

第二次课后作业参考答案

储超群 张明阳 齐冀

March 19, 2018

必做题

1 Ex.2.2.2

证明:

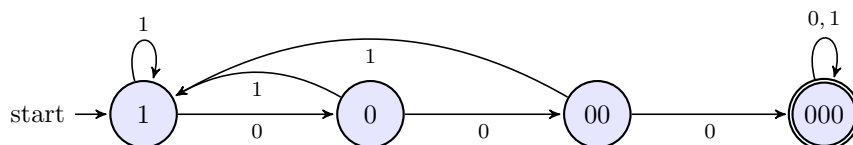
若 $|y| = 0$, 即 $y = \varepsilon$, 则 $\hat{\delta}(q, xy) = \hat{\delta}(q, x)$, 根据 $\hat{\delta}(q, \varepsilon) = q$, $\hat{\delta}(q, x) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), \varepsilon) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), y)$ 。

若 $|y| = k$ 时成立, 则当 $|y| = k+1$ 时, 可以将 y 表示成 $y = za$, 其中 a 是 y 的结尾符号。 $\hat{\delta}(q, xy) = \hat{\delta}(q, xza)$, 根据式(2-1): $\hat{\delta}(q, w) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), a)$, $\hat{\delta}(q, xza) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, xz), a)$, 根据假设: $\hat{\delta}(q, xz) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), z)$, $\hat{\delta}(\hat{\delta}(q, xz), a) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), z), a) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), za) = \hat{\delta}(\hat{\delta}(q, x), y)$ 。

2 Ex.2.2.4(b)

所有带3个连续的0 (不必在结尾) 的串的集合。

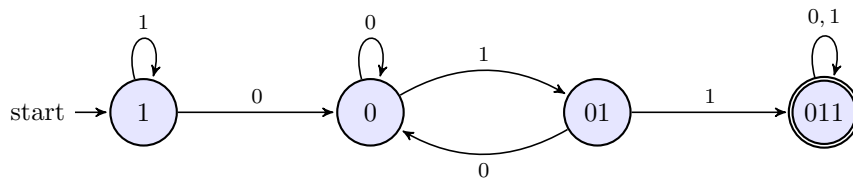
解答:



3 Ex.2.2.4(c)

带011子串的串的集合。

解答:



根据011串的识别过程划分, 将每一步设置成一个状态。

4 Ex.2.2.5(a)

所有任何5个连续符号都至少包含2个0的串的集合。

解答: 两种思路:

1. 第一种是连续5个符号的组合共 $2^5 = 32$ 个, 因此可以最多构建32个状态求解;

2. 第二种是考虑等价条件, 即任何连续5个符号中最多3个1, 因此不满足条件的模式(pattern)有: $x1111y, x10111y; x11011y; x11101y$; 一旦串中出现了这些模式, 则该串不可接受。则根据该思路构造DAF 如下

$$M = (Q, \Sigma, \delta, s_0, F)$$

其中:

- $Q = \{x_1x_2 \cdots x_i \mid 0 \leq i \leq 5, x_i \in \Sigma\} \cup \{\emptyset\}$
 - $\Sigma = \{0, 1\}$
 - $s_0 = \epsilon \in Q$
 - $F = \{x_ix_{i+1} \cdots x_j \mid i \leq j, x_1 + x_{i+1} + \cdots + x_j \leq j - i - 1\} \subseteq Q$
 - $\forall s = x_ix_{i+1} \cdots x_j \in Q$, 长度记为 $|s| = j - i + 1$, 和记为, $sum = x_i + x_{i+1} + \cdots + x_j$, 则
- $$\delta(x_ix_{i+1} \cdots x_j, y) = \begin{cases} x_ix_{i+1} \cdots x_jy & \text{if } (|s| \leq 3) \vee (|s| = 4, sum \leq 2) \\ x_{i+1} \cdots x_jy & \text{if } (|s| = 5) \wedge ((sum = 3 \wedge x_i = y_i) \vee sum \leq 2) \\ \emptyset & \text{if } (|s| = 4) \wedge (sum = 4 \vee (sum = 3 \wedge y = 1)) \\ & \vee (|s| = 5 \wedge (sum \geq 4 \vee (sum = 3 \wedge x_i \neq y_i))) \end{cases}$$

5 Ex.2.2.5(b)

所有倒数第10个符号是1的串的集合。

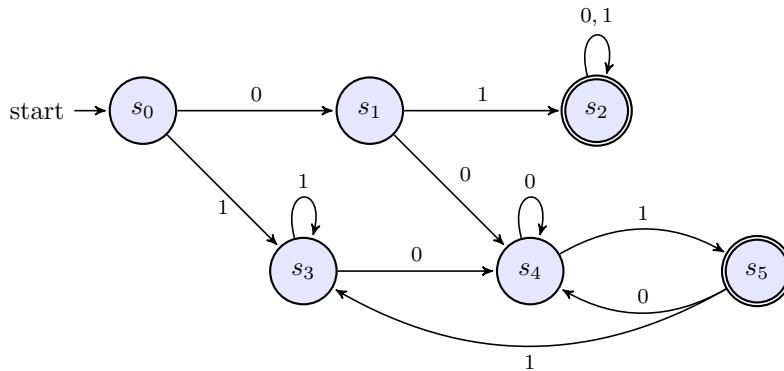
解答: 类似Ex.2.2.5(a), 两种思路:

