

第二章：词法分析



NFA与自动机的最小化

内容介绍

- 非确定有限自动机 (NFA) 的定义
- NFA到DFA的转换
- 自动机的最小化
- 自动机的化简

1.1 非确定有限自动机的定义

□ 非确定有限自动机 NFA 为一个 五元组 (Σ, S, S_0, f, Z) ，其中：

Σ 是一个有穷字母表，它的每个元素称为一个输入字符；

S 是状态的集合，它的每个元素称为一个状态；

$S_0 \subseteq S$ ，是非确定有限自动机的 **初始状态集**；

f 是一个从 $S \times (\Sigma \cup \{\varepsilon\})$ 到 S 的 **子集** 的映射，即 $S \times (\Sigma \cup \{\varepsilon\}) \rightarrow 2^S$

$Z \subseteq S$ ，是一个终止状态集，又称为接受状态集

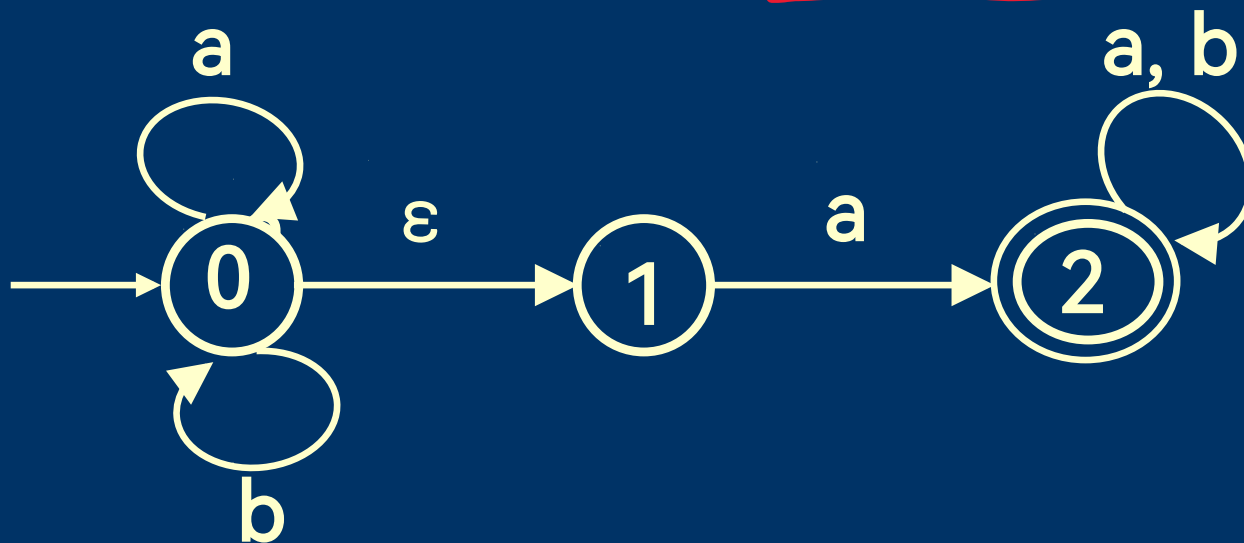
1.2 DFA和NFA的区别

□ 总结来看有3点区别

1. 一个状态的不同输出边可以标有相同符号
2. 允许有多个开始状态
3. 允许有空边

1.3 NFA的一些问题

- NFA所能接受的串与DFA的定义是相同的

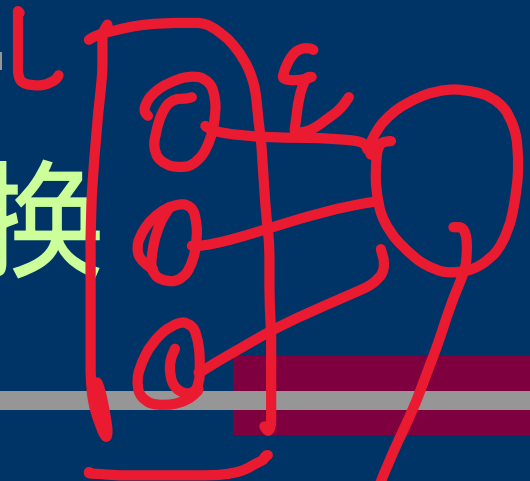


- 实现起来很困难

2.1 自动机等价

- 定义：设 A_1 和 A_2 是同一个字母表上的自动机，如果有 $L(A_1)=L(A_2)$ ，则称 A_1 和 A_2 等价
- 定理：对于每一个非确定自动机 A ，存在一个确定自动机 A' ，使得 $L(A)=L(A')$

2.2 NFA到DFA的转换



- 状态集 I 的 ϵ 闭包: 设 I 是 NFA M 状态集的子集, 定义 I 的 ϵ 闭包 ϵ -CLOSURE(I) 为:
1. 若 $q \in I$, 则 $q \in \epsilon$ -CLOSURE(I).
 2. 若 $q \in I$, 那么从 q 出发经任意条 ϵ 弧而能到达的任何状态 q' 都属于 ϵ -CLOSURE(I).

2.2 NFA到DFA的转换

□ 状态集I的a转换: 若 $I = \{S_1, \dots, S_m\}$ 是NFA的状态集的一个子集, $a \in \Sigma$, 则定义:

$$\underline{Ia} = \varepsilon\text{-CLOSURE}(J)$$

其中:

