

FORMAL LANGUAGES AND AUTOMATA

نظریه زبان‌ها و ماشین‌ها

میرزائی F.Mirzaei

بخش سوم - آتماتا

جلسه سوم

سه مفهوم اساسی !!

سی ام پرورد

- زبان ها
- آتاماتاها
- گرامرها

FINITE AUTOMATA

3

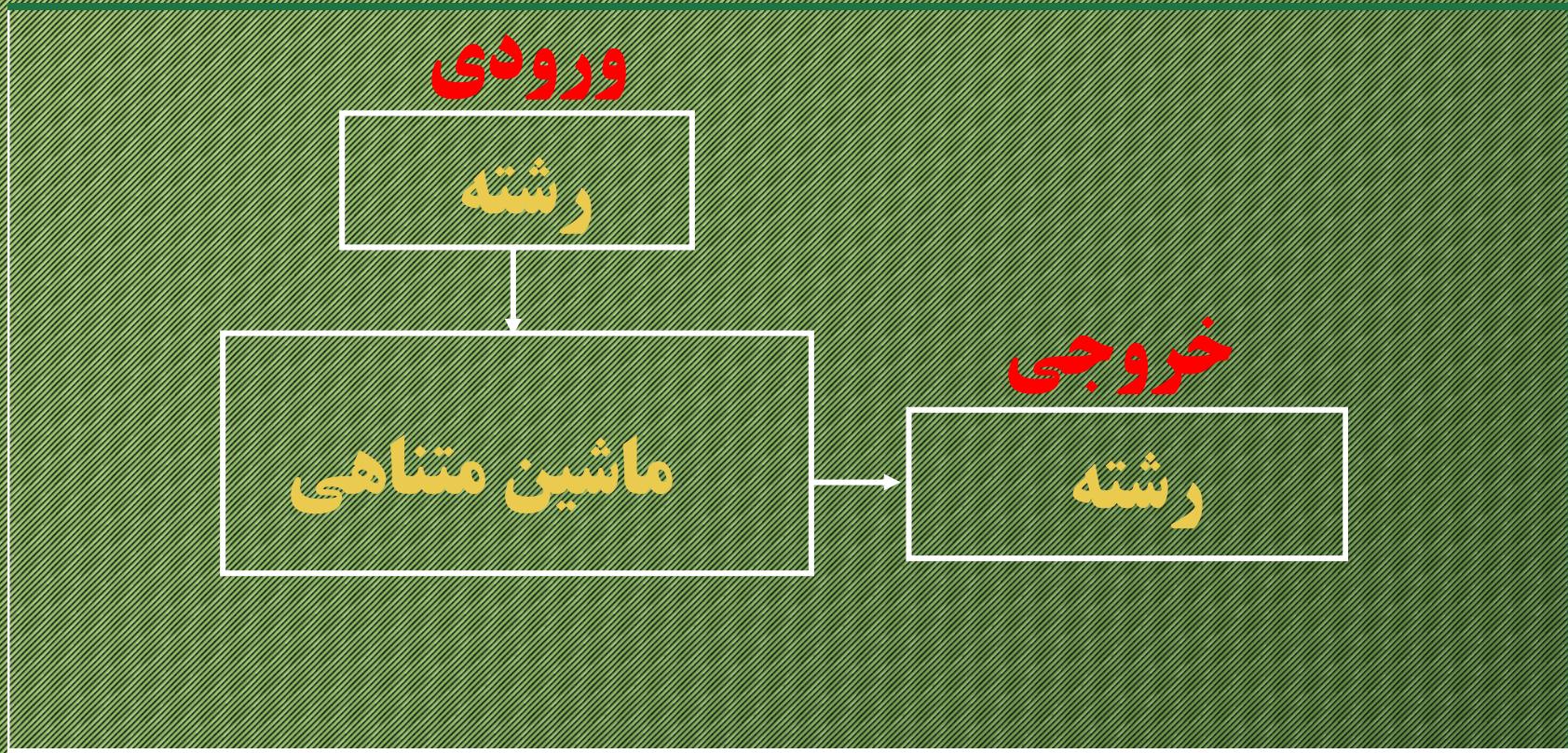
- مدلی انتزاعی از کامپیوتر
- دارای مکانیزم برای خواندن ورودی
- ورودی:
- یک رشته الفبای داده شده (روی فایل ورودی)
- نمیتواند فایل ورودی را تغییر دهد
- فایل ورودی شامل چند سلول
- هر سلول یک نشانه از الفبا
- از چپ به راست خوانده می شود

FINITE AUTOMATA

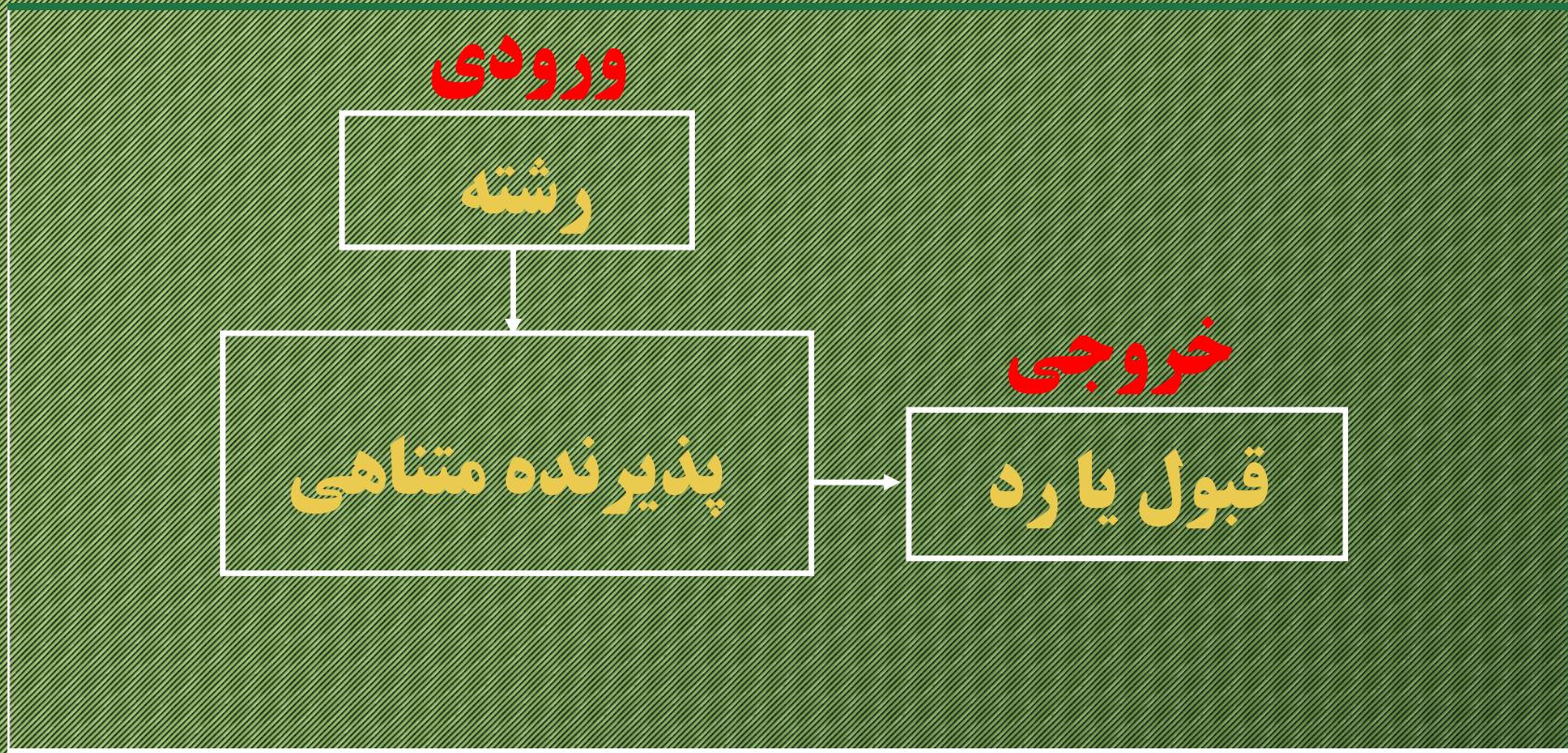
4

- آتماتا میتواند خروجی تولید کند
 - میتواند حافظه موقت داشته باشد
 - دارای یک واحد کنترل
- در هر لحظه در یکی از حالت های داخلی خود
- تعداد وضعیت ها متناهی است
- در هر زمان در وضعیت خاص و حرف خاصی را می خواند
 - وضعیت بعدی توسط تابع تغییر وضعیت مشخص می شود

ماشین متناهی

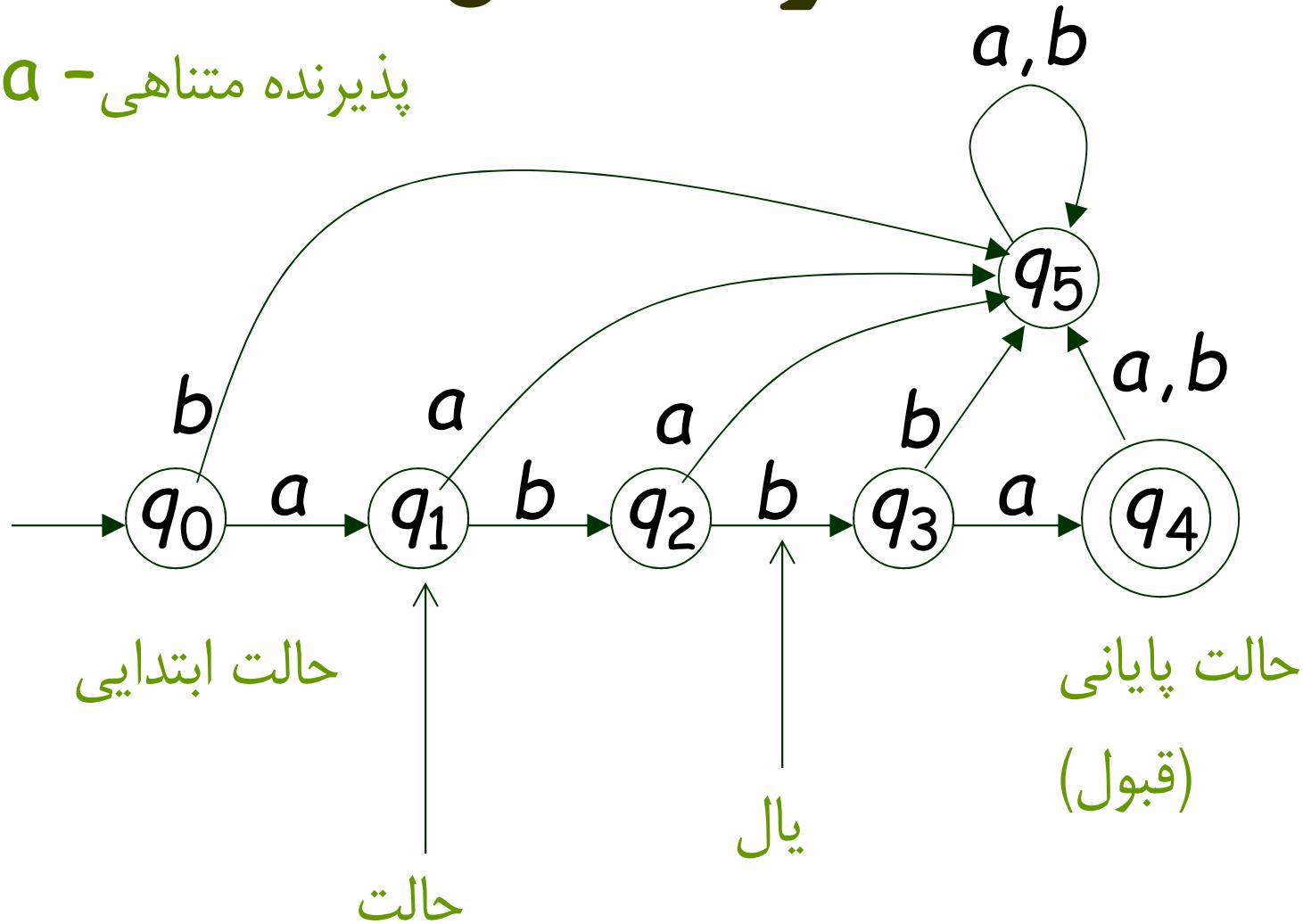


پذیرنده متناهی



گراف انتقال

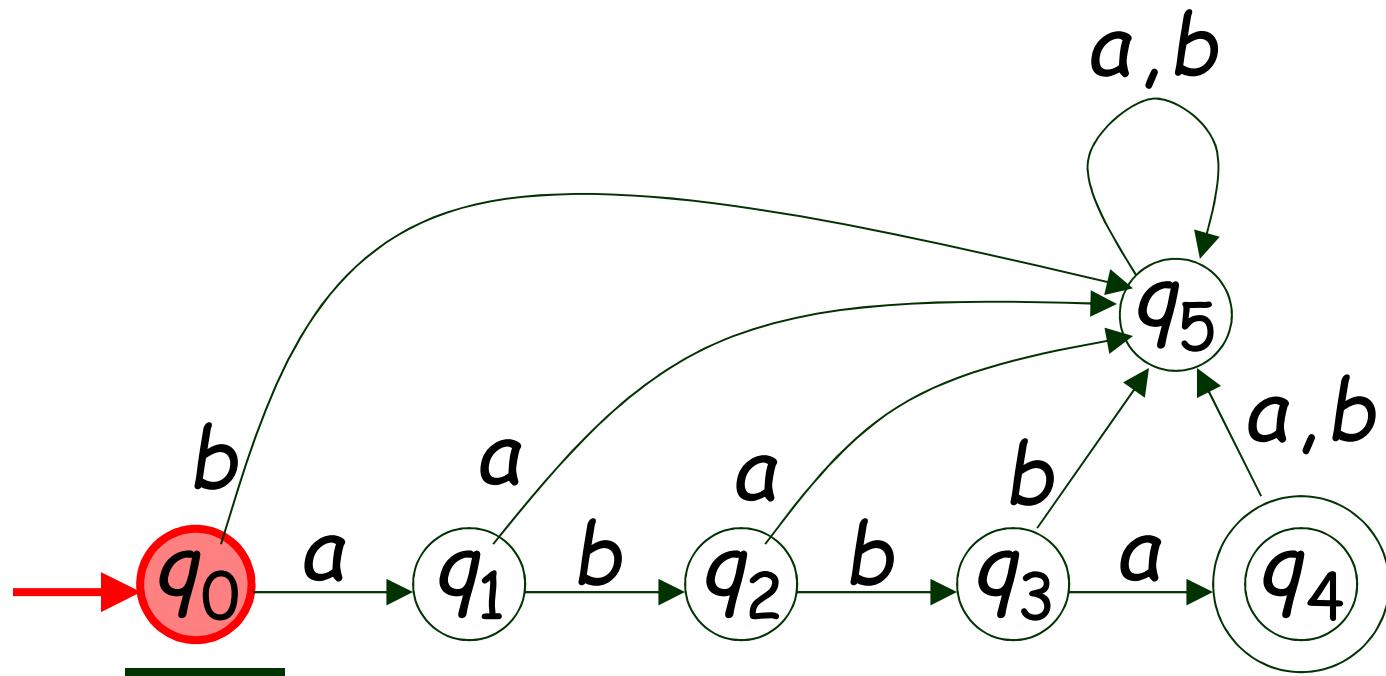
abba -
پذیرنده متناهی

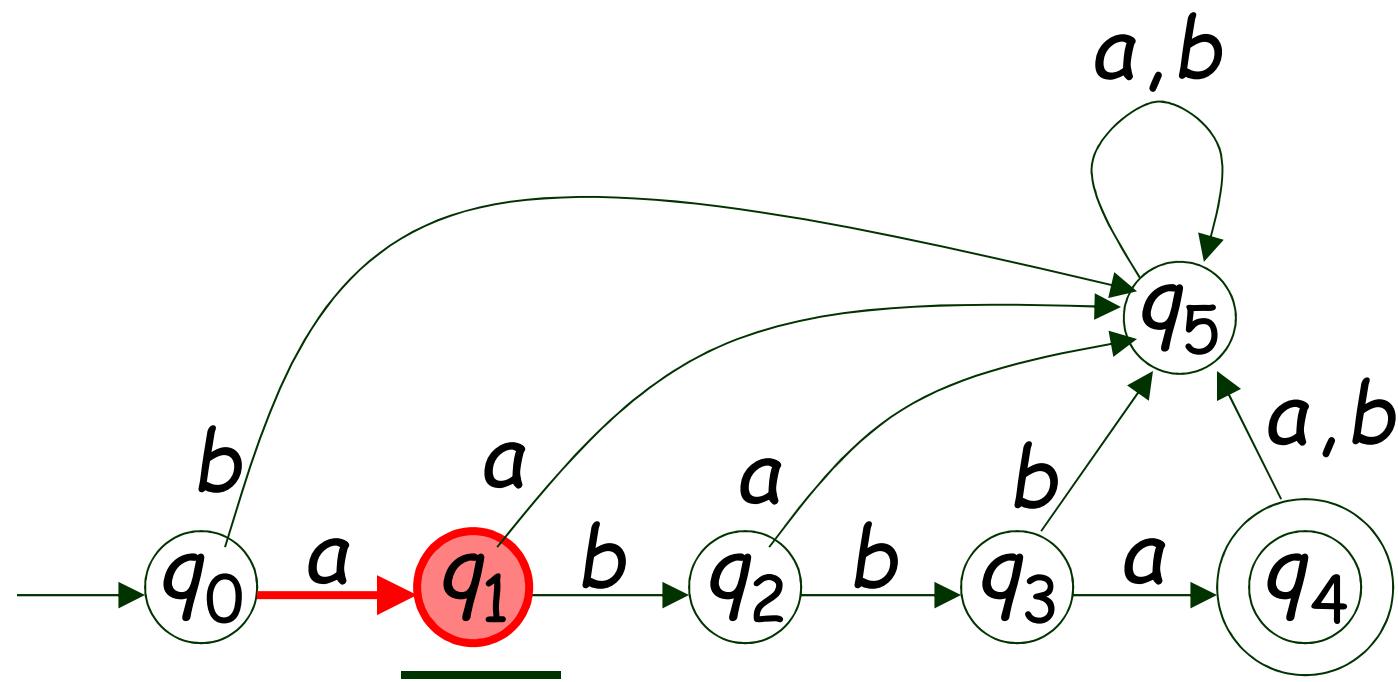
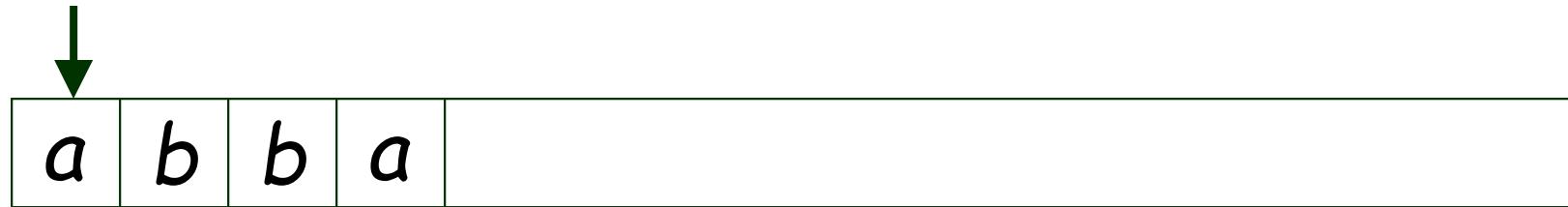


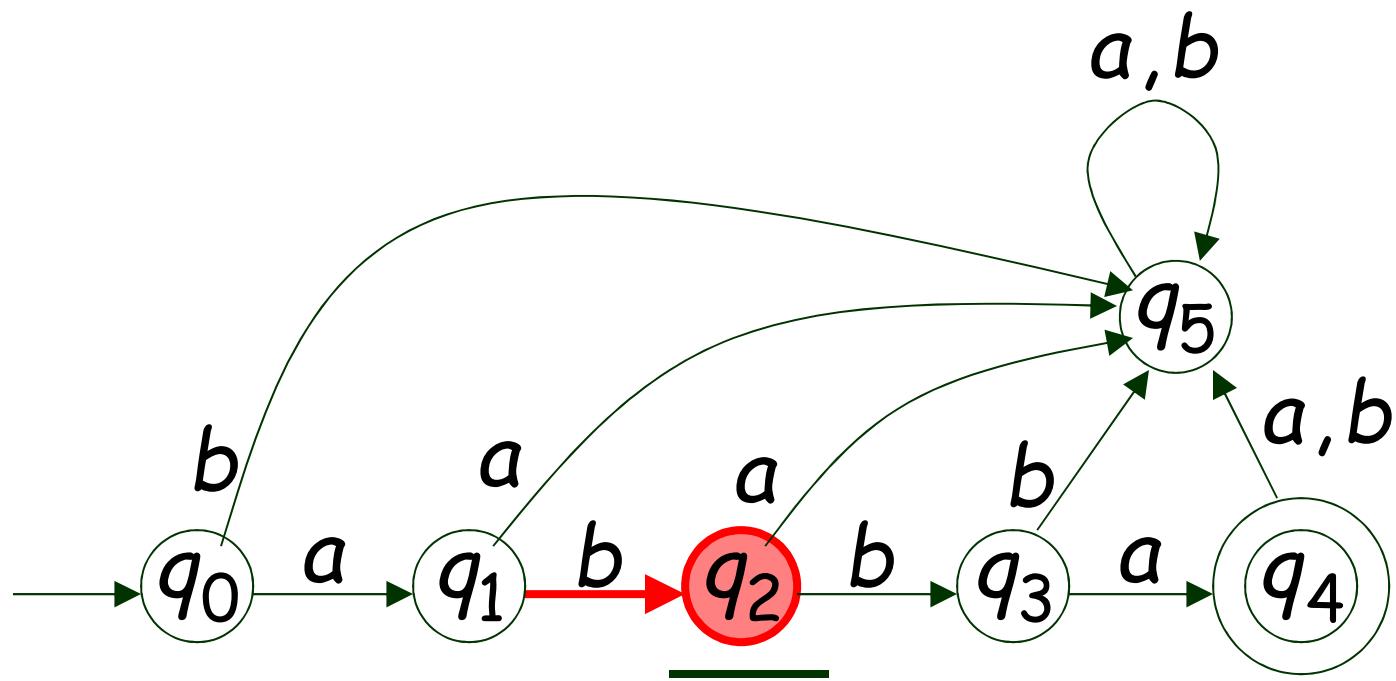
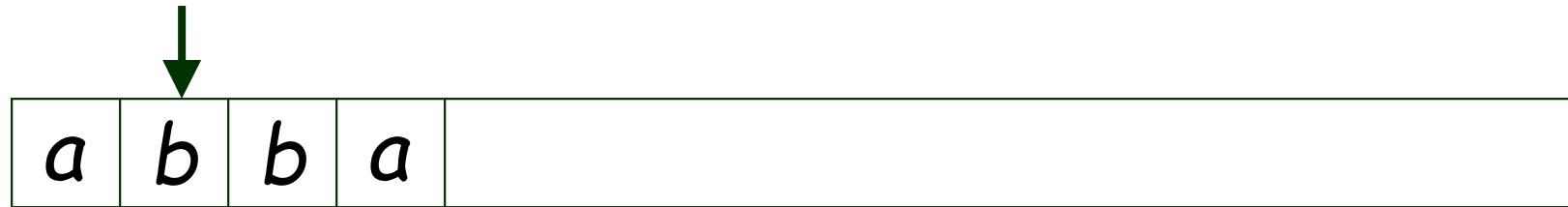