1. 第一种是最后10个符号的组合共 $2^{10} = 1024$ 个, 因此可以构建1024个状态求解;
2. 第二种是考虑等价条件。

6 Ex.2.2.5(c)

以01开头或结尾 (含同时) 的串的集合。

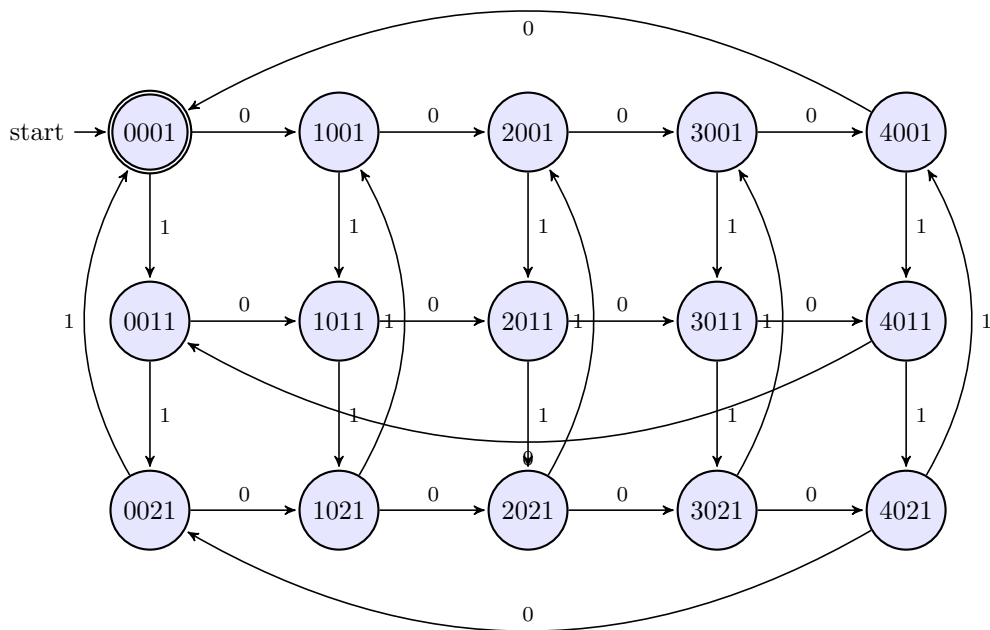
解答:



7 Ex.2.2.5(d)

0的个数被5整除, 1的个数被3整除的串的集合。

解答:



根据0除以5的模和1除以3的模来划分，将每一种结果设置成一个状态。

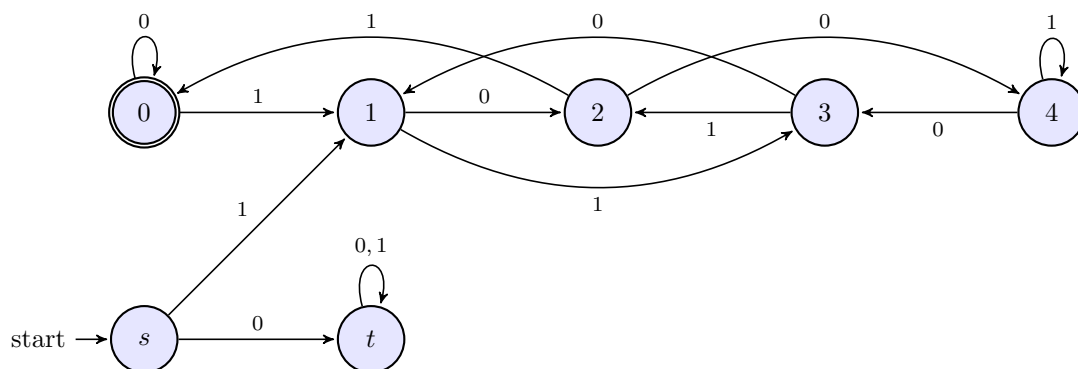
思考题

8 Ex.2.2.6

8.1 a)

所有以1开头，当解释成二进制整数时是5的倍数的串的集合。

解答：

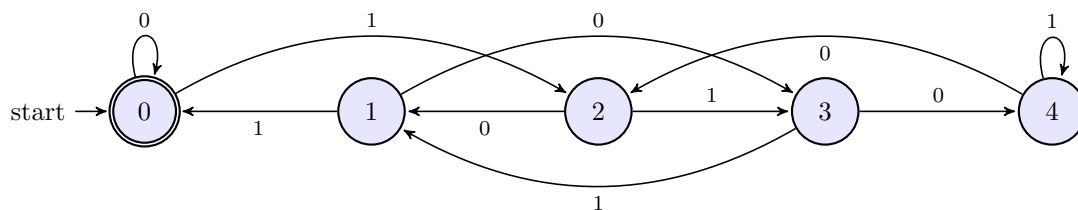


任意一个二进制数除以5的余数只有0, 1, 2, 3和4五种情况，分别对应图中上排的五种状态。状态之间的迁移是固定的，如：任何一个除以5余3的数，接一个0（变二倍）后一定余1。

8.2 b)

所有倒过来解释成二进制整数时被5整除的串的集合。

解答：



将表示被5整除的二进制数的DFA的所有变迁都反向。

9 Ex.2.2.10

	0	1
→A	A	B
*B	B	A

解答：

非形式化描述所接受的语言：所有1的个数是奇数的串的集合。

证明：

当输入串为1时，接受该串。

假设当输入串中1的个数是 $2k + 1$ 时接受，即处于B状态。当输入0后1的个数没有改变，且依然处于B状态，被接受；当输入1后1的个数变为 $2(k + 1)$ ，进入A状态。在A状态输入0同样不改变1的个数和所处的状态，输入1后1的个数变为 $2(k + 1) + 1$ ，进入B状态，被接受。

10 Ex.2.2.10

$L = \{w | w \text{ 中 } 0, 1 \text{ 数目的奇偶性相同}\}$ (PPT 65 页)， $\Sigma = \{0, 1\}$ 上的语言，证明 L 是正则语言。

证明： 略