$$\underline{J} = f(S_1, a) \cup f(S_2, a) \dots \cup f(S_m, a)$$

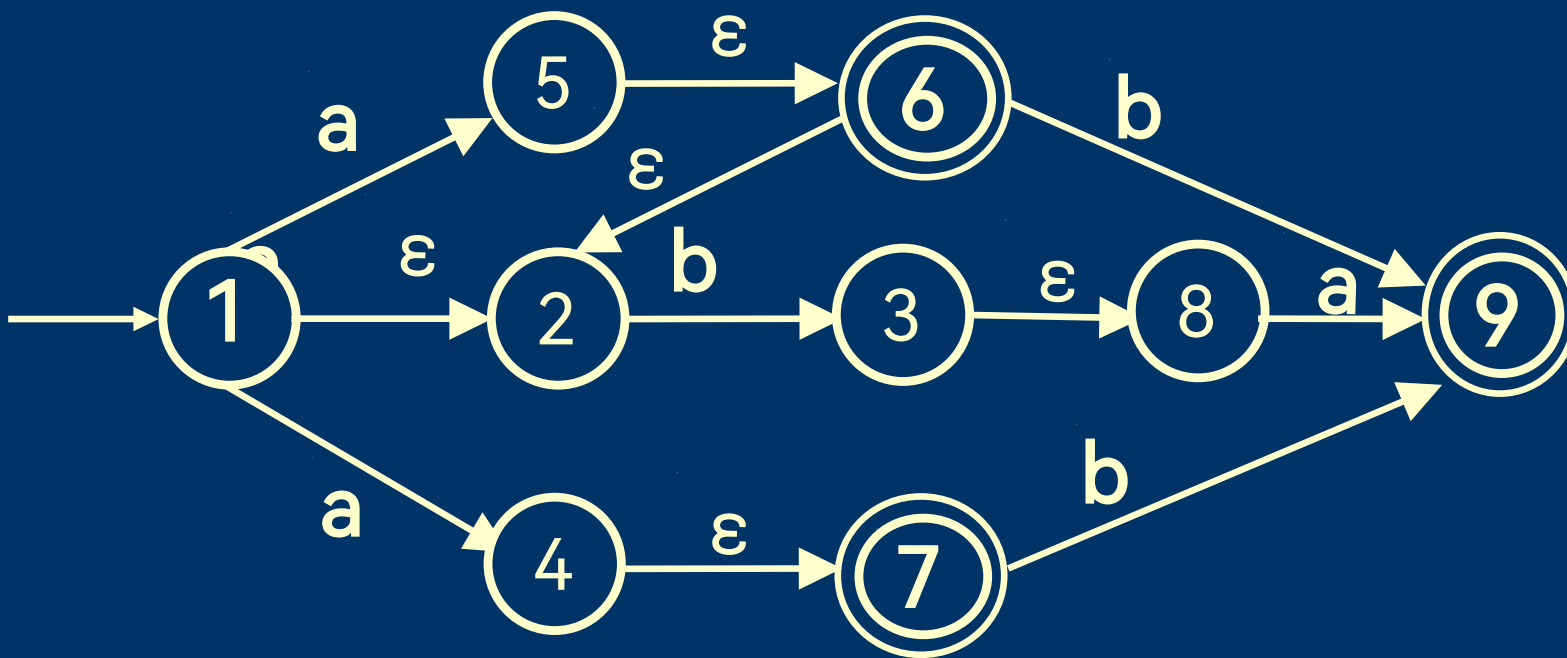
2.2 NFA到DFA的转换

□ 已知 A: NFA, 构造 A':DFA

1. 令A'的初始状态为 $I_0' = \varepsilon_CLOSURE(\{S_1, S_2, \dots, S_k\})$, 其中 $S_1 \dots S_k$ 是A的全部初始状态。
2. 若 $I = \{S_1, \dots, S_m\}$ 是A'的一个状态, $a \in \Sigma$, 则定义 $f'(I, a) = Ia$ 将 Ia 加入 S' , 重复该过程, 直到 S' 不产生新状态。
3. 若 $I' = \{S_1, \dots, S_n\}$ 是A'的一个状态, 且存在一个 S_i 是A的终止状态, 则令 I' 为A'的终止状态。

2.2 NFA到DFA的转换

例子:



2.2 NFA到DFA的转换

输入字 状态	a	b
+{1,2}	{2,4,5,6,7}	{3,8}
-{2,4,5,6,7}	{}	{3,8,9}
{3,8}	{9}	{}
-{3,8,9}	{9}	{}
-{9}	{}	{}

