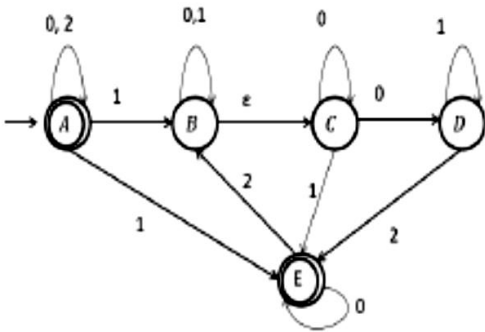
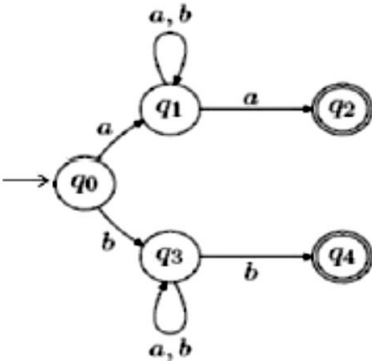


Considerare l'automa A definito dal diagramma di stato in figura.  
 Determinare in dettaglio tutti gli elementi della quintupla che lo definisce.  
 A accetta o meno le stringhe 1101, 1021,  $\epsilon$ ? Giustificare la risposta, risposte non giustificate non sono valutate.



i) Determinare la 5-tupla che lo descrive (specificandone ognuna delle componenti)



ii) Per ognuna delle seguenti stringhe determinare se essa appartiene o meno a  $L(N)$   
 bb :  
 abaa :  
 abb :

- a) Descrivere la 5-tupla che definisce un Automa Finito NON Deterministico (NFA).  
 b) Disegnare l'automa avente:  $Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$ , stato iniziale  $q_0$ ,  $F = \{q_3\}$ ,  $\Sigma = \{a, b\}$ , e funzione di transizione

	a	b	$\epsilon$
$q_0$	$\{q_1\}$	$\{q_0, q_2\}$	$\emptyset$
$q_1$	$\{q_2\}$	$\{q_1\}$	$\{q_1\}$
$q_2$	$\{q_1\}$	$\{q_2, q_3\}$	$\{q_2\}$
$q_3$	$\{q_3\}$	$\emptyset$	$\{q_3\}$

Accetta o meno le stringhe aaa, bb e bbbb??

Definire un automa deterministico A con alfabeto  $\Sigma = \{0, 1\}$  il cui linguaggio sia

$$L(A) = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ contiene la sottostringa } 000 \text{ ma non la sottostringa } 111\}$$

Vedere  $L(A)$  come intersezione di  $L'$  e  $L''$   
 Creare gli automi per le due condizioni ed utilizzare la costruzione per l'intersezione

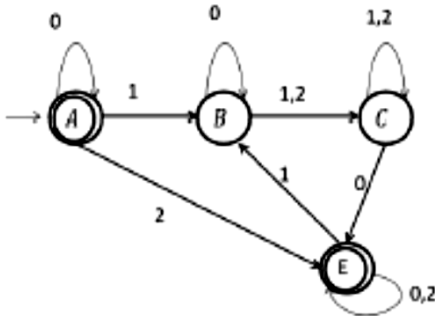
- a) Dati i linguaggi  $L'$  e  $L''$  definirne la concatenazione  $L = L'L''$ .
- b) Illustrare la dimostrazione che la classe dei linguaggi regolari é chiusa per l'operazione di concatenazione utilizzando come esempio guida l'automa  $C$  che riconosce la concatenazione dei linguaggi dei due automi  $A$  e  $B$  descritti sotto. Non sono accettate né dimostrazioni generiche, né il diagramma di  $C$  senza giustificazioni.

A) $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$ , stato iniziale $q_0$ , $F = \{q_0, q_1\}$ , $\Sigma = \{0, 1, 2\}$ , e funzione di transizione		0	1	2
	$q_0$	$q_0$	$q_1$	$q_0$
	$q_1$	$q_1$	$q_2$	$q_2$
B) $Q' = \{r_0, r_1, r_2\}$ , stato iniziale $r_0$ , $F' = \{r_0, r_3\}$ , $\Sigma = \{0, 1, 2\}$ , e funzione di transizione	$q_2$	$q_0$	$q_2$	$q_1$
		0	1	2
	$r_0$	$r_1$	$r_2$	$r_3$
	$r_1$	$r_2$	$r_0$	$r_1$
	$r_2$	$r_2$	$r_0$	$r_1$
	$r_3$	$r_1$	$r_0$	$r_0$

Si deve fornire e giustificare la quintupla che definisce l'automa  $C$ .

Determinare, utilizzando il metodo studiato, le espressioni regolari corrispondenti ai DFA dell'esercizio precedente

- Sintetizzare la dimostrazione che per ogni espressione regolare esiste un NFA equivalente.
- Determinare (illustrando il metodo studiato) l'espressione regolare equivalente all'automa in figura



Sintetizzare la dimostrazione che per ogni espressione regolare esiste un NFA equivalente. Applicare il metodo descritto all'espressione regolare  $((a \cup bb)a)^* \cup \epsilon$ .