رشته ورودی

a	b	b	a	
---	---	---	---	--

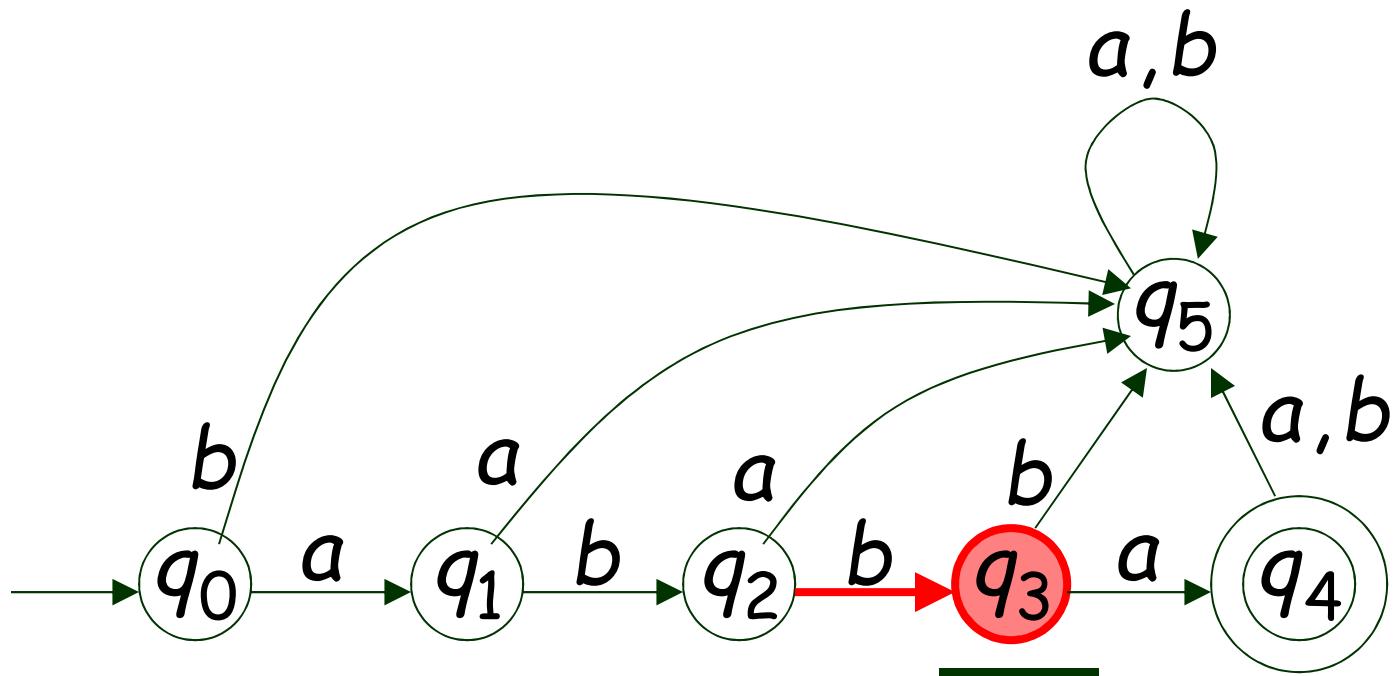


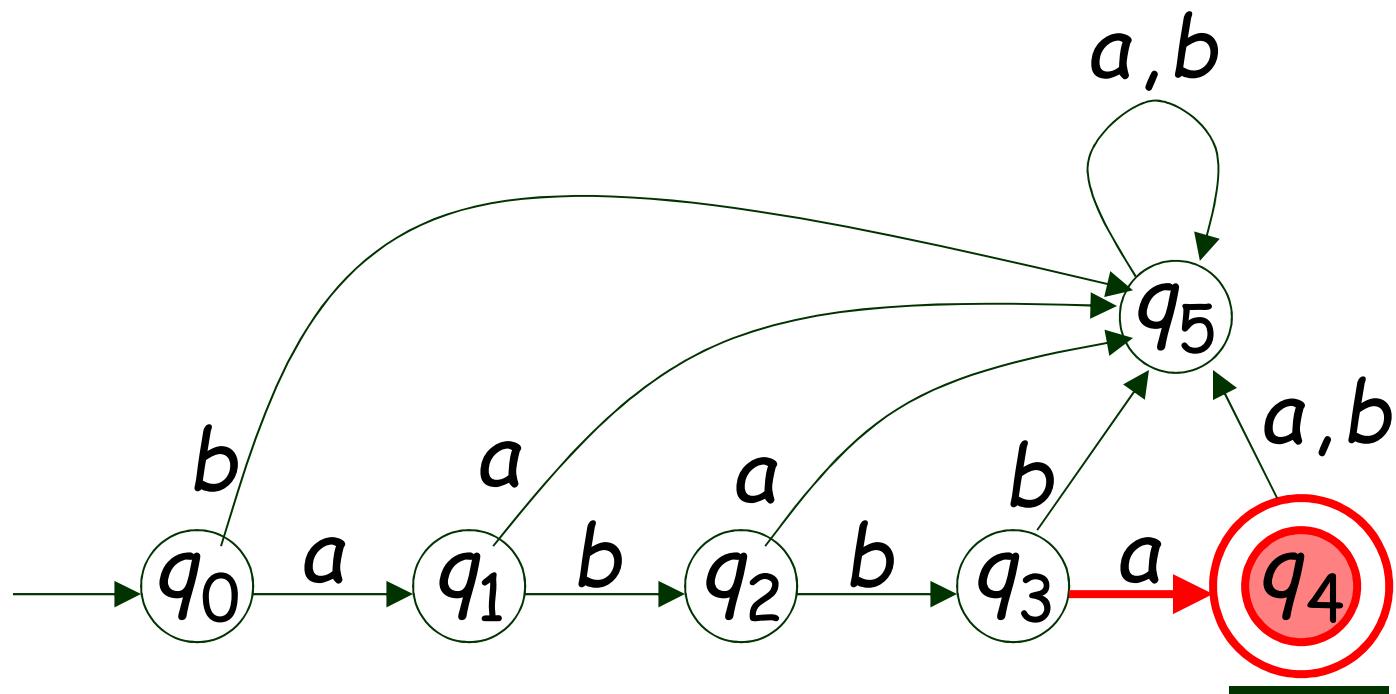






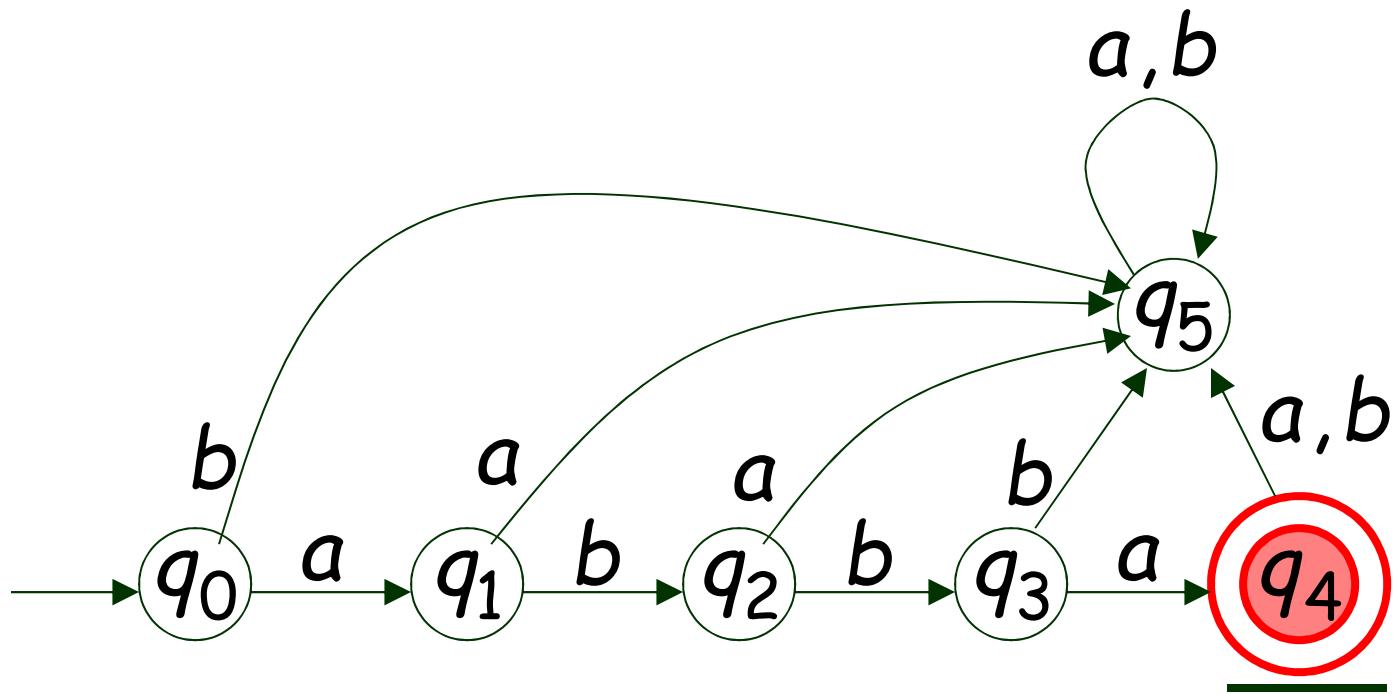
a	b	b	a	
-----	-----	-----	-----	--







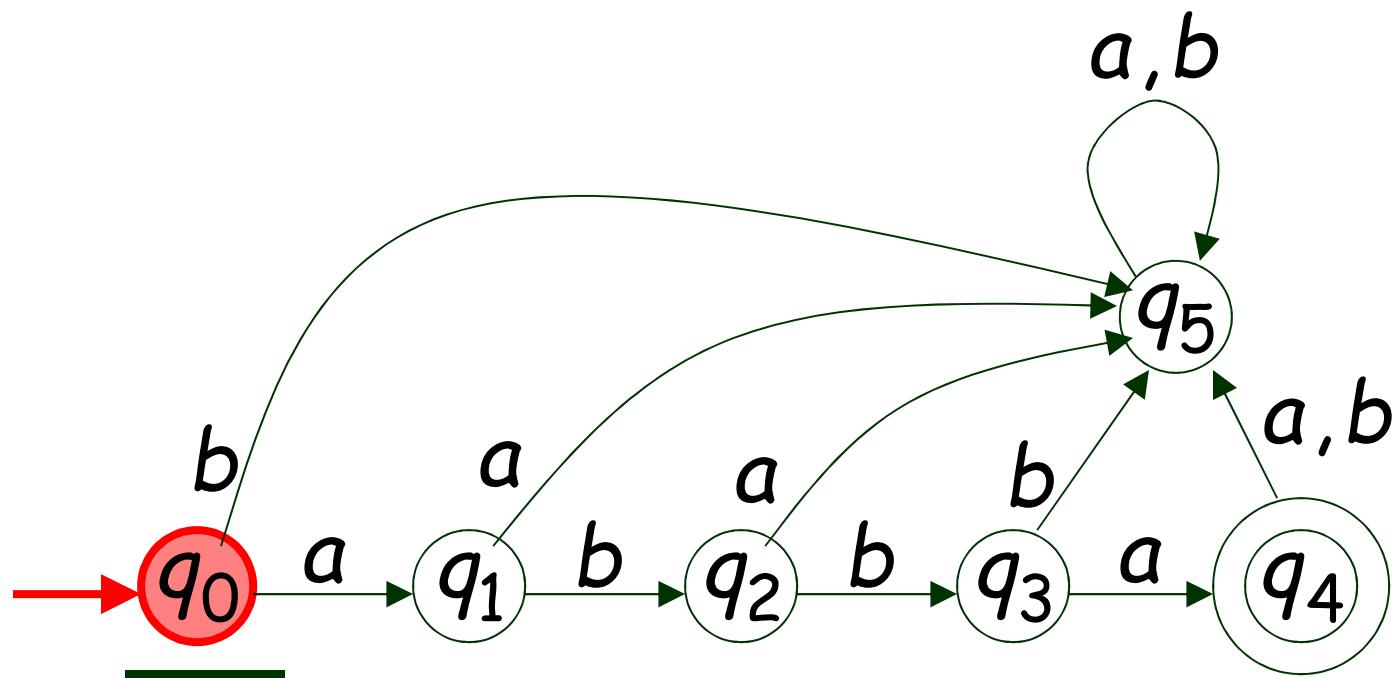
a	b	b	a	
-----	-----	-----	-----	--

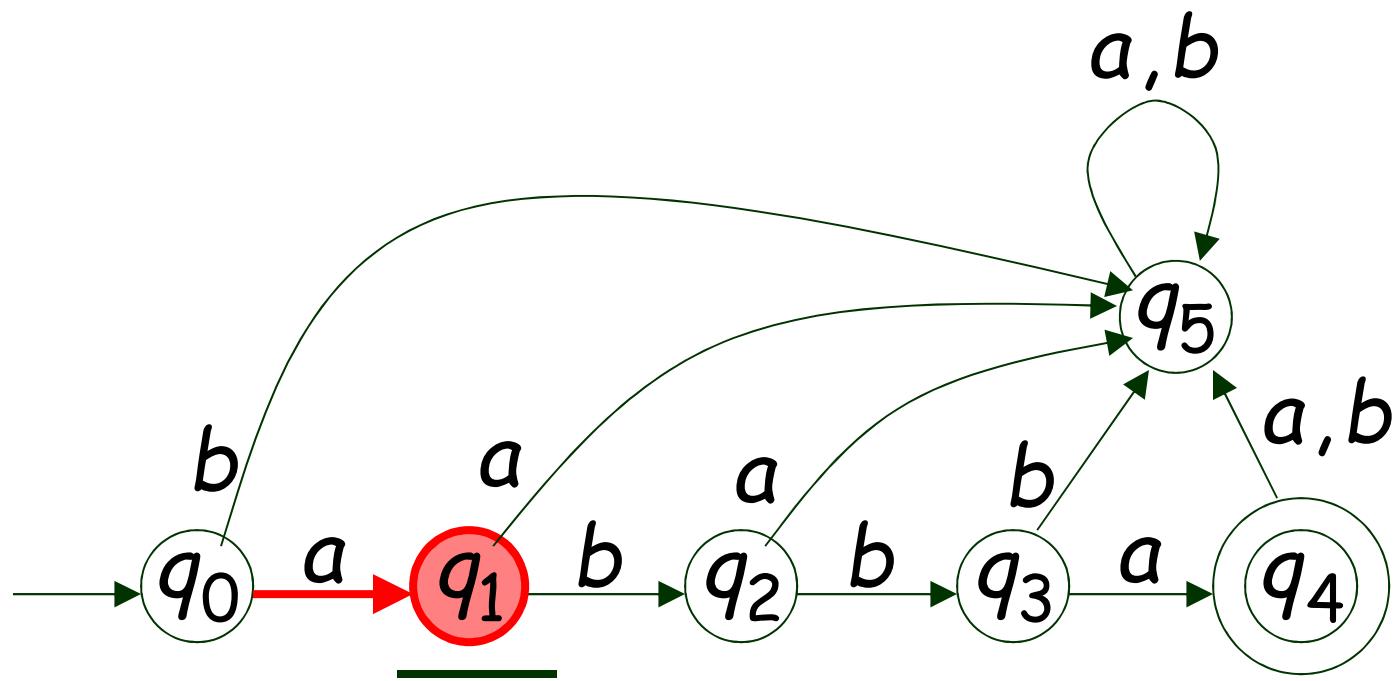


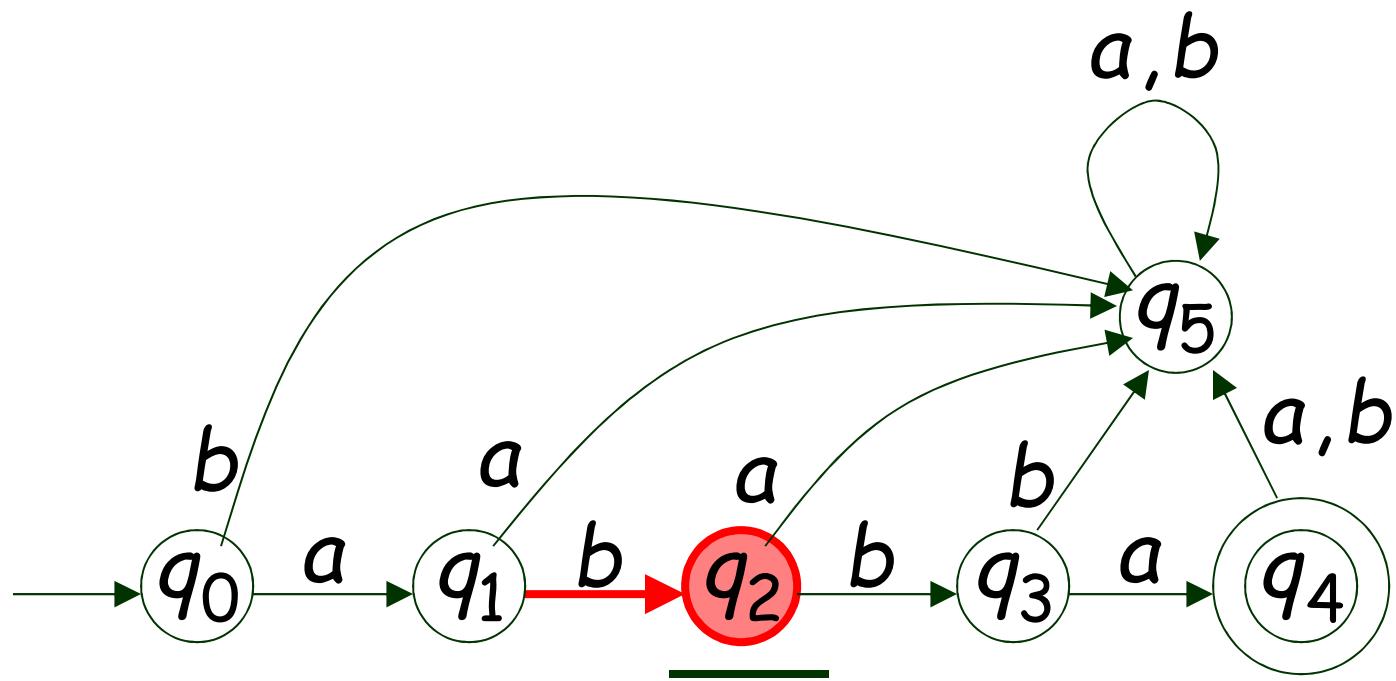
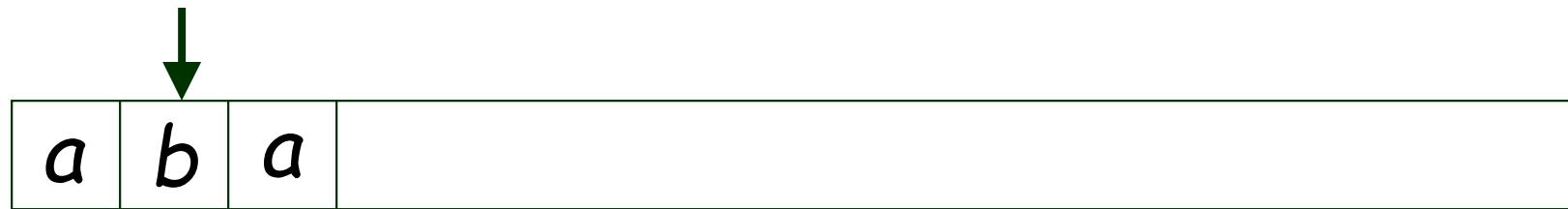
خروجی: قبول



a	b	a	
-----	-----	-----	--

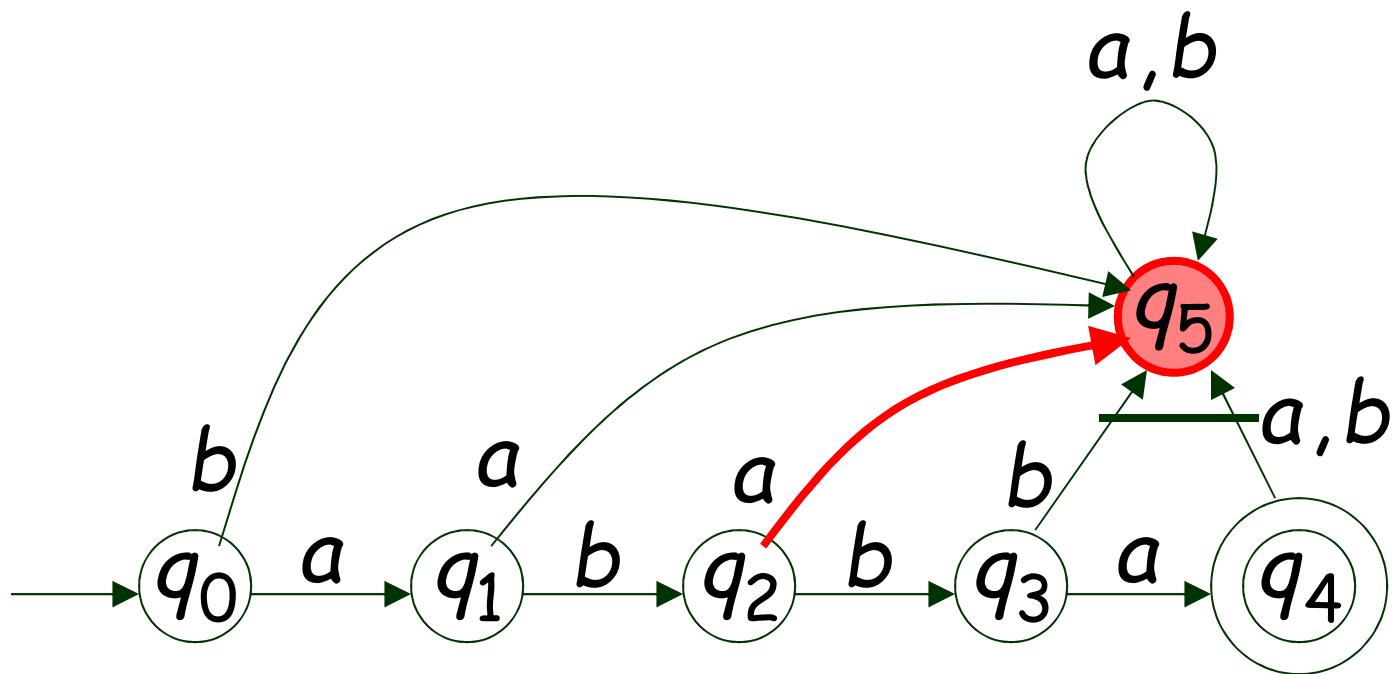


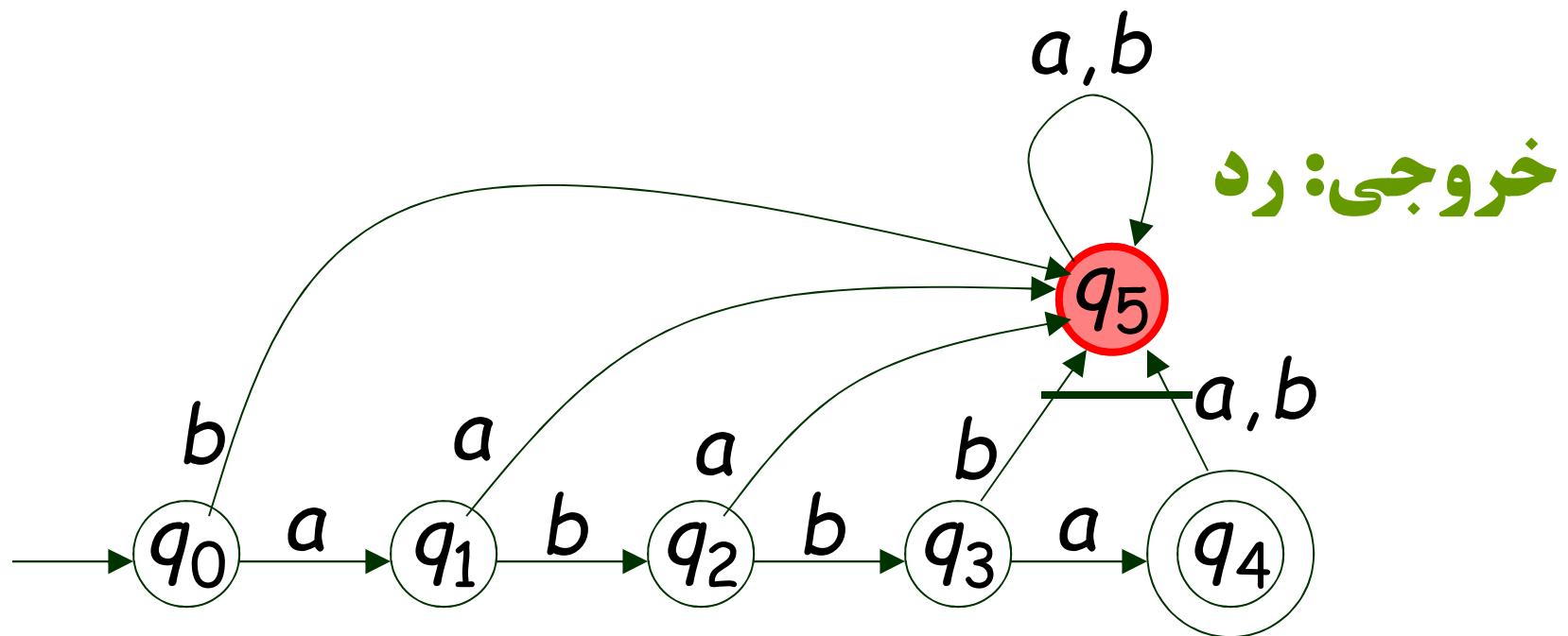


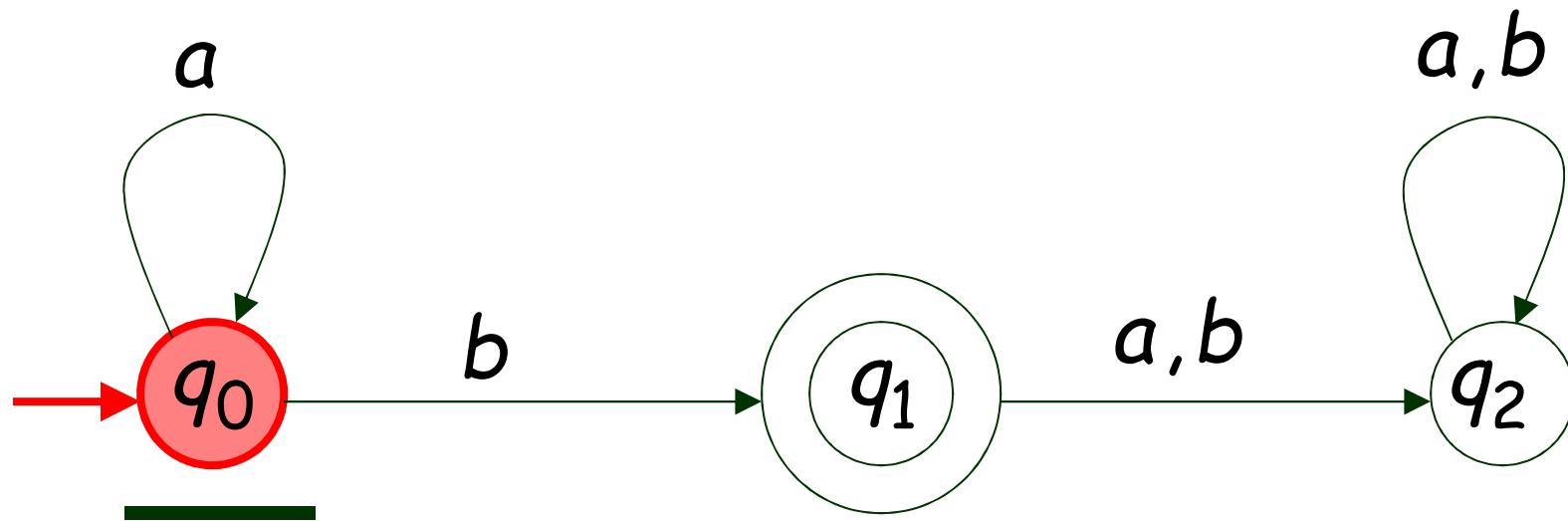
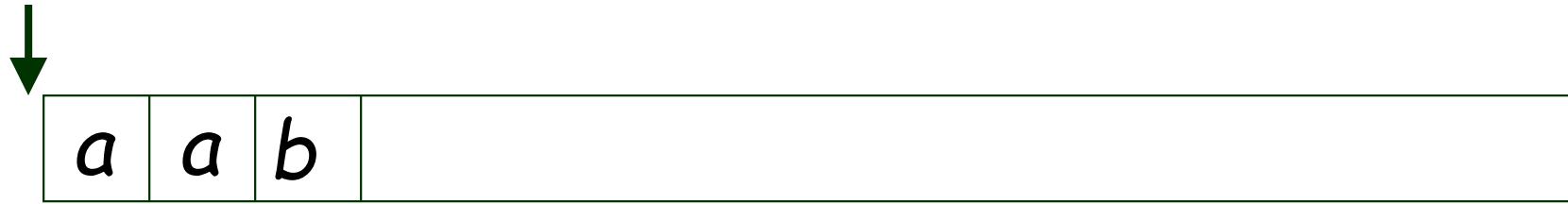


