Slide05 必做题

Exercise 3.2.1

- c) 给出所有正规表达式 R(?), 并尽可能简化之.
- d) 给出该自动机的语言的一个正规表达式。

参考解答:

本课程较侧重原理,技术方面不够细致,因此对于"最简"的正规表达式没有作明确的规定,也没有类似于命题演算中有关"范式"的讨论. 一般的做法是应用有关定律(见第 3.4 节),还可以自己总结出一些规律,比如一个表达式的语言 R 是另一个表达式 S 所代表语言的一个子集,则对于 R+S 就可以消去 R,例如 $\epsilon+1^*$ 可以简化为 1^* . 再如,在已做过的习题中出现的公式,例如 Exercise 3.4.1(g),我们可以验证 $(\epsilon+R)^*=R^*$,因此 $(\epsilon+1)^*$ 可以简化为 1^* .

以下是一种可能的结果:

c)
$$R_{11}^{(2)} = 1*+1*0 (\varepsilon+11*0)*11* = 1*+1*0(11*0)*11*$$
 $R_{12}^{(2)} = 1*0+1*0 (\varepsilon+11*0)* (\varepsilon+11*0) = 1*0(11*0)*$
 $R_{13}^{(2)} = \phi+1*0 (\varepsilon+11*0)*0 = 1*0(11*0)*0$
 $R_{21}^{(2)} = 11* + (\varepsilon+11*0) (\varepsilon+11*0)*11* = (11*0)*11*$
 $R_{22}^{(2)} = \varepsilon+11*0 + (\varepsilon+11*0) (\varepsilon+11*0)* (\varepsilon+11*0) = (11*0)*$
 $R_{23}^{(2)} = 0 + (\varepsilon+11*0) (\varepsilon+11*0)*0 = (11*0)*0$
 $R_{31}^{(2)} = \phi+1 (\varepsilon+11*0)*11* = 1(11*0)*11*$
 $R_{32}^{(2)} = 1+1 (\varepsilon+11*0)* (\varepsilon+11*0) = 1(11*0)*$
 $R_{33}^{(2)} = \varepsilon+0+1 (\varepsilon+11*0)*0 = \varepsilon+0+1(11*0)*0$

d) 该自动机的语言的一个正规表达式药

$$R_{13}^{(3)} = R_{13}^{(3)} = R_{13}^{(2)} + R_{13}^{(2)} (R_{33}^{(2)})^* R_{33}^{(2)}$$

$$= 1*0(11*0)*0 + 1*0(11*0)*0 (\varepsilon + 0 + 1(11*0)*0)^* (\varepsilon + 0 + 1(11*0)*0)$$

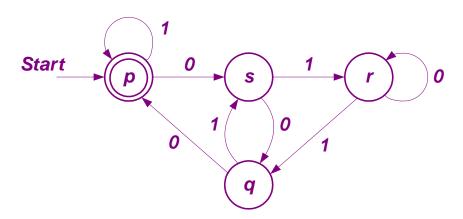
$$= 1*0(11*0)*0 (0 + 1(11*0)*0)^*$$

Exercise 3.2.3 使用状态消去技术,将如下 DFA 转化为一个正规表达式.

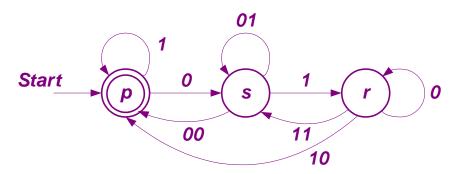
参考解答:

状态消去的次序不同,结果形式上可能有所不同,但相互之间是等价的.以下是一个解法:

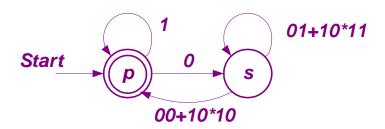
原状态图:



消去状态 q:



消去状态 r:



消去状态 S:



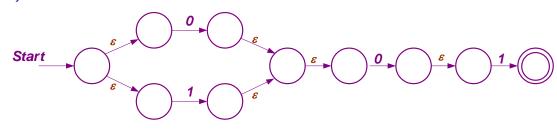
结果正规表达式可以为: (1+0(01+10*11)*(00+10*10))*

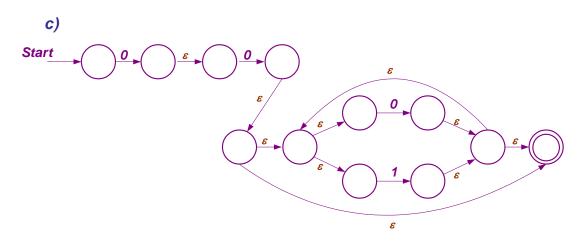
Exercise 3.2.4 将下列正规表达式转化为带 ε -转移的 NFA.

- b) (0+1)01
- c) 00(0+1)*

参考解答: 若严格按照所介绍的算法构造, 则结果如下:

b)





Slide05 思考题

!Exercise 3.2.6

参考解答:

- (a)、(b):可从"课程文件"中下载网页文件,从中找到参考解答
- (c) L(A)中的每一个字符串的所有前缀构成的语言。
- (d) L(A)中的每一个字符串的所有子串构成的语言。