# Logica e Metodi Formali

# Esercizi Espressioni Regolari

**Marco Console** 

Ingegneria Informatica e Automatica, Sapienza Università di Roma

#### **Esercizio 1**

1. 
$$a+b+ab$$

2. 
$$(ab)^*(ba)^*$$

3. 
$$(a+bb)(a+b)^*(ab)$$

4. 
$$(ab + ba)^*$$

5. 
$$a^*((aa)^*b + (bb)^*a)b^*$$

1. 
$$a + b + ab$$
  

$$- L(r) = \{a, b, ab\}$$
  

$$- aa \notin L(r)$$

- 2.  $(ab)^*(ba)^*$ 
  - $L(r) = \{x \mid x = YZ, Y \text{ è una sequenza di } ab, Z \text{ è una sequenza di } ba\}$
  - $ababba \in L(r)$ ;  $baab \notin L(r)$

- 3.  $(a+bb)(a+b)^*(ab)$ 
  - $-L(r) = \{x \mid x = XYab \ con \ X \in \{a,bb\} \ e \ Y \ un \ stringa \ su \ \{a,b\} \}$
  - $ababab \in L(r)$
  - $-bbabab \in L(r)$
  - $babab \notin L(r)$
  - $-abb \notin L(r)$

```
4. (ab + ba)^*

- L(r) = \{x \mid x \text{ è una sequenza di ab e ba }\}

- ababab \in L(r)

- baabab \in L(r)

- babab \notin L(r)

- baaba \notin L(r)
```

Per le seguenti espressioni regolari r, definire il linguaggio L(r) definito da r, fornire un esempio di una stringa  $\sigma \in L(r)$  e una stringa  $\tau \notin L(r)$  nell'alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$ 

5.  $a^*((aa)^*b + (bb)^*a)b^*$   $- \{a^nb^l \mid n \ge 0, l \ge 1\} \cup \{a^n(bb)^mab^l \mid n \ge 0, m \ge 0, l \ge 0\}$   $- aaab \in L(r)$   $- aaa \in L(r)$   $- aba \notin L(r)$   $- baa \notin L(r)$ 

#### **Esercizio 2**

- Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$
- 1. Stringhe di lunghezza n > 3 il cui secondo carattere è a e il quinto (se esiste) è b
- 2. Tutte le possibili stringhe su  $\Sigma$  il cui terzultimo carattere è b
- 3. Stringhe di lunghezza pari
- 4. Stringhe di lunghezza dispari
- 5. Stringhe con un numero di a pari

- Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$
- 1. Stringhe di lunghezza n > 3 il cui secondo carattere è a e il quinto (se esiste) è b

$$- r_1 = (a+b)a(a+b)(a+b+ab(a+b)^* + bb(a+b)^*)$$

- Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$
- 2. Tutte le possibili stringhe su  $\Sigma$  il cui terzultimo carattere è b

$$- r_2 = (a + b)^* b (aa + ab + ba + bb)$$

- Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$
- 3. Stringhe di lunghezza pari

$$- r_3 = ((a+b)(a+b))^*$$

• Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$ 

4. Stringhe di lunghezza dispari

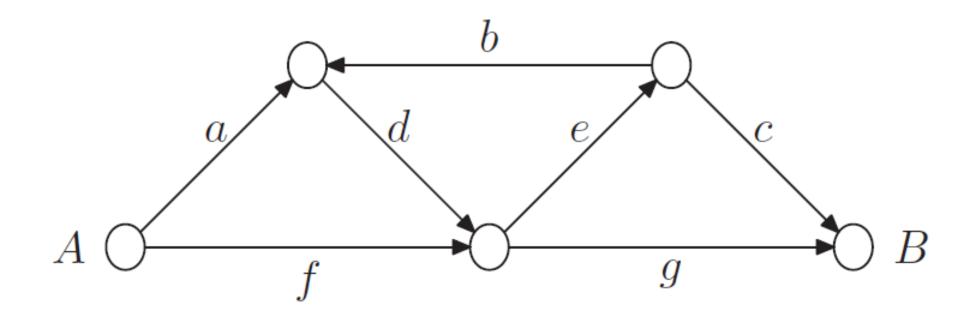
$$- r_4 = (a+b)((a+b)(a+b))^*$$

- Sia  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuno dei seguenti linguaggi  $\mathcal{L}$ , definire un'espressione regolare r tale che  $\mathcal{L} = L(r)$
- 5. Stringhe con un numero di a pari

$$- r_4 = b^* (a(b)^*a)^*b^*$$

#### **Esercizio 3**

Considera il seguente grafo etichettato. Fornire un'espressione regolare per il linguaggio delle etichette degli archi nei percorsi da A a B.



Considera la seguente mappa stradale. Fornire un'espressione regolare che definisca tutti i percorsi, anche passanti più volte per uno stesso nodo, tra A e B

$$(ad+f)(ebd)^*(ec+g)$$

#### **Esercizio 4**

Fornire un'espressione regolare equivalente al seguente automa.

