



2.2

从正则表达式到DFA

2.2.2 从NFA到DFA的转换



2.2.2 从NFA到DFA的转换



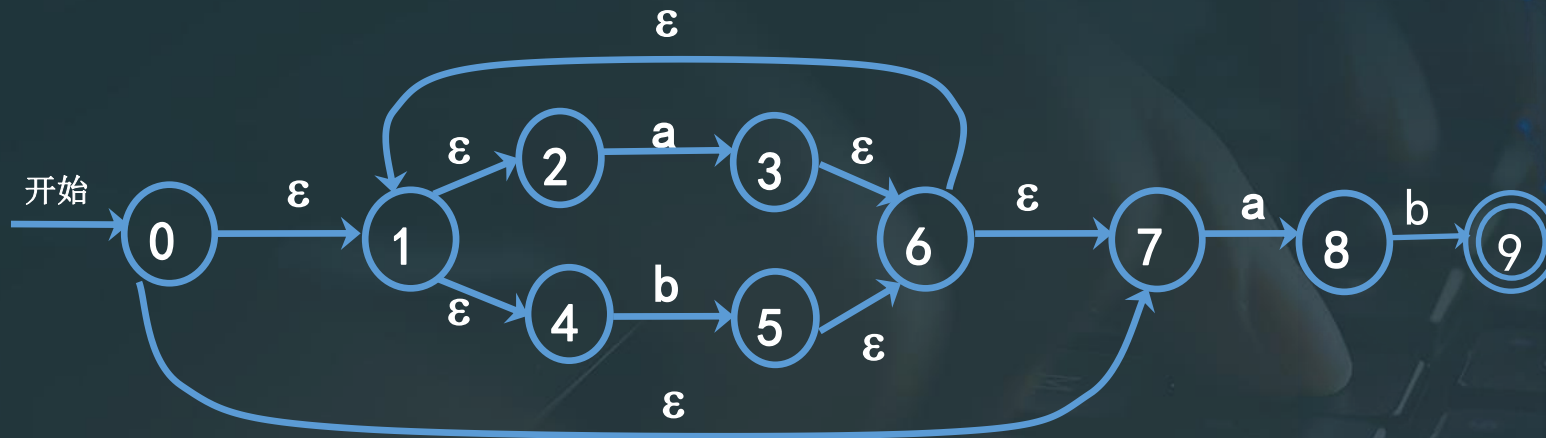
2.2.2 从NFA到DFA的转换

确定的有限自动机 (Deterministic Finite Automata, DFA)

- 由以下几个部分组成
 - 有限的状态集合 S
 - 输入符号集合
 - 转换函数 $move: S \times \Sigma \rightarrow P(S)$
 - 状态 S_0 是唯一的开始状态
 - $F \subseteq S$ 是接受状态集合
- 任何状态下都没有 ϵ 转换
- 一个符号标记离开同一状态只有一条边

2.2.2 从NFA到DFA的转换

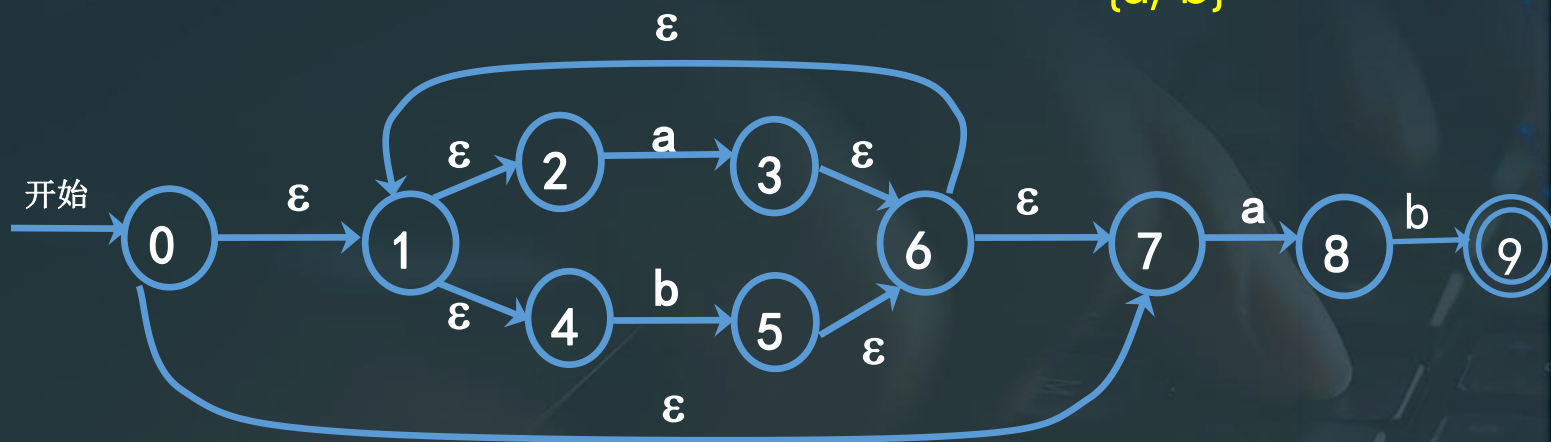
将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA



2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$

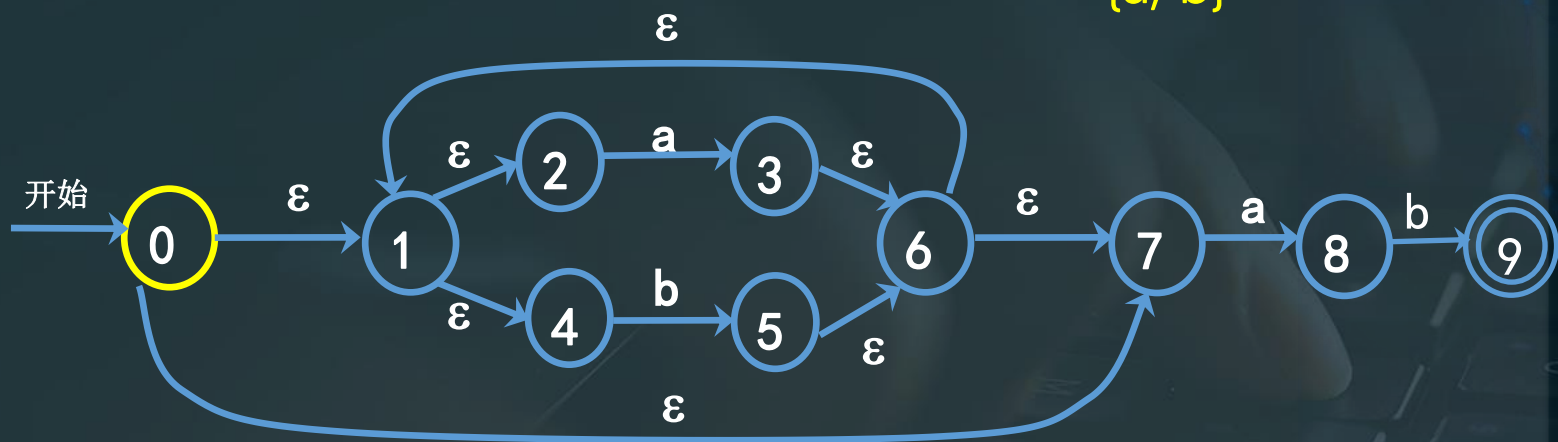


$\{0\} \xrightarrow{\epsilon}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$

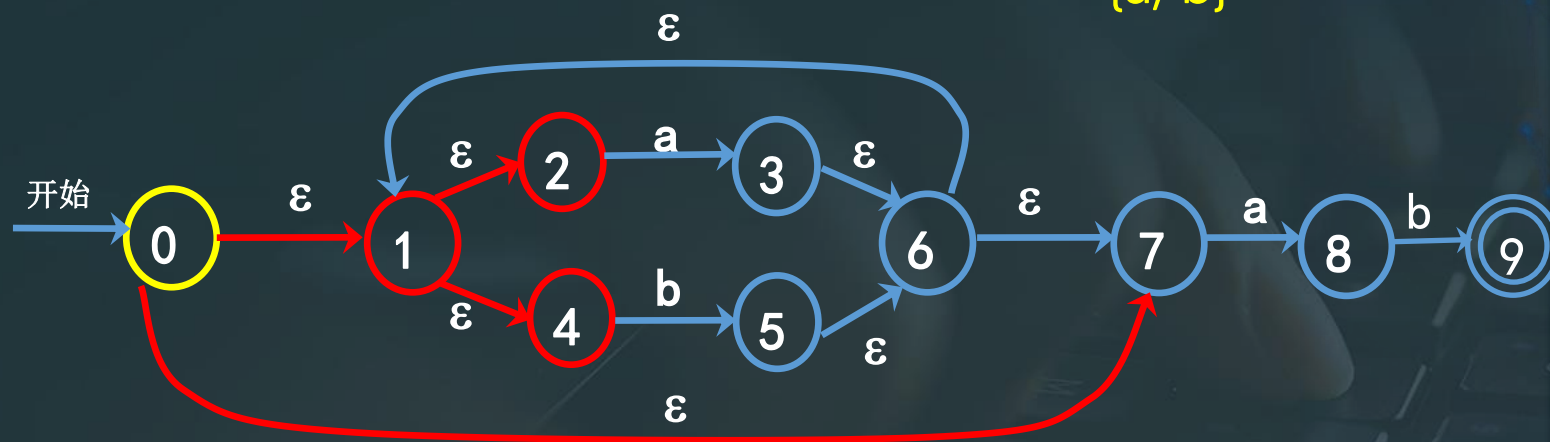


$\{0\} \xrightarrow{\epsilon}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$