2.2 NFA到DFA的转换

□ 转化后的结果

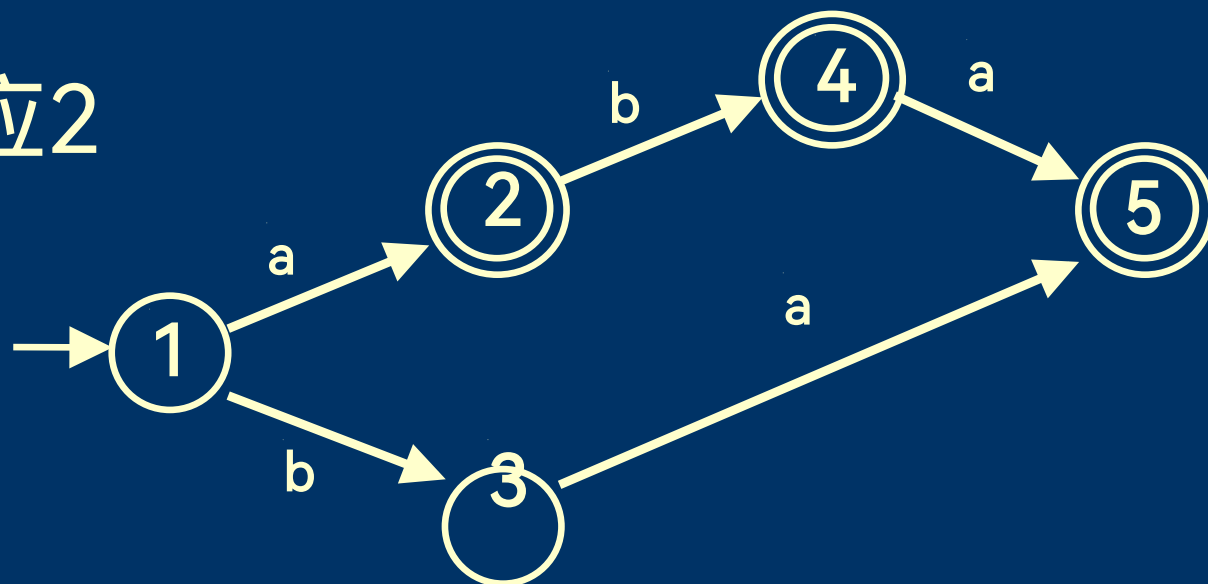
{1,2}对应1

{2,4,5,6,7}对应2

{3,8}对应3

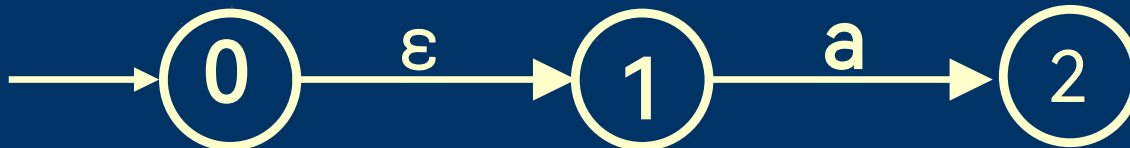
{3,8,9}对应4

{9}对应5



2.2 NFA到DFA的转换

- 另外一种消除空边的转换方式



- 删去空边，增加0到2的边



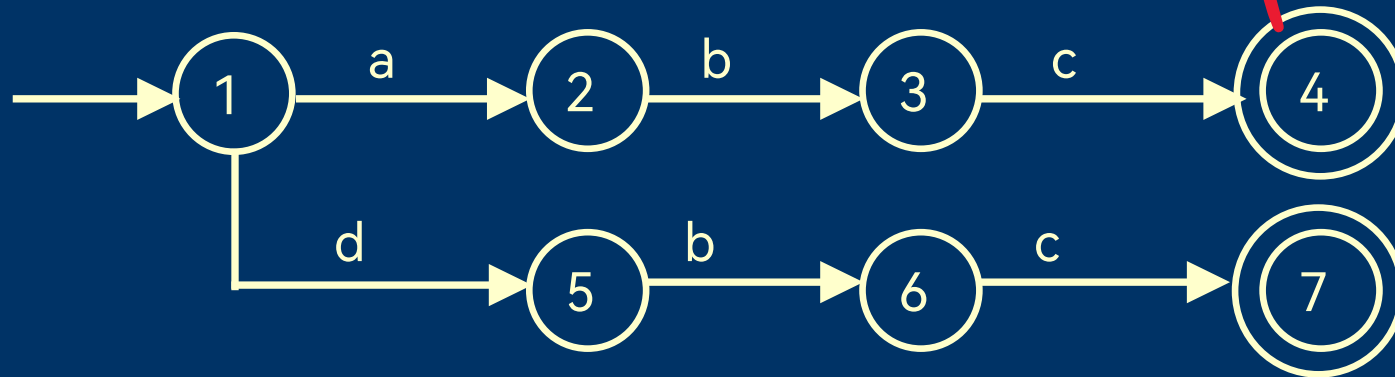
- ε环路的时候，就把这几个状态合成一个，

2.3 自动机的最小化

□ 定义： 等价状态

设DFA M 的两个状态 S_1 和 S_2 ，如果对任意输入的符号串 x ，从 S_1 和 S_2 出发，总是同时到达接受状态或拒绝状态中，则称 S_1 和 S_2 是等价的。

结局相同.