• 
$$A = \langle \Sigma, Q, \delta, I, F \rangle$$

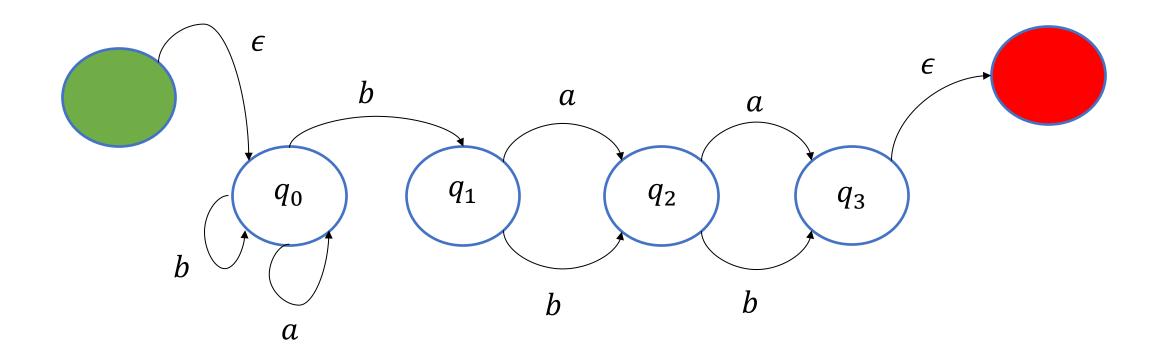
• 
$$\Sigma = \{a, b\}$$

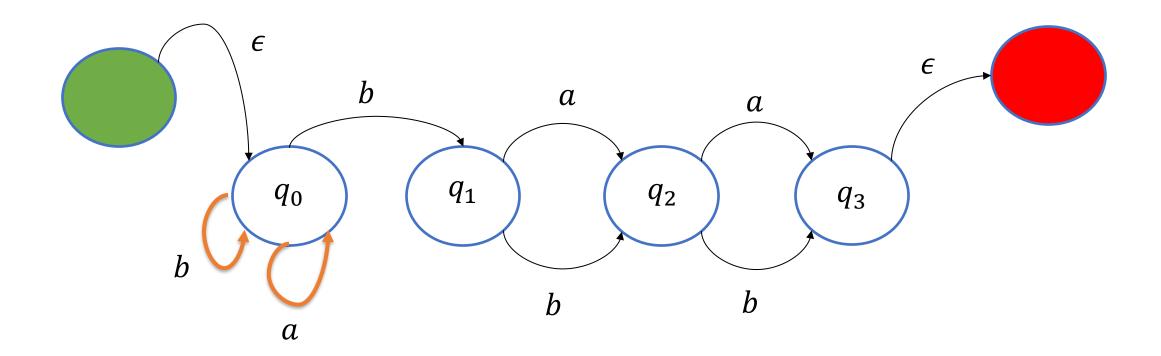
• 
$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$$