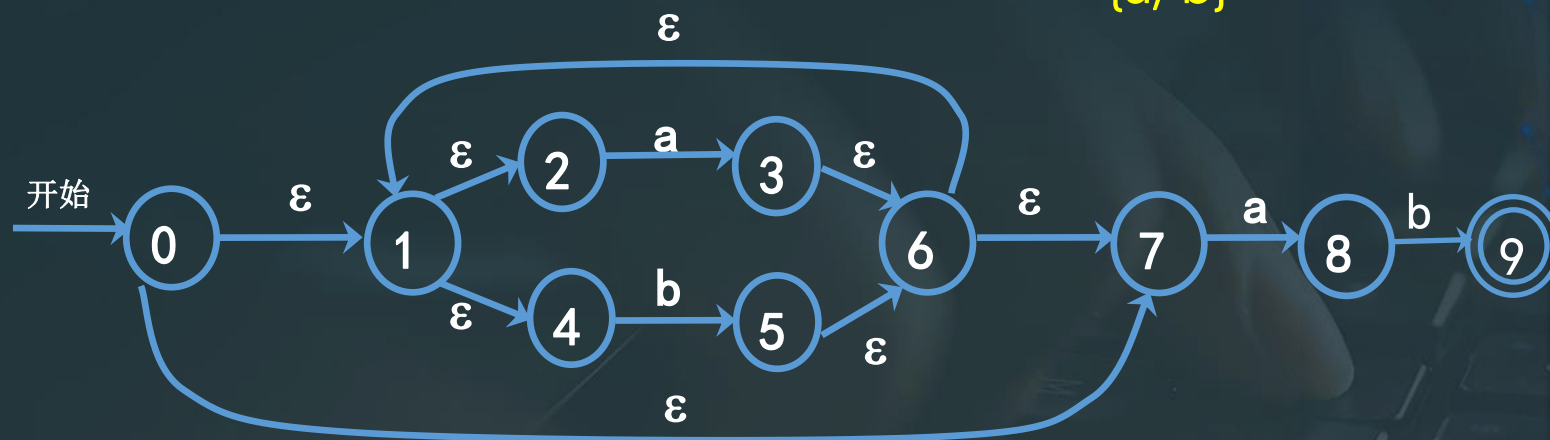


$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



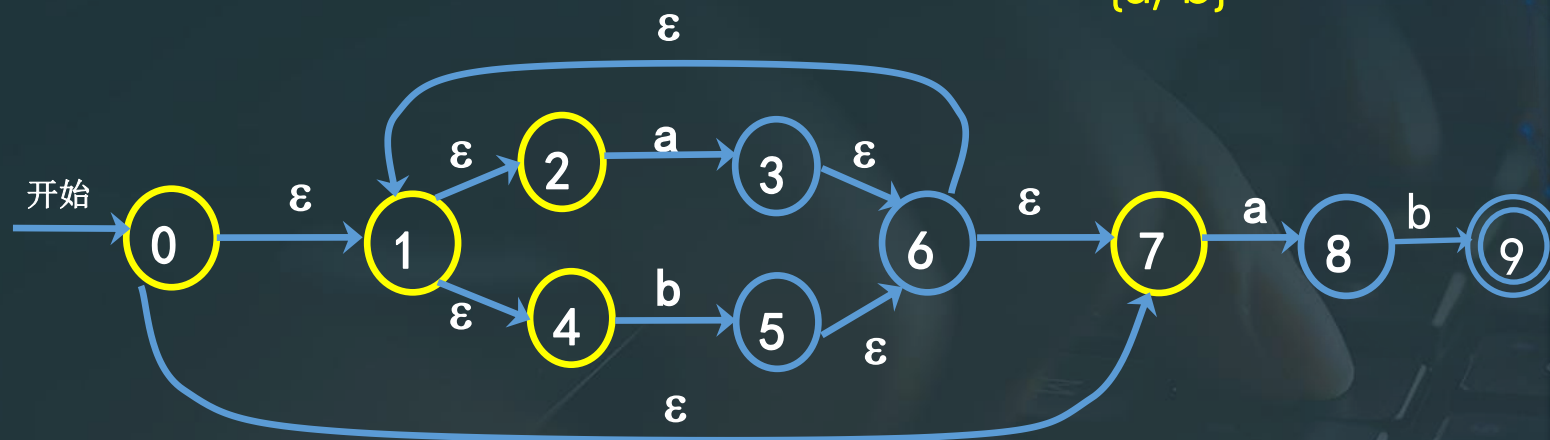
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



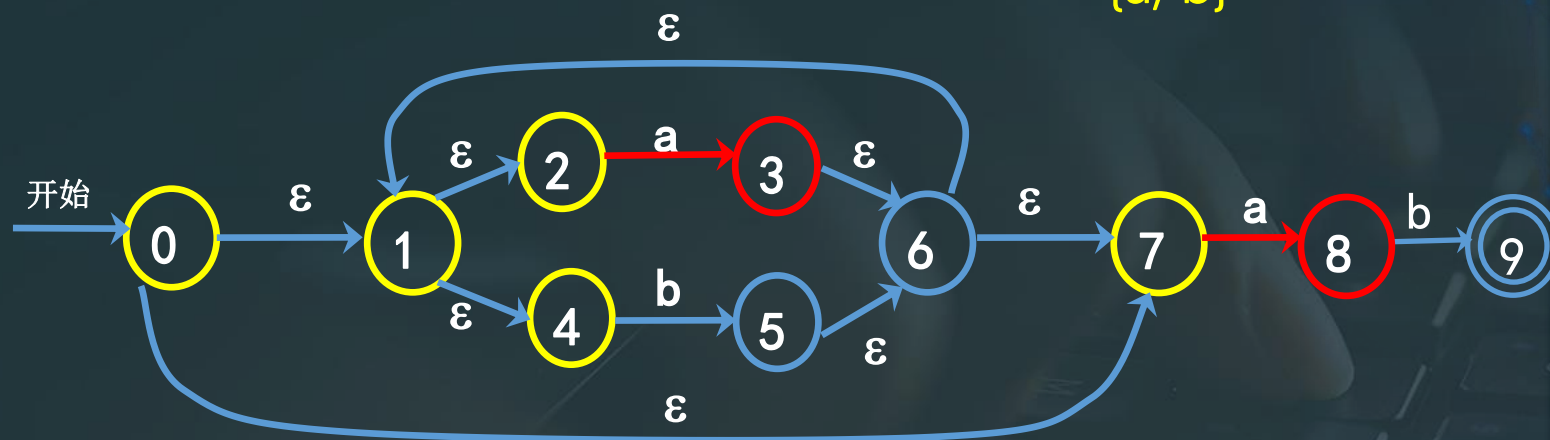
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



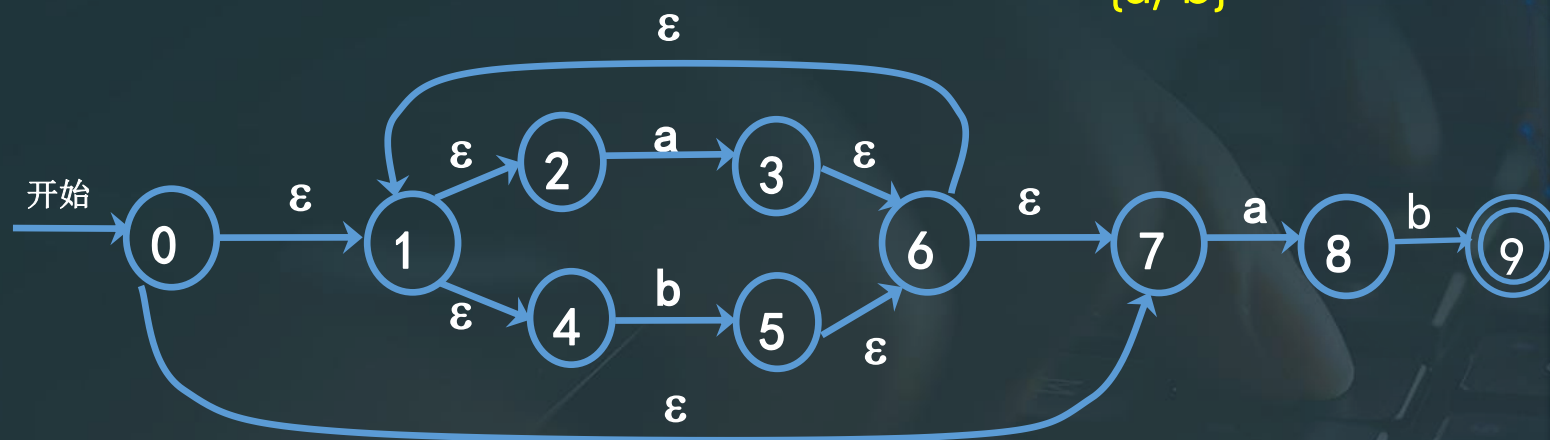
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



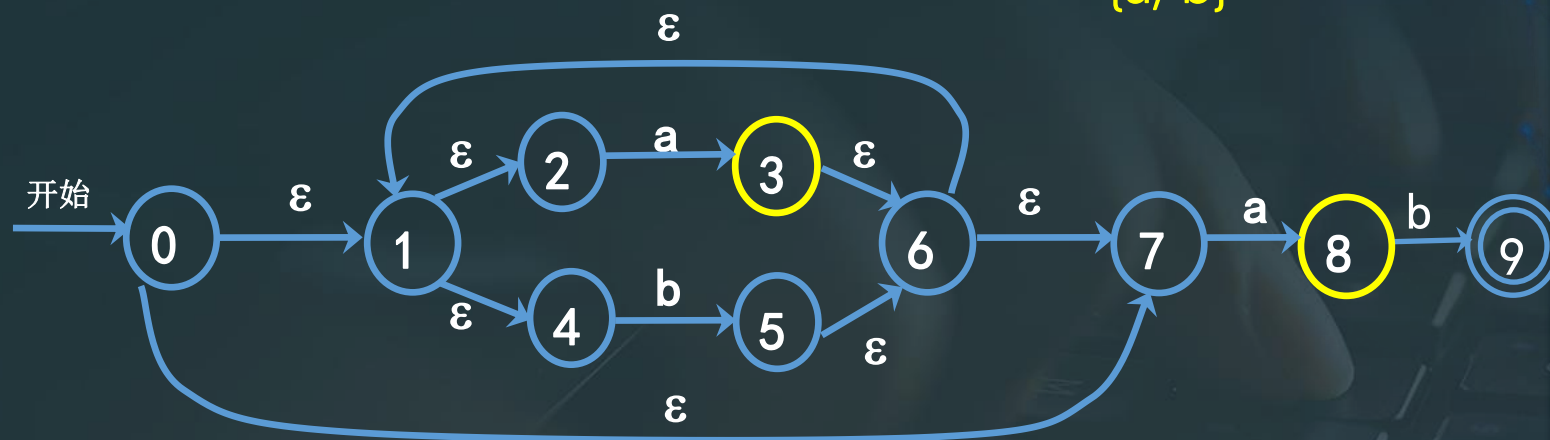
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