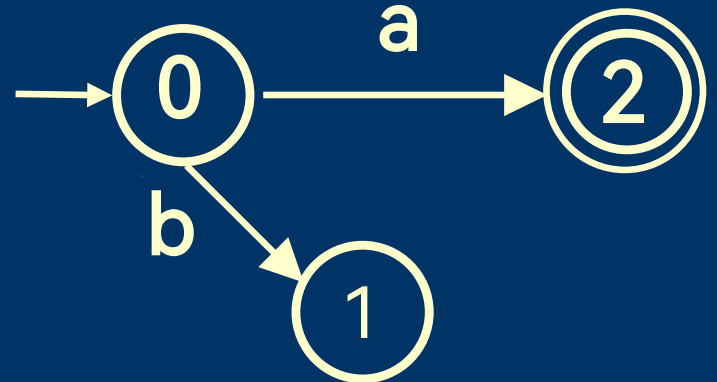
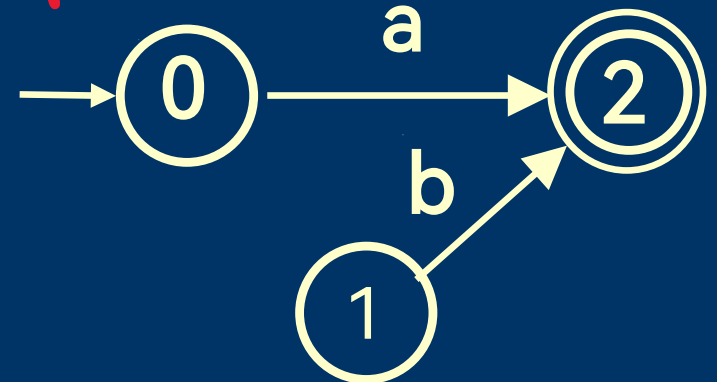
2.3 自动机的最小化

□ 定义：无关状态

设S是DFA M的一个状态，
若：

1. 从开始状态无到S的通路，
或
2. S到任意终止状态无通路
则称S为M的无关状态

从来到不了



2.3 自动机的最小化

- 定义：最小(最简)自动机
如果DFA M 没有无关状态，也没有等价状态，则称 M 为最小自动机
- 结论：任一DFA都可以化为最简自动机，
即任一DFA M 都存在DFA M' ，使得
 $L(M)=L(M')$ ，且 M' 是最简自动机

