

## 第二次作业：正则表达式

3.1.1. 写出表示下列语言的正则表达式：

a)

$(a+b+c)^*(a(a+b+c)^*b+b(a+b+c)^*a)(a+b+c)^*$

b)

$(0+1)^*1(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)(0+1)$

c)

$(0+10)^*(11+1+\varepsilon)(0+01)^*$

3.1.3. 写出表示下列语言的正则表达式

a)

$((\varepsilon+000^*)1(\varepsilon+000^*))^*$

b)

$(10)^*+(01)^*$

c)

$(00000+11+(01+10)(11)^*10000+(001+(01+10)(11)^*(0+101))(11)^*1000+(0001+(01+10)(11)^*1001+(001+(01+10)(11)^*(0+101))(11)^*(0+101))(11)^*100+(00001+(01+10)(11)^*10001+(001+(01+10)(11)^*(0+101))(11)^*1001+(0001+(01+10)(11)^*1001+(001+(01+10)(11)^*(0+101))(11)^*(0+101))(11)^*1001+(0001+(01+10)(11)^*1001+(001+(01+10)(11)^*(0+101))(11)^*(0+101))(11)^*1001+(00(11)^*10001+00(11)^*(0+101)(11)^*1001+(00(11)^*1001+00(11)^*(0+101)(11)^*(0+101))(11)^*(0+101))(11)^*(0+101)+(10+01+00(11)^*10000+00(11)^*(0+101)(11)^*1000+(00(11)^*1001+00(11)^*(0+101)(11)^*(0+101))(11)^*100)+(00(11)^*(0+101)(11)^*(0+101))(11)^*100))^*$

3.1.4. 给出下列正则表达式语言的自然语言描述：

a)

不包含连续的 1 的所有 0 和 1 的串的集合

b)

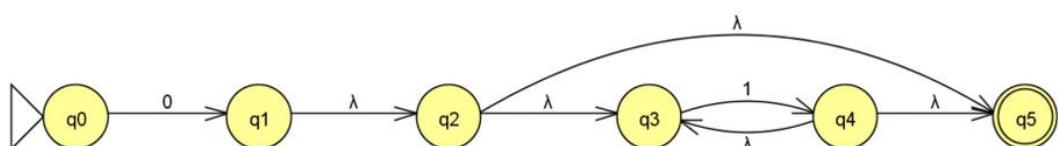
包含三个连续的 0 作为子串的所有 0 和 1 的串的集合

c)

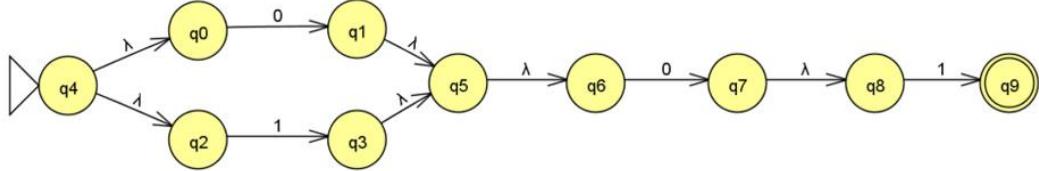
除了字符串末尾外不包含连续的 1 的所有 0 和 1 的串的集合

3.2.4. 把下列正则表达式转化成带  $\varepsilon$  转移的 NFA

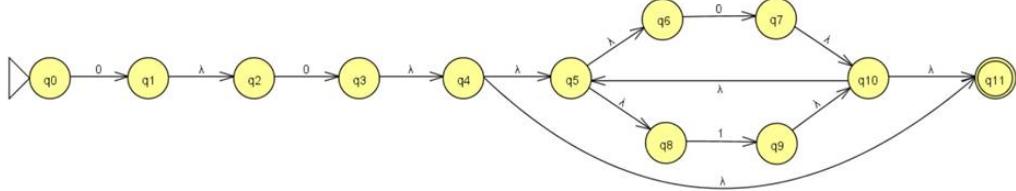
a)



b)



c)



### 3.2.8.

设对于某个字母集  $S$ ,  $A$  的状态是  $\{1, 2, \dots, s\}$ 。用  $N_{jlt}^{(k)}$  表示字符串的个数, 其中字符串  $\omega$  满足:  $\omega$  是  $A$  中从状态  $i$  到状态  $j$  的路径的标记, 其长度为  $l$ , 而且这条路径没有遍历大于  $k$  的中间顶点。

**基础:**

基础是  $k = 0$  的情况, 有如下表达式:

$$N_{jlt}^{(0)} = \begin{cases} 1 & i = j, l = 0 \\ 0 & i \neq j, l = 0 \\ 0 & l \geq 1 \end{cases}$$

**归纳:**

假设在从  $i$  到  $j$  的路径中经过比  $k$  大的中间状态。有两种可能的情形需要考虑:

1. 这条路径根本不经过  $k$ 。在这种情况下, 路径的标记属于  $N_{jlt}^{(k-1)}$  的字符串个数。
2. 路径经过  $k$  至少一次。在这种情况下,  $i \rightarrow k \rightarrow j$  需要经过比  $k$  小的顶点从  $i$  到状态  $k$ , 最后一段不经过  $k$  而从  $k$  到  $j$ , 所有中间路径都不经过  $k$  而从  $k$  到自身。这部分字符串的个数可表示为:

$$\sum_{l_1+l_2=l} (N_{i,k,l_1}^{(k-1)} N_{k,k,l_2}^{(k-1)} \dots N_{k,j,n}^{(k-1)})$$

其中  $l_i$  满足  $\sum l_i = l$  ( $n \geq 2$ )。

因此结合前两种情况有表达式:

$$N_{jlt}^{(k)} = N_{jlt}^{(k-1)} + \sum_{l_1+l_2=l} N_{i,k,l_1}^{(k-1)} N_{k,k,l_2}^{(k-1)} \dots N_{k,j,n}^{(k-1)}$$

**结论:**

对于 DFA  $A$  所接受的长度为  $n$  的串的个数可以表示为:

$$\sum_j N_{ij^n}^{(s)}$$

其中,  $s$  表示 DFA 的总状态数,  $i$  为起始状态,  $j$  为终态的接收状态。

### 3.3.1

1. 国际号码的电话格式如下：**国际冠码 + 国际电话区号 + 电话号码**

- **国际冠码**: 不同国家有不同的国际冠码（如中国大陆是“00”），拨打国际电话的时候要根据拨出地区确定国际冠码，但可以统一用“+”表示；
- **国际电话区号**: 每个国家分配的一个代码，如中国大陆为“86”；

2. 以中国大陆为例的国内电话号码格式如下：**长途冠码 + 省市区号 + 电话号码**

- **长途冠码**: 在国内拨打长途需加拨长途冠码“0”；
- **省市区号**: 不同省、直辖市、大型城市分配的代号，比如北京市为“10”；

总的来说，电话号码的形式十分多样。从号码的长度来看，最短的是7位的加拿大等国家，最长的是11位的中国等国家；号码的总长度大概在7位到16位之间。一般来说，电话号码可以是连续的数字，也可能被“-”分割成几个为单位的多个字段。

由于号码的形式十分多样，因此我希望表达式能尽可能识别更多的电话号码，这就不可能避免的识别到一些非电话号码的数字序列。综合上，给出的UNIX风格的表达式如下：

正则表达式: \+?([0-9]( |-)?){6,15}[0-9]