

有限状态自动机

Finite State Automata

刘 铎

liuduo@bjtu.edu.cn

有限状态自动机

- （确定性）有限状态自动机（finite state automata，FSA）是一种计算模型，表示有限个状态以及在这些状态之间的转移行为，最终判断一系列行为是否符合“可接受”的要求
- 有限状态自动机指五元组 $M=(S, I, f, A, S_0)$ ，其中
 - S 是一个有限的状态集合
 - I 是一个有限的输入符号集合
 - f 表示状态的转换是从 $S \times I$ 到 S 的函数
 - 接受状态的非空集合 $A \subseteq S$
 - 初始状态 $S_0 \in S$

有限状态自动机

□例

- $M = (\{S_0, S_1\}, \{a, b\}, f, \{S_1\}, S_0)$ 构成一个有限状态自动机, 其中
- $f(S_0, a) = S_0, f(S_0, b) = S_1$
 $f(S_1, a) = S_1, f(S_1, b) = S_0$

□ M 可接受的语言 $L(M)$ 为包含奇数个 b 的 a - b 串

有限状态自动机

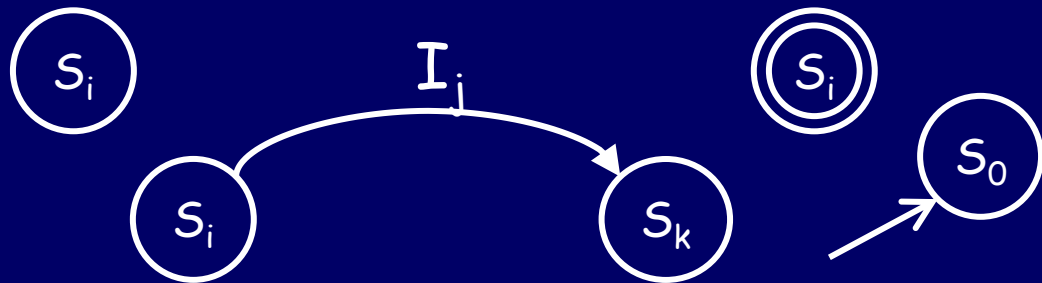
□ 例

- $M = (\{S_0, S_1\}, \{a, b\}, f, \{S_1\}, S_0)$ 构成一个有限状态自动机，其中
- $f(S_0, a) = S_0, f(S_0, b) = S_1$
 $f(S_1, a) = S_1, f(S_1, b) = S_0$

		f	
S	I	a	b
S_0		S_0	S_1
S_1		S_1	S_0

有限状态自动机

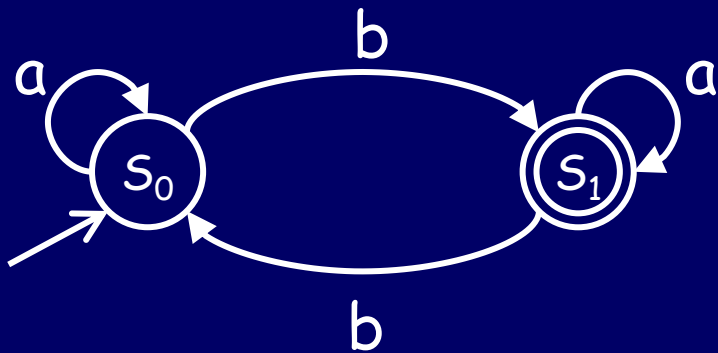
- 有限状态自动机的状态转移图是一个有向图
 - 顶点表示状态集合 S 中各个元素
 - 通过在有向边上标明输入符号表示 f
 - 例如图中表示 “ $S_k = f(S_i, I_j)$ ”
 - 接受状态用双圈表示
 - 使用一个箭头指向表示开始状态的顶点