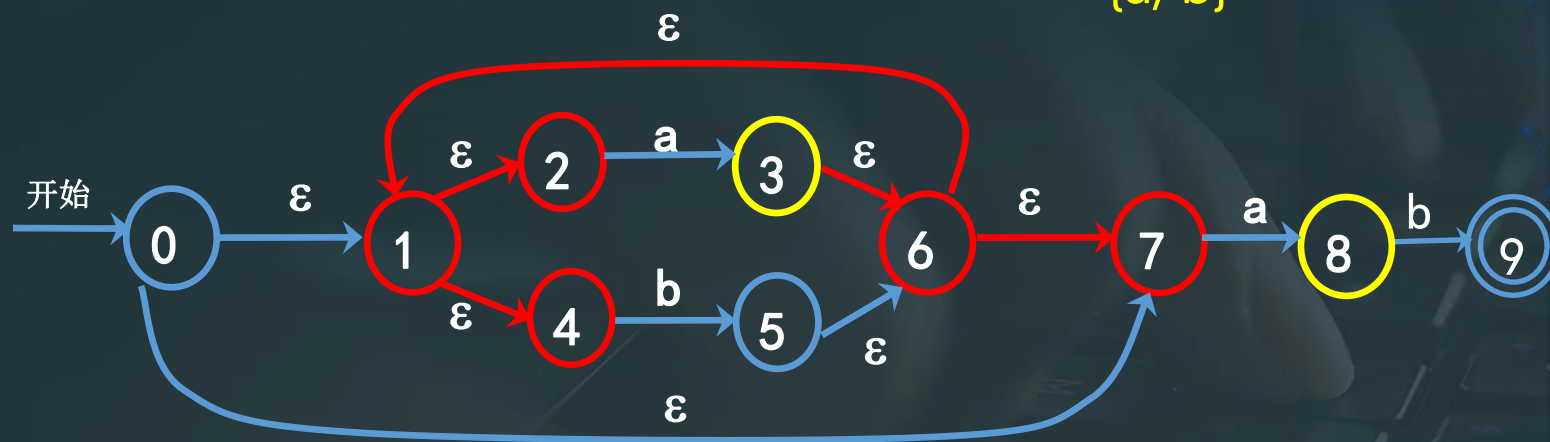
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \rightarrow$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



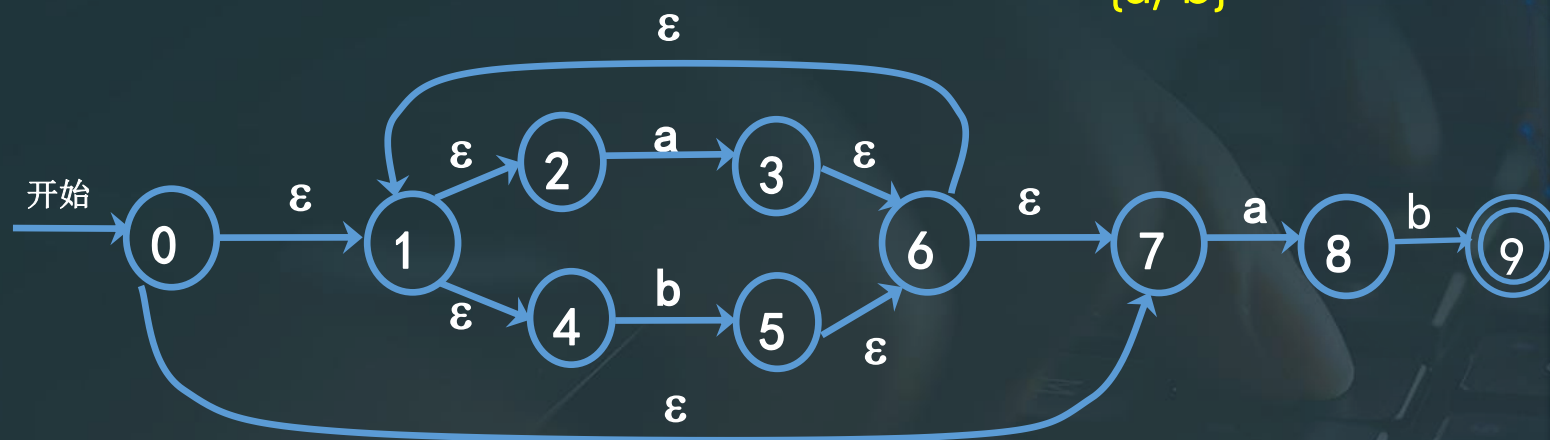
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



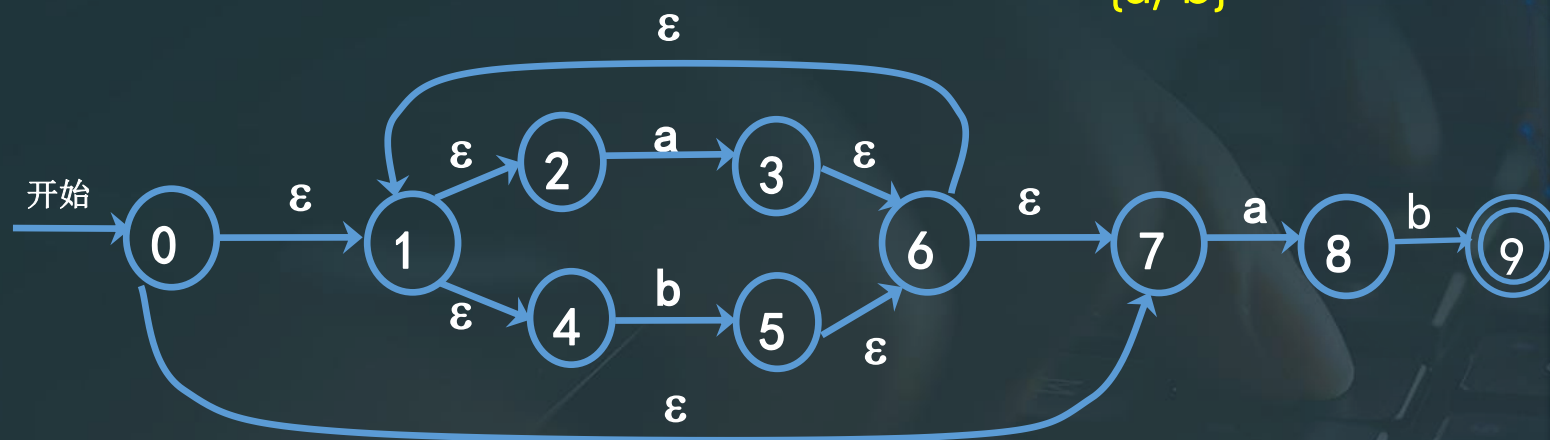
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

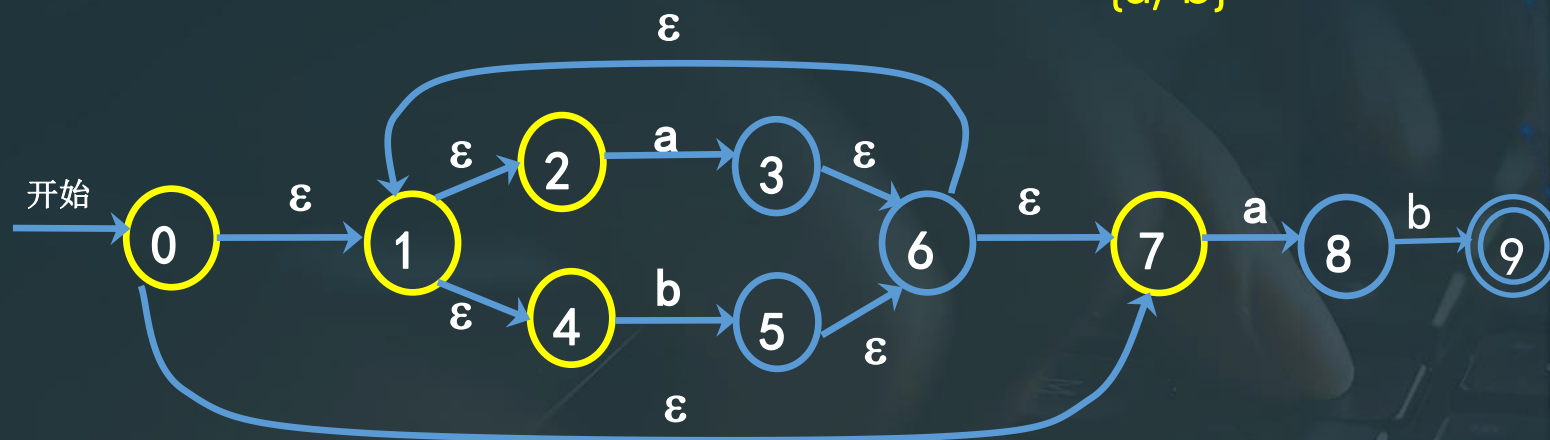
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

