		苏 州	大	学	实	验.	报	告	_	
院系	计算机学	学院 年级	及专业	21 计	科	姓名	方法	告楠	学号	2127405048
课程名	你	编译原理课程实践						成绩		
指导教	师 王中卿		同组实验	者	无		实验	日期	2	023.9.18

一、实验目的

基于 MYT 算法,实现将正则表达式转换为 NFA。需要实现以下正则表达式符号:

a

ab

a|b

(ab)

a*

(ab)*

- 二、实验内容
- 1. 输入为正则表达式,输出为一个三元组序列,每个三元组为:(起始状态,符号,结束状态)举例:
- 1) ab

起始状态	符号	结束状态			
0	a	1			
1	ь	2			

2) ab*

起始状态	符号	结束状态
0	a	1
1	ь	1

三、 实验步骤和结果

本次试验主要需要匹配"*","|","(",")"四个操作符.

1.1 匹配左右括号:

思路:

匹配到左括号时,需要将左右括号中的内容开始添加到暂存栈中,同时结果中要添加状态 T

到状态 K+1 的转换,转换后 K 加一,T 变为 K

若匹配到右括号,则结果中添加状态 T 到暂存栈中的栈顶元素的状态的转换,同时添加暂存栈的栈顶元素的状态到状态 K+1 的转换,转换后 K 加一,T 变为 K,同时弹出栈顶元素

伪代码:

Algorithm 1: 匹配左右括号

- 1 if 当前字符 == 左括号 then
- 3 最终结果. $appand(T \xrightarrow{eps} K + 1)$;
- $4 \quad K \leftarrow K+1$
- $5 \mid T \leftarrow K;$
- 6 end
- 7 if 当前字符 == 右括号 and 当前字符的下一个操作符 $\neq *$ then
- 8 最终结果. $appand(T \xrightarrow{eps}$ 暂存栈的栈顶元素);
- 9 最终结果.appand(暂存栈的栈顶元素 $\stackrel{eps}{\longrightarrow} K+1$);
- 10 $K \leftarrow K + 1$:
- 11 $T \leftarrow K$;
- 12 弹出暂存栈的栈顶元素;
- 13 end

14

1.2 匹配*和|

思路:

匹配到一个字母后,若下一个字符为*,则根据 thompson 构造法进行构造

匹配到一个字母后,若下一个字符为|,首先需要获取到符号|后面到的字符,然后根据 thompson 构造法进行构造,详细过程在伪代码中 伪代码:

Algorithm 2: 匹配*和 | 符号

```
1 if 当前字符是小写字母 then
      if 下一个字符是 * then
          最终结果.appand(T \xrightarrow{eps} K + 1);
 3
          最终结果.appand(K+1) 当前字符 K+1);
 4
          最终结果.appand(K+1 \xrightarrow{eps} K+2);
          K \leftarrow K + 2;
 6
          T \leftarrow K;
 7
      else if 下一个字符为 / then
 8
          最终结果.appand(T \xrightarrow{eps} K + 1);
          最终结果.appand(K+1 \xrightarrow{) 当 in 字符} K+3);
10
          最终结果.appand(K+3 \xrightarrow{eps} K+5);
11
          最终结果.appand(T \xrightarrow{eps} K + 2);
12
          最终结果.appand(K+2) 当前字符的下下个字符 K+4);
13
          最终结果.appand(K+4 \xrightarrow{eps} K+5);
14
          K \leftarrow K + 5;
15
          T \leftarrow K:
16
          当前字符向后移动两位
17
      end
18
      else
19
          最终结果.appand(T \xrightarrow{eps} K + 1) K \leftarrow K + 1;
20
          T \leftarrow K;
\mathbf{21}
      end
22
23 end
```

对正则表达式的解析:

Input:ab

Output:

/Users/fanghaonan/文件/学习/编译原理/基础算法/实验3/venv/bin/python /Users/fanghaonan/文件 输入的字符串为ab

```
0 [a] 1
1 [b] 2
```

```
Input:a*b
Output:
/Users/fanghaonan/文件/学习/编译原理/基础算法/实验3/venv/bin/python /Users/fanghaonan
输入的字符串为a*b
   [eps]
          1
   [a] 1
1
1
   [eps]
           2
2 [b] 3
Input: a (a|b) c
Output:
输入的字符串为a(a|b)c
    [a] 1
   [eps]
            2
2
            3
   [eps]
3
   [a] 5
   [eps]
            7
2
   [eps]
            4
   [b] 6
            7
    [eps]
   [c] 8
Input:a(a|b)*c
Output:
输入的字符串为a(a|b)*c
     [a] 1
 0
     [eps]
 1
               2
2
               3
     [eps]
3
     [a] 5
     [eps]
 5
               7
     [eps]
               4
 2
     [b] 6
 4
     [eps]
               7
 6
     [eps]
 7
               1
     [eps]
               8
 1
```

第4页, 共9页

[c] 9

8

四、 实验总结 本次试验让我了解到了如何将正则表达式转换为 NFA,并且了解了如何匹配正则表达式中 的左右括号,星号和或符号 PS:源代码: #! /usr/bin/env python # coding=utf-8 **S** = [] # Status ST = [] # temp status T = 0K = 0input = a(a|b)*c'n = len(input) def get_current(input, i): return input[i] def get_next(input, i):

```
if i < len(input) - 1:</pre>
          return input[i + 1]
     else:
          return "
def add_to_status(t0, ch, t1):
     S.append((t0, ch, t1))
def check_vocab(ch):
     if 'a' <= ch <= 'z':
          return True
     else:
          return False
def check_union(ch):
     if i < len(input) - 1:</pre>
          return input[i + 1] == '|'
     else:
           return False
```

```
i = 0
while i < len(input):
     ch = get_current(input, i)
     sym = get_next(input, i)
     if check_vocab(ch) == True:
          if sym == '*':
               add_to_status(T, 'eps', K + 1)
               add_to_status(K + 1, ch, K + 1)
               add_to_status(K + 1, 'eps', K + 2)
               K = K + 2
               T = K
          elif check_union(ch):
               add_to_status(T, 'eps', K + 1)
               add_to_status(K + 1, ch, K + 3)
               add_{to}_{status}(K + 3, 'eps', K + 5)
               add_to_status(T, 'eps', K + 2)
               add_to_status(K + 2, get_next(input, i + 1), K + 4)
               add_to_status(K + 4, 'eps', K + 5)
               K = K + 5
```

```
T = K
          i += 2 # skip next character
     else:
          add_to_status(T, ch, K + 1)
          K = K + 1
          T = K
if ch == '(':
     ST.append(T)
     add_to_status(T, 'eps', K + 1)
     K = K + 1
     T = K
if ch == ')':
     if sym != '*':
          pass
     else:
          add_to_status(T, 'eps', ST[-1])
          add_to_status(ST[-1], 'eps', K + 1)
          K = K + 1
          T = K
          ST.pop()
```