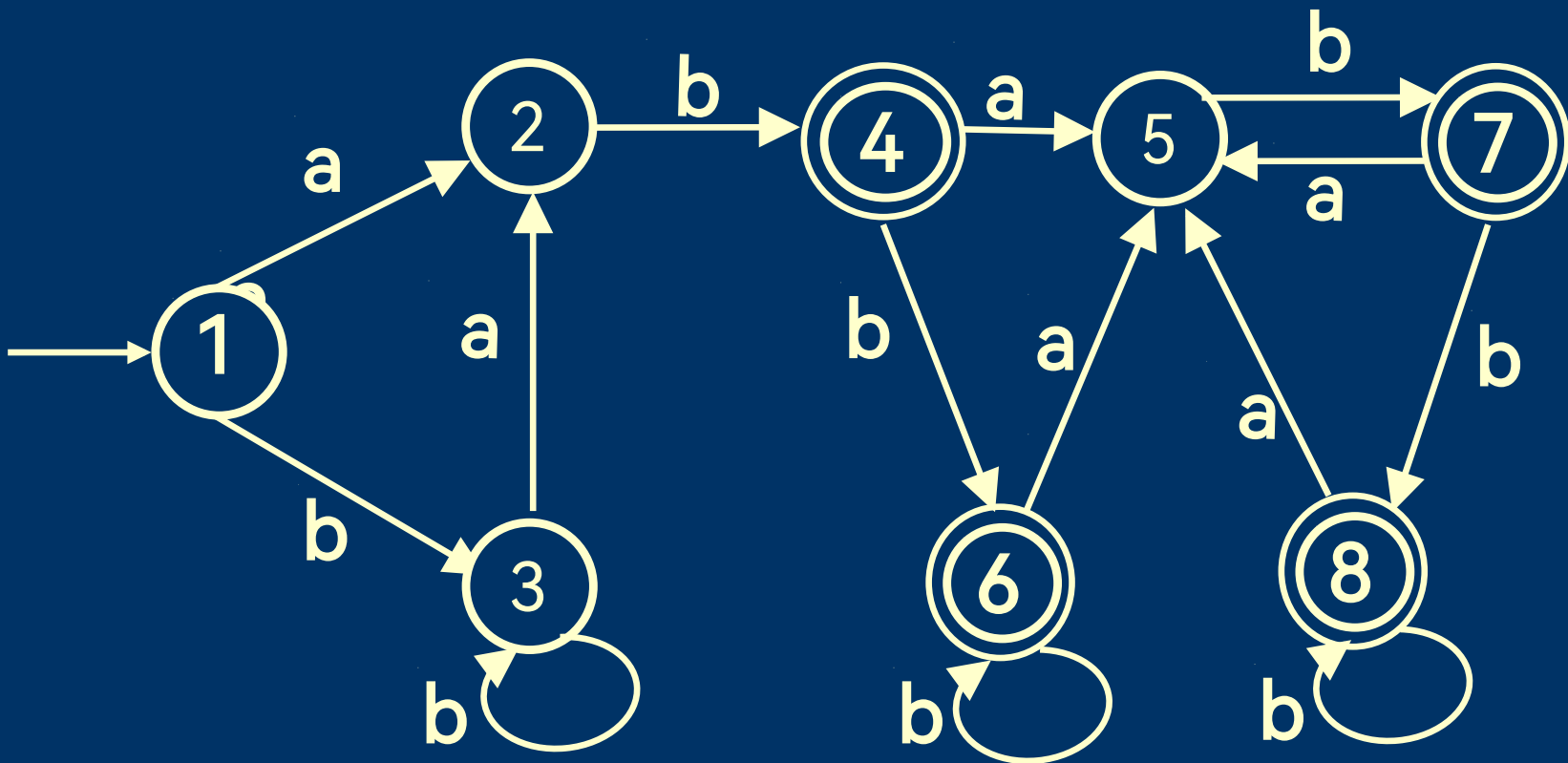
2.4 自动机的化简

□ 状态分离法

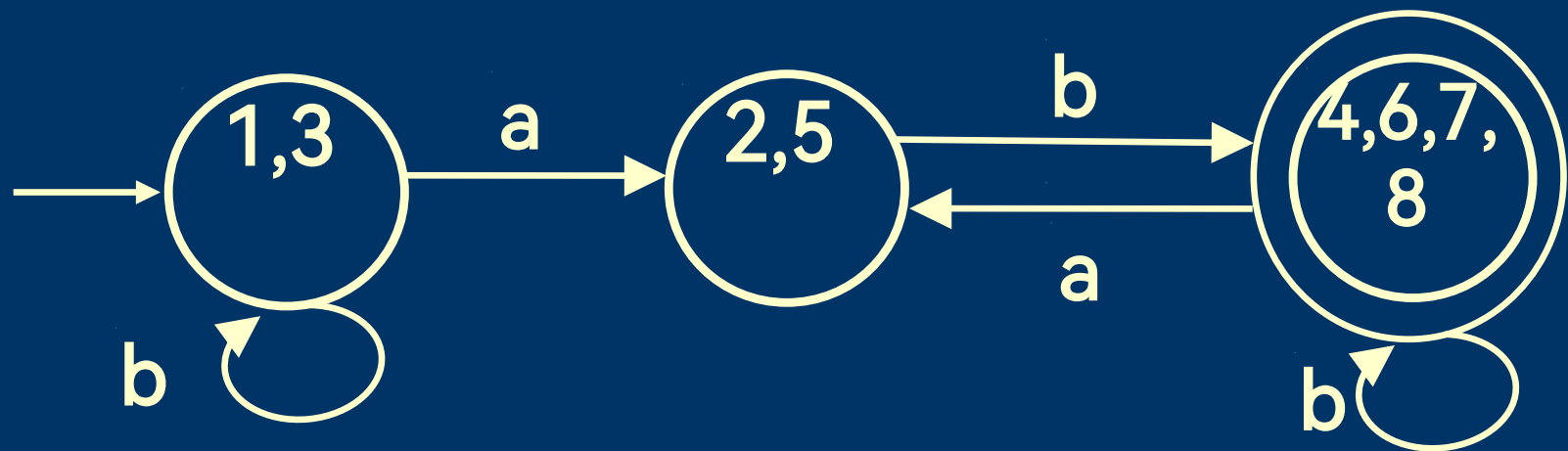
1. 终止状态为一组，非终止状态为一组
2. 对每一组进行分离，若每组中的元素映射到不同的组，则表示他们不等价，就可以划分出来。
3. 重复2，知道没有新组产生，此时每组中的状态都为等价状态。