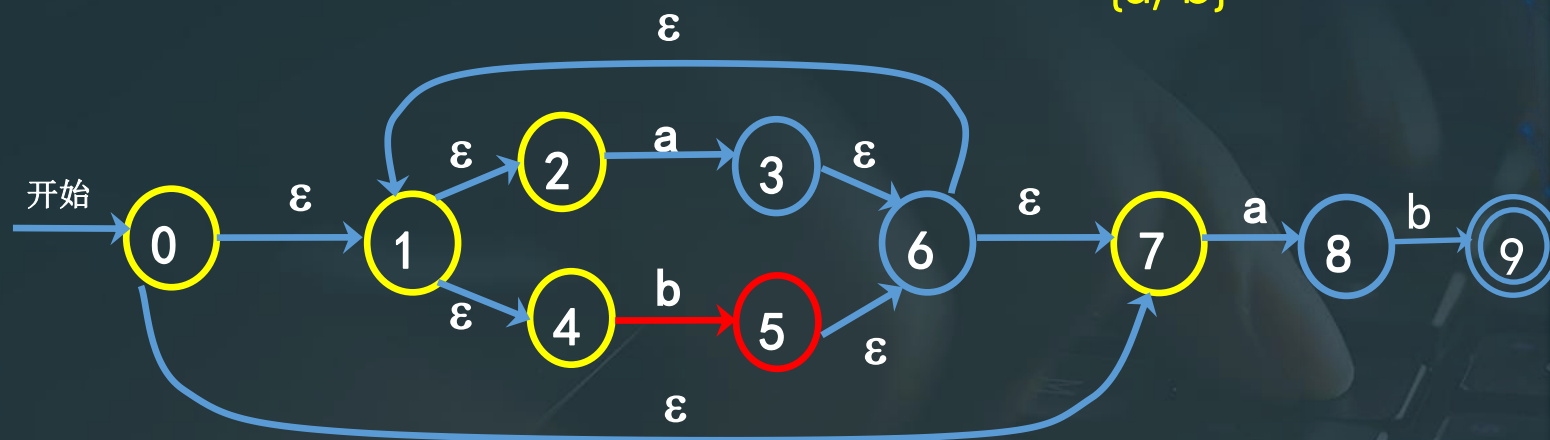
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

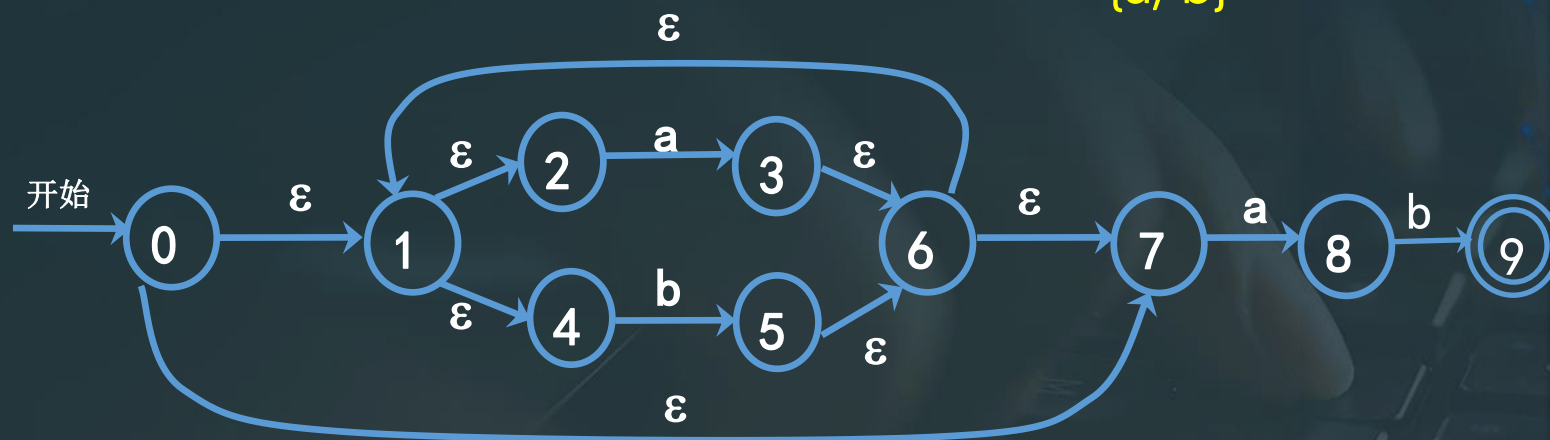
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

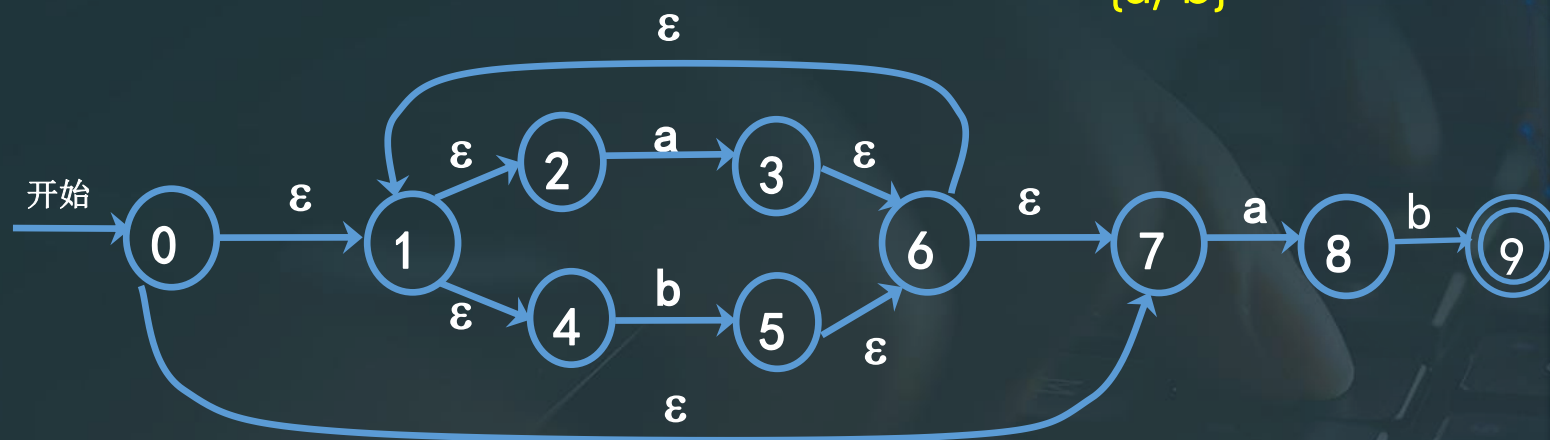
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

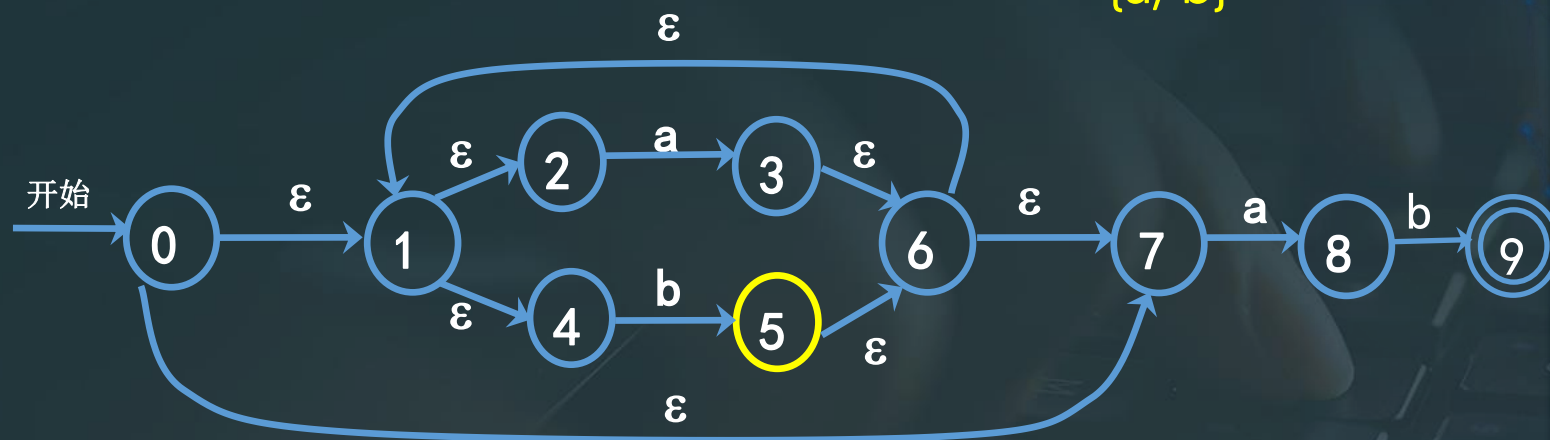
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