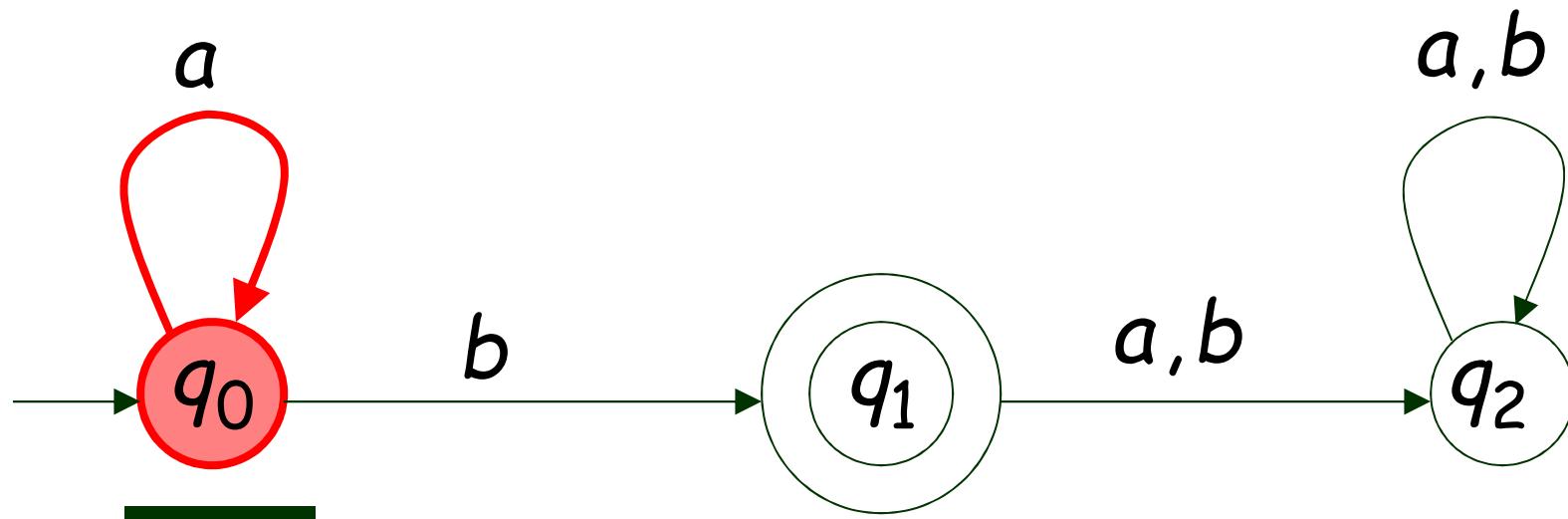
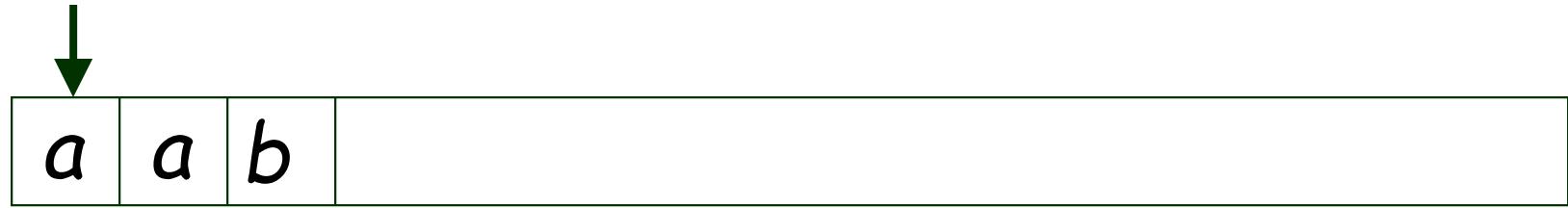


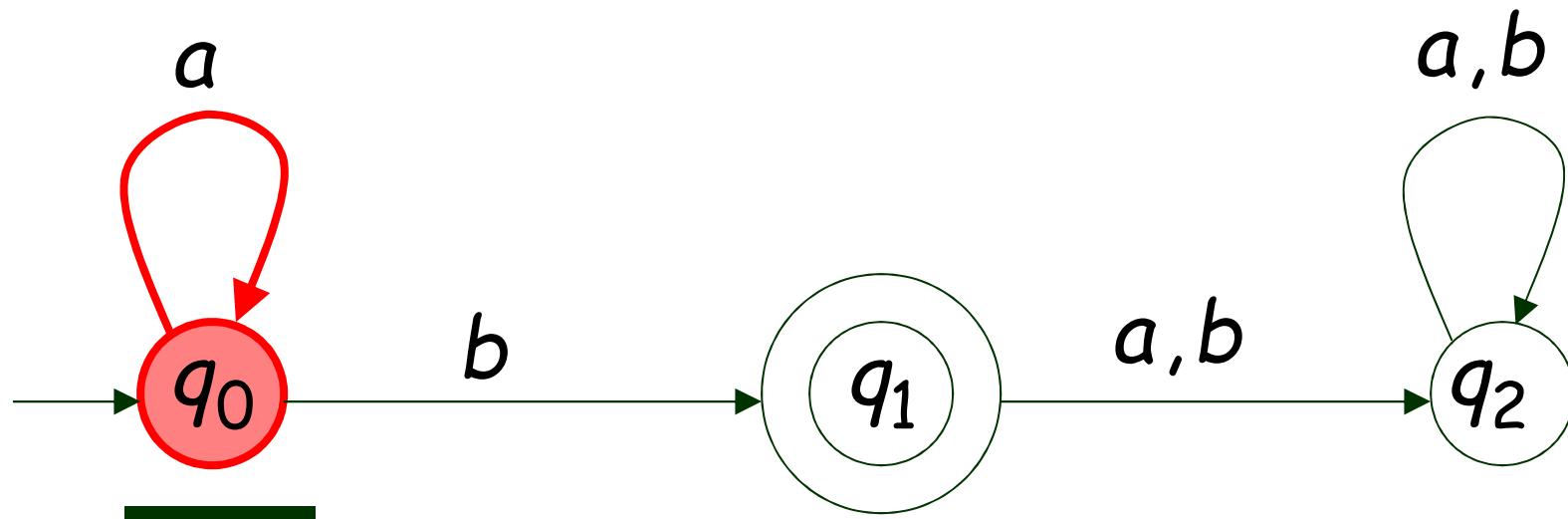
a	b	a	
-----	-----	-----	--

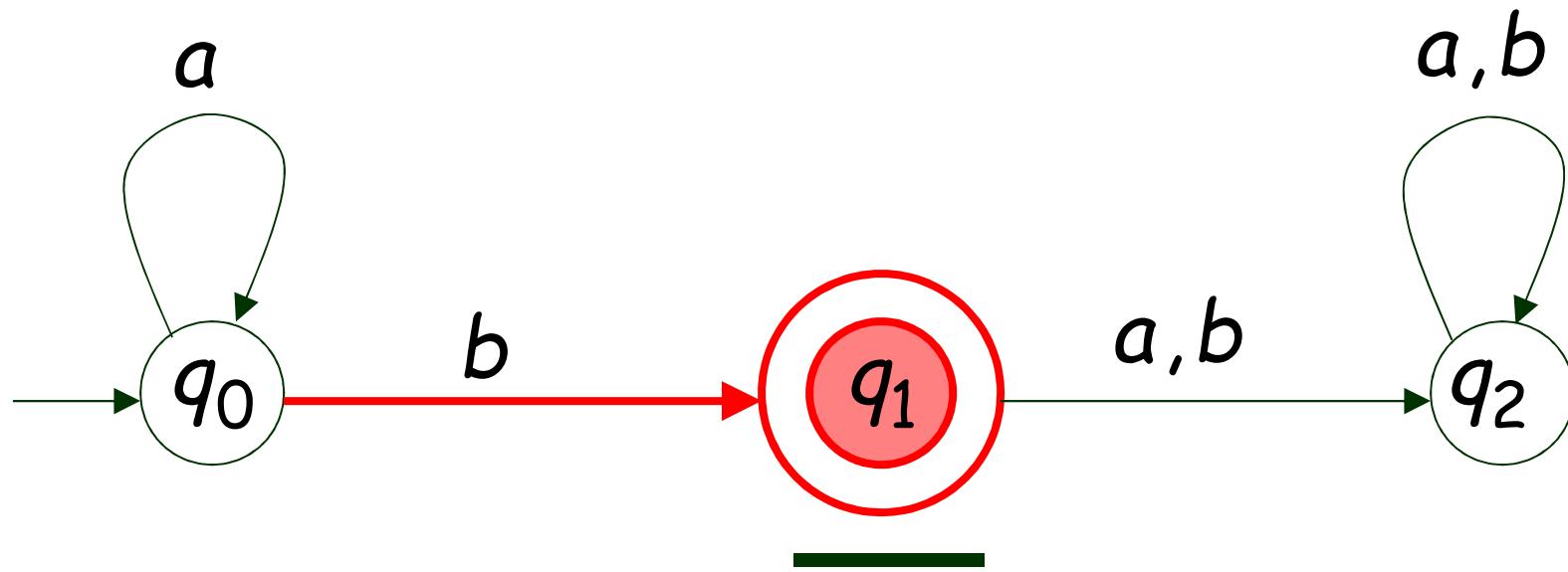


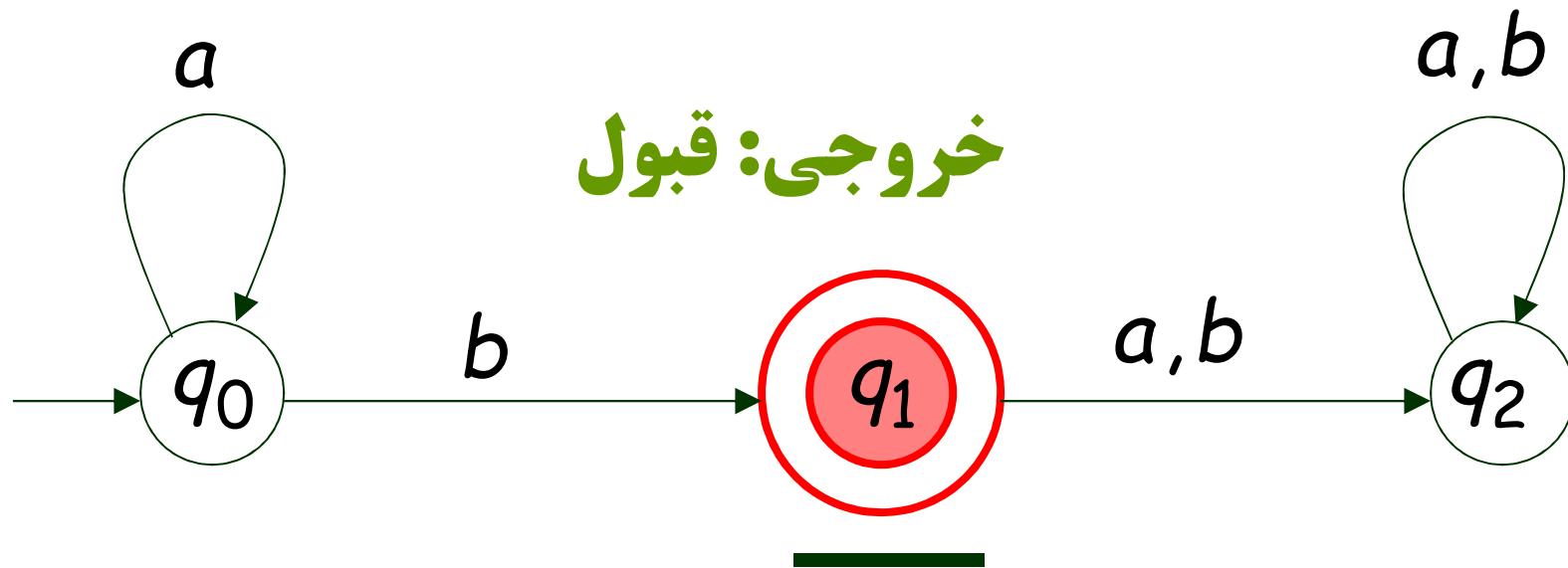
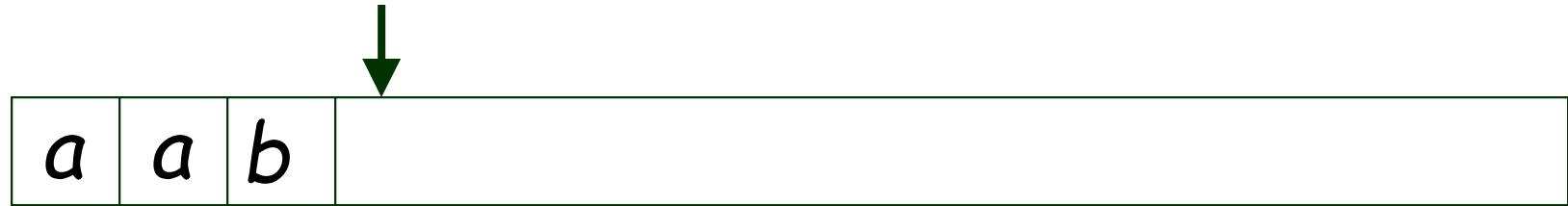


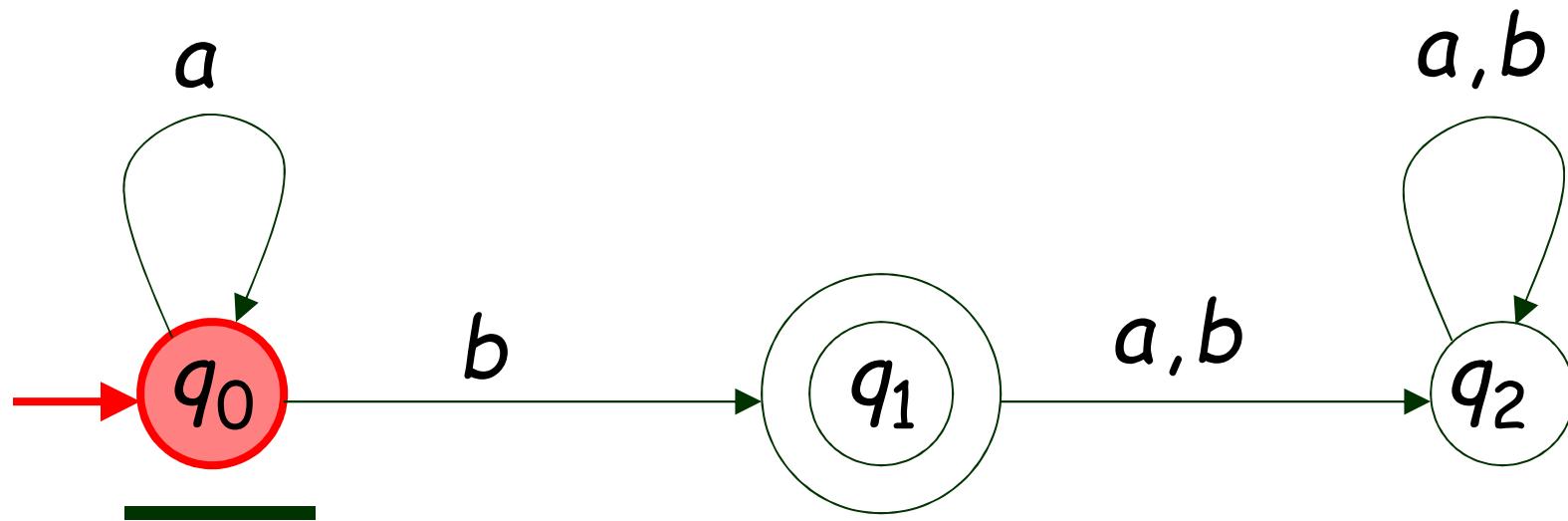


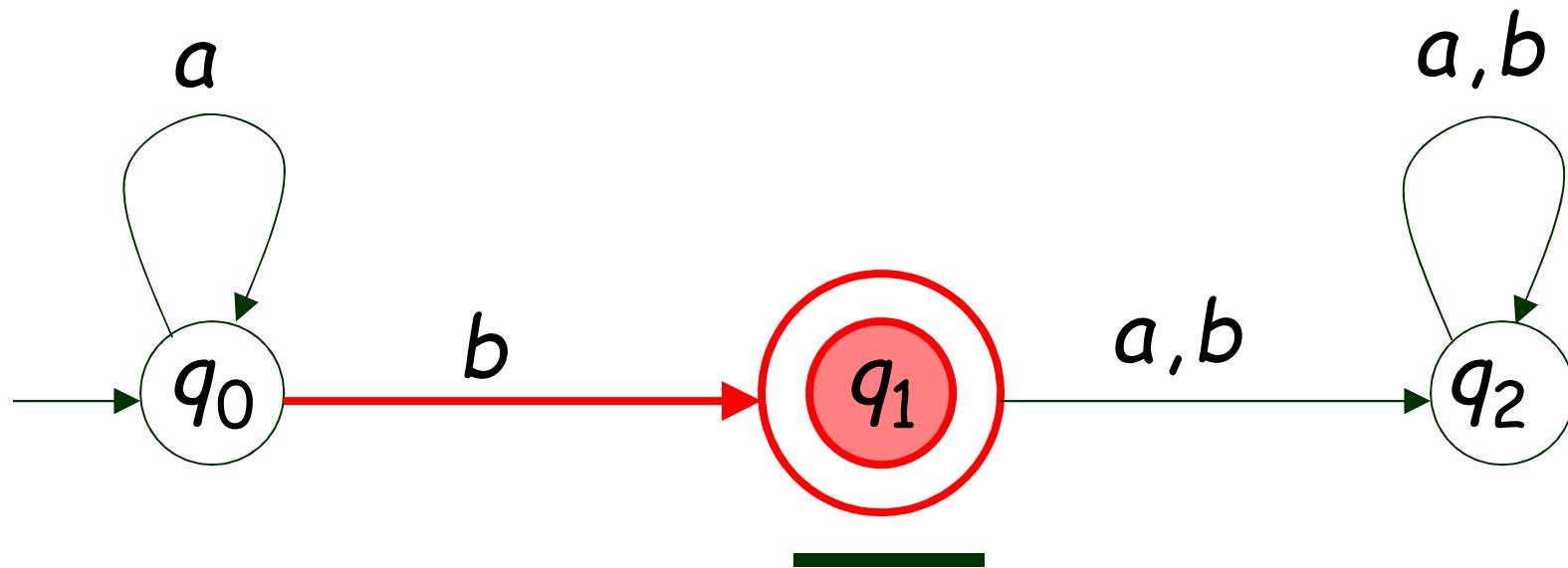
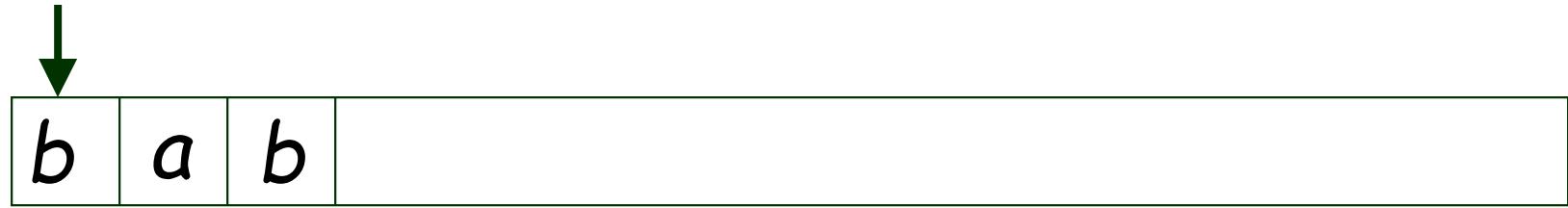


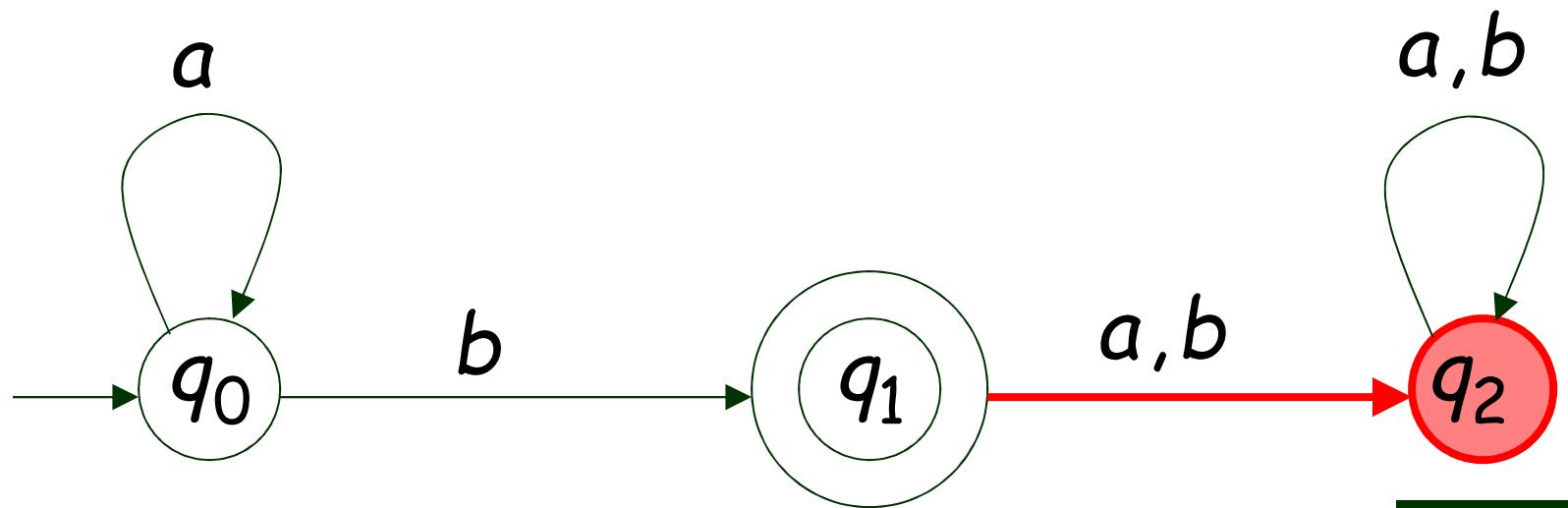
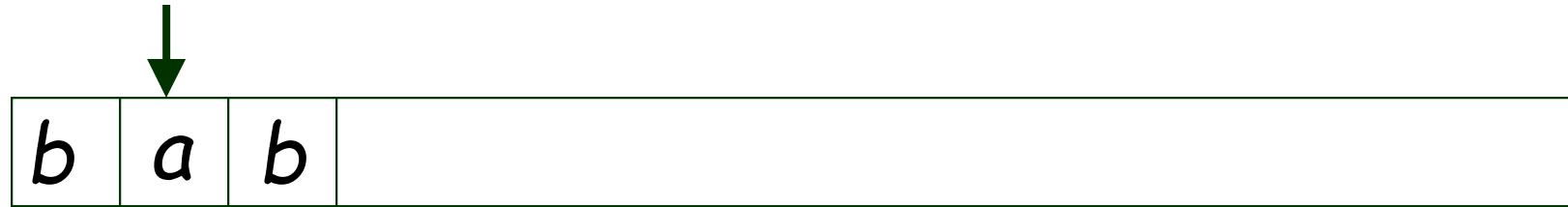