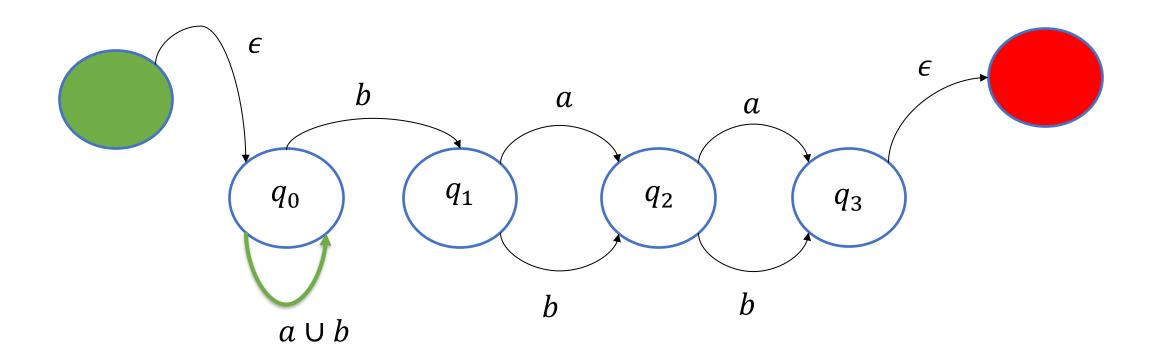
• 
$$I = q_0$$

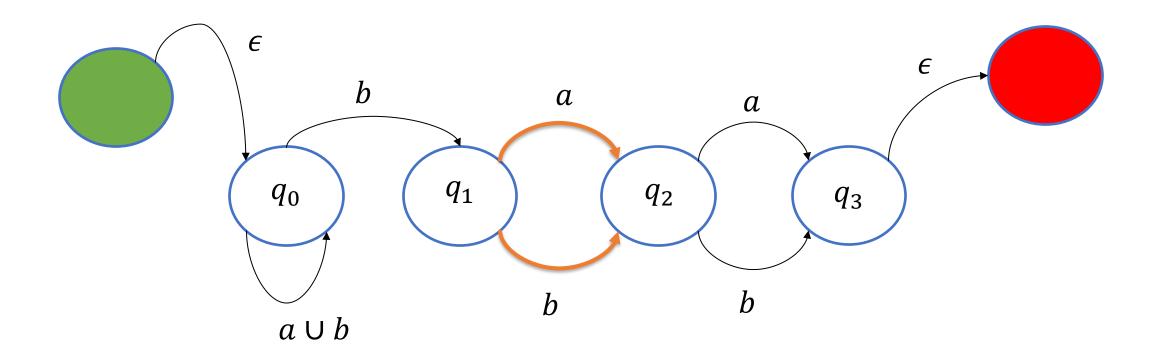
• 
$$F = \{q_3\}$$

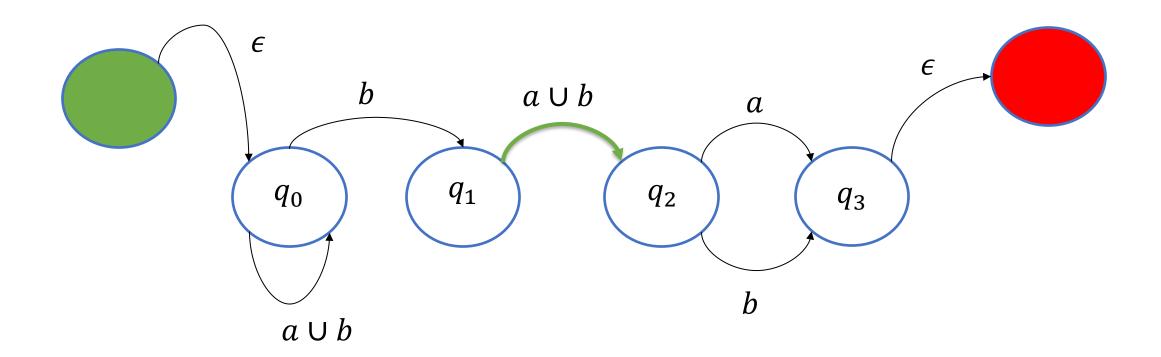
$(q,\sigma)$	$\delta(q,\sigma)$
$(q_0,a)$	$\{q_0\}$
$(q_0,b)$	$\{q_0,q_1\}$
$(q_1,a)$	$\{q_2\}$
$(q_1, b)$	$\{q_2\}$
$(q_2,a)$	$\{q_3\}$
$(q_2,b)$	$\{q_3\}$
$(q_3,a)$	{ }
$(q_3,b)$	{ }