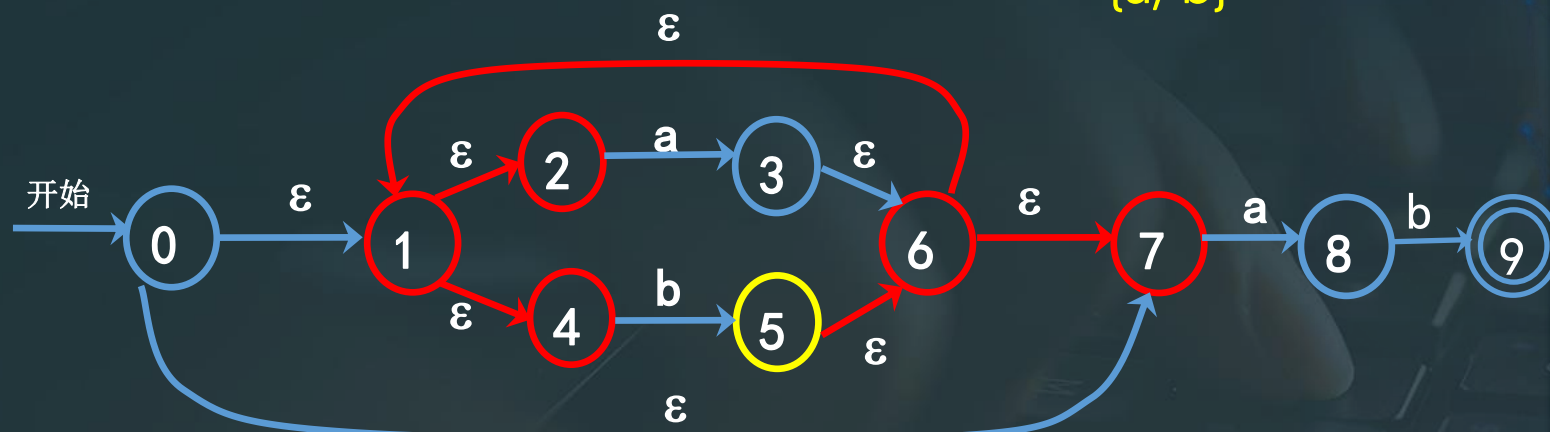
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

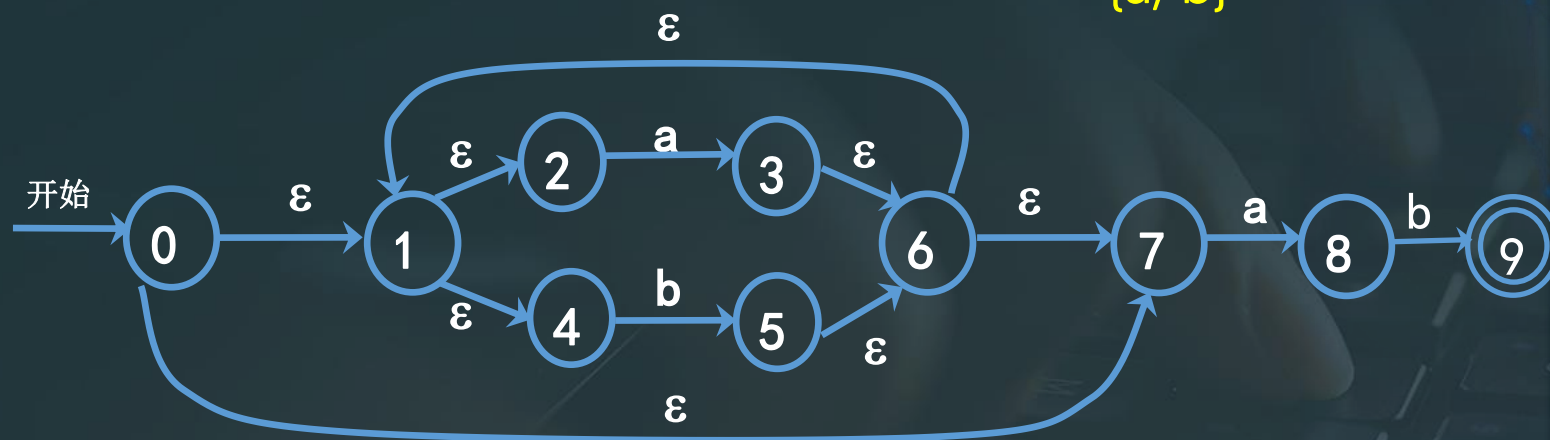
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

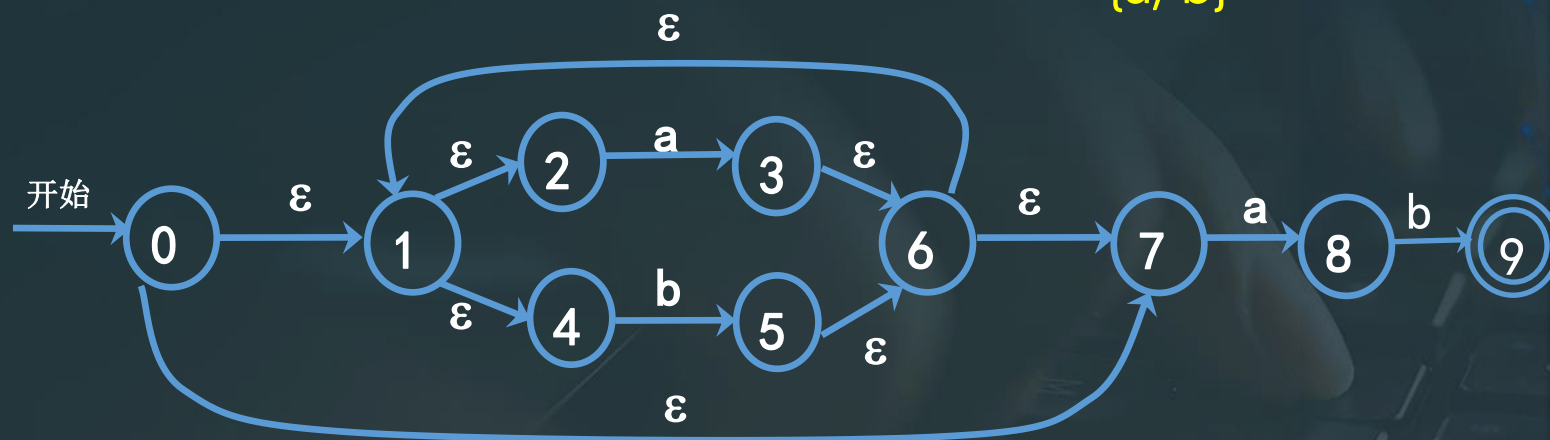
$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



A

$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

A

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{a} \{3, 8\}$

B

$\{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

A

$\{0, 1, 2, 4, 7\} \xrightarrow{b} \{5\}$

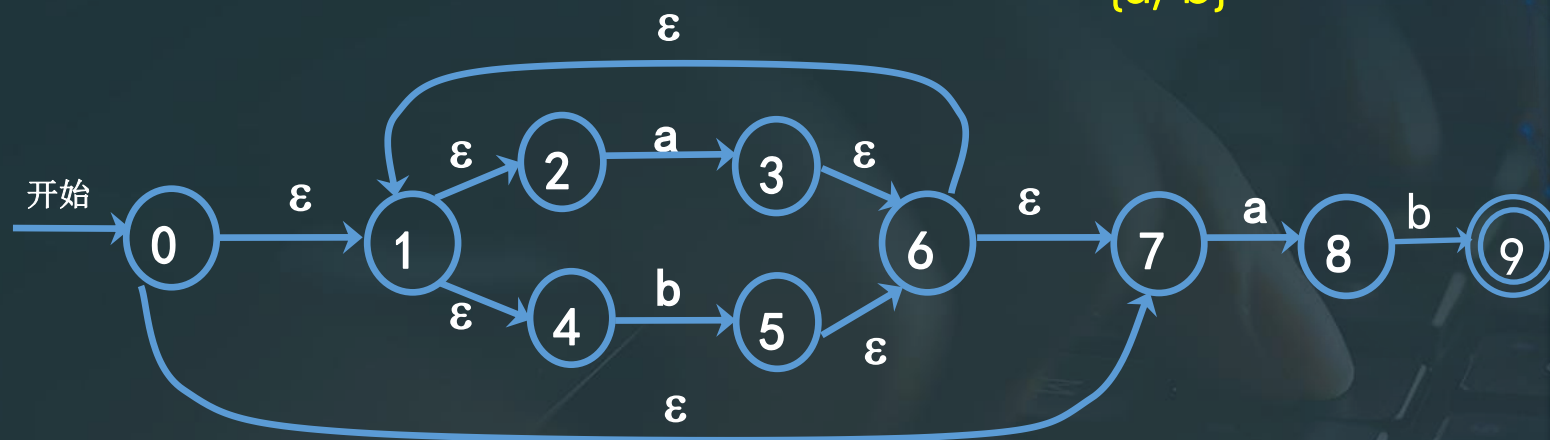
C

$\{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

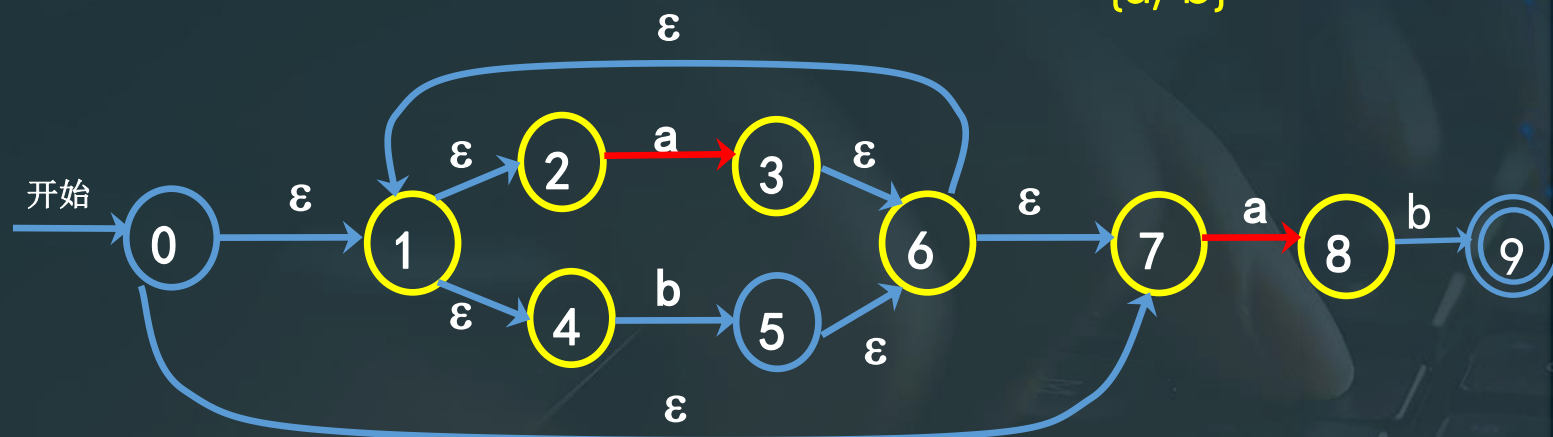
$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