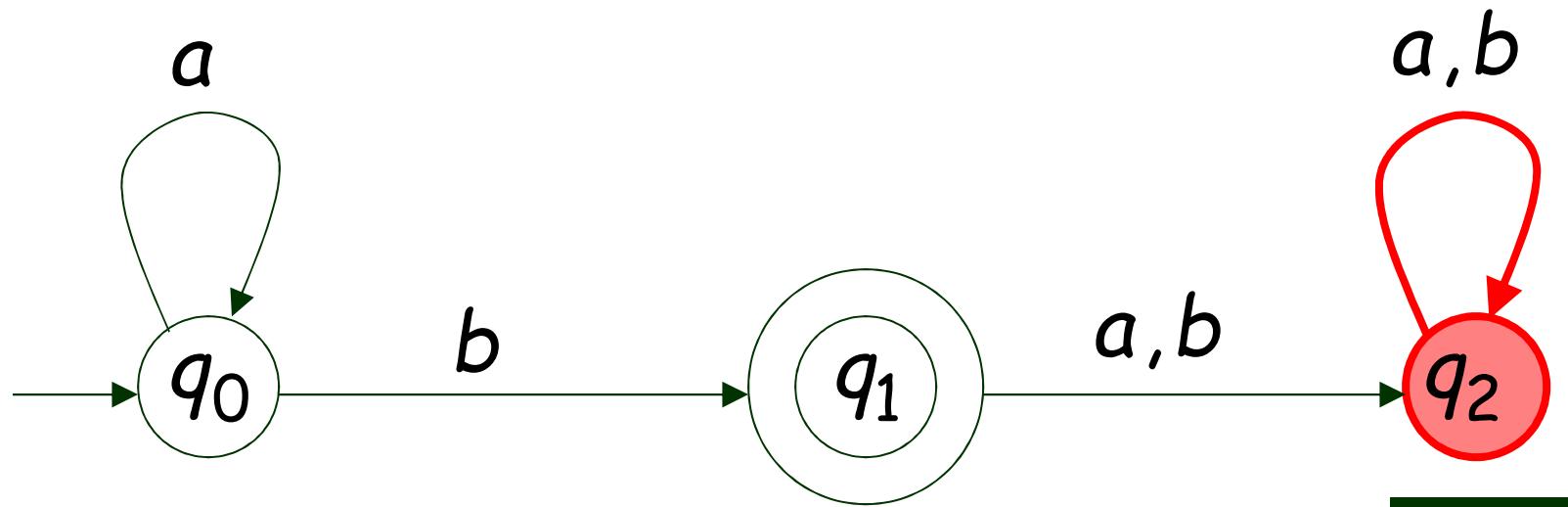
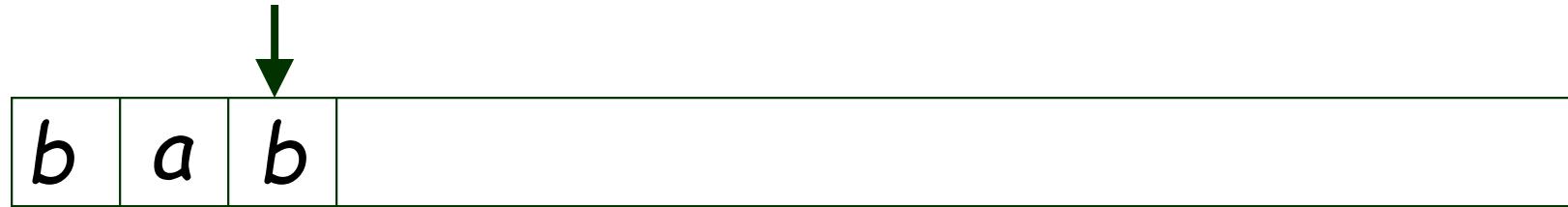


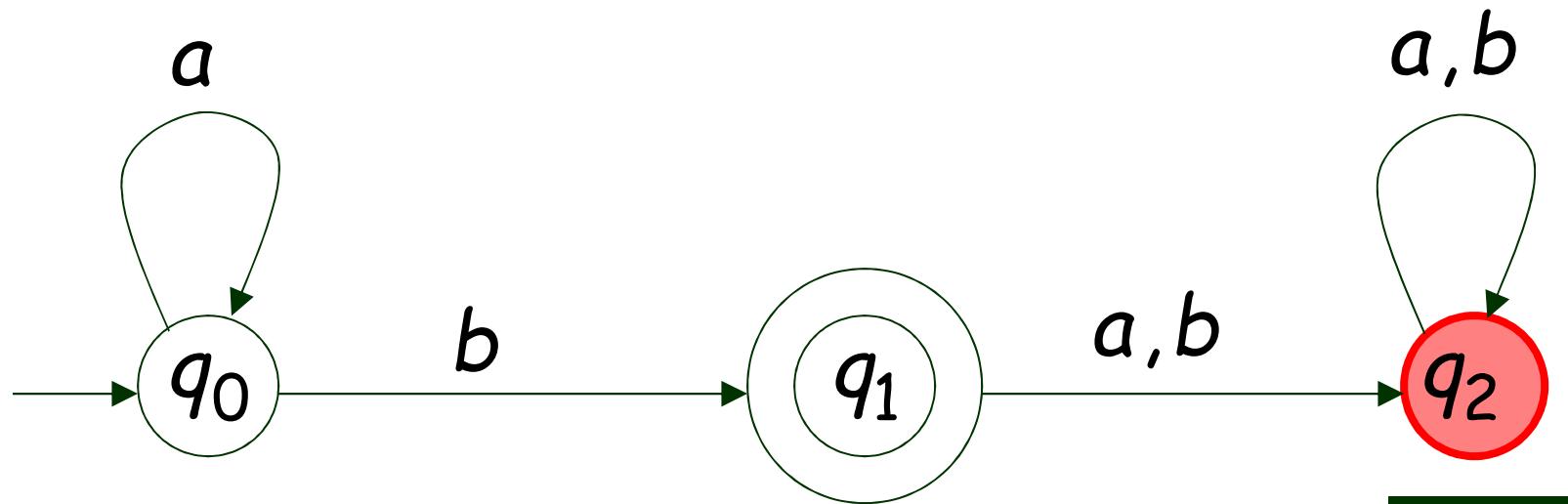












خروجی: رد



$$M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$$

Deterministic Finite Acceptor (DFA) ■

Q مجموعه حالت ها

آتماتای متناهی معین
↓ ↓
Q Q.