- a) Descrivere la 5-tupla che definisce un Automa Finito NON Deterministico (NFA) e dare la definizione (formale e rigorosa) di stringa riconosciuta da un NFA.
- b) Determinare il DFA relativa al NFA avente:  $Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$ , stato iniziale  $q_0$ ,  $F = \{q_3\}$ ,  $\Sigma = \{0, 1\}$ , e funzione di transizione

	0	1	$\epsilon$
$q_0$	$\{q_0, q_2\}$	$q_1$	$\emptyset$
$q_1$	$q_1$	$q_2$	$\emptyset q_2$
$q_2$	$q_1$	$\{q_2, q_3\}$	$q_3$
$q_3$	$q_3$	$\emptyset$	$q_2$

Giustificare la risposta, risposte non giustificate non sono valutate.

a) Data l'espressione regolare  $E = (01 \cup 100)^*$ , applicare le regole studiate per costruire un automa  $A$  tale che  $L(A) = L(E)$ .  
 Fornire 2 stringhe in  $L(E)$  e 2 non in  $L(E)$

- b) Data l'espressione regolare  $E = (01 \cup 100)^*$ , applicare le regole studiate per costruire un automa  $A$  tale che  $L(A) = L(E)$ .

Fornire 2 stringhe in  $L(E)$  e 2 non in  $L(E)$

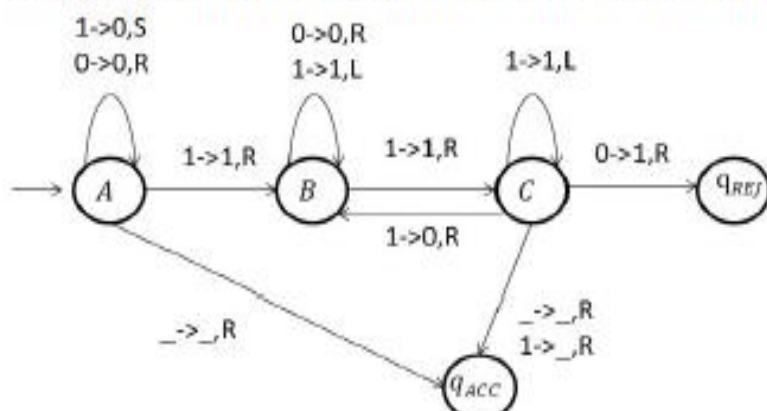
- b) Definire un automa finito deterministico  $A$  il cui linguaggio sia  $L(E)$  con  $E = ((0 \cup 1)00)^* \cup (0 \cup 1)^*$ . Bisogna mostrare tutti i passaggi.

Fornire 2 stringhe in  $L(E)$  e 2 non in  $L(E)$

Mostrare che  $L = \{a^i b^j a^{i+j} | i, j \geq 0\} \subseteq \{a, b\}^*$  non é regolare.

Enunciare il Pumping Lemma.  
 Sia  $L = \{w \mid w = xx^R, x \in \{0, 1\}^*\}$ . Mostrare che  $L$  non appartiene alla classe dei linguaggi regolari. Applicare il Pumping Lemma. (Nota:  $x^R$  rappresenta il *reverse* della stringa  $x$ )

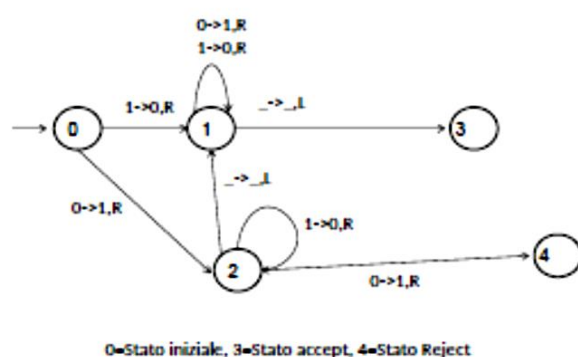
- (a) Fornire la definizione formale di Macchina di Turing deterministica multinastro.  
 (b) Per la macchina in figura, fornire l'albero delle computazioni su input 110;



1) Fornire la definizione di Macchina di Turing  $M$ .

2) Sia  $M$  una Macchina di Turing con alfabeto input  $\Sigma = \{a, b\}$ . Per ognuna delle seguenti stringhe  $w$ , fornire la sequenza di configurazioni della computazione di  $M$  su input  $w$ .

(a)  $w = 01$ , (b)  $w = 01101$



Fornire uno stayer  $M$  a due nastri che avendo in input una stringa binaria copia il primo carattere e lo scrive dopo l'ultimo carattere dell'input. Per esempio: sull'input vuoto, la macchina deve fermarsi nello stato accept con blank sul primo nastro (ignorare la posizione della testine al termine della computazione); su input 0, la macchina deve fermarsi nello stato accept con 00 sul primo nastro; su input 0110, la macchina deve fermarsi nello stato accept con 01100 sul primo nastro Fornire:

- la descrizione ad alto livello (cioè l'idea di funzionamento) di  $M$
- l'implementazione (cioè il diagramma degli stati) di  $M$  giustificando il passaggio dal punto 1) al punto 2).