状态	a	b
A	B	C

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

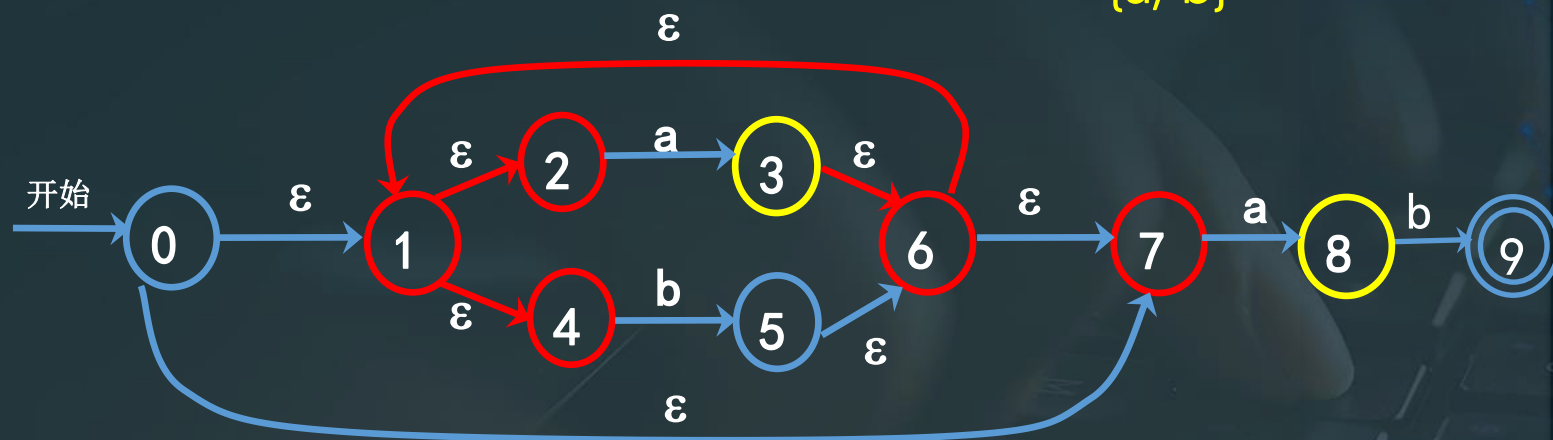
$B \xrightarrow{a} \{3, 8\}$

状态	a	b
A	B	C
B		

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

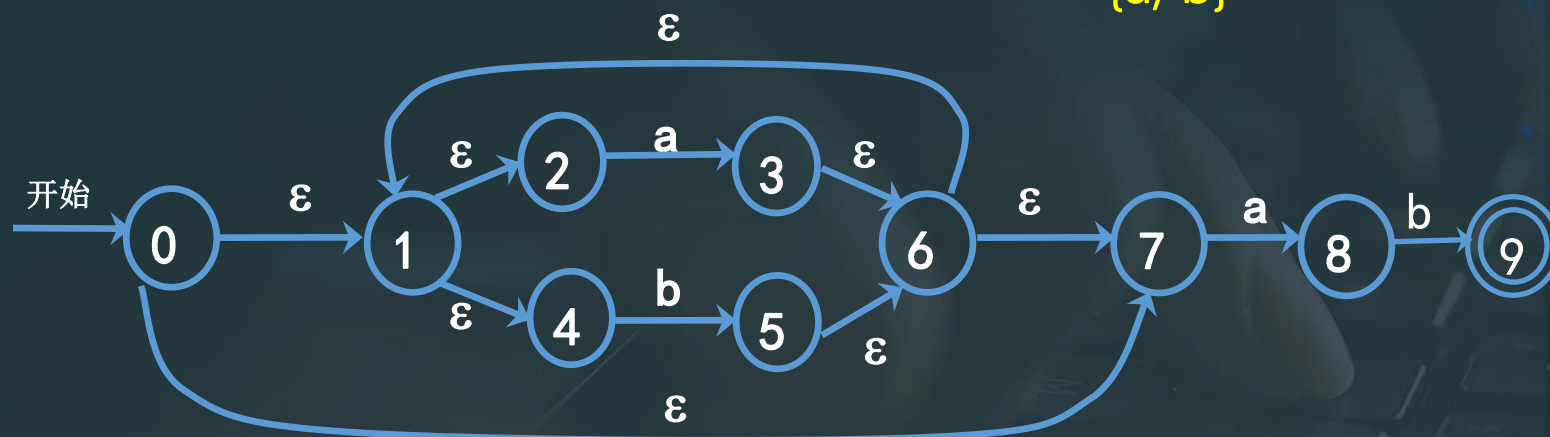
$B \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B		

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

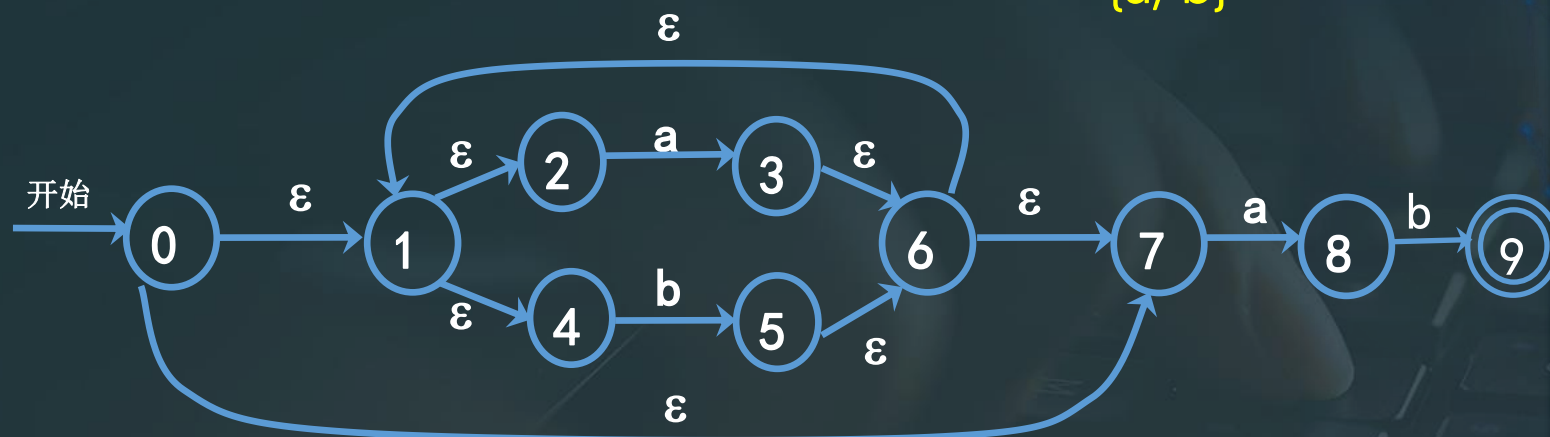
$B \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

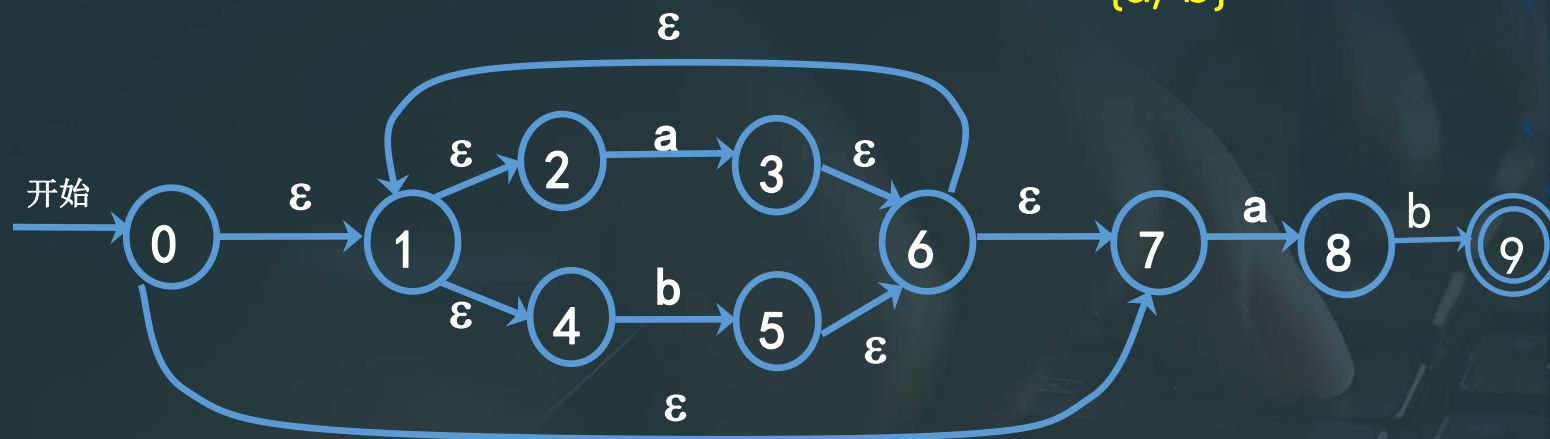
$B \xrightarrow{b} \{5, 9\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 9, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