Σ الفبا

δ تابع انتقال

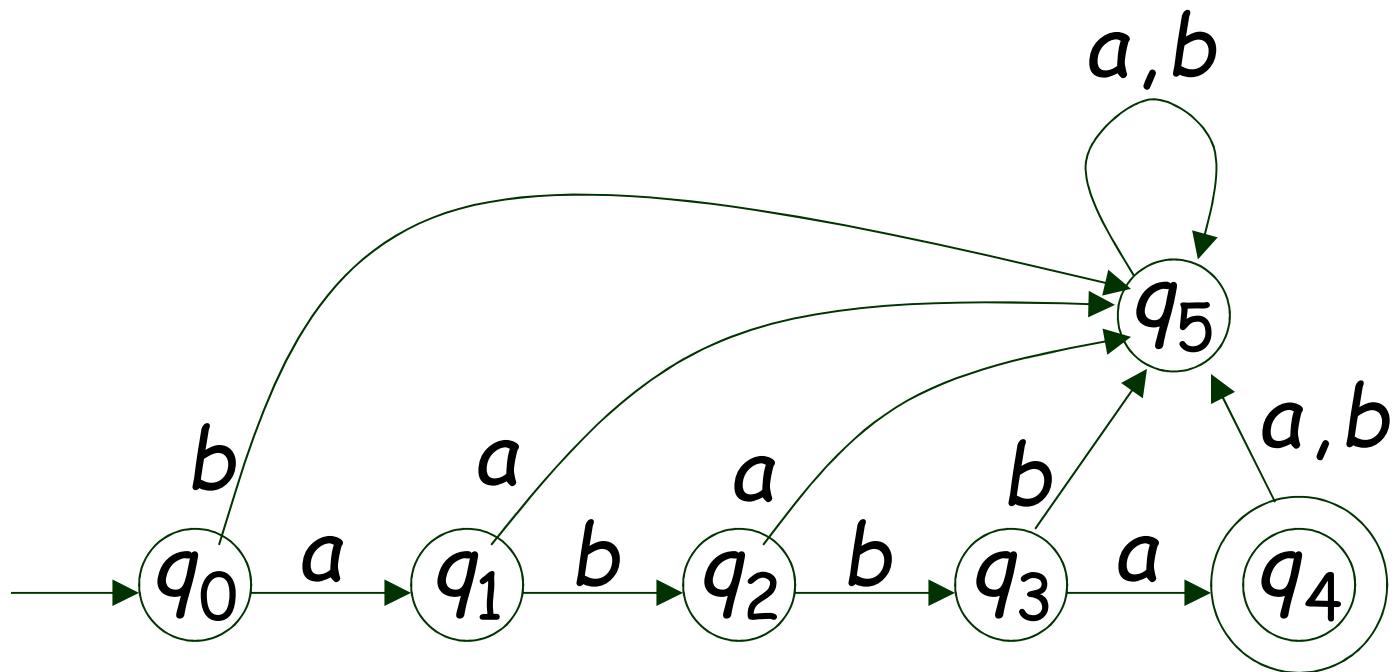
q_0 حالت اولیه

F حالات پایانی



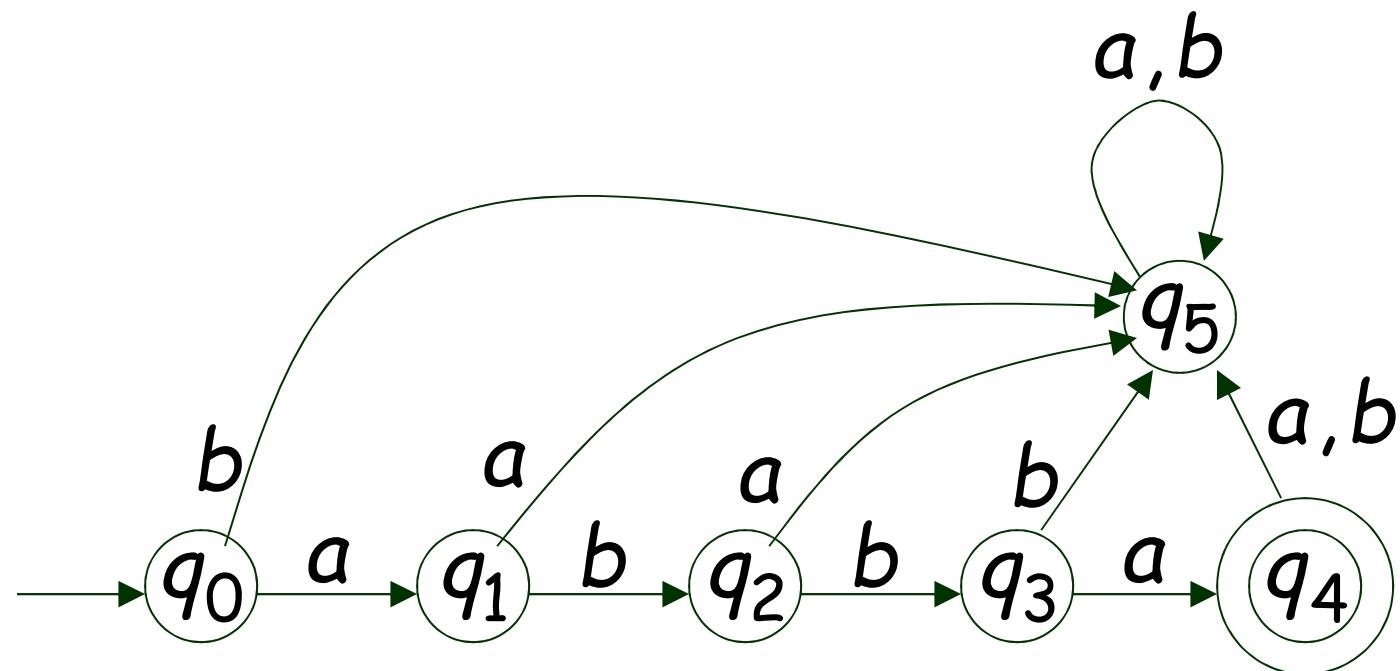
Σ

$$\Sigma = \{a, b\}$$



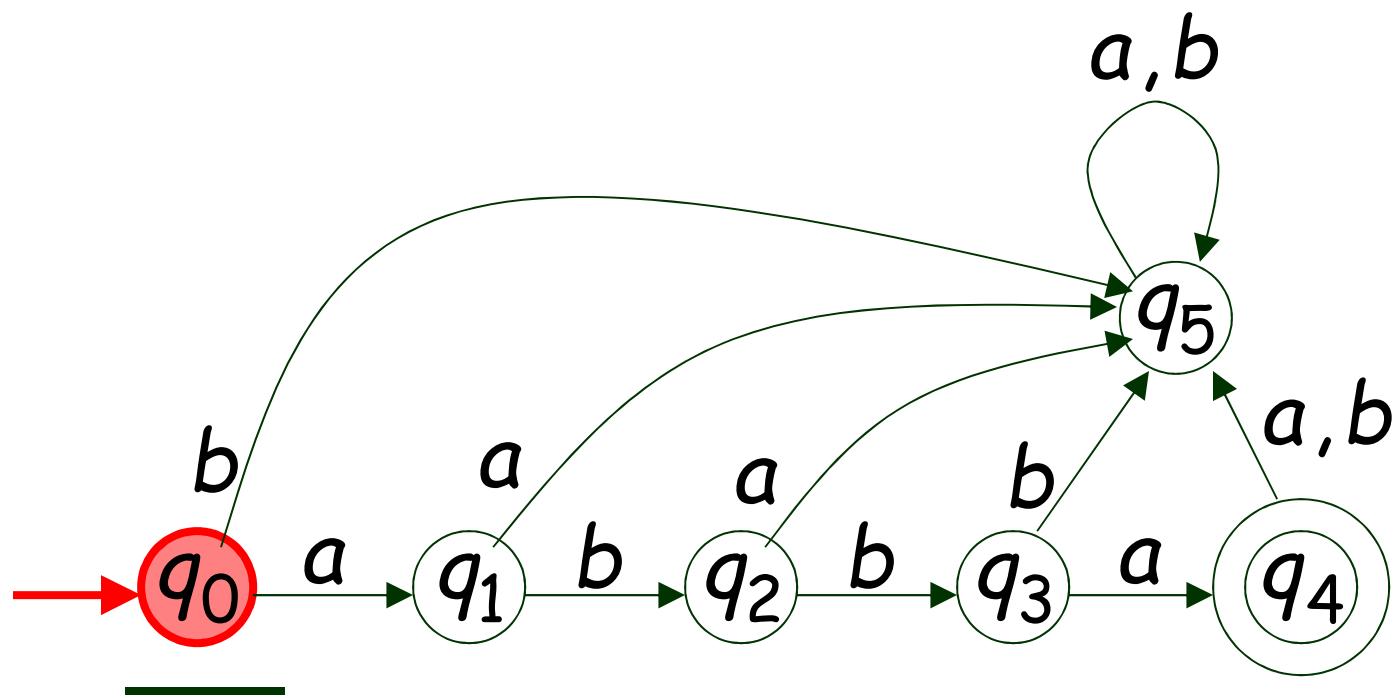
 Q

$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5\}$$





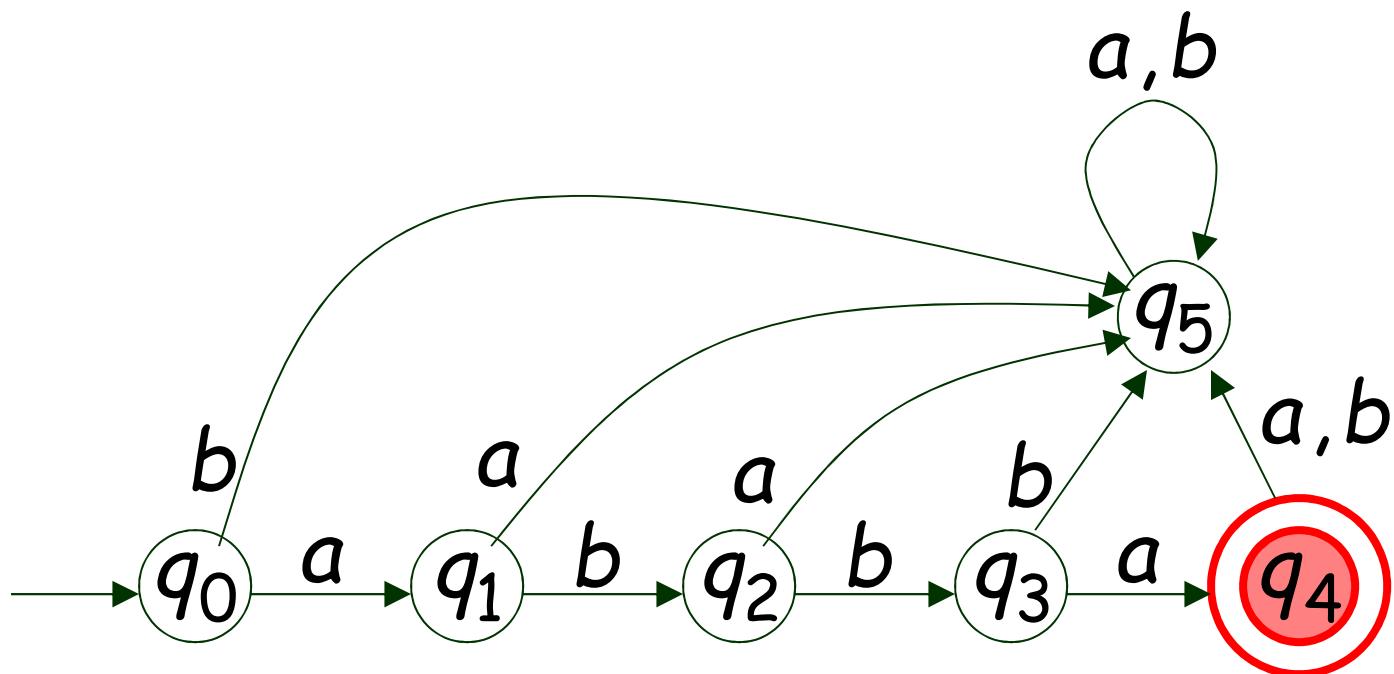
q_0





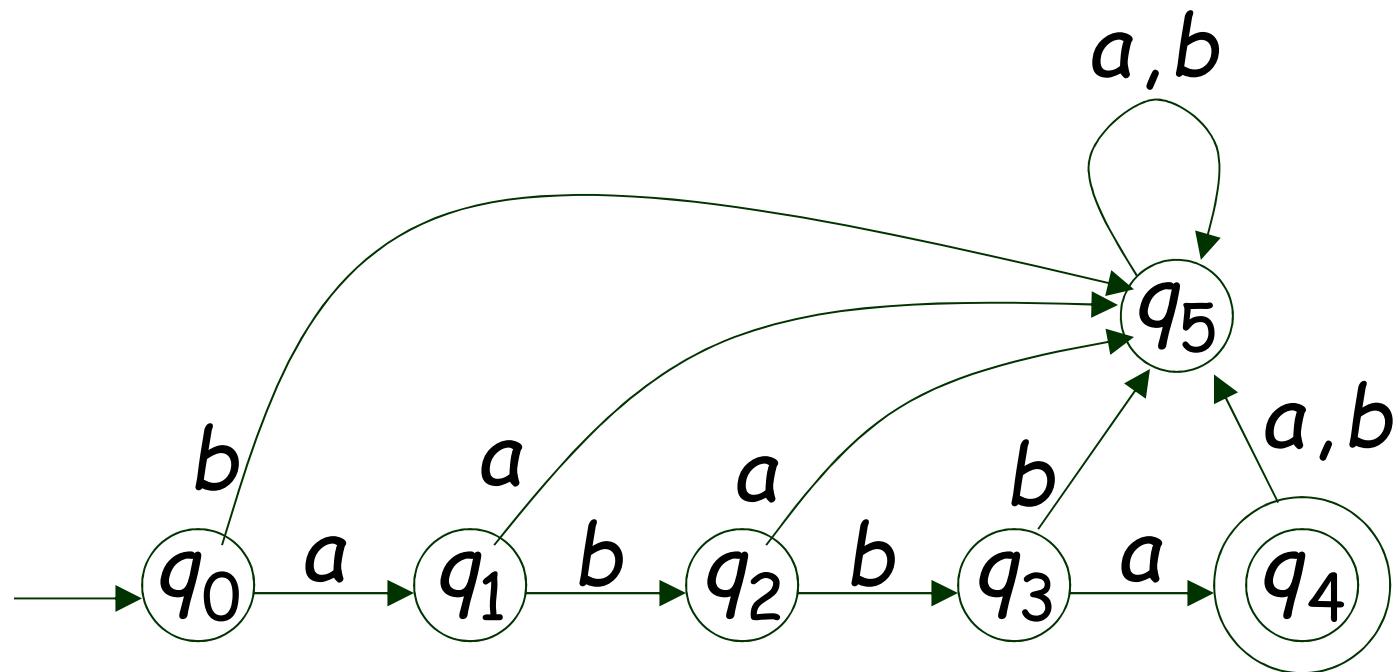
F

$$F = \{q_4\}$$

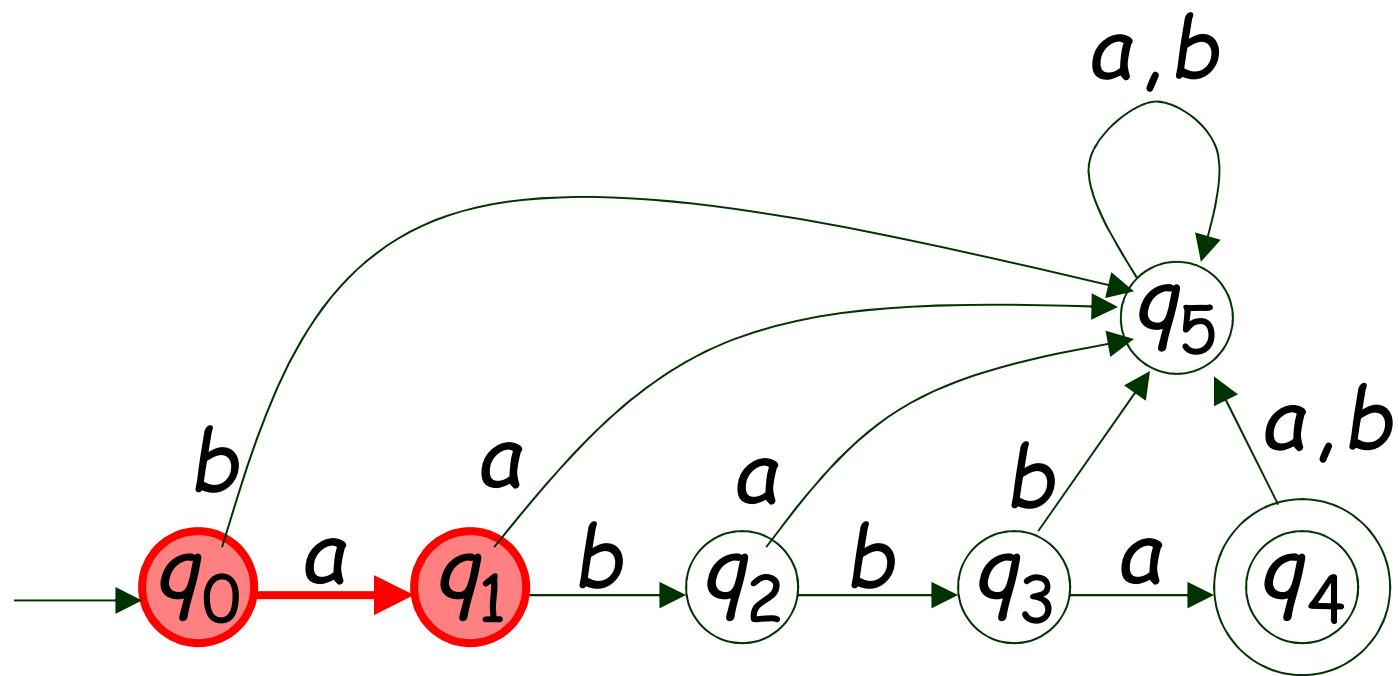


تابع انتقال

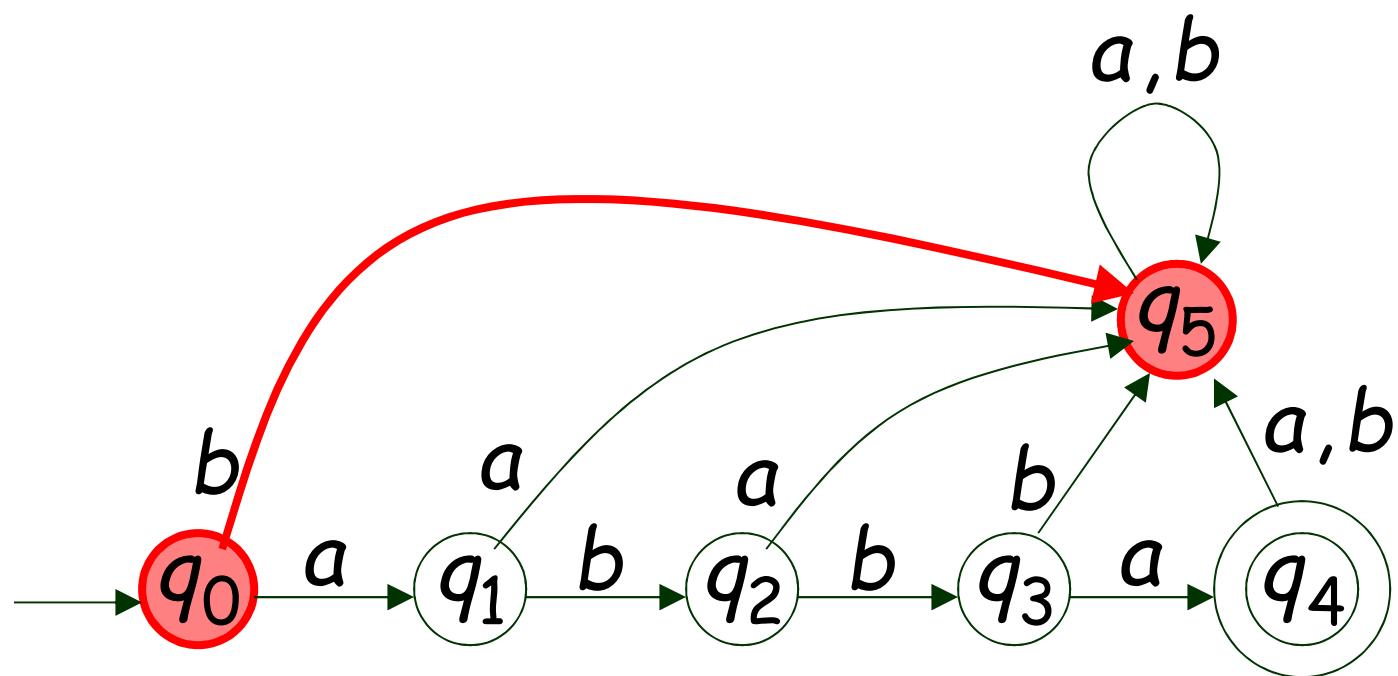
$$\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$$



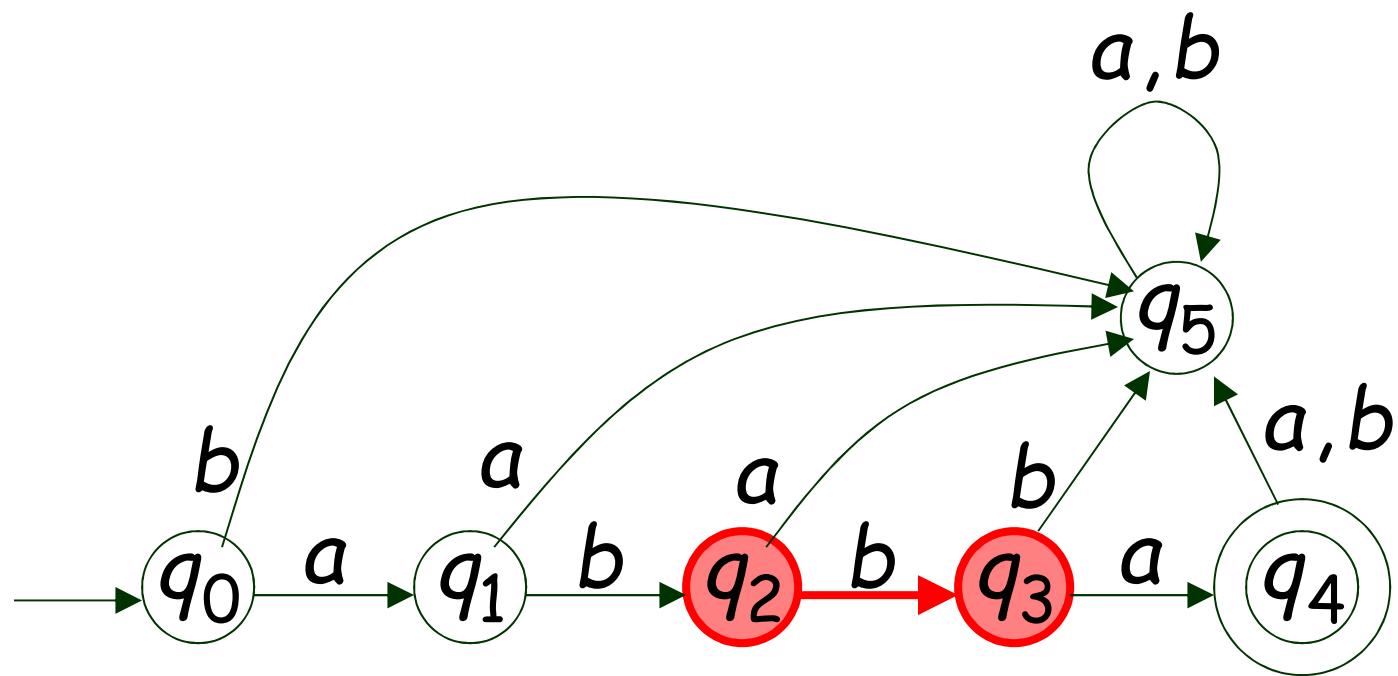
$$\delta(q_0, a) = q_1$$



$$\delta(q_0, b) = q_5$$

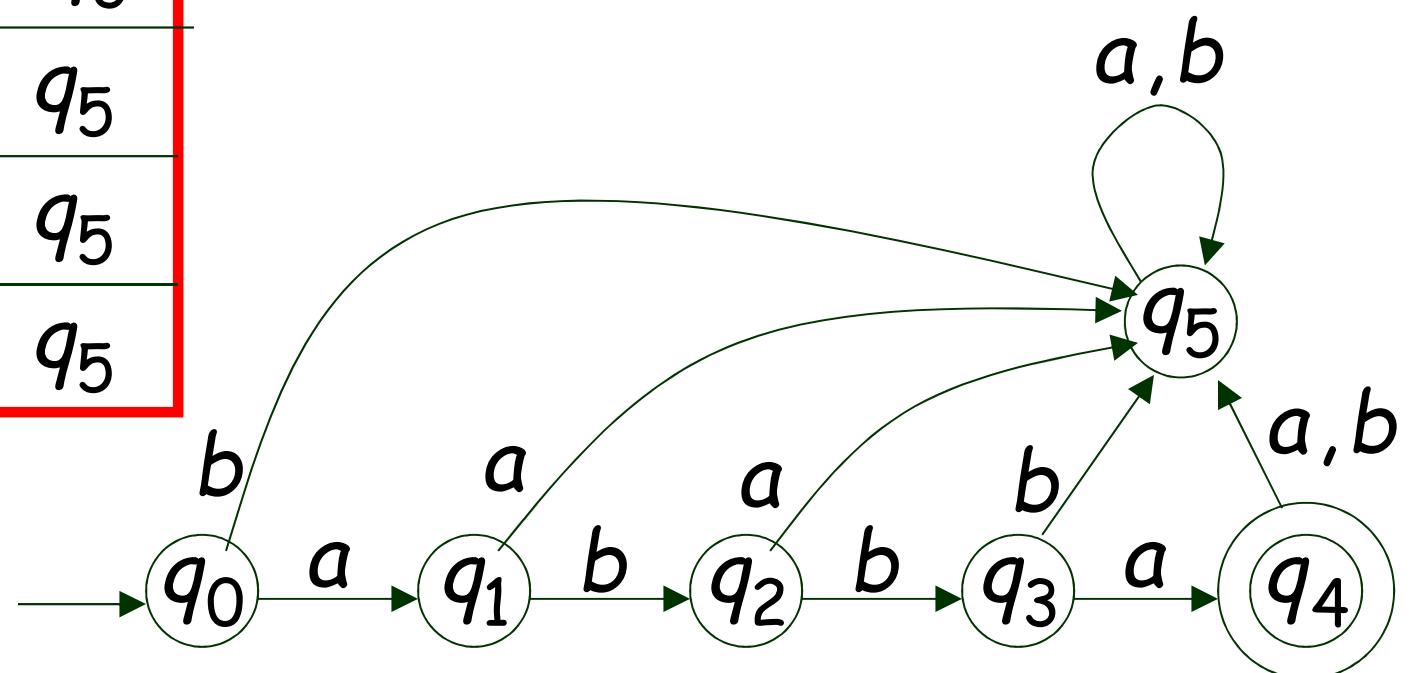


$$\delta(q_2, b) = q_3$$



تابع انتقال δ

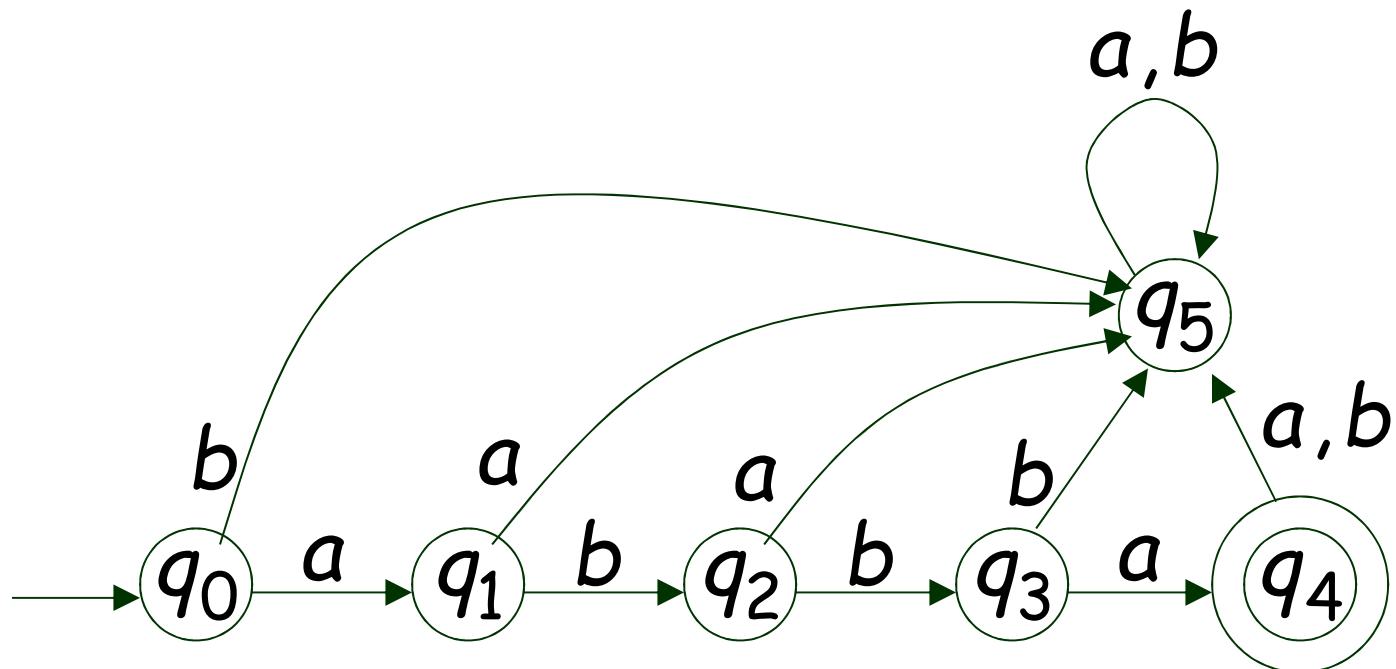
δ	a	b
q_0	q_1	q_5
q_1	q_5	q_2
q_2	q_5	q_3
q_3	q_4	q_5
q_4	q_5	q_5
q_5	q_5	q_5