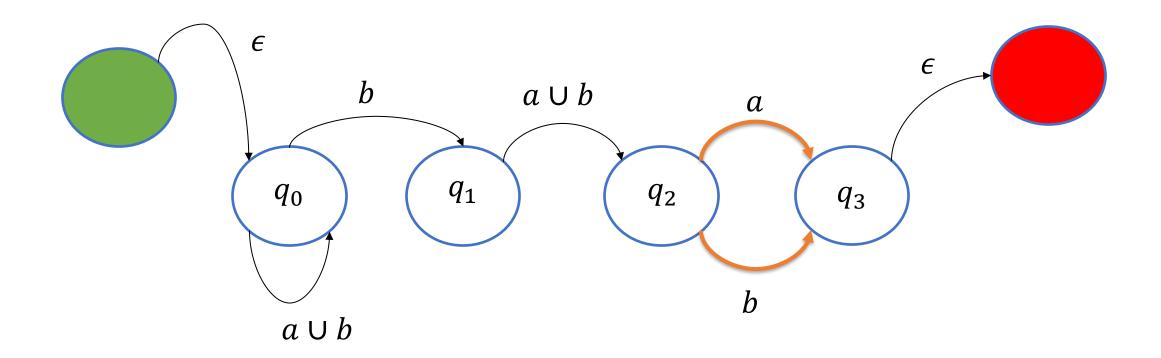


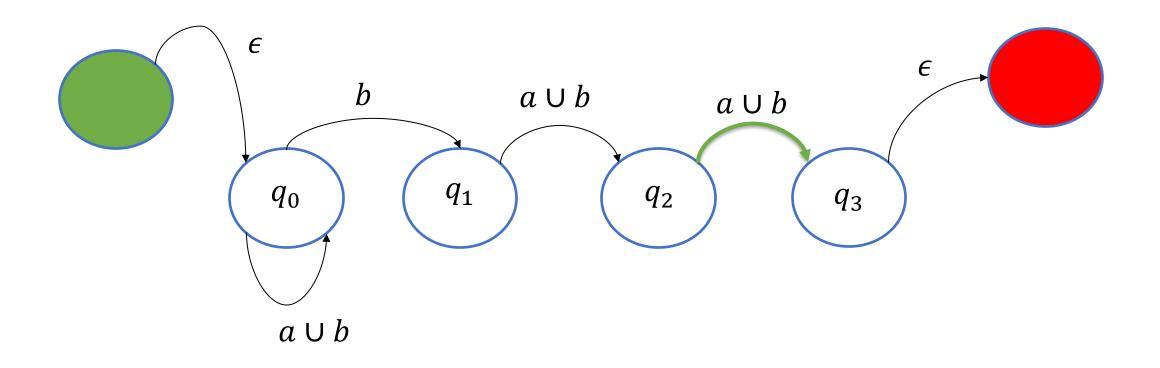


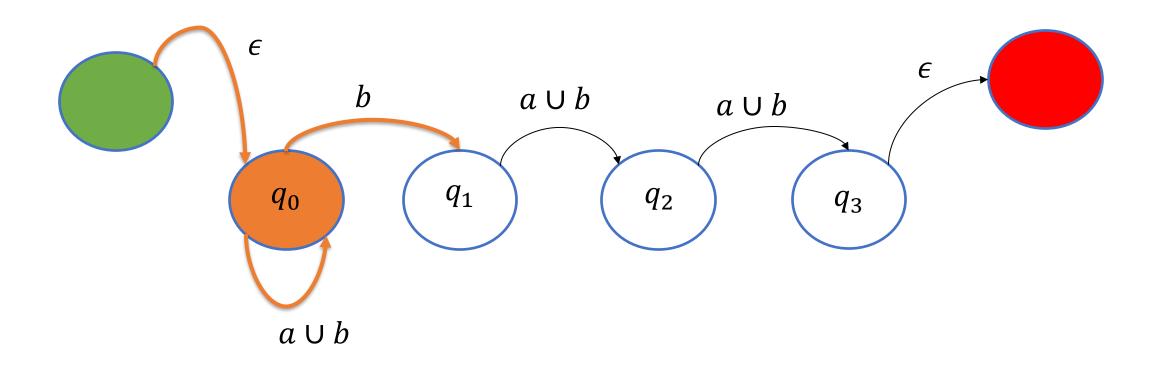


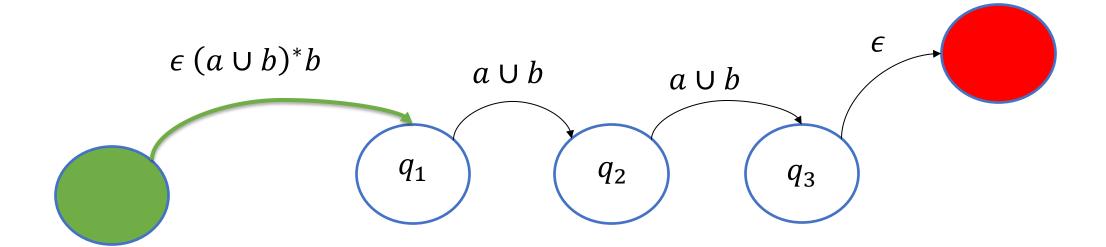


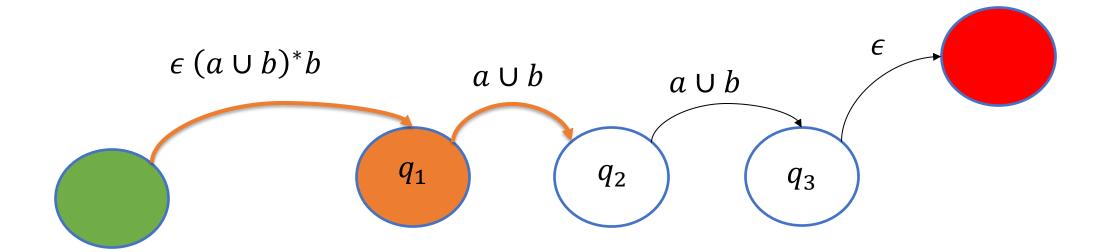


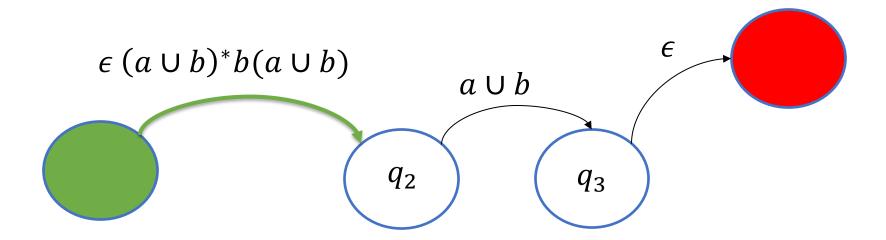


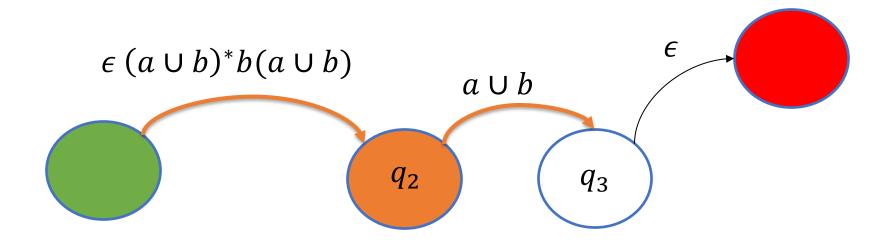


