

## 第 4 次作业 正则语言的性质 2——参考答案

习题 1: 试用 Myhill-Nerode 定理, 证明语言  $L = \{xwx^T \mid x, w \in \Sigma^+\}$  是正则语言。

方法一: 运用 MN 定理

语言  $L$  是正则语言, 因为它具有有穷指数, 证明如下:

1) 当  $x$  的长度小于 3 时, 有 7 个等价类:

$[\epsilon]$ :  $x = \epsilon$

$[0]$ :  $x = 0$

$[1]$ :  $x = 1$

$[0x]$ :  $x = 00$  或  $x = 01$

$[1x]$ :  $x = 10$  或  $x = 11$

2) 当  $x$  的长度  $\geq 3$  时, 有 4 个等价类:

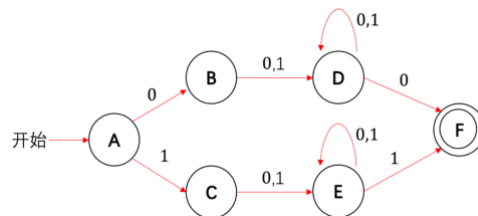
$[1x]$ :  $x = \{ |x| \geq 3 \text{ \&\& 首字母为 } 1 \}$

$[0x]$ :  $x = \{ |x| \geq 3 \text{ \&\& 首字母为 } 0 \}$

3) 上述 7 个等价类两两相交均为空集, 7 个等价类的并为  $\Sigma^*$ , 所以语言  $L$  的指数为 7。根据 MH 定理, 该语言一定是正则语言。

方法二: 非 MN 定理

存在 NFA  $M$  (见下图) 识别该语言  $L$ , 所以语言  $L$  是正则语言。



习题 2: 试用 Myhill-Nerode 定理, 证明语言  $L = \{x \mid x \text{ 中 } 0 \text{ 的个数不等于 } 1 \text{ 的个数}, x \in (0, 1)^*\}$  不是正则语言。

我们给出  $R_L$  的等价划分:

$[n]$ : 字符串中 0 的个数减去 1 的个数等于  $n$

首先我们证明这是一个划分:

对于任何一个字符串 $x$ ,  $x$ 可以数出0的个数和1的个数, 相减必然等于某个整数。并且这个整数只有一个。所以这是一个划分。

下面我们来证明 $x, y \in [n], \forall z \in L, xR_L y$ :

对于 $x, y \in [n], \forall z \in L, xz, yz$ 的0的个数和1的个数的差值是相同的, 要么都是0, 要么都不是0, 因此,  $xz, yz$ 要么都不属于 $L$ , 要么都属于 $L$ 。

下面证明 $\forall x \in [n_1], \forall y \in [n_2] (n_1 \neq n_2), xR_L y$ 恒不成立:

对于 $\forall x \in [n_1], \forall y \in [n_2] (n_1 \neq n_2)$ , 找到 $z \in [-n_1]$ , 那么 $xz \in [0], yz \in [n_2 - n_1]$ , 因为 $n_2 \neq n_1$ , 所以 $n_2 - n_1 \neq 0$ , 所以 $xz \notin L, yz \in L$ 。

由上述证明可知, 我们给出的是 $R_L$ 所确定的等价划分, 因此 $R_L$ 具有无穷指数,  $L$ 不是正则语言。

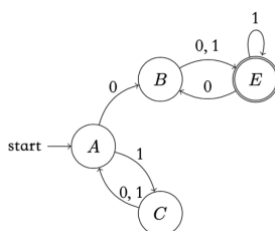
【注】: 本题的参考答案摘自于李润中同学的作业。

#### 习题 4: 教材 p100 5.6

通过等价状态计算, 当表格内容不再改变时为以下情况:

A					
X	B				
X	X	C			
X	-	X	D		
X	X	X	X	E	
X	X	X	X	-	F

所以合并 BD 和 EF 状态。极小状态 DFA 如下图所示:



#### 习题 3: 教材 p100 5.7

第 1 小题:  $L = \{ 0^i 1^j \mid i, j \geq 1 \}$

根据  $R_L$  的定义,  $R_L$  的等价类完全是由语言  $L$  来确定的, 所以, 需要根据  $L$  的结构特征来寻找  $R_L$  的等价类。

语言  $L$  具有明显特征: 只有一个 1。

所以,  $R_L$  可将  $\Sigma^*$  划分成 3 个等价类:

$[0] = \{x \mid x \text{ 包含 } 0 \text{ 个 } 1\} \cup \{\epsilon\}$

$[1] = \{x \mid x \text{ 包含 } 1 \text{ 个 } 1\}$

$[2] = \{x \mid x \text{ 包含多个 } 1\}$

第 2 小题:  $L = \{ 0^n 1^n \mid n \geq 1 \}$

问题: 可以直接使用习题 2 的证明过程吗?

根据  $R_L$  的定义,  $R_L$  的等价类完全是由语言  $L$  来确定的, 所以, 需要根据  $L$  的结构特征来寻找  $R_L$  的等价类。

语言  $L$  具有两个特征: (1) 0 的个数和 1 的个数相等; (2) 0 在前, 1 在后;

因为  $01 \in L$ ,  $001 \notin L$ , 所以, 0 和 00 不在同一个等价类。由此启发, 不同个数的 0 属于不同的等价类:

$[\varepsilon]$ :  $\varepsilon$  所在的等价类;

$[1]$ : 0 所在的等价类;

$[2]$ : 00 所在的等价类;

$[3]$ : 000 所在的等价类;

.....

$[n]$ :  $0^n$  所在的等价类;

$[0] = \{0^h 1^h | h \geq 1, m \geq 1\}$

$[01] = \{0^h 1^m | h = m + 1, h \geq 1, m \geq 1\}$

$[02] = \{0^h 1^m | h = m + 3, h \geq 1, m \geq 1\}$

...

$[0n] = \{0^h 1^m | h = m + n, h \geq 1, m \geq 1\}$

...

$[10] = \{0^n 1^m | m \geq n + 1, m \geq 1\} \cup \{x | x \text{ 中含有子串 } 10\}$

显然, 这样的等价类有无限多个, 即  $R_L$  的指数是无穷的。因此,  $L$  不是正则语言。