

1.  $\Sigma = \{0,1\}$ , 根据要求写出正则表达式

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

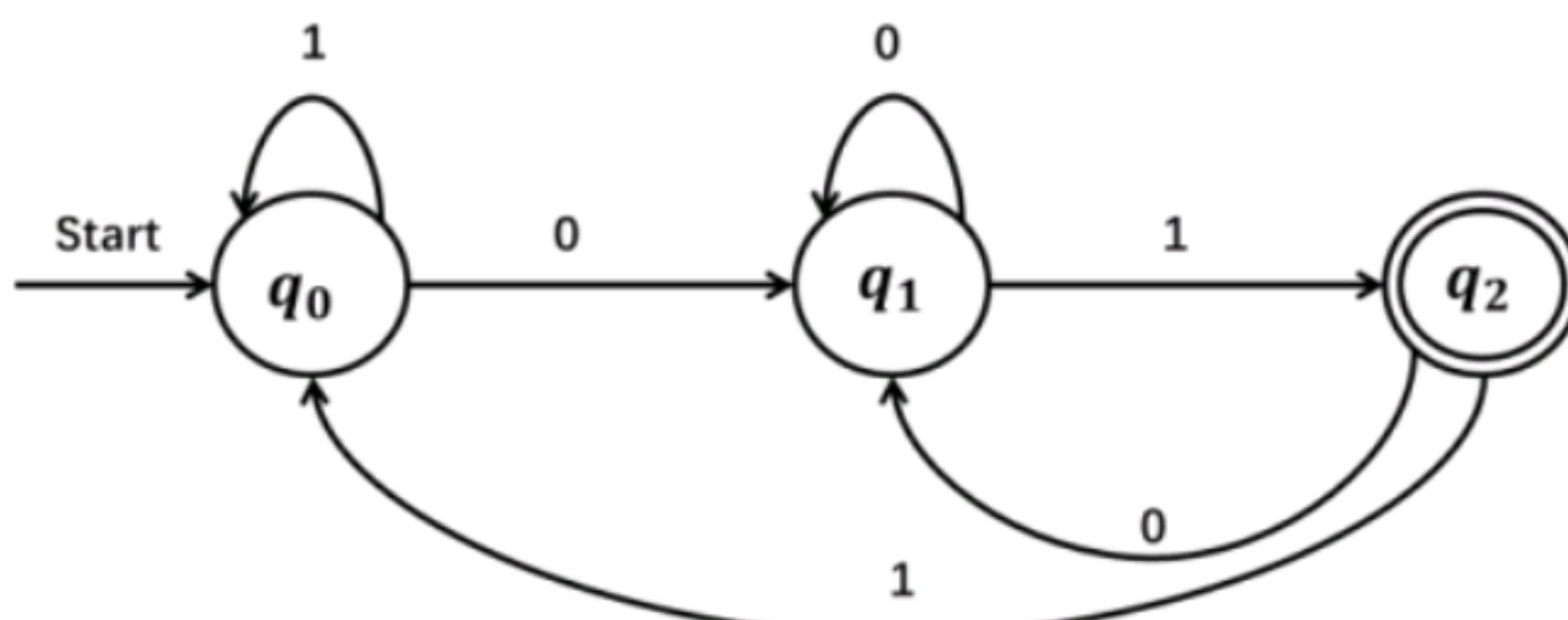
(b)  $L = \{w | w \in \Sigma^*, w \text{开头和结尾都不超过两个 } 1\}$

解:

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

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

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  $R_{ij}^k = \{x | \hat{S}(i, x) = j, x \text{ 经过的状态除 } q_k \text{ 外都} \leq k\}$   
不超过  $k$  (用  $q_k$  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  $R_{ij}^k$ :

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

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

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

计算  $R'_{ij} = R_{ij}^0 + R_{ii}^0 (R_{11}^0)^* R_{ij}^0$

$R'_{ij}$	$R'_{02}$	$R'_{22}$
$k=1$	$I^{*0^+} I$	$\varepsilon + I^{*0^+} I$

计算  $R''_{02} = R'_{02} + R'_{02} (R'_{22})^* R'_{22}$

$$\begin{aligned}
 &= I^{*0^+} I + I^{*0^+} I (\varepsilon + I^{*0^+} I)^+ \\
 &= I^{*0^+} I + (I^{*0^+} I)^+ \\
 &= (I^{*0^+} I)^+
 \end{aligned}$$

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  $N \in \mathbb{Z}^+$ ，时  
 $\forall w \in L, |w| \geq N$ ，满足泵引理

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

由泵引理， $w$  可被分为  $w = xyz$ , 且  $|xy| \leq N$ ,  
 $y \neq \epsilon$ , 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  $xy^2z = a^c b^n a^m b^n c^{n-c} \notin L$

∴无论  $y$  为任何种情况,  $x^2y^2z$  都不可能在  $L$  中, 与泵引理矛盾, 所以假设不成立,  $L$  不是正则语言