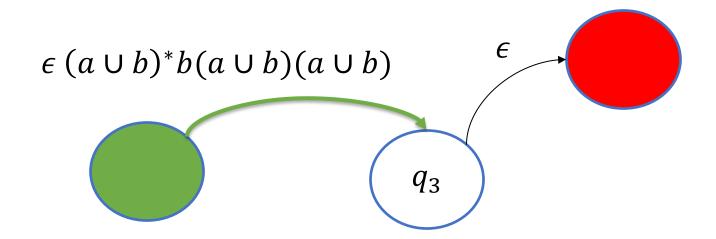


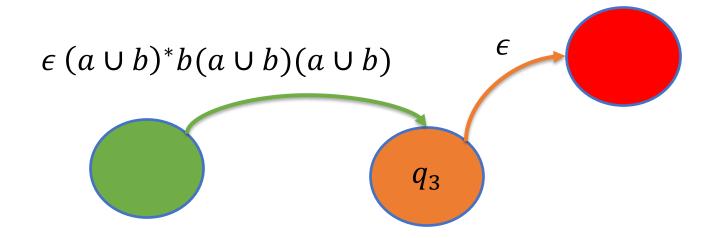


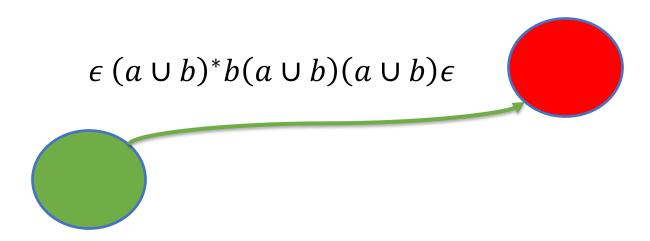








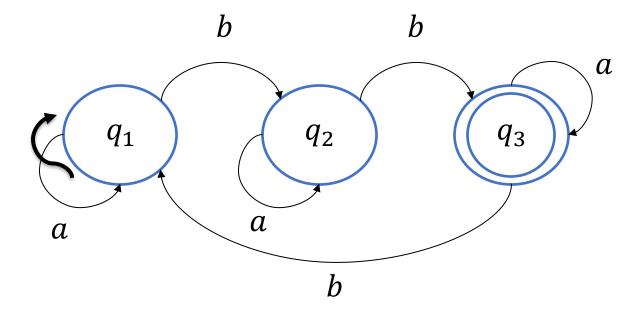


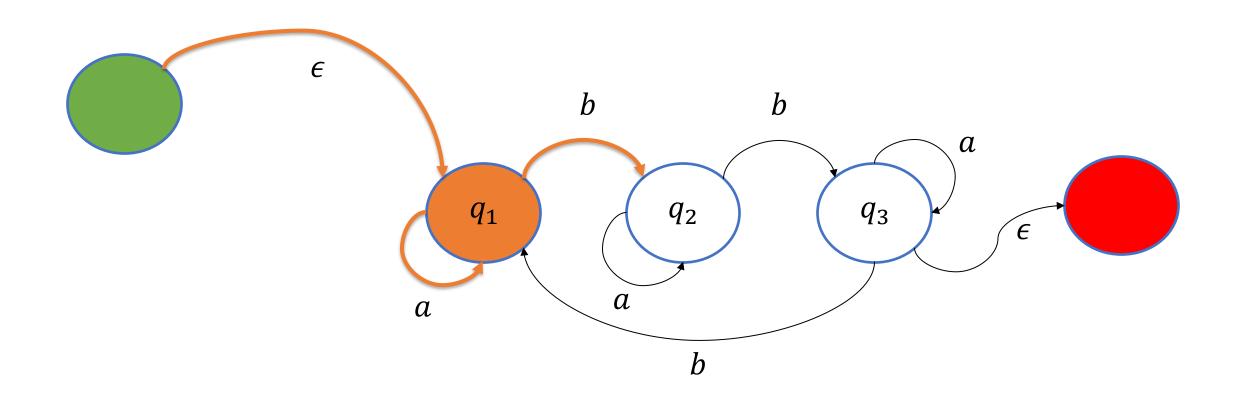


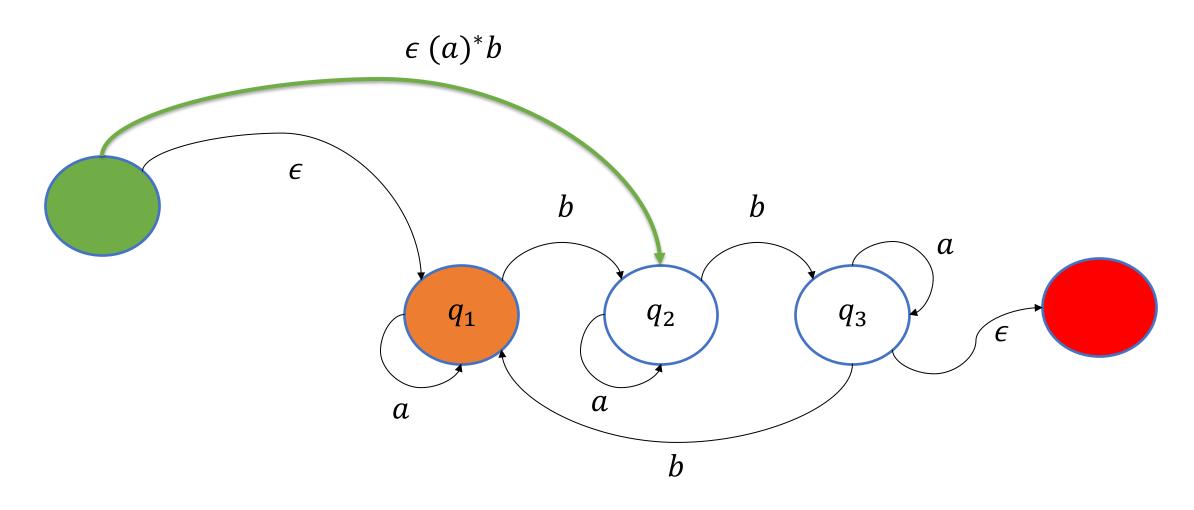
$$r = \epsilon (a \cup b)^* b (a \cup b) (a \cup b) \epsilon$$

