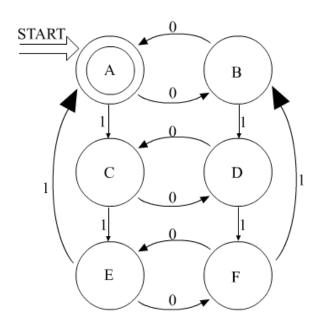
Homework 12

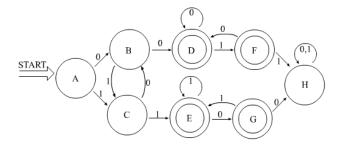
Sun Kai

5110309061

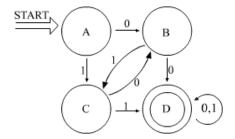
1. 如下图:



2. 对于题目有两种不同的理解。若自动机并不接受同时包含00和11的字符串,则自动机如下图:



如果自动机也接受同时包含 00 和 11 的字符串,则自动机如下图:



- 3. 对于 $M_1 = (Q_1, \Sigma_1, \delta_1, q_{0_1}, F_1)$, $M_2 = (Q_2, \Sigma_2, \delta_2, q_{0_2}, F_2)$,则令 $Q = Q_1 \cap Q_2 , \Sigma = \{(x,y) | x \in \Sigma_1, y \in \Sigma_2\} , \delta((x,y),z) = (\delta_1(x,z), \delta_2(y,z))$ $q_0 = (q_{0_1}, q_{0_2}) , F = \{(x,y) | x \in F_1, y \in F_2\}$ 则 $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ 可以接受的语言为 $L(M_1) \cap L(M_2)$
- 4. 要证 M 接受所有长度为奇数的由 0 组成的字符串,只须证明命题 P(n):"在输入的由 0 组成的字符串的长度为 2n 时, M 最终处于状态 A,长度为 2n+1时, M 最终处于状态 B "对于任意 n∈ N成立。
 - (1) 易见输入为є时 M 最终处于状态 A,输入为 0 时 M 最终处于状态 B。即 P(0)正确。
 - (2) 假设 n=k 时(k≥ 0), P(n)正确,即有"输入的由 0 组成的字符串长度为2k 时,M 最终处于状态 A,长度为2k+1 时,M 最终处于状态 B"成立,则 n=k+1 时,对于输入的由 0 组成的字符串,若其长度为2(k+1),则 ::自动机 M 处理完前2k+1 个字符后,处于状态 B

 ∇ ∵δ(B, 0) = A

∴最终处于状态 A

若其长度为 2(k+1)+1,则

∵自动机 M 处理完前 2k+2 个字符后,处于状态 A

 $\nabla : \delta(A, 0) = B$

∴最终处于状态 B

由(1)(2)可证命题 P(n) 对于任意 n∈ N成立,从而命题得证。