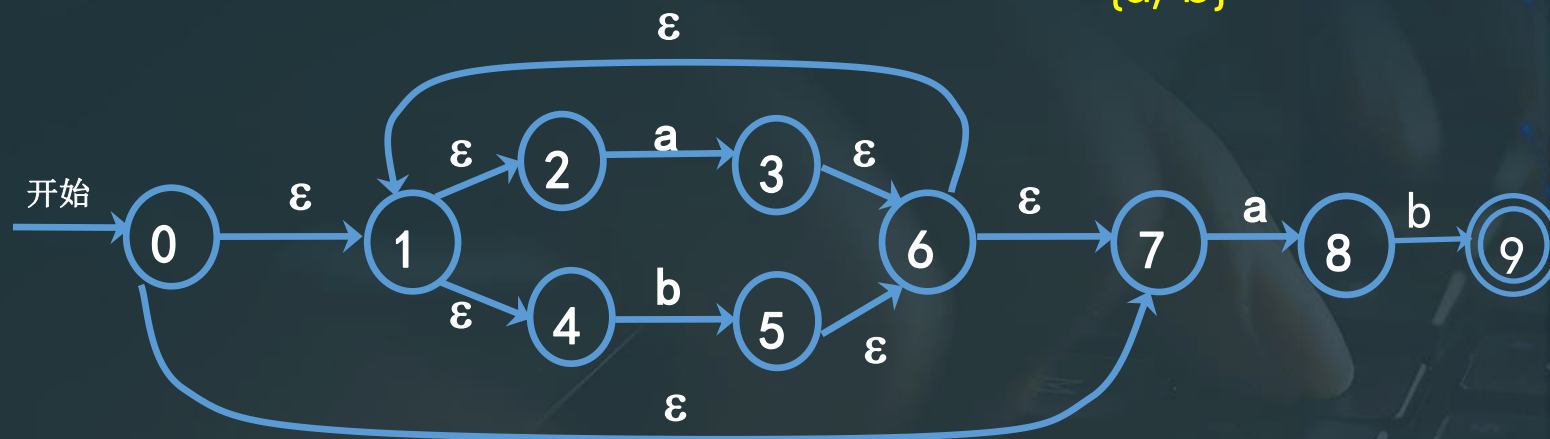
$B \xrightarrow{b} \{5, 9\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 9, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

$D = \{1, 2, 4, 5, 6, 7, 9\}$

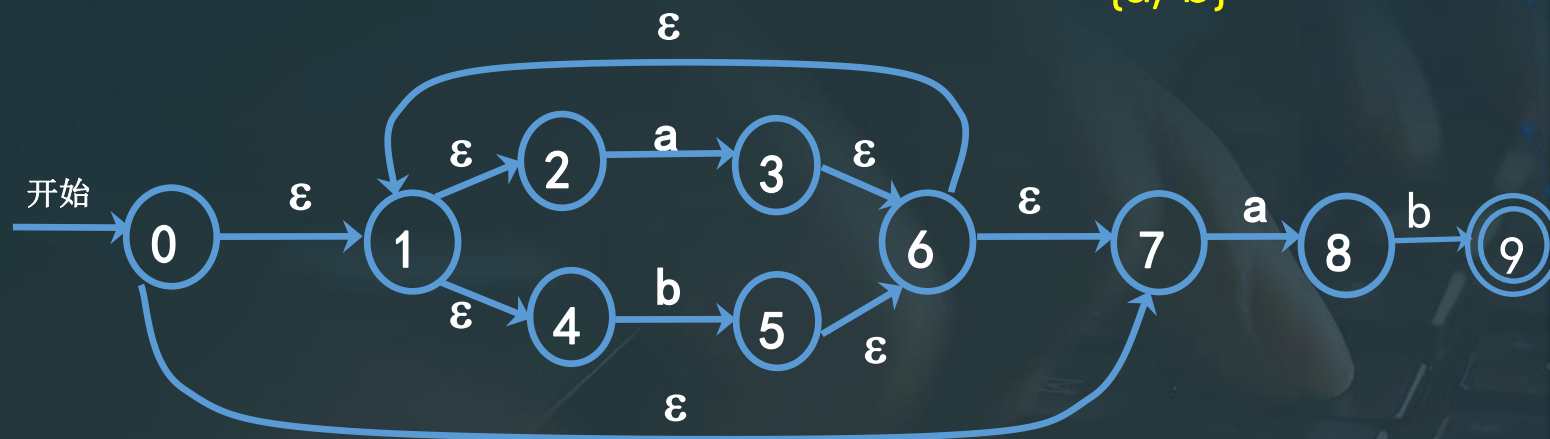
$C \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D
C		

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

$D = \{1, 2, 4, 5, 6, 7, 9\}$

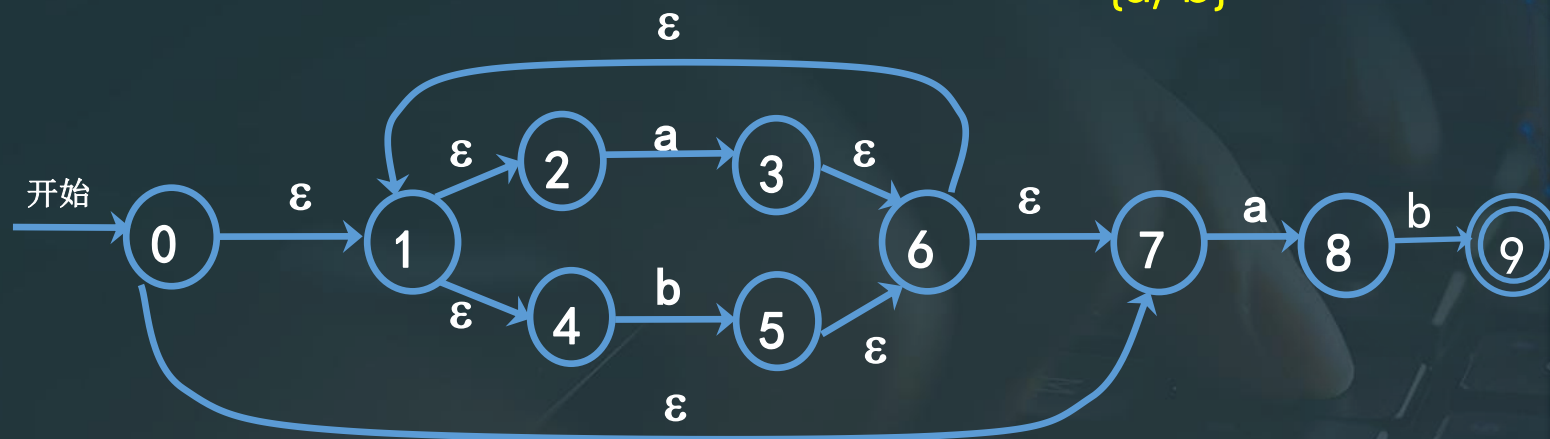
$C \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D
C	B	

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

$D = \{1, 2, 4, 5, 6, 7, 9\}$

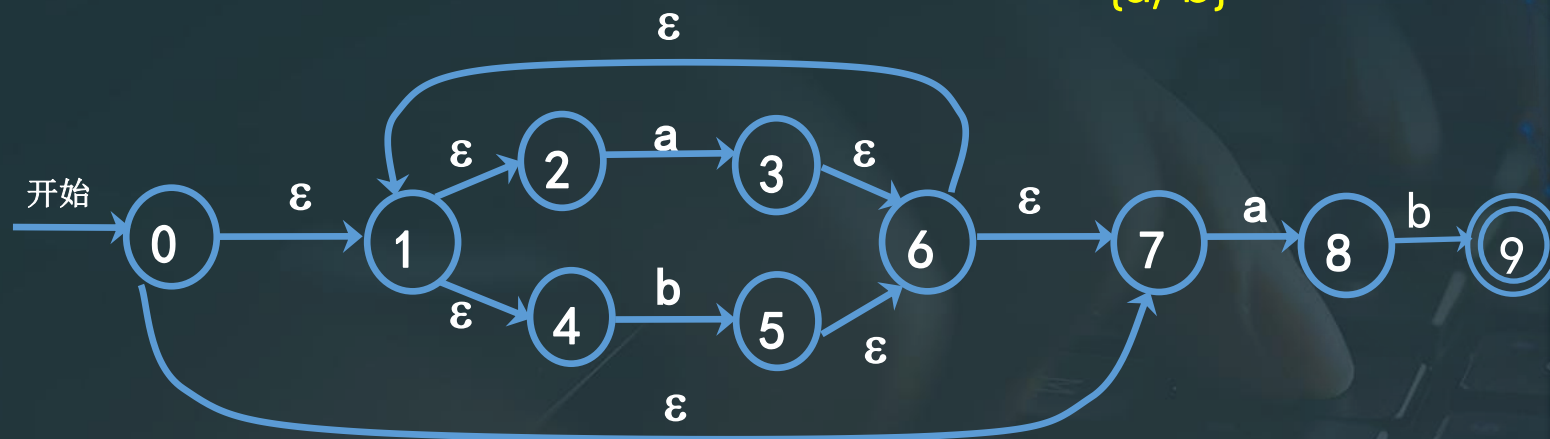
$C \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D
C	B	

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

$D = \{1, 2, 4, 5, 6, 7, 9\}$

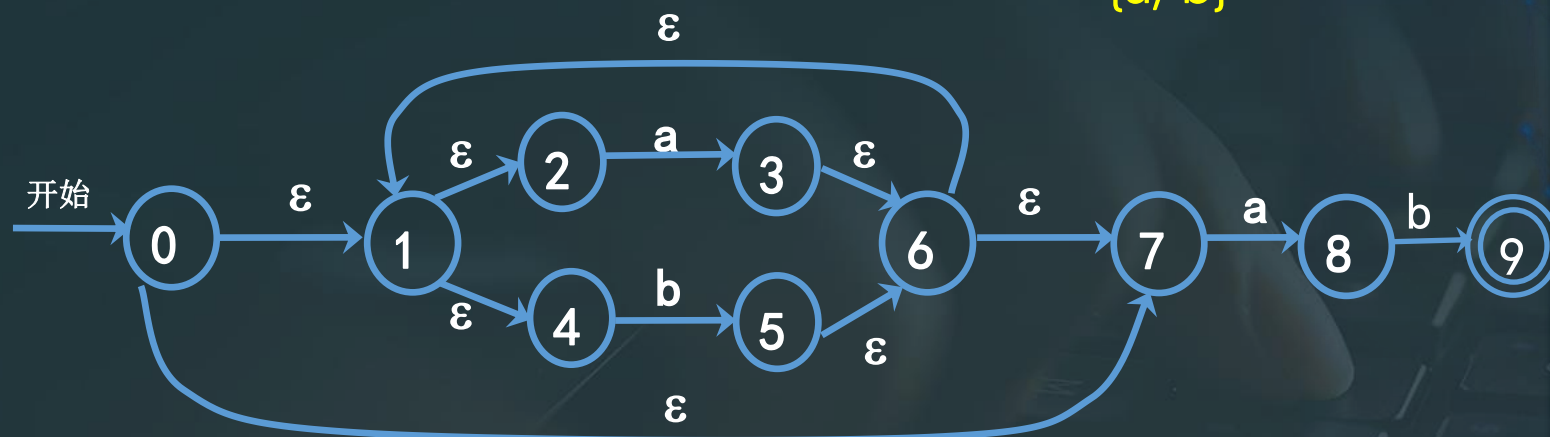
$C \xrightarrow{b} \{5\} \xrightarrow{\epsilon} \{5, 6, 1, 7, 2, 4\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D
C	B	C

