Slide03 必做题

Exercise 3.1.1 写出下列语言的正规表达式:

- b) 从右端数第 10 个位置是 1 的所有 0, 1 字符串的集合.
- c) 最多包含两个相继的 1 的所有 0, 1 字符串的集合.

参考解答:

- b) (0+1)* 1 (0+1) (0+1) (0+1) (0+1) (0+1) (0+1) (0+1) (0+1) 或 (0+1)* 1 (0+1)⁹
- c) 对不包含相继的 1的所有 0, 1 字符串的集合,正规表达式可以为:

$$(\epsilon + 1) (0+01) *;$$

包含一对相继的 1, 正规表达式可以为:

所以,结果正规表达式可以为:

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

Exercise 3.1.2 写出下列语言的正规表达式:

b) 0 的个数能够被 5 整除的所有 0, 1 字符串的集合.

参考解答:

正规表达式可以为:

!! Exercise 3.1.3(a)

参考解答:

0* (11*000*) *1*0* 或改写为 0* (1*000*) *1*0*

(设计思路容易想出来)

*!Exercise 3.1.5

参考解答:从"课程文件"中下载网页文件,从中找到参考解答

Exercise 3.4.1 验证下列包含正规表达式的等式

- c) (RS) T = R(ST)
- g) $(\varepsilon + R)^* = R^*$.

参考解答:

c) 将两个表达式具体化,将 R 替换为 a, 将 S 替换为 b. (RS)T 具体化为 (ab)a, R(ST)具体化为 a(ba), 而 L((ab)a)=L(a(ba))={abc}, 所以原等式成立;

q) 将两个表达式具体化,将 R 替换为 a.

 $(\varepsilon+R)$ *具体化为 $(\varepsilon+a)$ *, R*具体化为 a*, 而 $L((\varepsilon+a)*)=L(a*)=\{\varepsilon,a,aa,aaa,...\}$, (注: 若严格证明 $L((\varepsilon+a)*)=L(a*)$, 可以在归纳证明: 对任意 k>=0, $\{\varepsilon,a\}^k=\{a\}^k$ 的基础上进行),所以原等式成立;

Exercise 3.4.2 证明或否证下列关于正规表达式的命题

- b) (RS+R)*R = R(SR+R)*
- d) (R+S)*S = (R*S)*.

参考解答:

b) 将两个表达式具体化,将 R 替换为 a, 将 S 替换为 b. (RS+R)*R 具体化为(ab+a)*a, R (SR+R)*具体化为 a(ba+a)*, 可以证明 L((ab+a)*a)=L(a(ba+a)*)

(注: 同上, 可以先归纳证明:

对任意 k>=0, $\{ab, a\}^k\{a\}=\{a\}\{ba, a\}^k$,而由连接运算对①运算的分配律,可知 $L((ab+a)^*a)=\cup_{k=0,1,2,...}(\{ab, a\}^k\{a\}), L(a(ba+a)^*)=\cup_{k=0,1,2,...}(\{a\}\{ba, a\}^k),$ 由此证得 $L((ab+a)^*a)=L(a(ba+a)^*)$),

所以原等式成立:

d) 将两个表达式具体化,将 R 替换为 a,将 S 替换为 b. (R+S)*S 具体化为(a+b)*b,(R*S)*具体化为(a*b)*,由于 $\varepsilon \in L((a*b)*)$,而 $\varepsilon \notin L((a*b)*)$,所以原等式不成立.

Slide03 思考题

!! Exercise 3.1.3(b)

参考解答:

(01+10)*

(设计思路:可以从满足条件的 0, 1 串,如 ϵ , 01, 10, ..., 归纳生成所有长度为 2k 的串,从归纳构造过程可联想到这个结果。) 若严格证明的话,需要从两个方面进行归纳证明:一方面,归纳于满足条件的串的长度,证明这些串属于 $(01+10)^*$ 定义的语言;另一方面,归纳于 $(01+10)^*=(01+10)^0\cup(01+10)^1\cup(01+10)^2\cup...\cup(01+10)^k\cup...$ 中的 k, 证明 $L((01+10)^*)$ 中串都满足题目中的条件。