

1. $\Sigma = \{0,1\}$, 根据要求写出正则表达式

(a) $L = \{w | w \in \Sigma^*, w \text{ 第一个符号与最后一个符号不相同} \}$

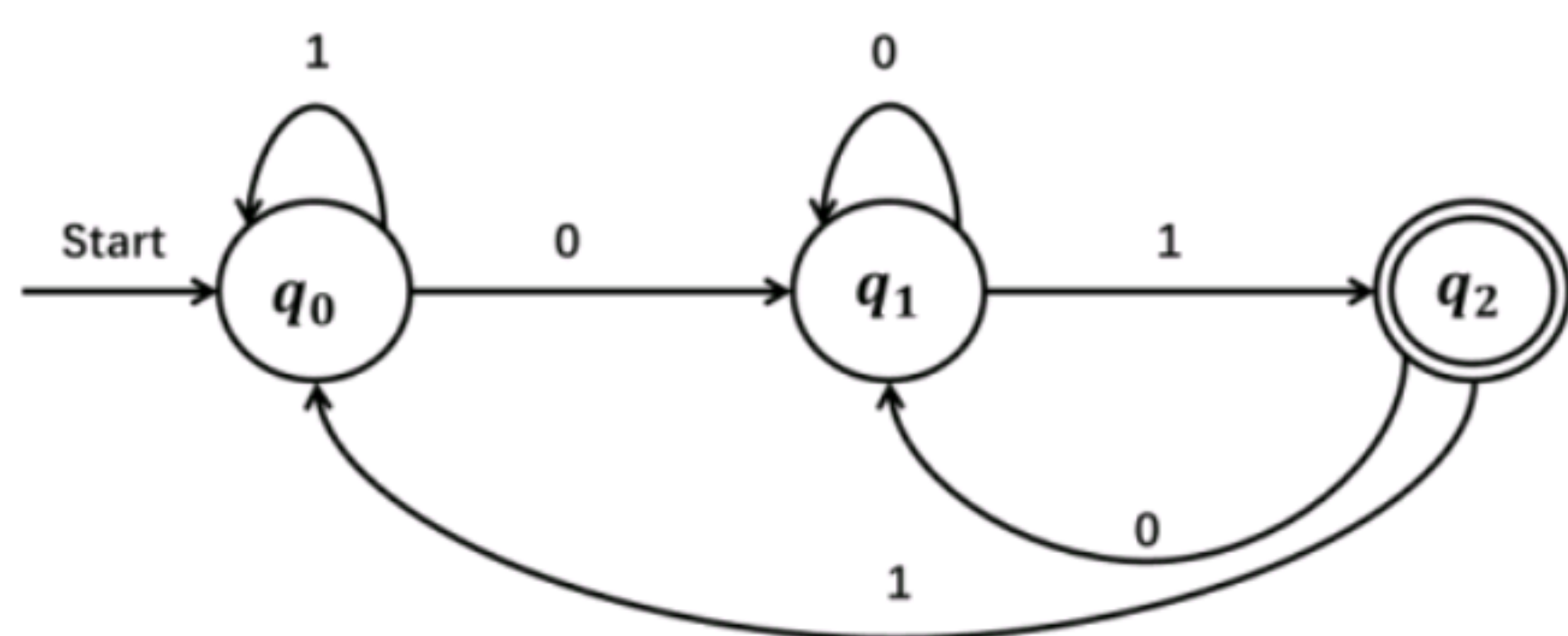
(b) $L = \{w | w \in \Sigma^*, w \text{ 开头和结尾都不超过两个 } 1 \}$

解:

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

$$(b) (10+0)(0+1)^*(01+0) + \varepsilon + 0 + 1 + 10 + 01 + 101$$

2. 将下图所示的 DFA 用递归构造法造出等价的正则表达式。



解: 设 $R_{ij}^k = \{x | \hat{s}(i, x) = j, x \text{ 经过的状态除两端外都不超过 } k \text{ (用 } k \text{ 表示状态 } q_k)\}$

则与本题 DFA 等价的正则表达式为: R_{02}^2

计算 R_{ij}^k :

R_{ij}^k	R_{00}^{-1}	R_{01}^{-1}	R_{02}^{-1}	R_{10}^{-1}	R_{11}^{-1}	R_{12}^{-1}	R_{20}^{-1}	R_{21}^{-1}	R_{22}^{-1}
$k=-1$	$\varepsilon + 1$	0	\emptyset	\emptyset	$\varepsilon + 0$	1	1	0	ε

$$\text{计算 } R_{ij}^0 = R_{ij}^{-1} + R_{i0}^{-1} (R_{00}^{-1})^* R_{0j}^{-1}$$

R_{ij}^k	R_{00}^0	R_{01}^0	R_{02}^0	R_{10}^0	R_{11}^0	R_{12}^0	R_{20}^0	R_{21}^0	R_{22}^0
$k=0$	1^*	1^*0	\emptyset	\emptyset	$\varepsilon+0$	1	1^+	1^*0	ε

计算 $R_{ij}^1 = R_{ij}^0 + R_{i1}^0 (R_{11}^0)^* R_{1j}^0$

R_{ij}^k	R_{02}^1	R_{22}^1
$k=1$	1^*0^+1	$\varepsilon+1^*0^+1$

计算 $R_{02}^2 = R_{02}^1 + R_{02}^1 (R_{22}^1)^* R_{22}^1$

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

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

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

3. 证明 $L = \{a^c b^n c^{n-c} \mid n \geq c \geq 0, c \text{ 为常数}\}$ 不是正则语言。

解: 假设 L 是正则的, 那么, 存在 $N \in \mathbb{Z}^+$, 对

$\forall w \in L, |w| \geq N$, 满足泵引理

从 L 中取 $w = a^c b^N c^{N-c}$, $|w| = 2N \geq N$

由泵引理, w 可被分为 $w = xyz$, 且 $|xy| \leq N$,

$y \neq \varepsilon$, 那么, y 只可能有 2 种情况

① $y = b^m$ ($0 < m \leq N$), 则 $xy^2z = a^c b^{N+m} c^{N-c} \notin L$

② $y = a^m b^N$ ($0 < m \leq c$), 则 $xy^2z = a^c b^N a^m b^N c^{N-c} \notin L$

\therefore 无论 y 为何种情况, xy^2z 都不可能都在 L 中, 与泵引理矛盾, 所以假设不成立, L 不是正则语言