное регулярное выражение:

a

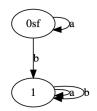
HKA:



ДКА:



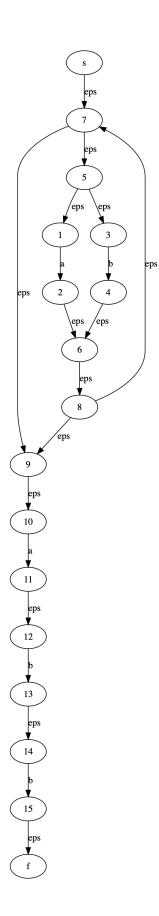
Минимальный ДКА:



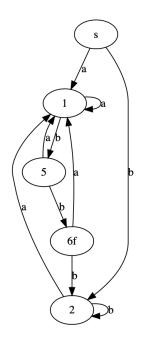
Выражение (a|b)*abb

Постфиксное регулярное выражение: ab|*a.b.b.

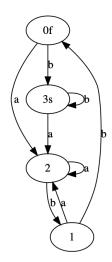
HKA:



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. AXO А., УЛЬМАН Дж. Теория синтаксического анализа, перевода и компиляции: В 2-х томах. Т.1.: Синтаксичечкий анализ. М.: Мир, 1978.
- 3. AXO A.B, ЛАМ М.С., СЕТИ Р., УЛЬМАН Дж.Д. Компиляторы: принципы, технологии и инструменты. М.: Вильямс, 2008.