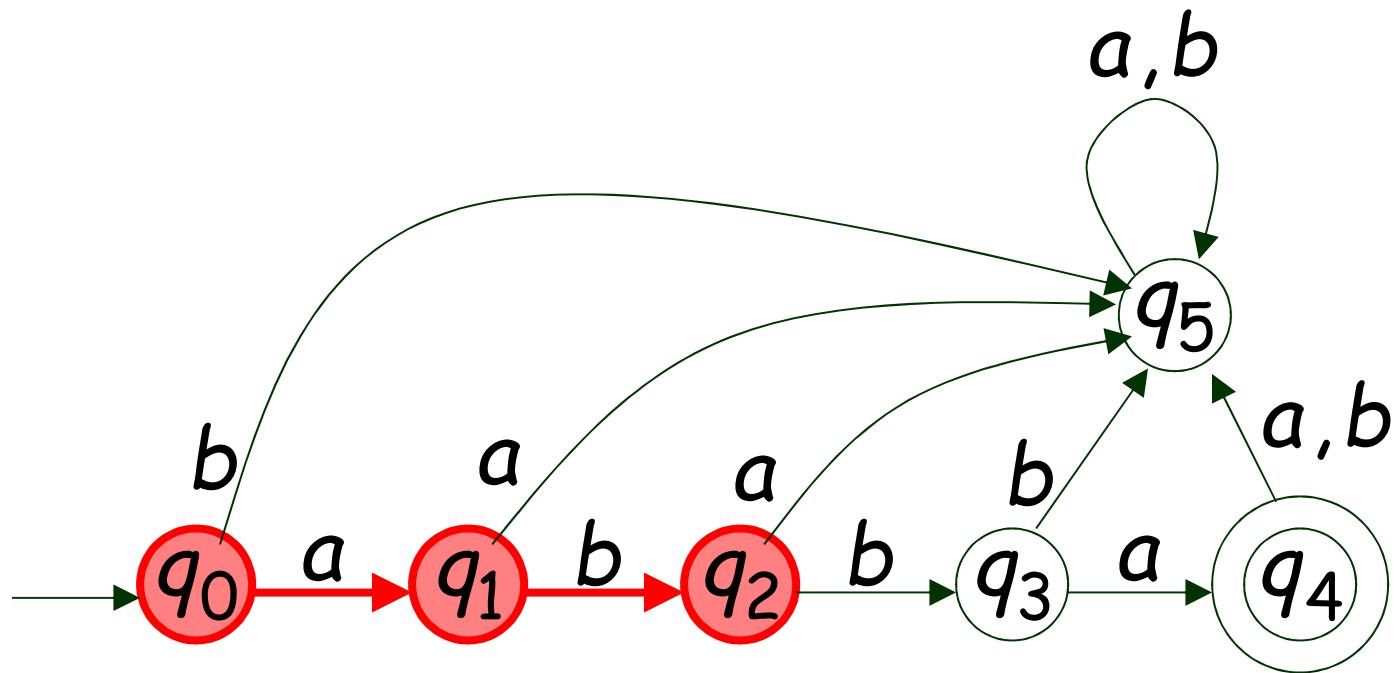
تابع انتقال توسعه یافته

$$\delta^*: Q \times \Sigma^* \rightarrow Q$$

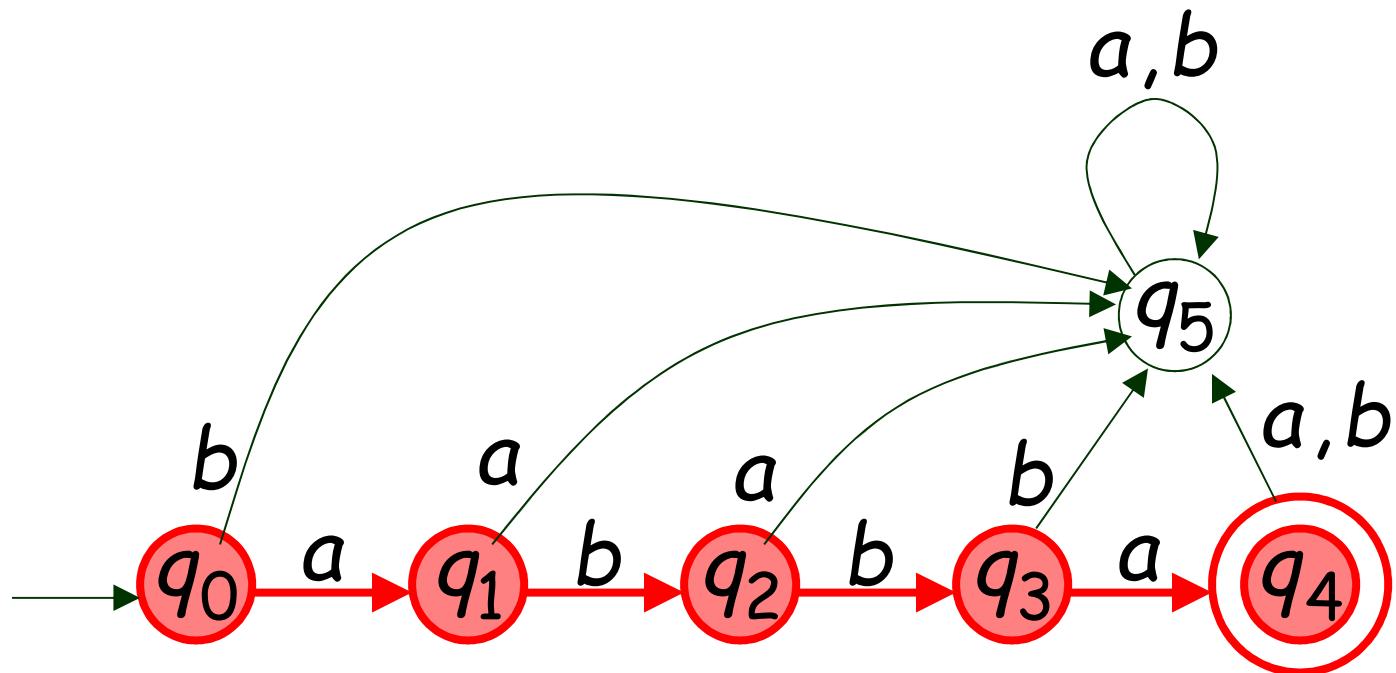




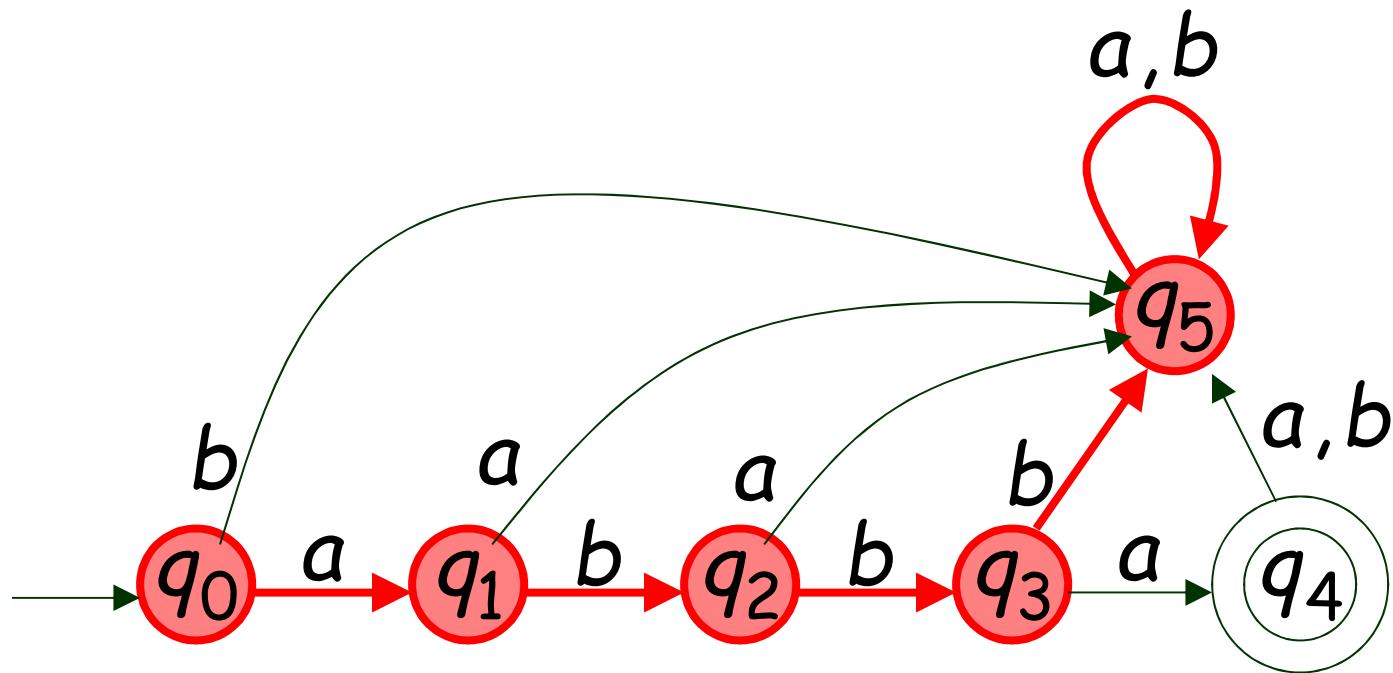
$$\delta^*(q_0, ab) = q_2$$



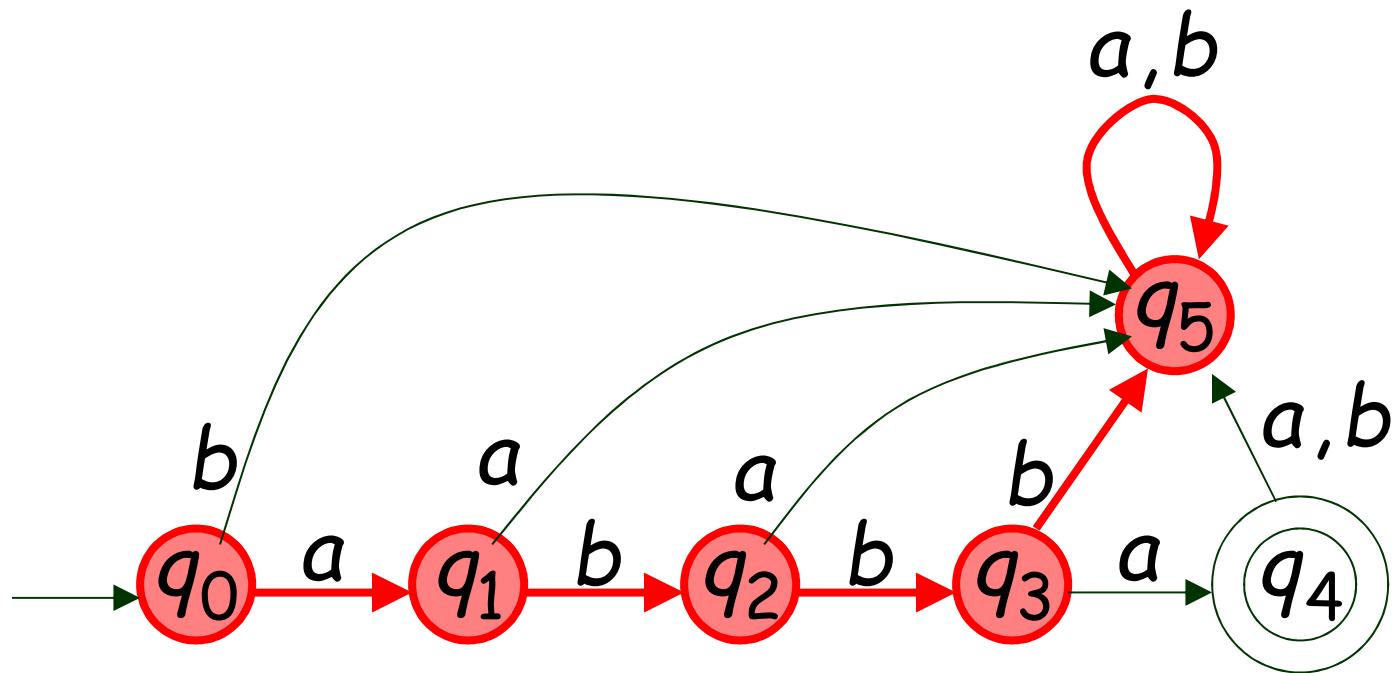
$$\delta^*(q_0, abba) = q_4$$



$$\delta^*(q_0, abbbbaa) = q_5$$



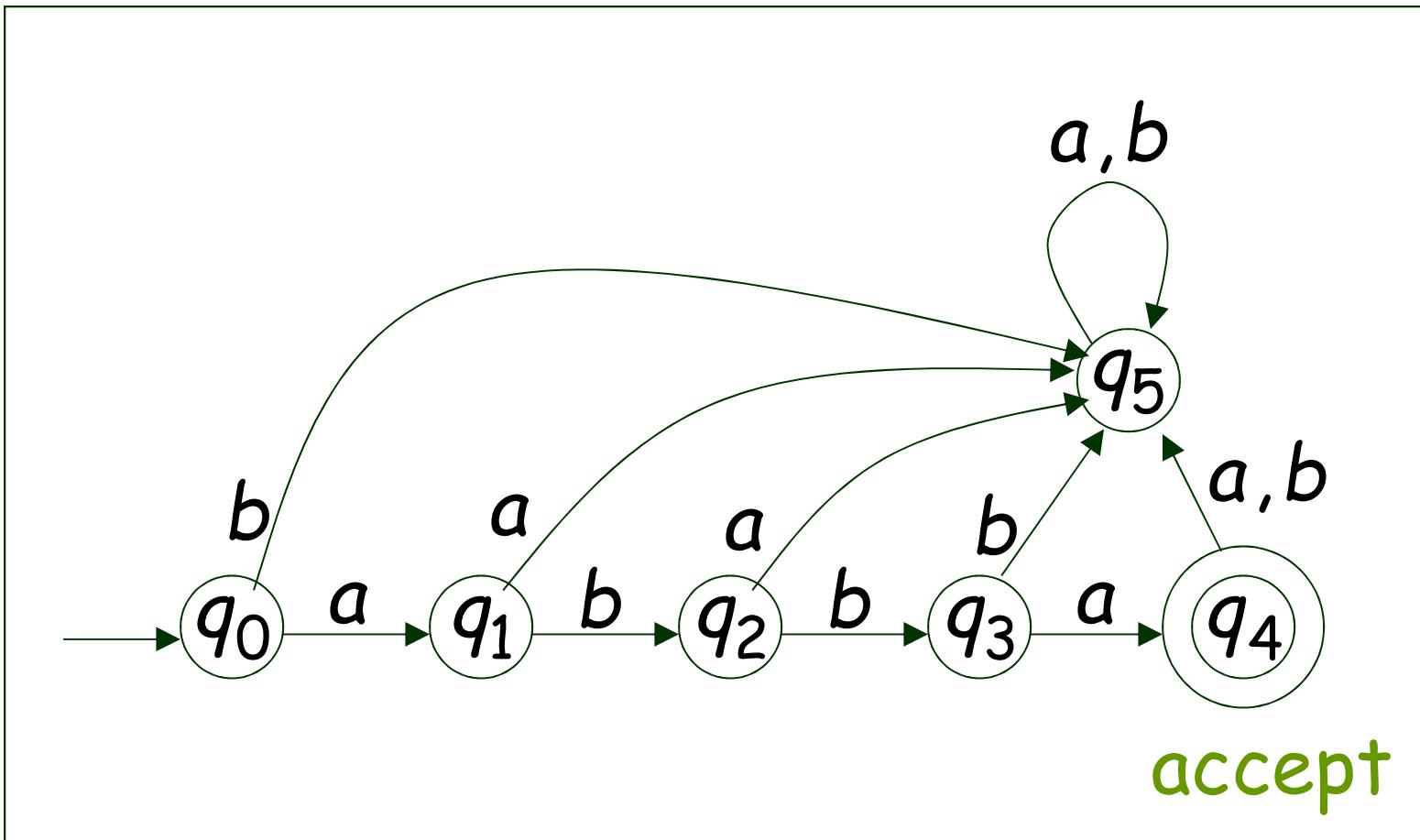
$$\delta^*(q_0, abbbbaa) = q_5$$



Example

$$L(M) = \{abba\}$$

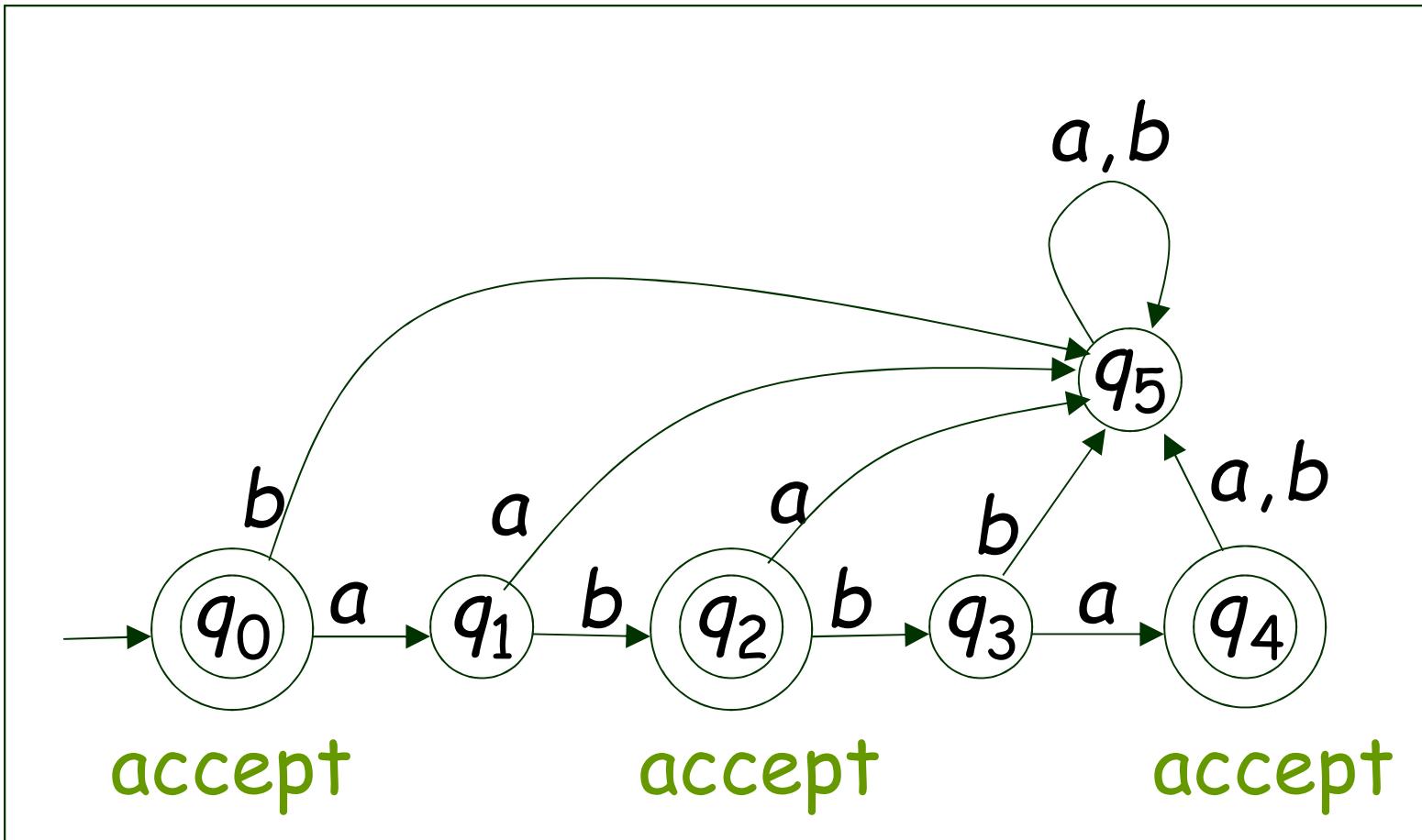
M





Another Example

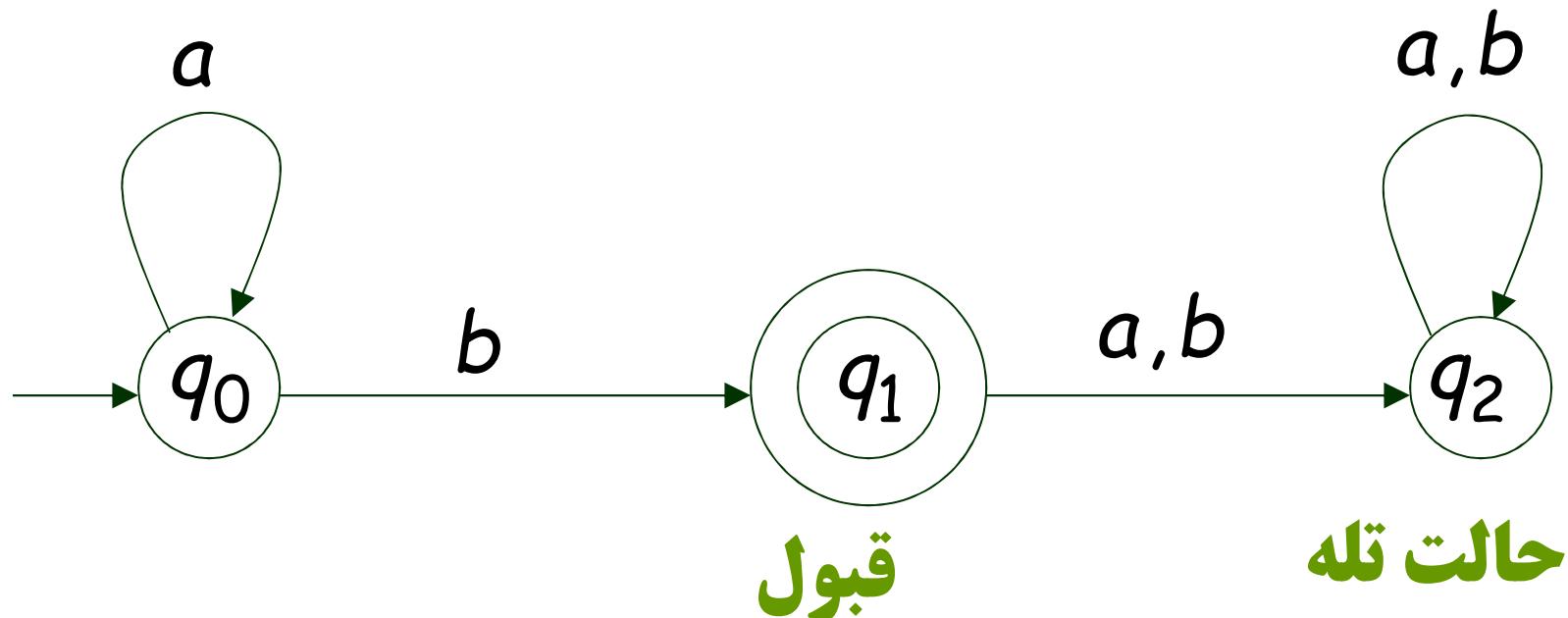
$$L(M) = \{\lambda, ab, abba\} \quad M$$