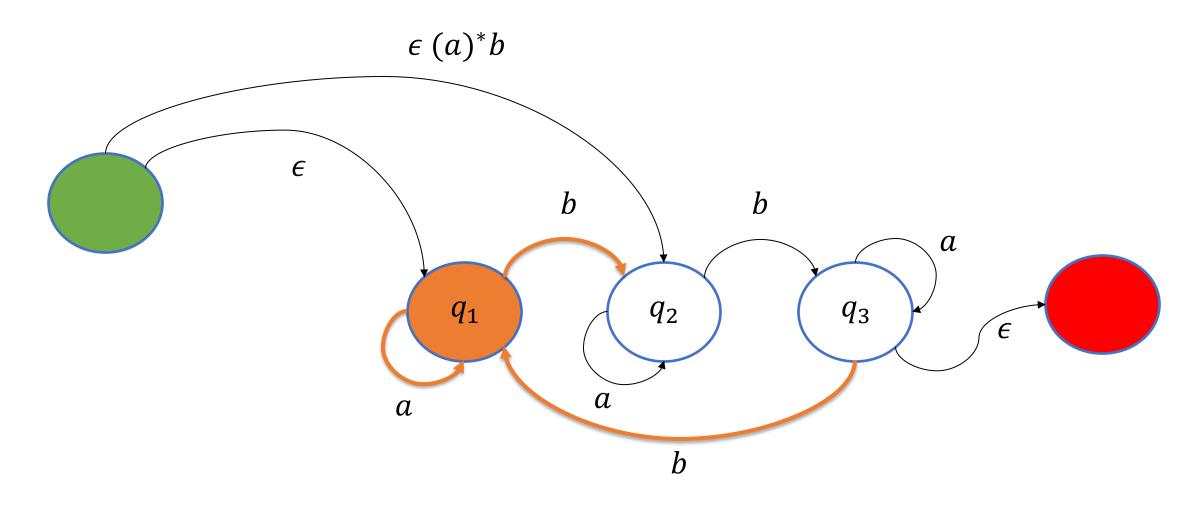
#### **Esercizio 5**

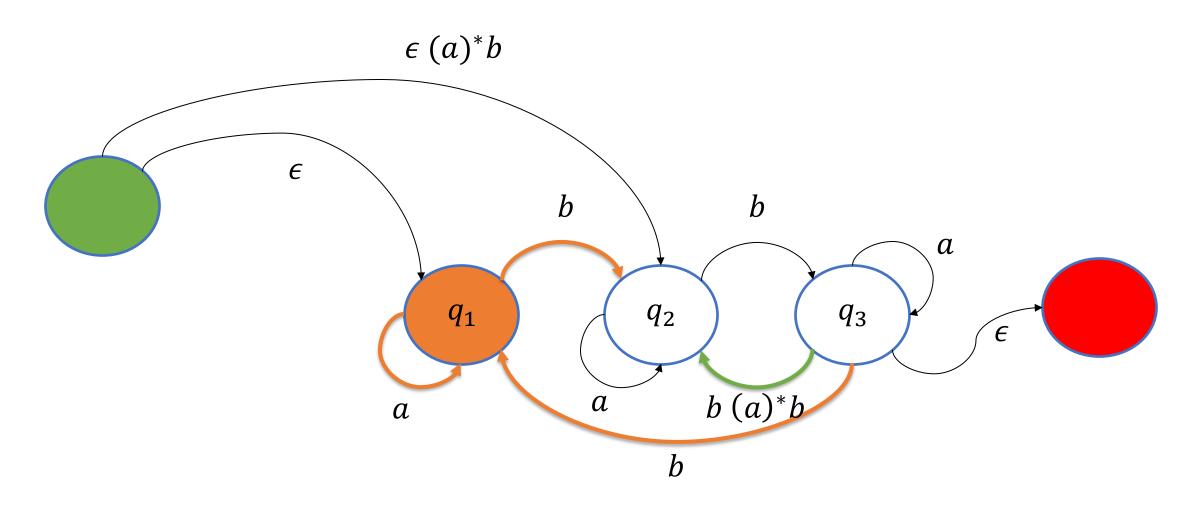
Fornire un'espressione regolare equivalente al seguente ASFND