有限状态自动机

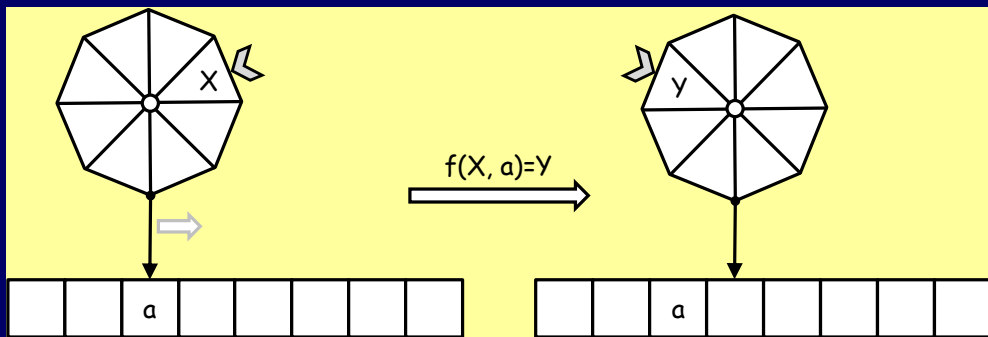
□ 例

- $M = (\{S_0, S_1\}, \{a, b\}, f, \{S_1\}, S_0)$ 构成一个有限状态自动机，其中
- $f(S_0, a) = S_0, f(S_0, b) = S_1$
 $f(S_1, a) = S_1, f(S_1, b) = S_0$



有限状态自动机

- 可以把有限状态自动机 $M=(S, I, f, A, S_0)$ 看作一台机器，读写头从最左端开始自左而右逐位读入 x ，然后由当前状态和当前读入的位，根据 f 得到下一个状态，读写头向右移动一位，直到读完 x 的所有位，最后判断最终状态是否属于可接受状态集合。如果最终状态属于可接受状态集合，则称 M 可接受 x 。



有限状态自动机

□ 可以给出一个形式化的定义：

□ 假设 $M=(S, I, f, A, S_0)$ 是一个有限状态自动机， $x = x_1x_2\dots x_n \in I^n$ 。定义

$$f^{(0)}(x) = S_0, f^{(k+1)}(x) = f(f^{(k)}(x), x_{k+1}),$$

其中 $0 \leq k \leq n-1$ ，如果 $f^{(|x|)}(x) \in A$ ，则称 x 可以被 M 接受。

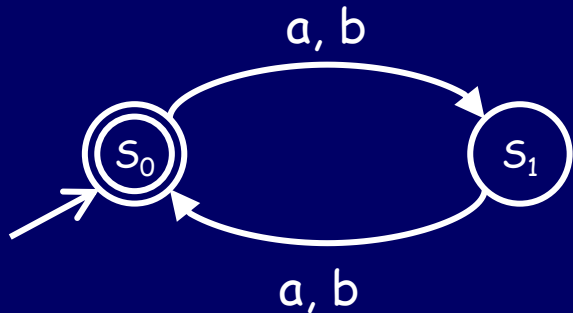
□ I 上所有可被 M 接受的串全体记作 $Ac(M)$ ，也称作 M 可接受的（定义的）语言，记作 $L(M)$

□ 从直观上讲， x 可以被 M 接受是指：在 M 的状态转换图中，从顶点 S_0 出发，存在一条到一个接受状态顶点的道路，途经的各条有向边上的符号之连接恰好是 x