2.4 自动机的化简

□ 例1

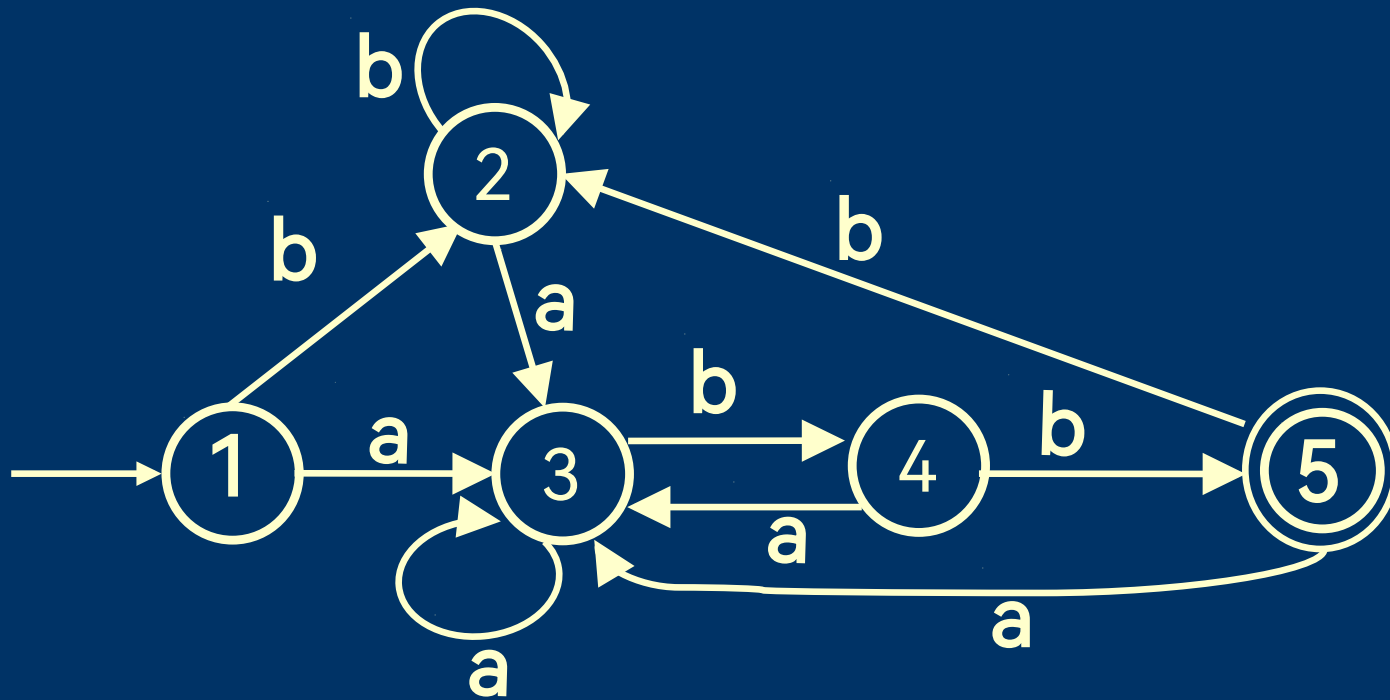


2.4 自动机的化简



2.4 自动机的化简

□ 例2



2.4 自动机的化简