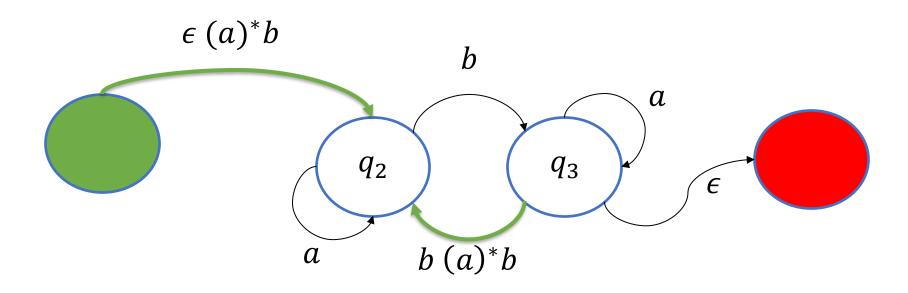


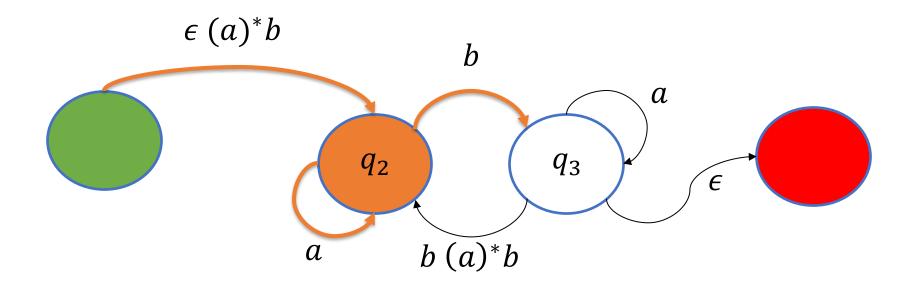


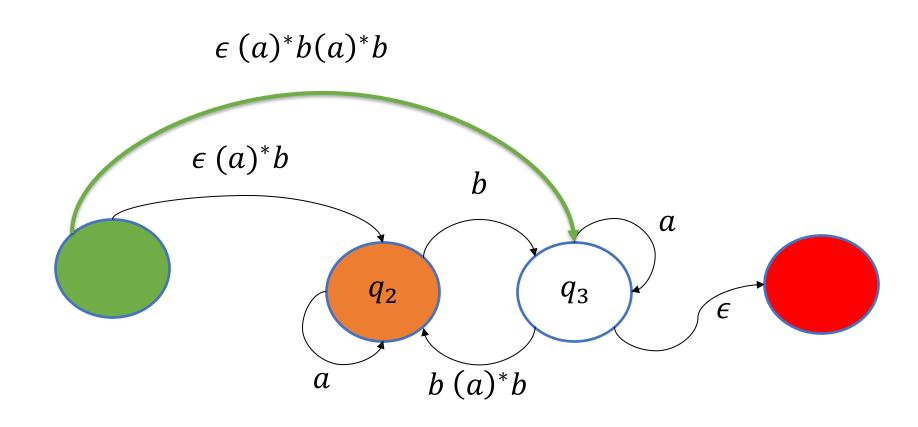


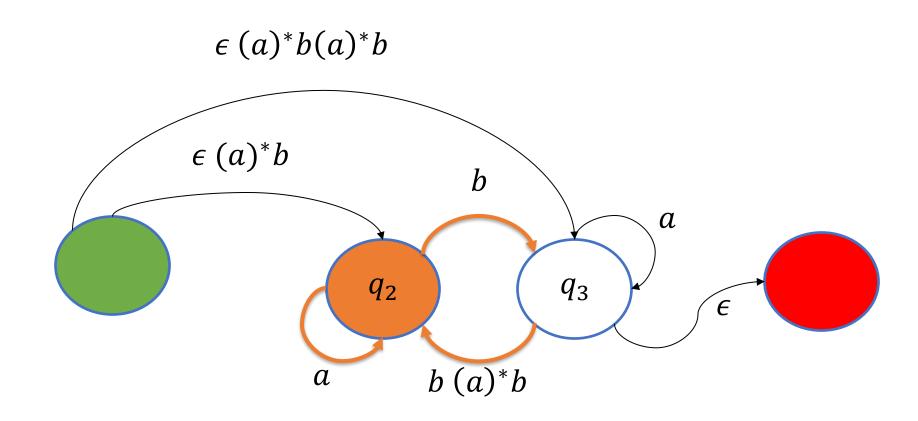


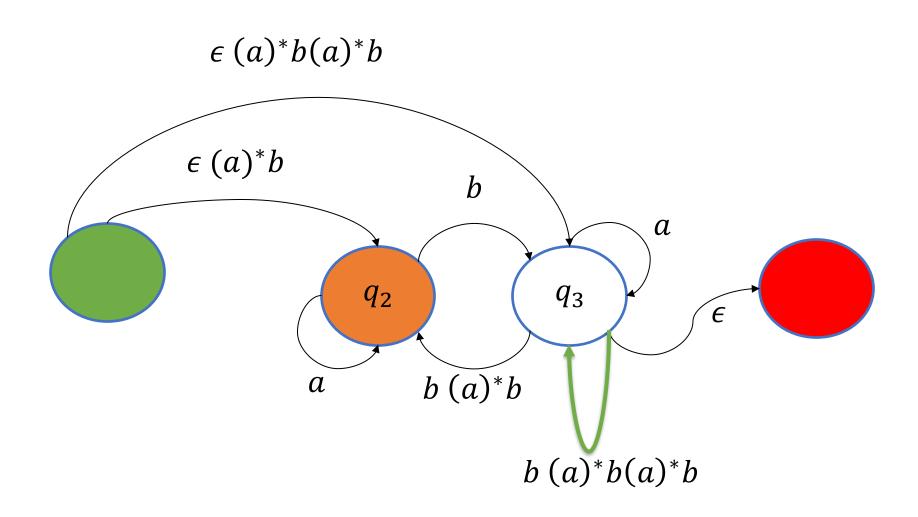


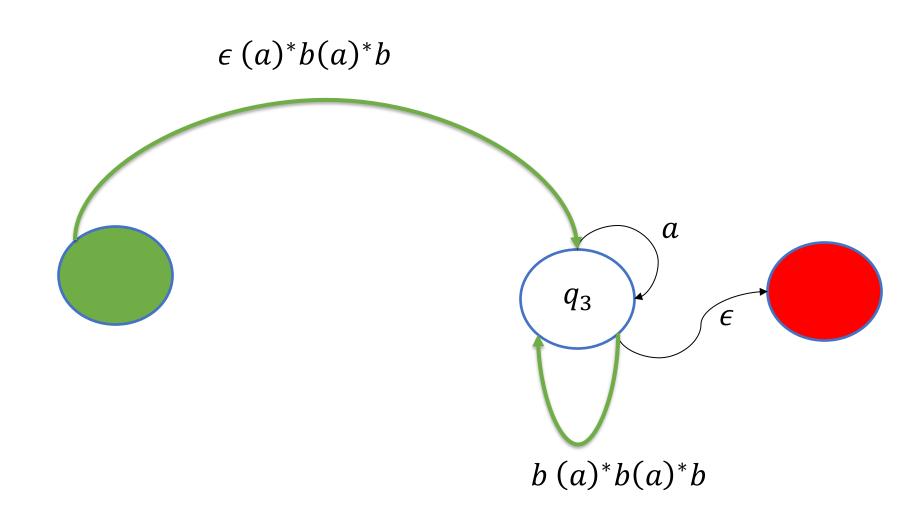


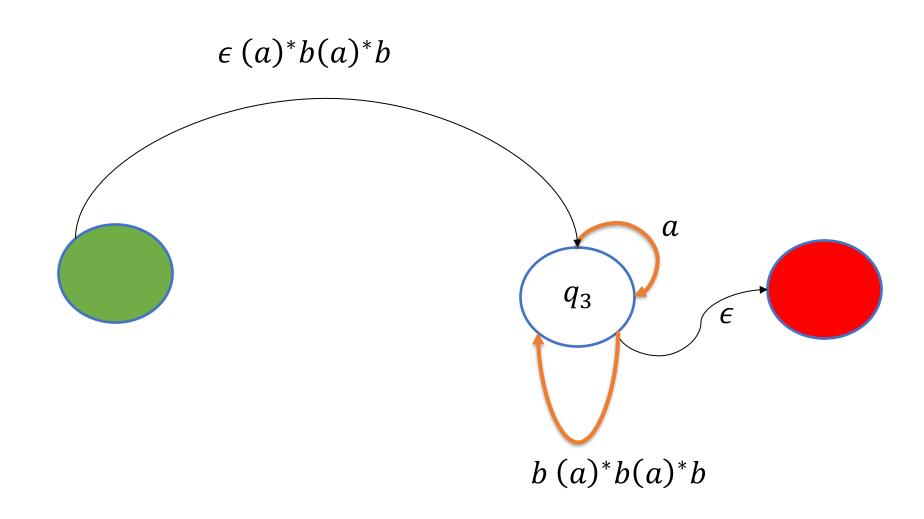