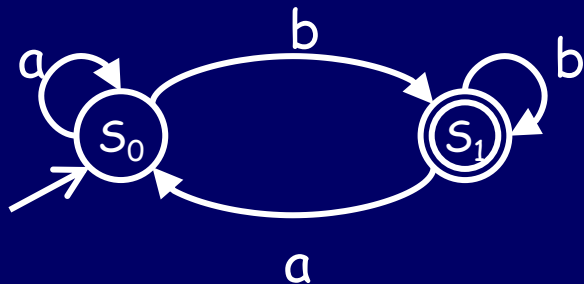
有限状态自动机

□ 例

- 接受所有偶数长度的串的有限状态自动机

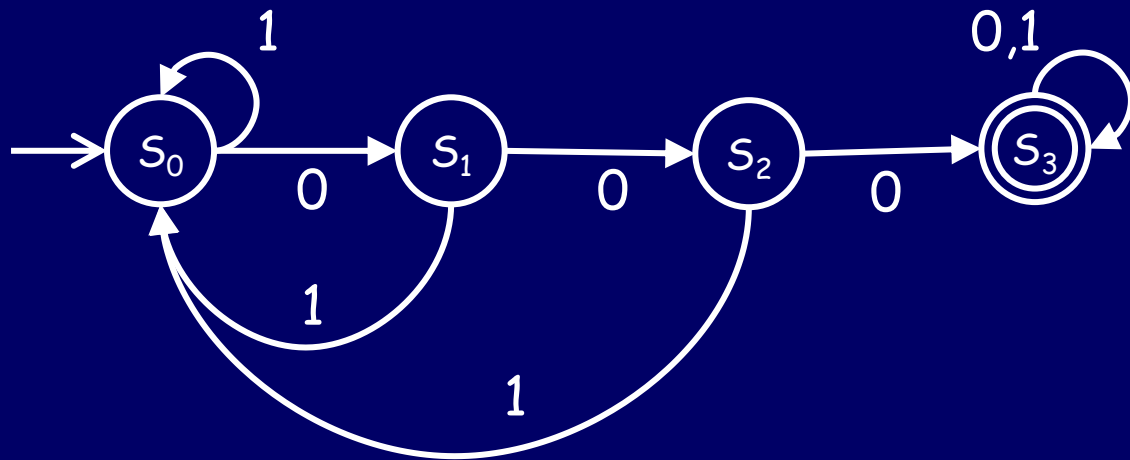


- 接受所有以“ b ”结尾的串的有限状态自动机



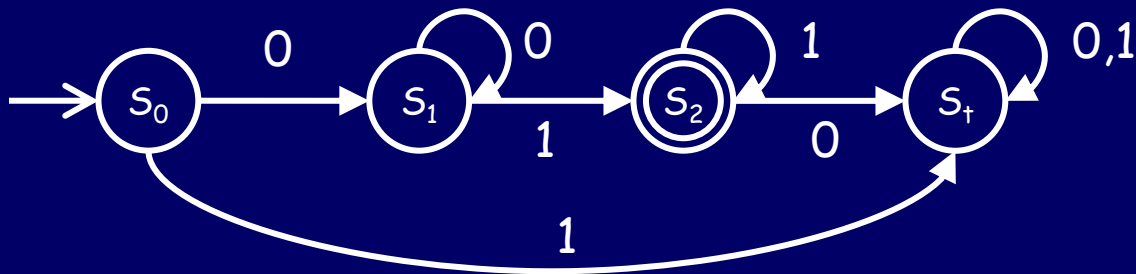
有限状态自动机

- 例 构造一个有限状态自动机 M ，它接受的语言为 $\{x000y \mid x, y \in \{0, 1\}^*\}$



有限状态自动机

- 例 构造一个有限状态自动机 M ,
它接受的语言为 $\{ 0^n 1^m \mid n, m \geq 1 \}$



有限状态自动机

□ 例

- 构造一个有限状态自动机，识别语言为 $\{ x \mid x \in \{0, 1\}^*, \text{且 } x \text{ 能被3整除} \}$

□ 解

- 假设 $x = b_1b_2\dots b_n$ ，读入 x 是
- 当 M 在读入 b_i 时，已经读入的各位形成的值 $y = b_1b_2\dots b_{i-1}$ （最初情况值为0），在读过 b_i 后，形成的值为 $2y+b_i$
- 于是 y 和 $2y+b_i$ 模3的余数之间存在如表所示关系

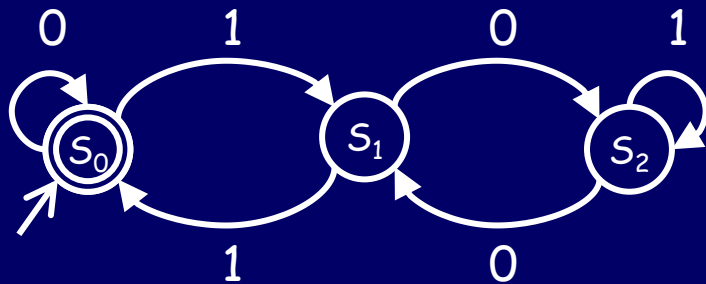
$y \bmod 3$	b_i	$2y+b_i \bmod 3$
0	0	0
0	1	1
1	0	2
1	1	0
2	0	1
2	1	2

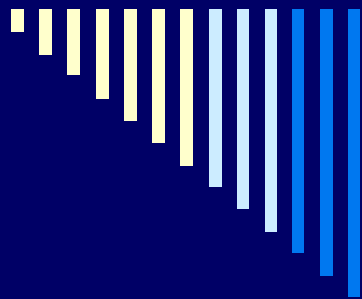
有限状态自动机

□ 例

- 构造一个有限状态自动机 M ，它接受的语言为 $\{x \mid x \in \{0, 1\}^*, \text{ 且当把 } x \text{ 看成二进制数时, } x \text{ 能被3整除}\}$

$y \bmod 3$	b_i	$2y + b_i \bmod 3$
0	0	0
0	1	1
1	0	2
1	1	0
2	0	1
2	1	2





E_{nd}