الگوریتم تبدیل NFA به DFA

الگوریتم تبدیل NFA به DFA

1- گرفتن NFA از کاربر

2- اعمال الگوريتم تبديل

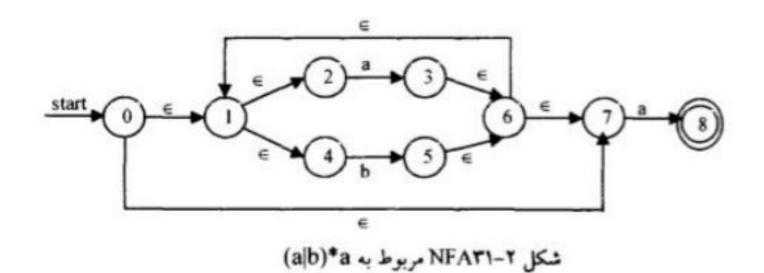
3- چاپ DFA خروجی

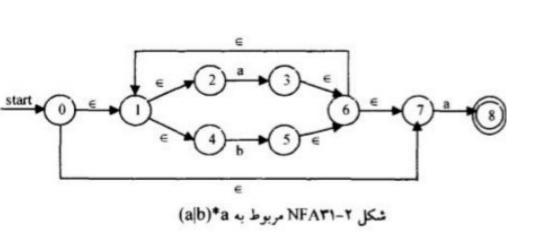
الگوريتم تبديل NFA به DFA

1- گرفتن NFA از کاربر

2- اعمال الگوريتم تبديل

3- چاپ DFA خروجی





	epsilon	a	b
0	1-7	-	-
1	2-4	-	-
2	_	3	-
3	6	-	-
4	_	-	5
5	6	-	-
6	7-1	-	-
7	_	а	-
8	_	-	-

			1	7
	epsilon	а	b	
0	1-7	_	_	
1	2-4	-	-	
2	-	3	-	
3	6	_	-	-
4	-	-	5	
5	6	_	-	
6	7-1	_	-	
7	_	а	_	
8	_	_	_	

$$q2 = a -> 3$$

q0 = 1,7q0= epsilon->1,epsilon->7 q1 = 2,4q1= epsilon->2,epsilon->4 q2 = a3q2 = a -> 3

q3= epsilon->6

q3 = 6

Code:

```
states = {}
   for i in range(100):
       user_input = input(f'q{i}: ')
       state = user_input.split(",")
       if 'end' in state:
           last_state = len(states)
           break
10
       states[f'q{i}'] = state
```

```
1 states = {'q0': ['1', '3'], 'q1': ['a2'], 'q2': ['5']}
```

الگوریتم تبدیل NFA به DFA

1- گرفتن NFA از کاربر

2- اعمال الگوريتم تبديل

3- چاپ DFA خروجی

گوریتم تبدیل

مجموعه حالت شروع DFA است.

۱- (closure(s را محاسبه میکنیم (s حالت شروع NFA است). به مجموعه

د_closure(s) یک نام اختصاص می دهیم (مانند A) و به DTrans اضافه می کنیم. این

U	_
_	

U	000	-1	

U	000	-1	_	

l	U	اعما	-2

الف) گرفتن اپسیلون کلوژور حالت شروع

ب) اضافه کردن آن به جدول DTrans

مرحله اول:

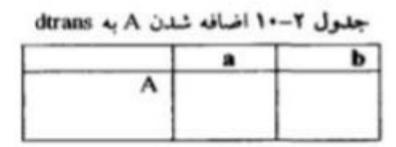
الف) گرفتن اپسیلون کلوژور حالت شروع q0 = 1,7q1 = 2,4q2 = a3q4= b5 شكل NFAT1-۲ مربوط به NFAT1-۲

الف) گرفتن ایسیلون کلوژور حالت شروع

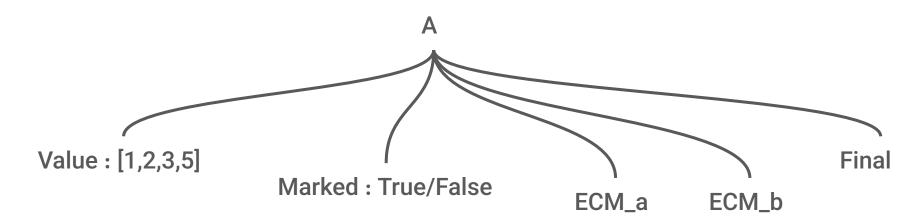
```
def ep(s):
    state = {int(x) for x in states[f'q{s}'] if 'a' not in x and 'b' not in x}
   if not state:
        return {s}
   for i in list(state):
        state.update(ep(i))
    state.add(int(s))
    return state
def multy_ep(ts):
     result = set()
     for i in ts:
         result.update(ep(i))
     return result
```

ep first = ep(0)

جدول DTrans:



جدول DTrans:



جدول DTrans:

```
1 Dtrans = dict()
2 def add_DTrans(name, value, marked, ecm_a, ecm_b, final):
3    DTrans[name] = {"marked": marked, "value": value, "ecm_a": ecm_a, "ecm_b": ecm_b, "final": final}
# {'A': {'marked':False, 'value':[1,2,4,7], 'ecm_a': 'B', 'ecm_b': 'C', 'final': False}}
```

ب) اضافه کردن آن به جدول DTrans

```
1 ep_first = ep(0)
2 add_DTrans('A', ep_first, False, set(), set(), last_state in ep_first)
3
```

مینامیم) و مراحل ذیل را روی آن اعمال میکنیم(اولین بار که این مرحله اجرا مى شود تنها حالت علامت نخورده حالت بدست آمده از مرحله ١ الكوريتم است).

۳- حالت T علامت می زنیم.

۲- یک حالت علامت نخورده درون Dtrans را یافته (این حالت را در مراحل بعدی T

اگر چنین حالتی وجود ندارد الگوریتم پایان مییابد.

٤- برای هر نماد الفبای زبان (این نماد را در مراحل بعدی a مینامیم) مراحل ذیل را تکرار میکنیم.

-1-1 مجموعه ((move(T,a)) = closure((move(T,a)) مراحل بعدی الگوریتم U می نامیم). اگر این مجموعه با مجموعههایی که قبلا محاسبه شده و در DTrans موجود است یکسان نباشد، نام جدیدی به آن اختصاص داده و این مجموعه را به DTrans اضافه می کنیم (دقت کنید که این حالت علامت نخورده است).

۲-٤ حالت بعدی T به ازای ورودی a است. در نتیجه در DTrans بخش ذیلرا اضافه میکنیم.

DTrans[T,a]=U

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

الف) بررسی وجود عضو مارک نشده در DTrans

ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن

پ . ن : تا وقتی که همه اعضای DTrans مارک نشدن باید ادامه بدیم (حلقه while)

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

الف) بررسی وجود عضو مارک نشده در DTrans

```
1 def check_unmarkeds():
2    return next((i for i, info in DTrans.items() if not info['marked']), None)
3
```

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن

epsilon_closure(move(state,a/b) مارک کردن : محاسبه

```
Move function:
                                                                2- اعمال الگوريتم تبديل
 q0 = 1.7
 q1 = 2.4
                                           مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans
 q2 = a3
                                  ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن
```

```
def move(t, s):
       state = [x for x in states[f'q{t}'] if s in x]
       return state[0].replace(s, '') if state else ''
   def multy move(ts, s):
       result = set()
7 8
       for i in ts:
           result.update(move(i, s))
       return result
```

q4 = b5

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن

epsilon_closure(move(state,a/b) مارک کردن : محاسبه

الف) محاسبه move حالت ها

ب) محاسبه epsilon_closure حاصل

ج) بررسی وجود نتیجه در DTrans - اضافه کردن حاصل به DTrans درصورت نبود

د) قرار دادن نام حاصل

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن

epsilon_closure(move(state,a/b) مارک کردن : محاسبه

```
def epc_move(ts, s):
    epc = multy_move(ts, s)
    return multy_ep(int(x) for x in epc)
```

مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans

ب) درصورت وجود عضو مارک نشده مارک کردن آن

مارک کردن : ج) بررسی وجود نتیجه در DTrans - اضافه کردن حاصل به DTrans درصورت نبود

```
1 def check_Dtrans(value):
2    return next((key for key, info in DTrans.items() if info['value'] == value), None)
3
```

```
1 # Second Step: Marking DTrans
                                                                 2- اعمال الگوريتم تبديل
   while unmarked := check unmarkeds():
        value = DTrans[unmarked]['value']
                                               مرحله دوم: مارک کردن اعضای جدول DTrans
       # Compute ecm a
       ecm a = epc move(value, 'a')
       if not (name := check Dtrans(ecm a)):
            name = DT names.pop()
            add DTrans(name, ecm a, False, set(), set(), last state in ecm a)
       DTrans[unmarked]['ecm a'] = name
10
11
12
       # Compute ecm b
13
        ecm b = epc move(value, 'b')
14
        if not (name := check Dtrans(ecm b)):
15
            name = DT names.pop()
16
            add DTrans(name, ecm b, False, set(), set(), last state in ecm b)
17
       DTrans[unmarked]['ecm b'] = name
18
19
       DTrans[unmarked]['marked'] = True
```

الگوریتم تبدیل NFA به DFA

1- گرفتن NFA از کاربر

2- اعمال الگوريتم تبديل

3- چاپ DFA خروجی

3- چاپ DFA خروجی

```
# Output DFA
  for i in DTrans:
      ecm_a = DTrans[i]['ecm_a']
      ecm_b = DTrans[i]['ecm_b']
      print(f"{i}---(a)--->{ecm_a}")
      print(f"{i}---(b)--->{ecm b}")
```