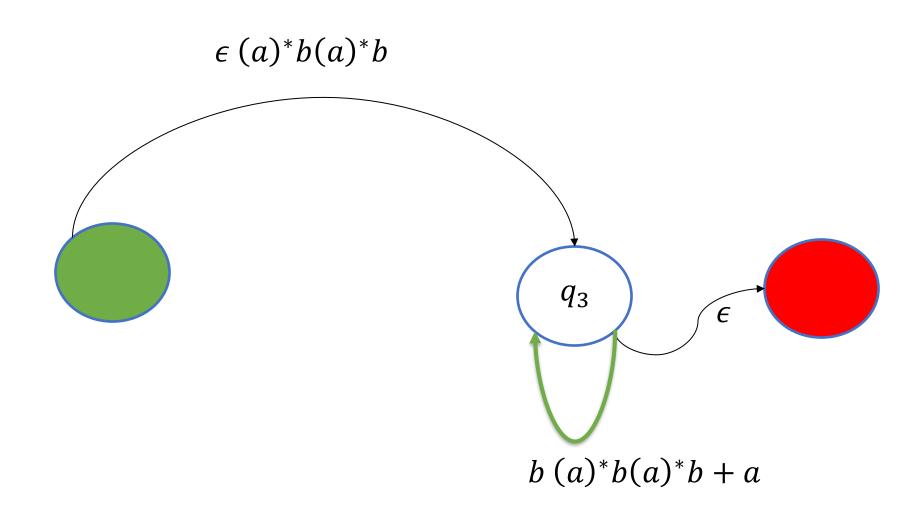


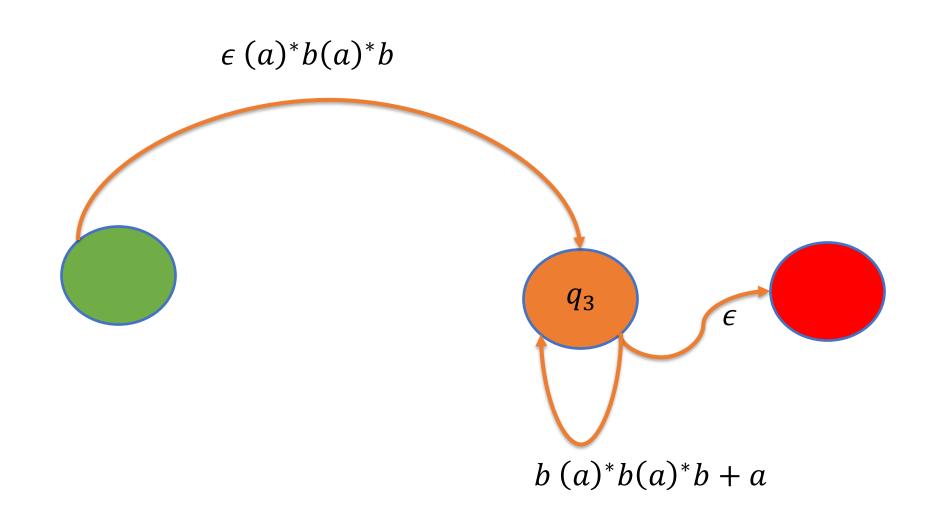




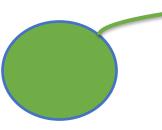


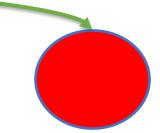






$$\epsilon (a)^*b(a)^*b (b (a)^*b(a)^*b + a)^*\epsilon$$





$$r = \epsilon (a)^* b(a)^* b (b (a)^* b(a)^* b + a)^* \epsilon$$