Problema 1.1: Linguaggio rovesciato

Dato un linguaggio L e il suo linguaggio rovesciato $L^R = \{w^R \mid w \in L\}$, dimostrare che

$$L \in \mathsf{REG} \implies L^R \in \mathsf{REG}$$

DEA: SIMILE A DIMOSTRAZIONI EMIUSURA

Sia Dun outoma DFA ele occitte L

$$D = (Q_1, \Sigma_1, q_1, S_1, F_1)$$

CREIAMO D2

$$Q_2 = Q_1$$

OZ = NUOVA PUNZIONE DI TRANSIZIONE C.C.

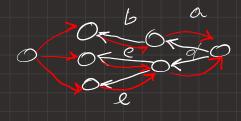
$$S_{\ell}(q_{\ell}, \mathcal{E}) = \{q_{i}\} \forall q_{i} \in \mathcal{F}$$

$$\delta_2(q_2, a) = \beta$$

$$D_2 = (Q_2, \sum, q_2, \delta, F_2)$$

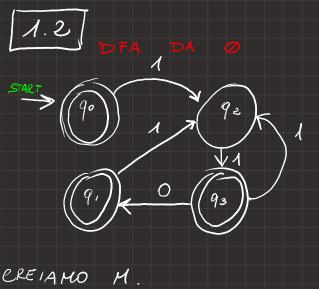
 $w \in L(D) \iff w^R \in L(D_2)$

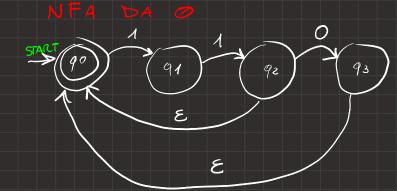
DIMOSTRAZIONE GRAFICA



Problema 1.2

Dato il linguaggio $L=\{11,110\}^*$, costruire un NFA N con 4 stati che riconosca L. Convertire il NFA in un DFA M equivalente.





CREIAMO M. $N = (Q_m, \sum, q_m, \delta_m, F_m)$ $Q_m = P(Q_m) + q_m$ $q_m = Nuovo STATO$ $F_m = q \in Q_m | q n F_m \neq p$ $E(R) = g \in Q_m | Jp \in Q_m$

 $F_{M} = q \in Q_{M} | q \cap F_{M} \neq \emptyset$ $E(R) = \underbrace{\S q \in Q_{M} | \exists p \in R \text{ nogying it le tomite } \varepsilon \text{ orchi'}}_{S_{M}(R, w)} = \underbrace{V \in R}_{V \in R} E(\underbrace{\S m(V, w)}_{M})$ $M = (\underbrace{Q_{M}, \sum_{j} q_{M}, S_{M}, T_{M}}_{N})$

Problema 1.3: Complemento di un'espressione regolare

Data l'espressione regolare $R = (01^+)^*$, costruire il DFA D tale che:

 $\mathcal{T}L(D) = \{w \in (0,\overline{\mathbb{D}})^* \mid w \notin L(R)\}$ IL LINGUAGGO COMPRESO DA



QUINDI CEGGE LE STRINGME DEL TIPO 00,00,000,...,00000,...

- · 1,10,100,101,111...
- · 01,010,011,010,0111