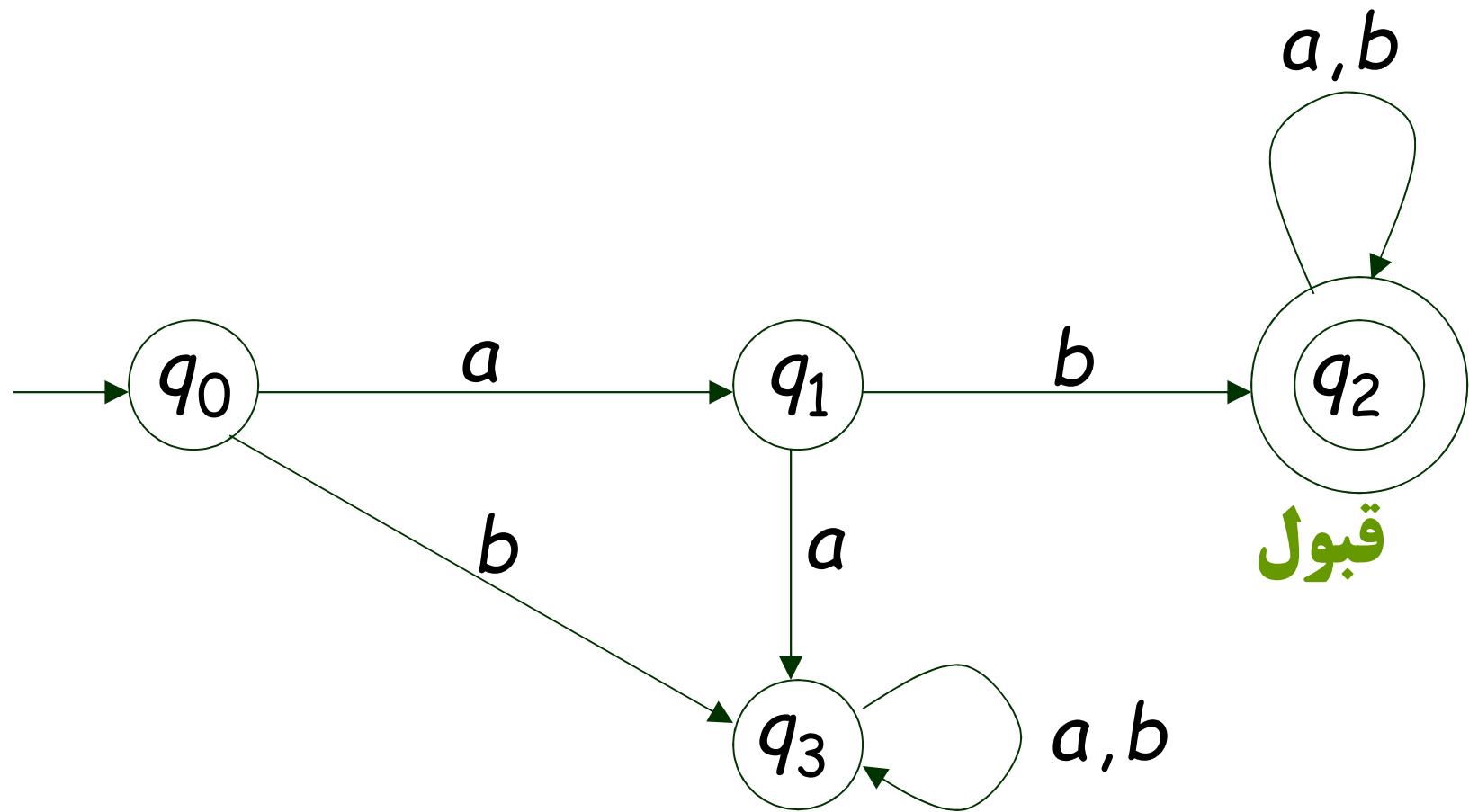
مثال

$$L(M) = \{a^n b : n \geq 0\}$$



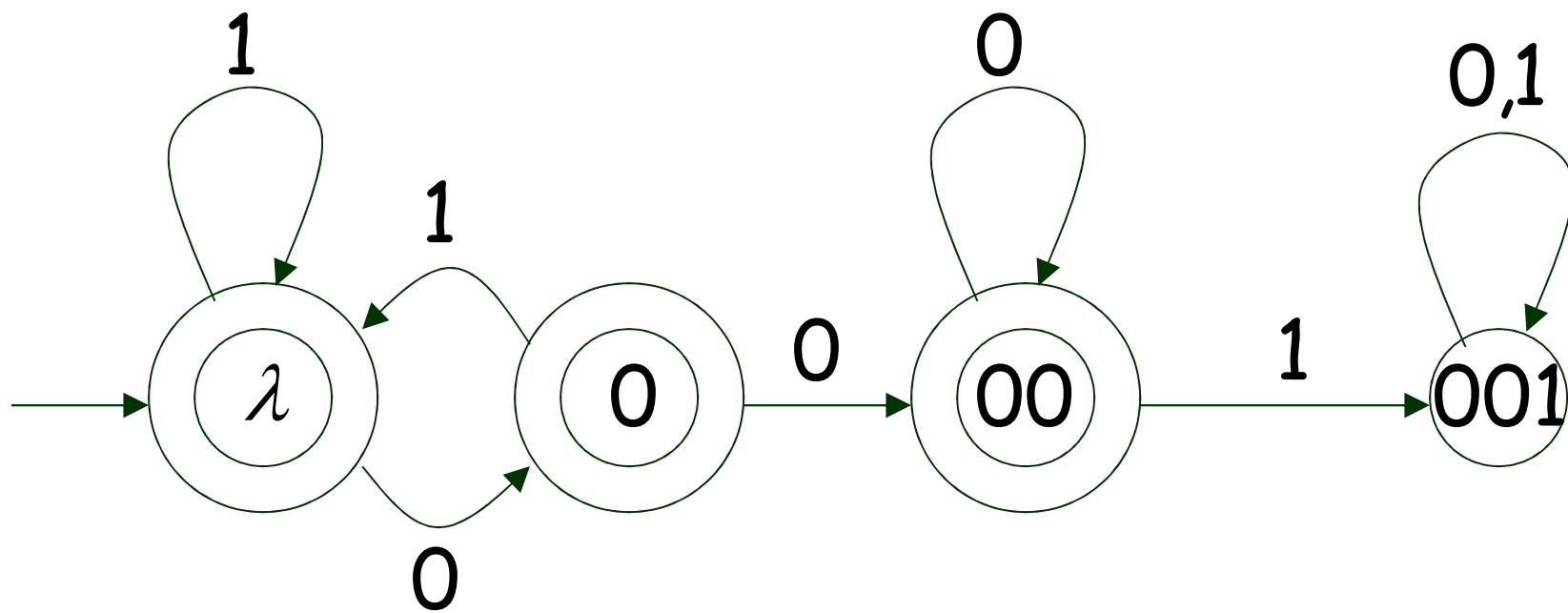


$L(M) = \{ ab \text{ با پیشوند } \}$ همه زیر رشته ها با پیشوند





$L(M) = \{001\}$ } همه رشته ها به جز رشته های دارای زیر رشته





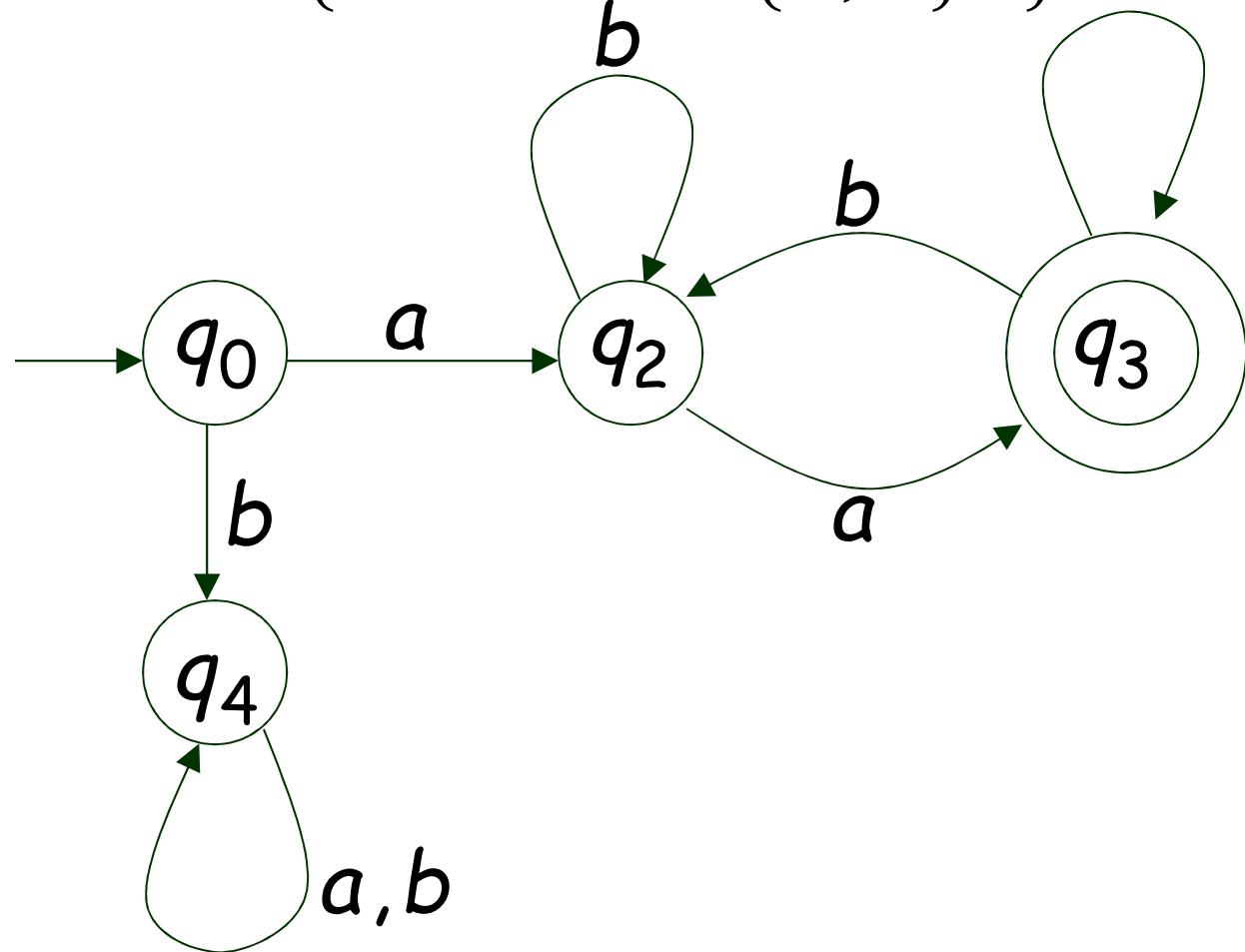
زبان منظم

- زبانی منظم است که برای آن یک آتاماتای متناهی بتوان تعریف کرد

مثال

مثال از زبان منظم

$$L = \{awaa : w \in \{a,b\}^*\}$$

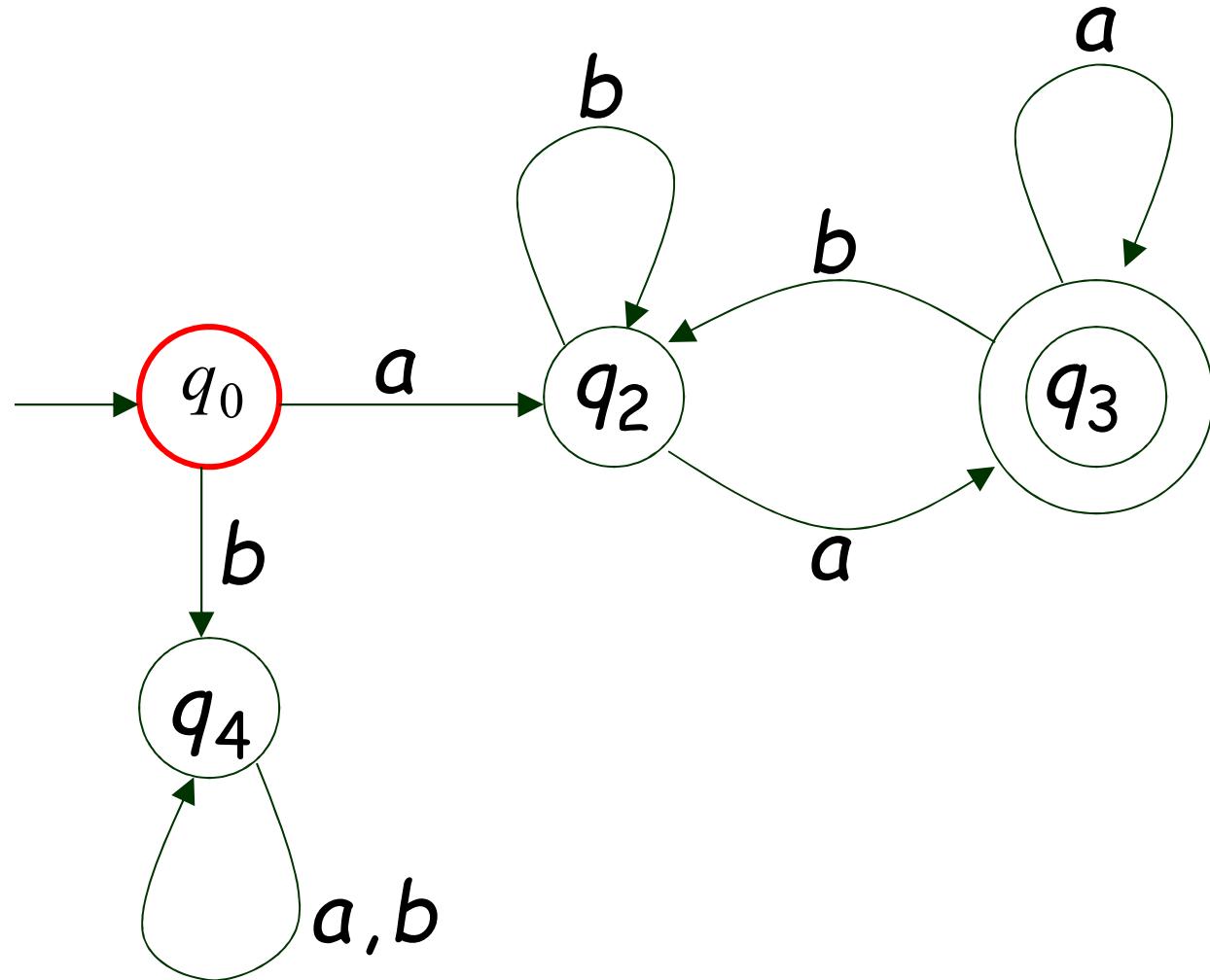


مثال

aba

$abba$

$abbbba$

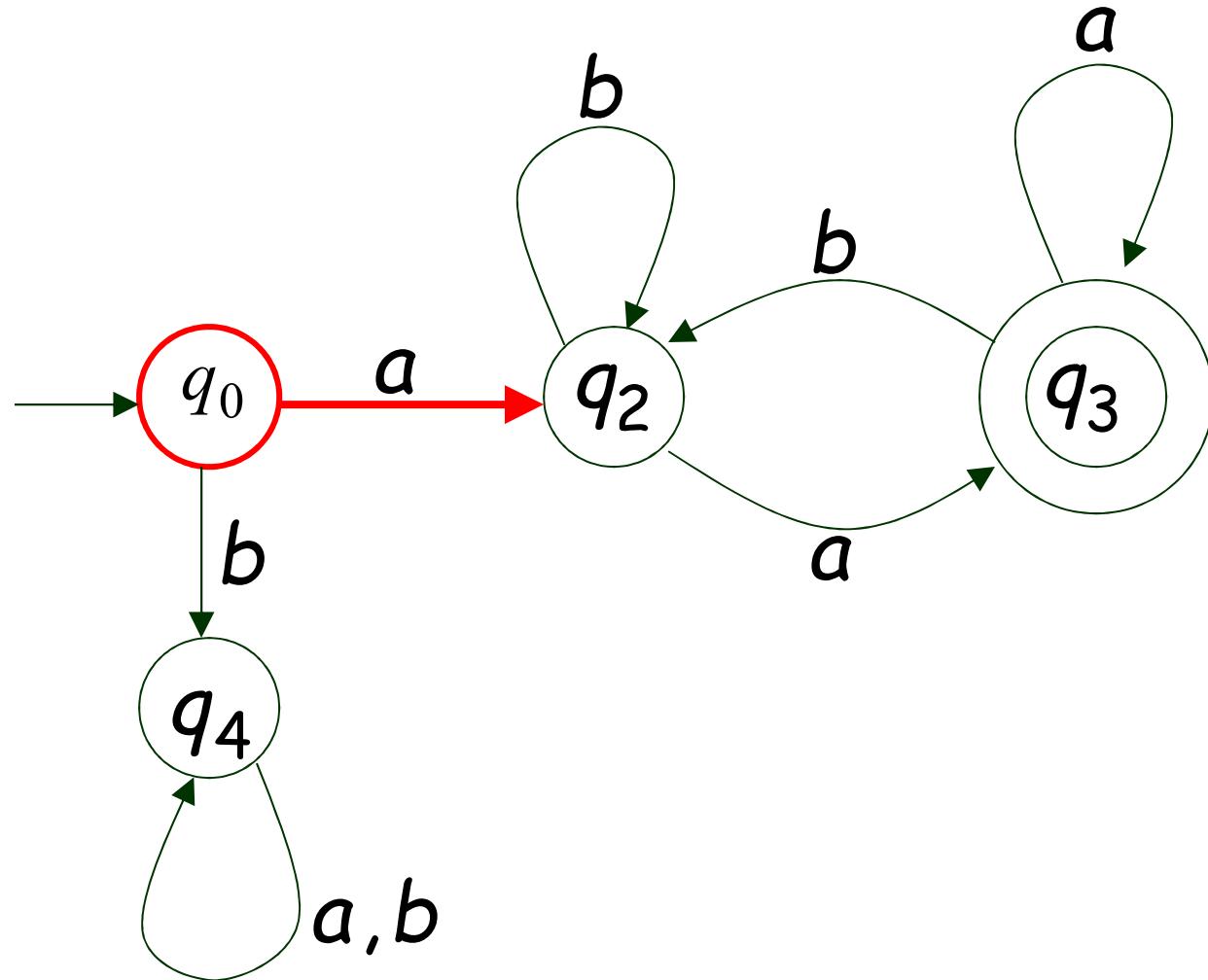


مثال

aba

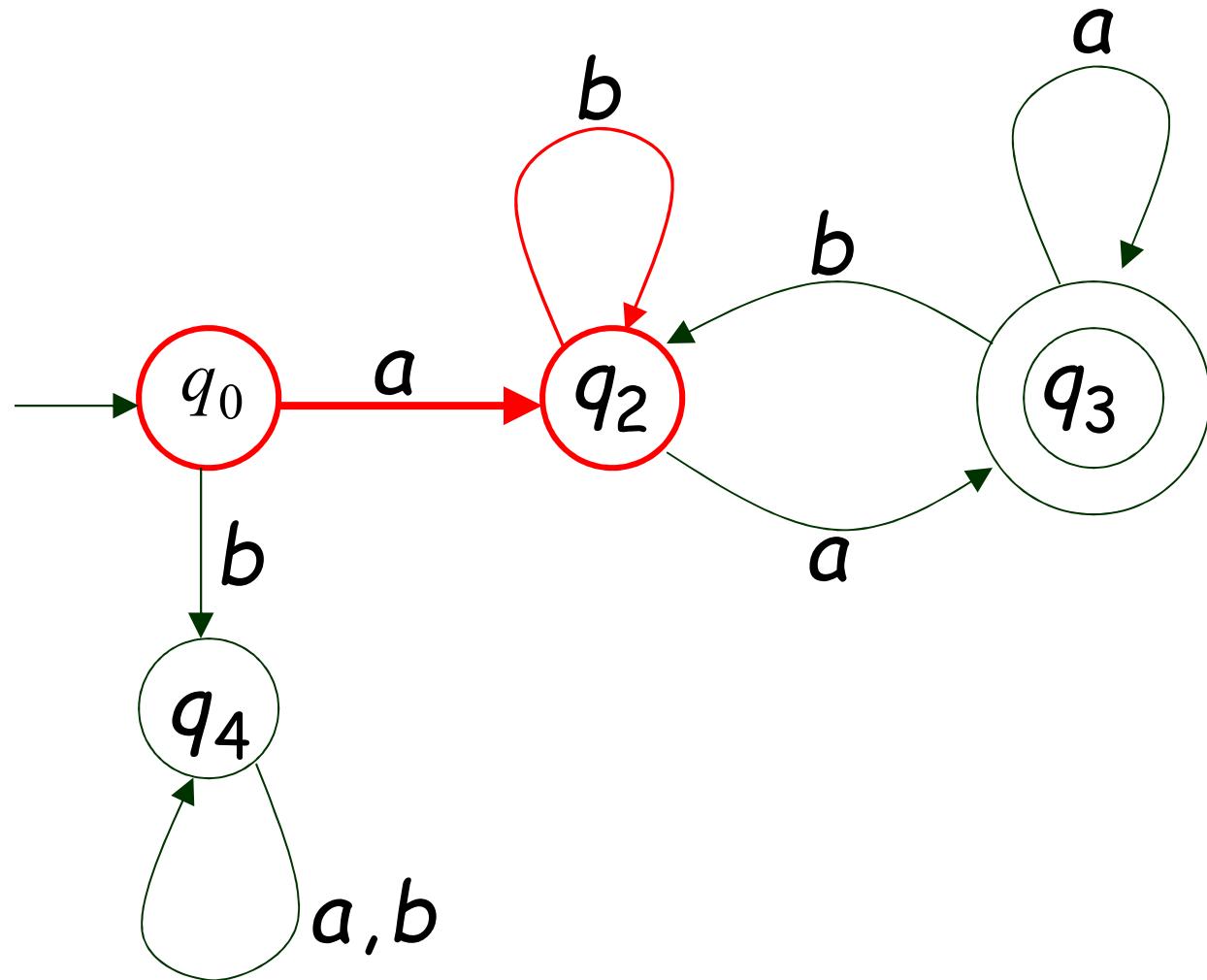
$abba$

$abbbba$



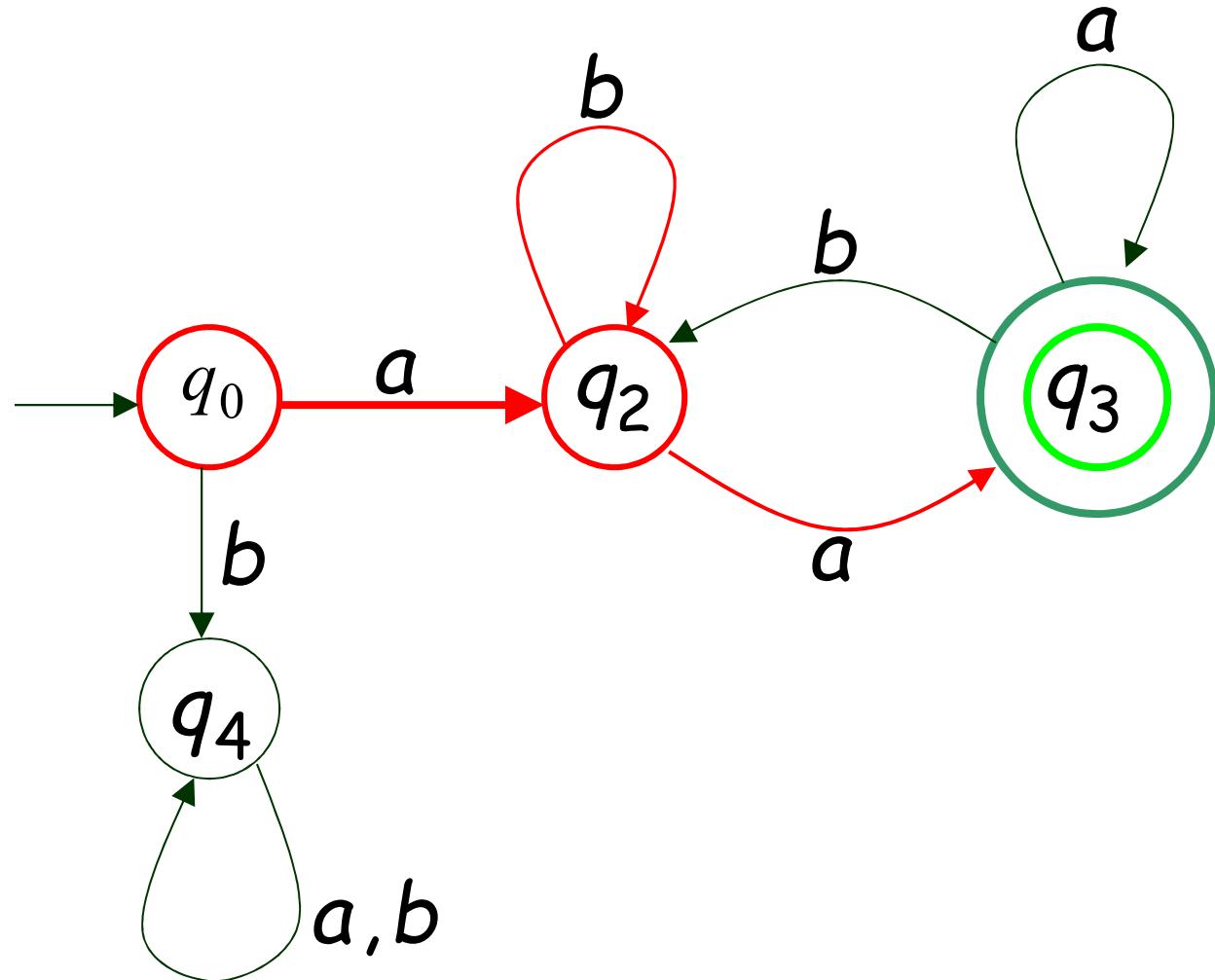
مثال

aba
 $abba$
 $abbbba$



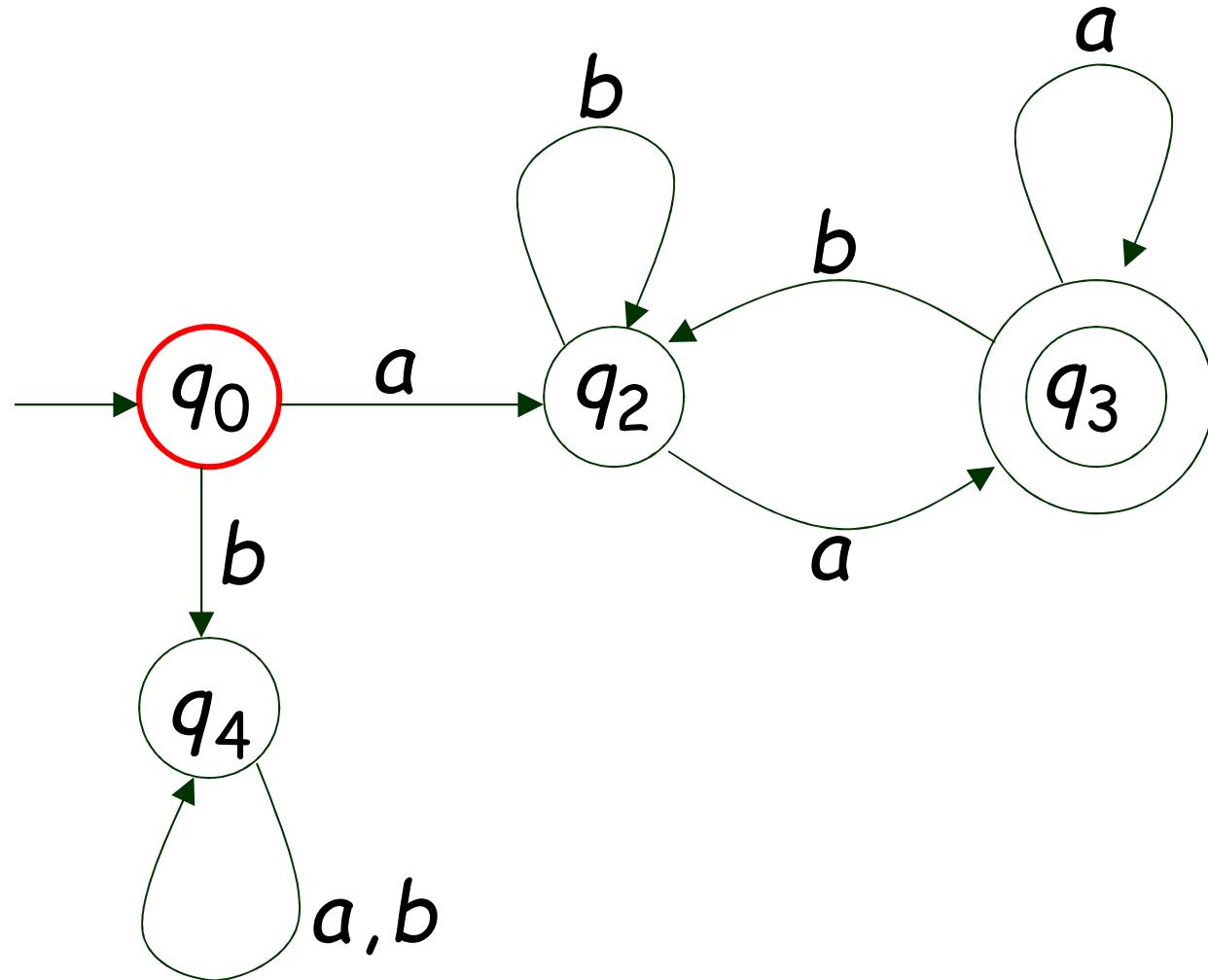
مثال

aba
 $abba$
 $abbba$



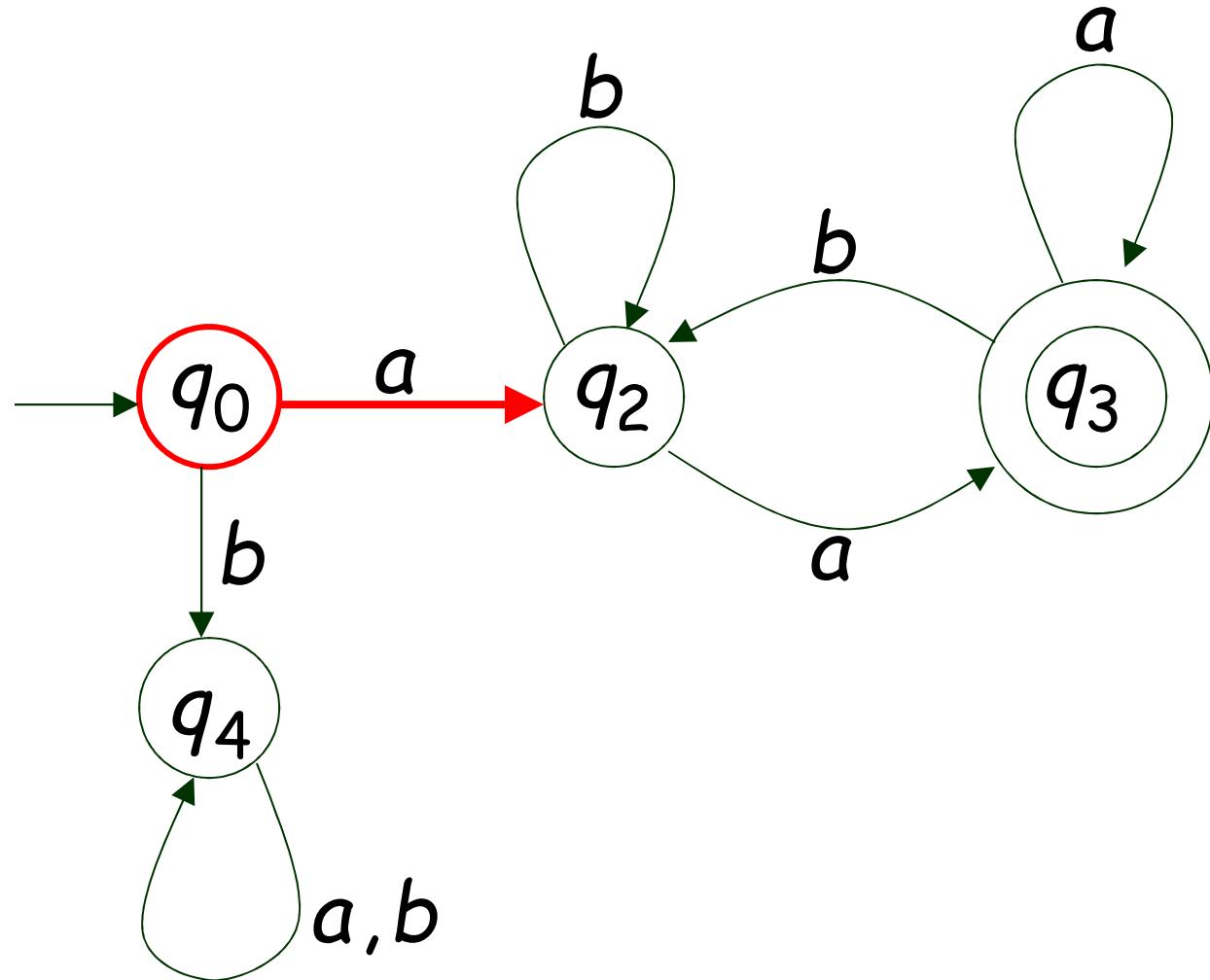
مثال

$a\ a$
 $a\ a\ a$
 $a\ aa\ a$
 $a\ aaa\ a$



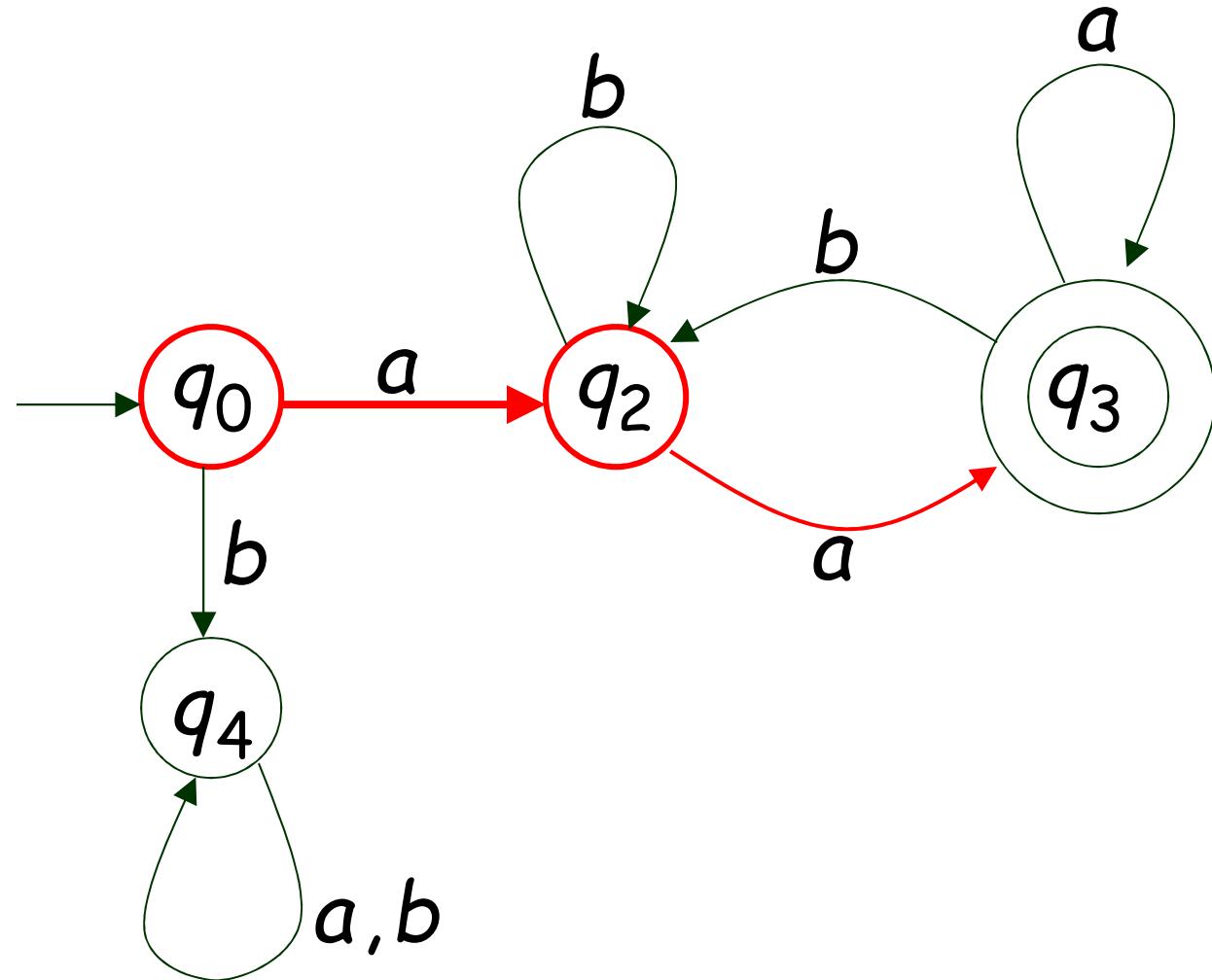
مثال

$a\ a$
 $a\ a\ a$
 $a\ aa\ a$
 $a\ aaa\ a$



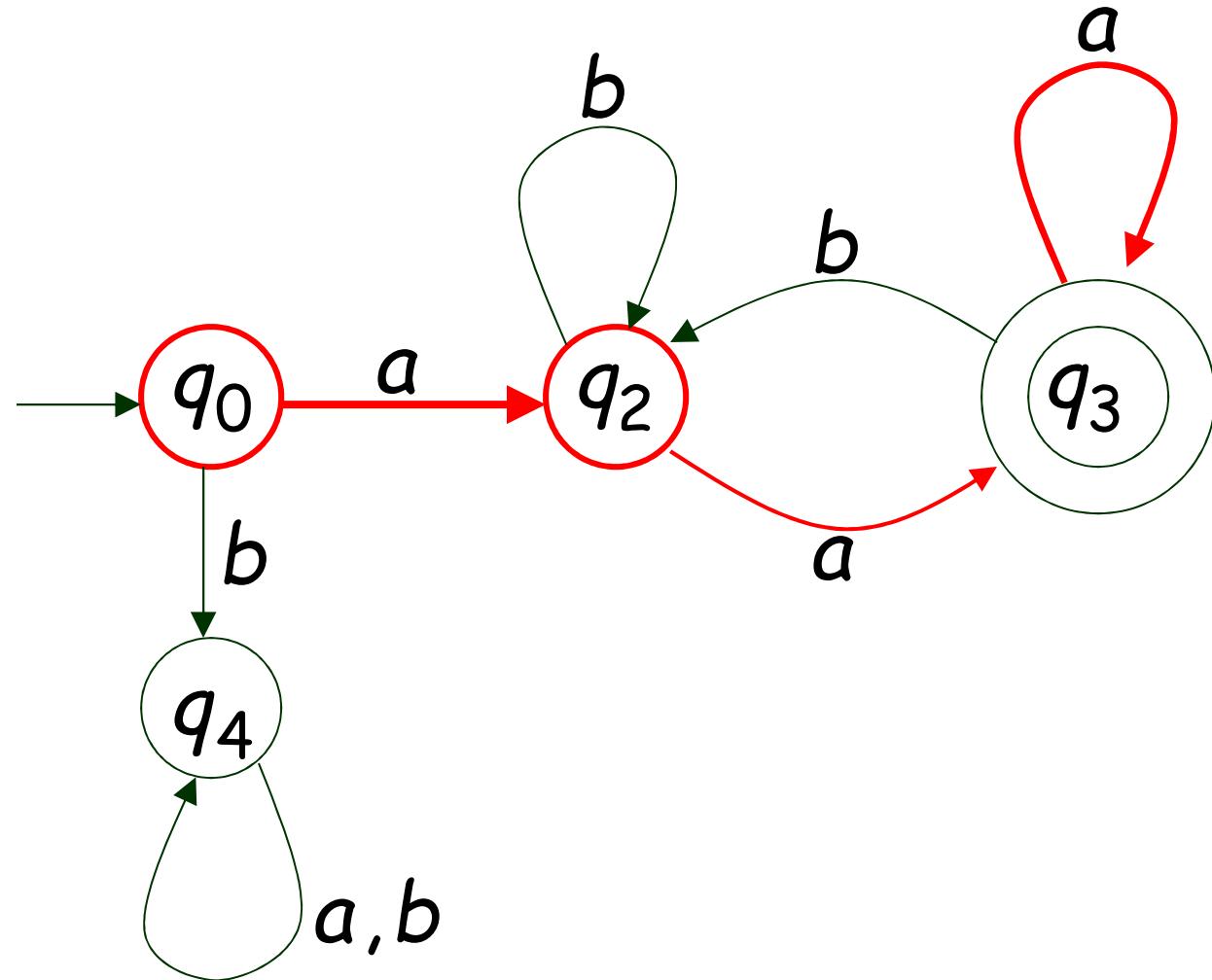
مثال

$a\ a$
 $a\ a\ a$
 $a\ aa\ a$
 $a\ aaa\ a$



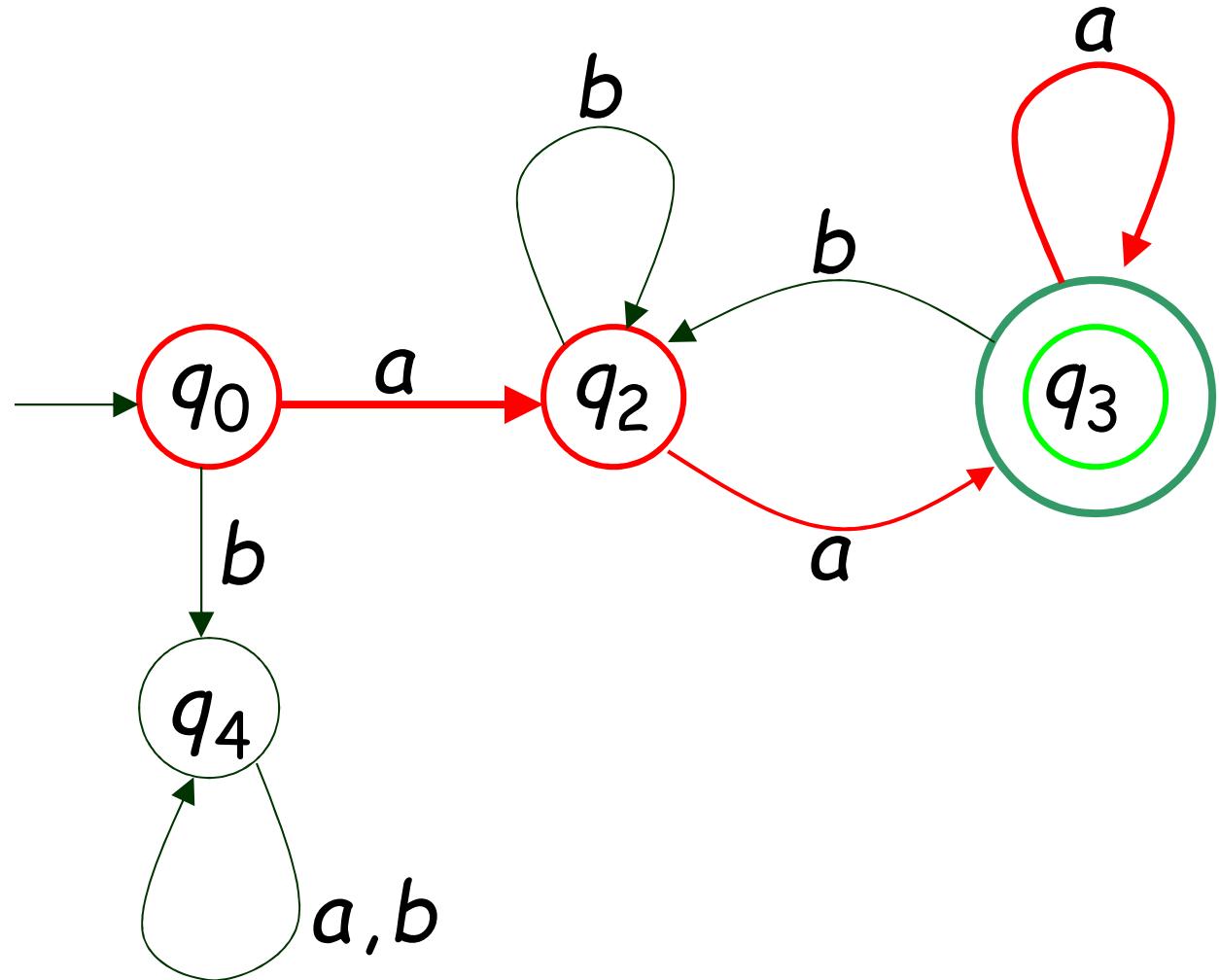
مثال

$a\ a$
 $a\ a\ a$
 $a\ aa\ a$
 $a\ aaa\ a$



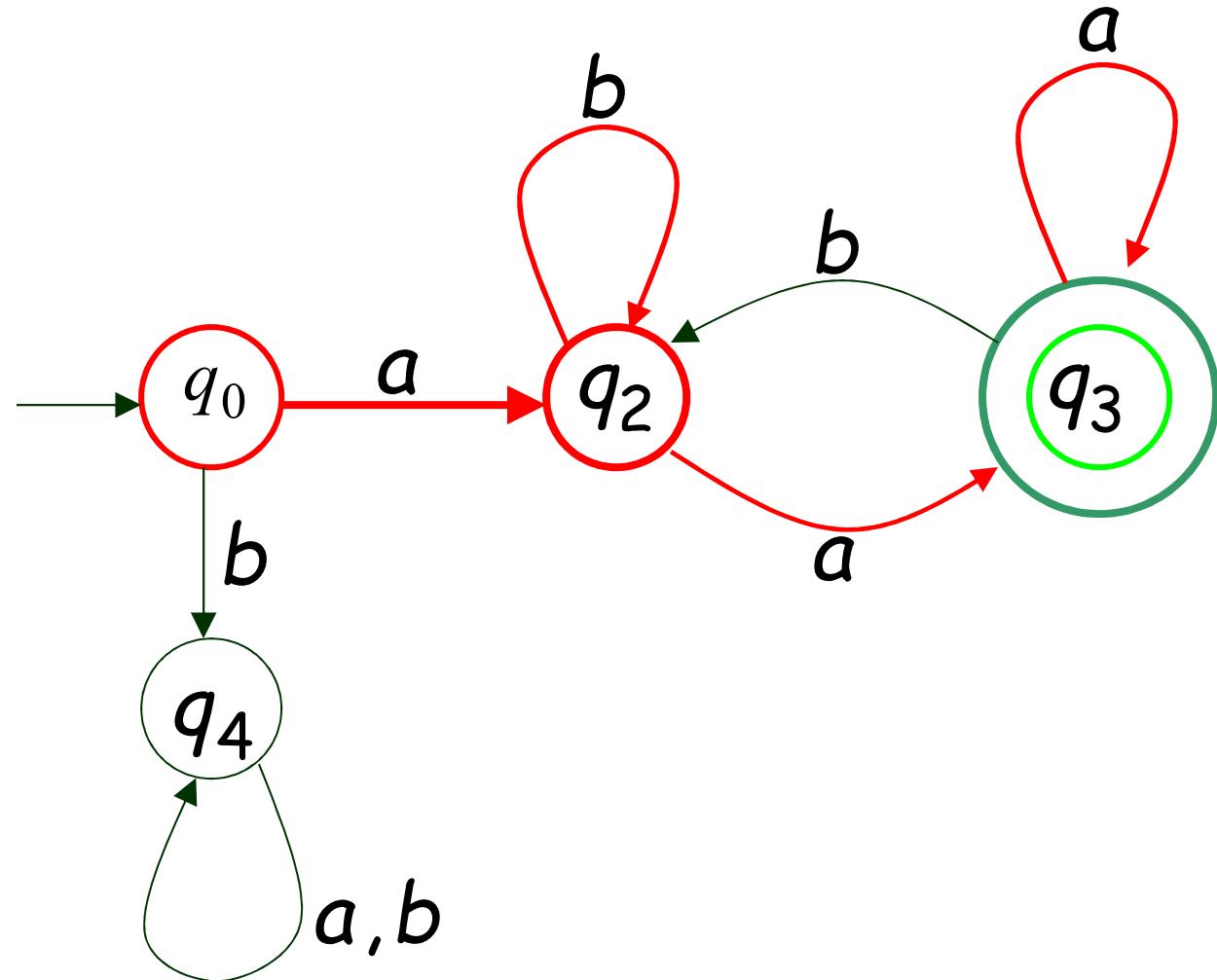
مثال

$a\ a$
 $a\ a\ a$
 $a\ aa\ a$
 $a\ aaa\ a$



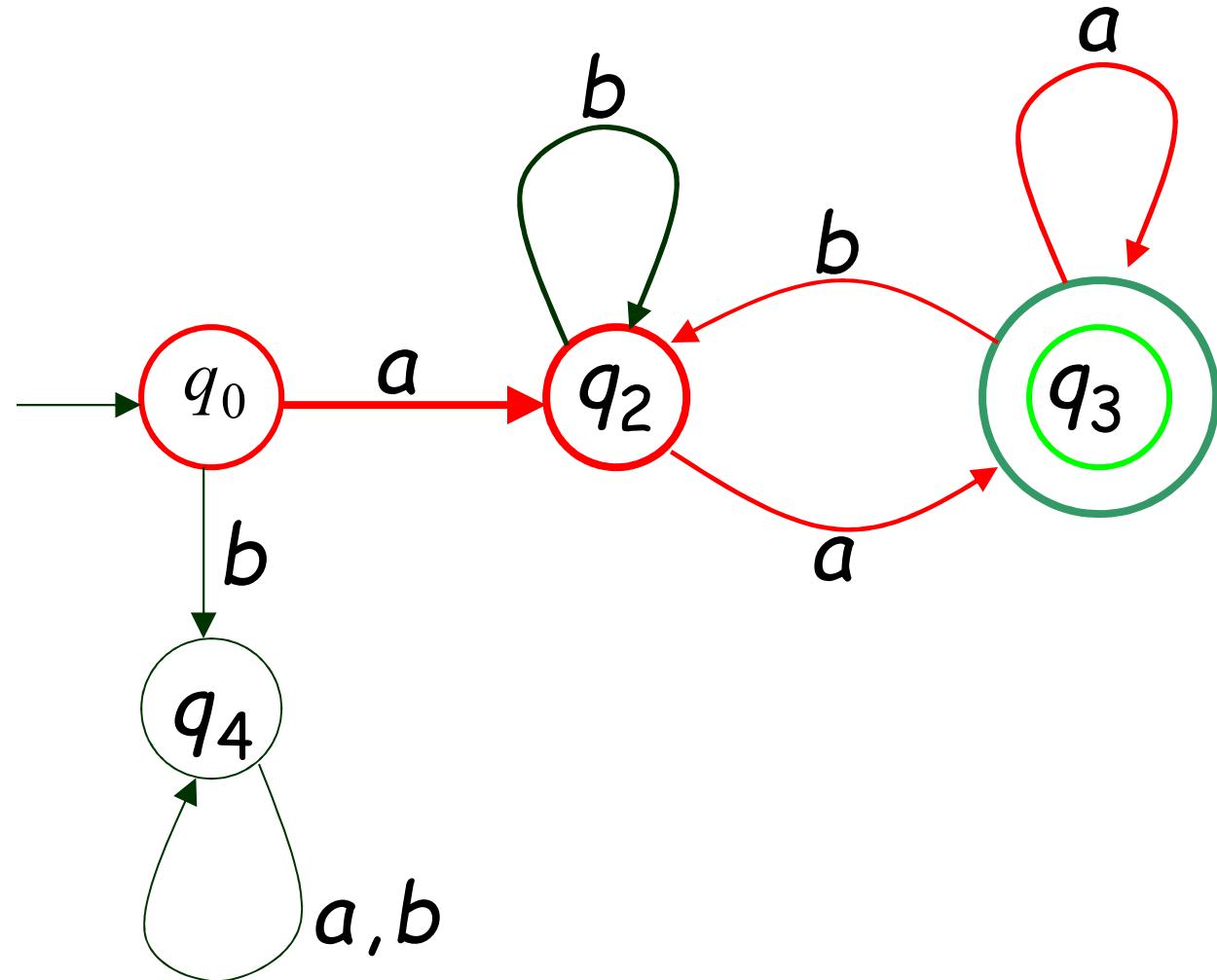
مثال

$a b a a$
 $a a b a$
 $a \ b a a b a$



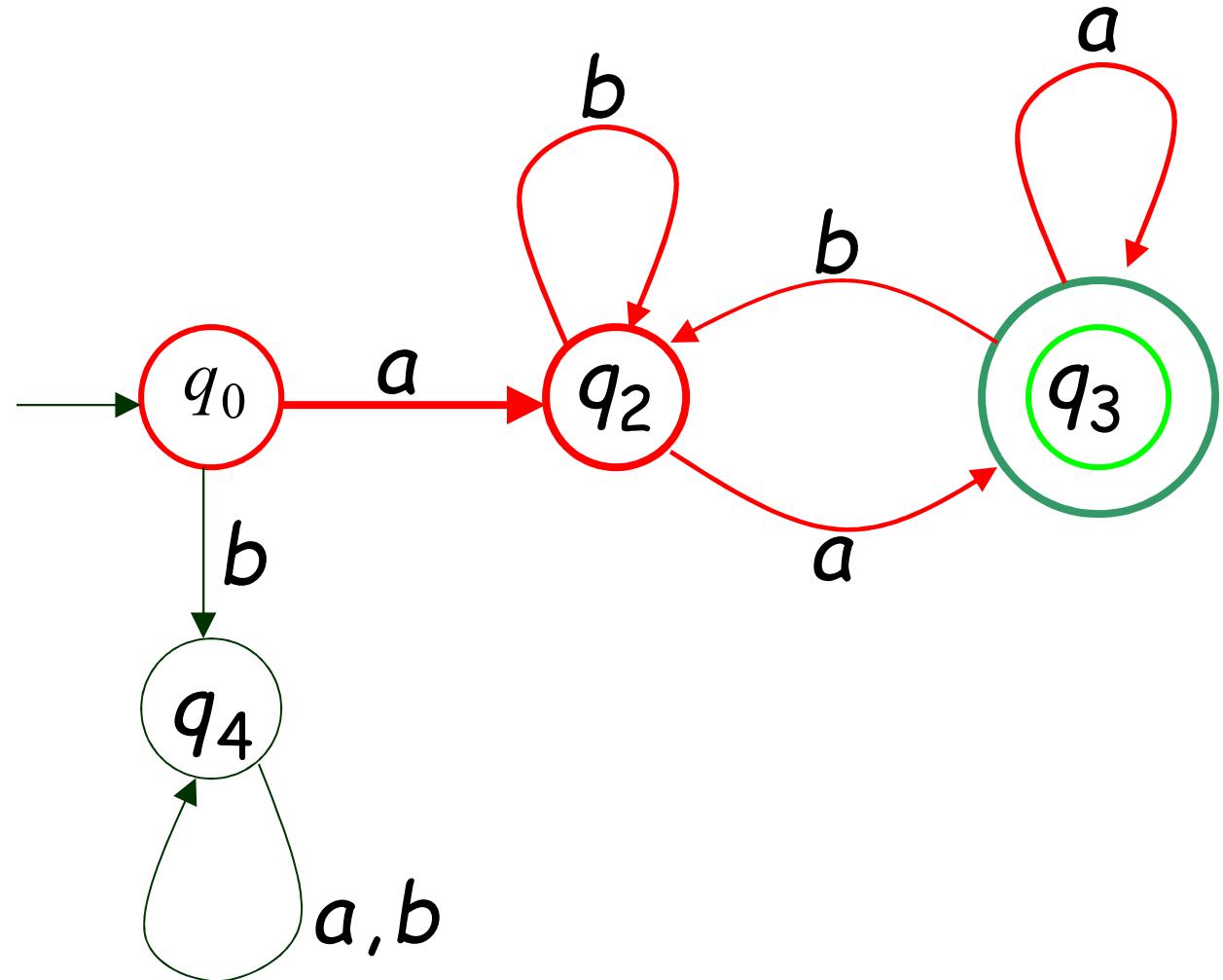