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

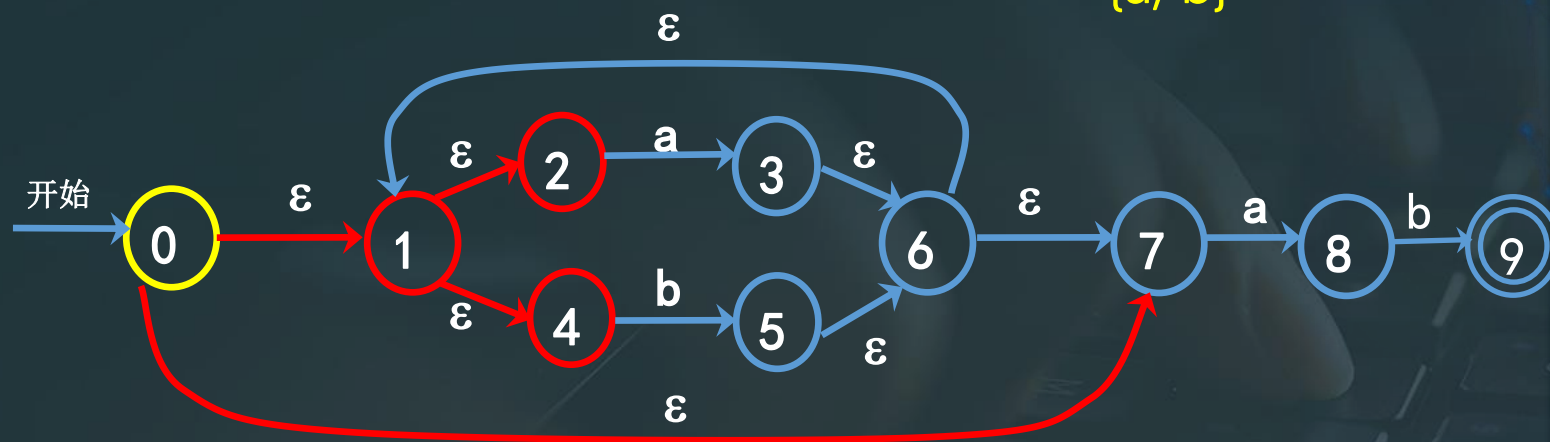
$D = \{1, 2, 4, 5, 6, 7, 9\}$

状态	a	b
A	B	C
B	B	D
C	B	C
D	B	C

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



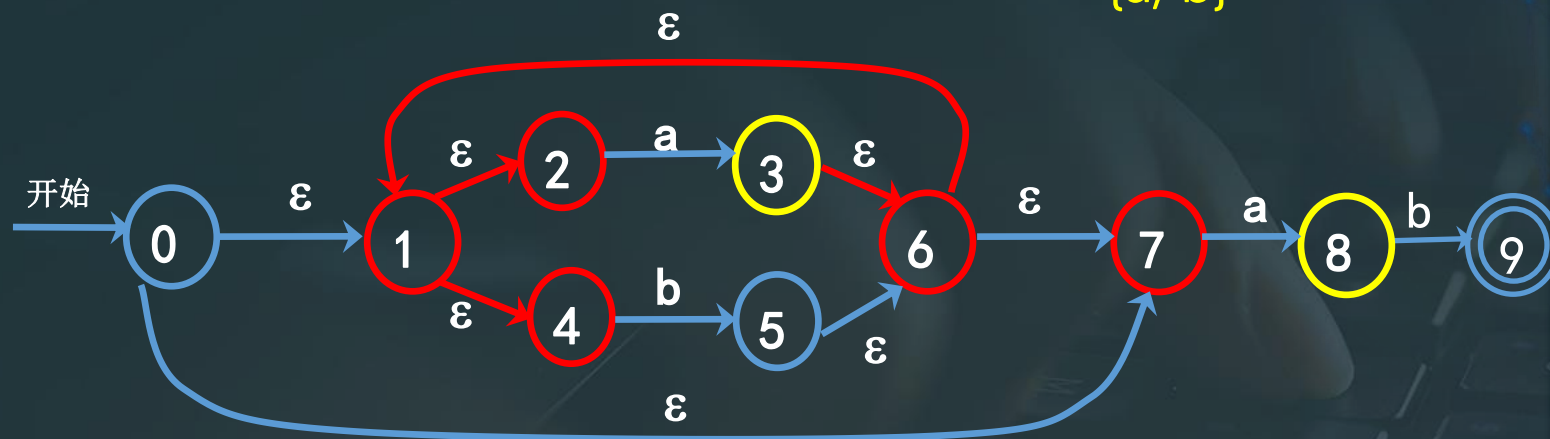
$\{0\} \xrightarrow{\epsilon} \{0, 1, 2, 4, 7\}$ 只用 ϵ 转换能到达的NFA状态集合

$\epsilon\text{-closure}(T)$: 从NFA的状态集合 T 中每个状态出发, 只用 ϵ 转换就能到达的状态的集合

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

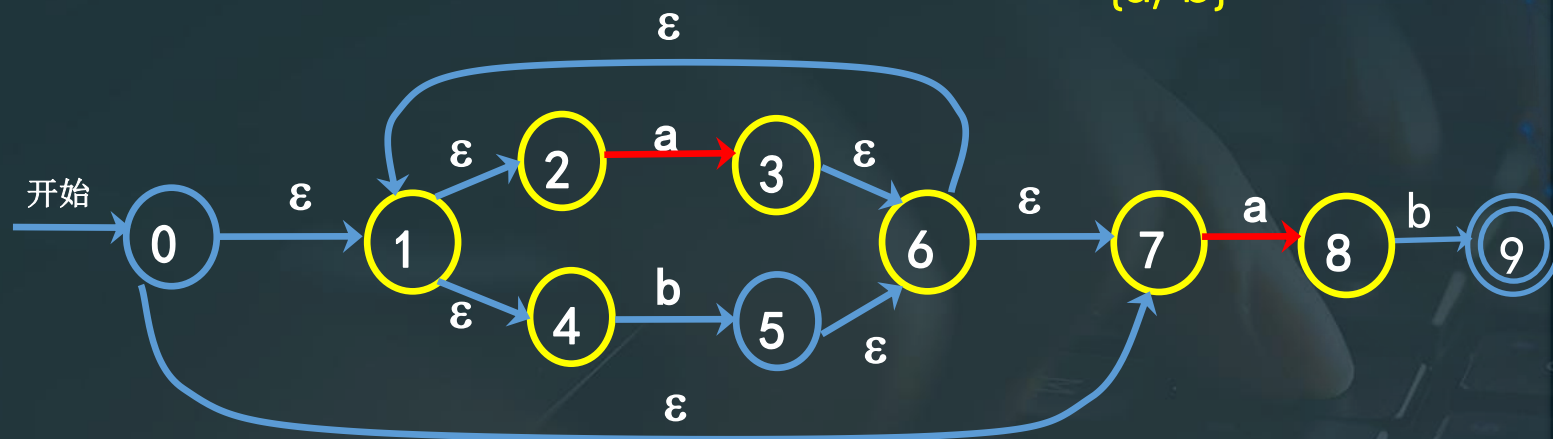
$B \xrightarrow{a} \{3, 8\} \xrightarrow{\epsilon} \{3, 8, 6, 1, 7, 2, 4\}$
 $\epsilon\text{-closure}(\{3, 8\})$

状态	a	b
A	B	C
B		

2.2.2 从NFA到DFA的转换

将 $(a|b)^*ab$ 的NFA转换为DFA

$= \{a, b\}$



$A = \{0, 1, 2, 4, 7\}$

$B = \{1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$

$C = \{1, 2, 4, 5, 6, 7\}$

$B \xrightarrow{a} \{3, 8\}$

$move(T, c)$: 从NFA的状态集合 T 中每个状态出发, 通过符号 c 能到达的所有状态集合

状态	a	b
A	B	C
B		

- 



子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates U {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates  $\cup$  {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```

2.2.2 从NFA到DFA的转换

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates  $\cup$  {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates U {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```


2.2.2 从NFA到DFA的转换

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates U {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates U {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```

子集构造算法

```
T =  $\epsilon$ -closure( $\{s_0\}$ ) // ( $s_0$ 是N的开始状态)
T.tag = 0 // (tag = 0 表示T未处理)
Dstates = {T}
while (Dstates 中有一个状态 T 并且 T.tag = 0) {
    for (每个字母表中的符号 a) {
        V =  $\epsilon$ -closure(move(T, a))
        if V 不在 Dstates 中 {
            V.tag = 0
            Dstates = Dstates U {V}
            Dran[T,a] = V
        }
    }
    T.tag = 1 //已处理 T 完毕
}
```



编译原理

苏州大学 李军辉