مثال

$a b a a$
 $a a b a$
 $a \ b a a b a$



مثال

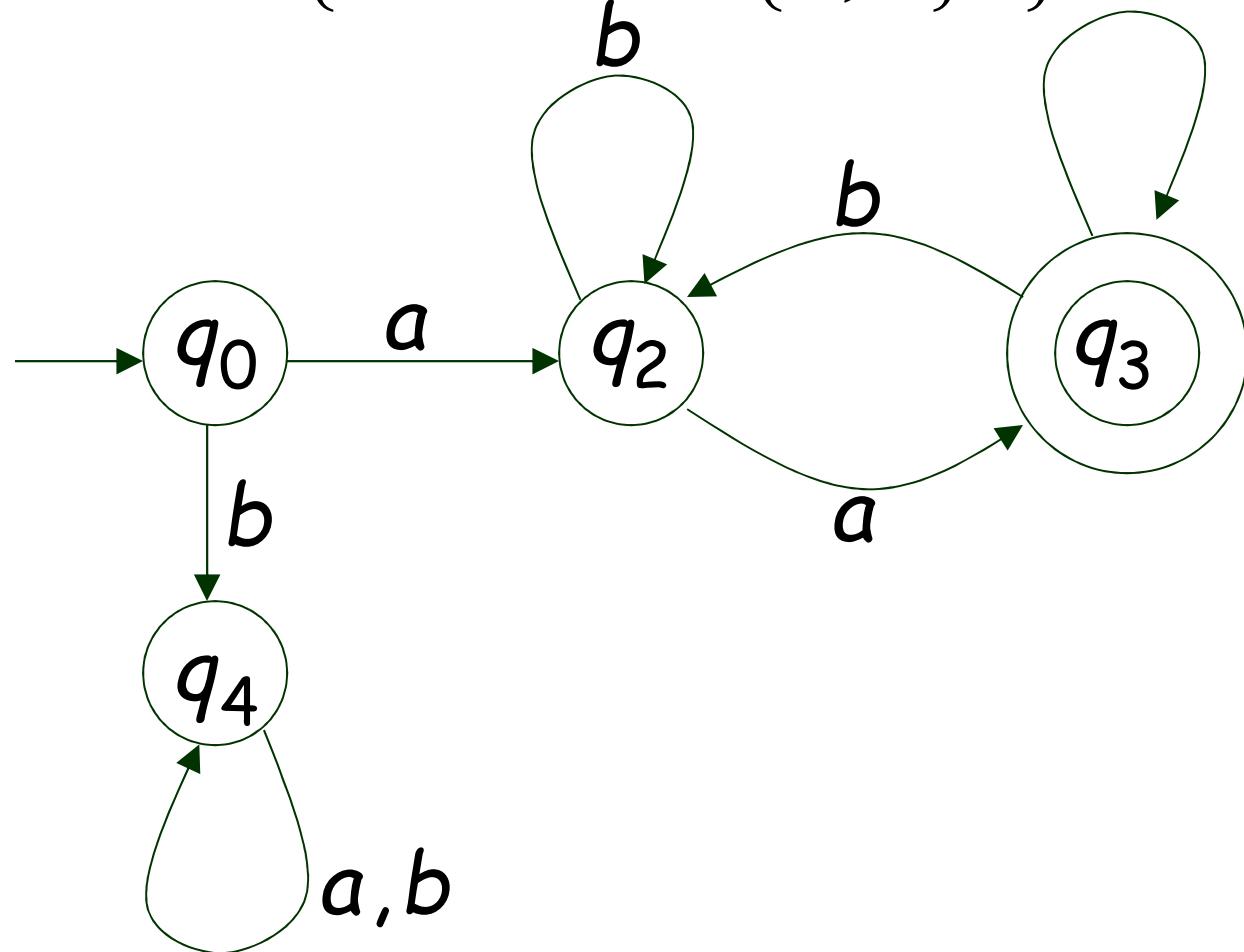
$a b a a$
 $a a b a$
 $a \ b a a b a$



مثال

مثال از زبان منظم

$$L = \{awwa : w \in \{a,b\}^*\}$$



مثال

■ آنماتاهاي بکشيد که رشته هاي زير را پذيرد

1) $abbb$

2) $bbbbba$

3) $abab$

مثال

■ آتماتایی بکشید که زبانهای زیر را بپذیرد

۱) bw

۲) waa

۳) $(ab)^n$

تمرین

۱- مرای زبان را در آن مارس معنی رسم نمایی (DFA)

E) $\Sigma = \{a, b\}$ زبان صدائل نهایی دارد

F) - - - صدای -

G) صدای بیکار نهایی دارد

A) $L = \{b, baa\}$

B) $L = a^+b$

C) $L = b\alpha^*$

D) $L = \{w\alpha w : \alpha \in \{a, b\}^*\}$

H) $baba$ نهایی صدای -

I) $bbaa$ نهایی صدای -

J) ba نهایی صدای -

تمرين

E)

رُسَّهْ حَارِزِيَّ بَنْ مَقْوِسٍ ١ دَارِنْدَوْ لَـ

F) صَلَّى لَـ ٢ دَارِنْدَوْ دَارِنْدَوْ

G) سَـ ٠٠ حَمَـ ١ بَـ

H) $L_s \{ \omega : n_a(\omega) \bmod 3 > 1 \}_{\Sigma, \{a, b\}}$

I) $L_s \{ \omega : n_a(\omega) \bmod 3 > n_b(\omega) \bmod 3 \}$

J) $L = \{ \omega : \text{حَمَـ ١} \}$

A) دَلْ بَـ دَارِنْدَوْ لَـ طَبَـ

B) رُسَّهْ حَارِزِيَّ بَنْ مَقْوِسٍ دَارِنْدَوْ

C) $L = \{ \omega : |\omega| \bmod 3 = 0 \}_{\Sigma, \{a, b\}}$

D) $L = \{ \omega : |\omega| \bmod 5 \neq 0 \}$

K) $L_s \{ \omega : 3 \leq |L_s| \leq 2, a; z \}$

L) $L_s \{ \omega : \text{كَـ ٣ حَمَـ ١} \}$

جلسه آینده...

68

!!! لی لی لی لی بای بای
لی لی لی لی بای بای

موفق باشید

