

Per tracce esercizi visita il seguente link:

<https://github.com/Exyss/university-notes/blob/main/Bachelor/Terzo%20Anno/Automi%2C%20Calcolabilita%20e%20Complessita.pdf>

automi, complessità, calcolabilità

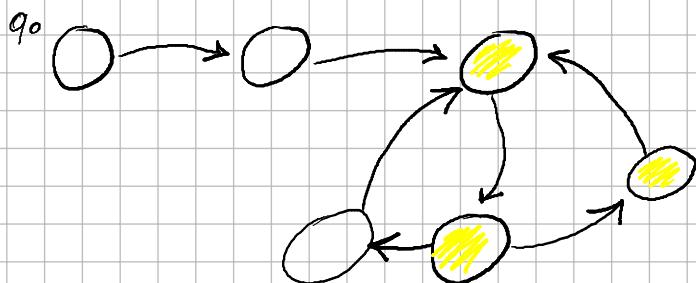
ESERCIZI

LINGUAGGI REGOLARI

ESERCIZIO 1.1.

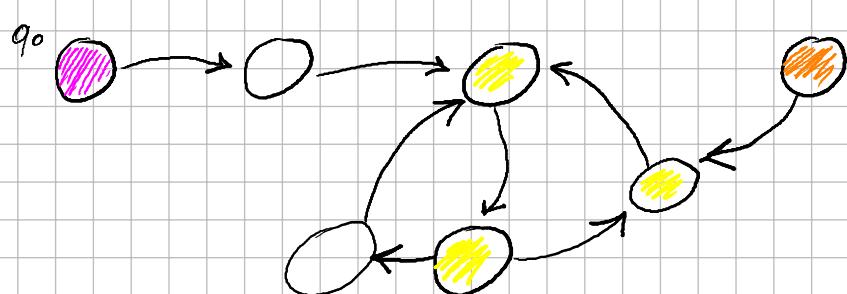
PARTIAMO DA UN AUTOMA

$$\Rightarrow \text{DFA } (\mathcal{Q}, \Sigma, \delta, q_0, F)$$



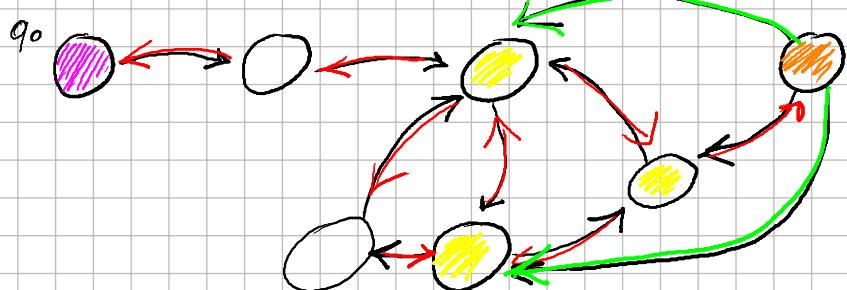
(i nodi in giallo sono i nodi appartenenti a F)

CREIAMO ORA UN NUOVO AUTOMA D_2 NFA



(il nodo rosso è un nuovo stato, $F_2 = \{q_0\}$)

INVERTO IL VERSO DI TUTTE LE FRECCIE



IN SIMBOLI:

$$D_2 = \text{NFA } (\mathcal{Q}_2, \Sigma, \delta_2, q_0^x, F_2 = \{q_0\})$$

$$\mathcal{Q}_2 = \mathcal{Q}$$

$$\begin{cases} \forall q_1, q_2 \in Q \quad \delta_2(q_1, a) = q_2 \Leftrightarrow \delta(q_2, a) = q_1 \\ \text{se } a = \epsilon, q_1 \in F \rightarrow \delta_2(q_0^x, \epsilon) = q_1 \end{cases}$$

$$F_2 = \{q_0\}$$

POSSIAMO DIRE CHE $w \in D \Leftrightarrow w \in D_2$



ESEMPIO 1.2

$$L = \{11, 110\}^*$$

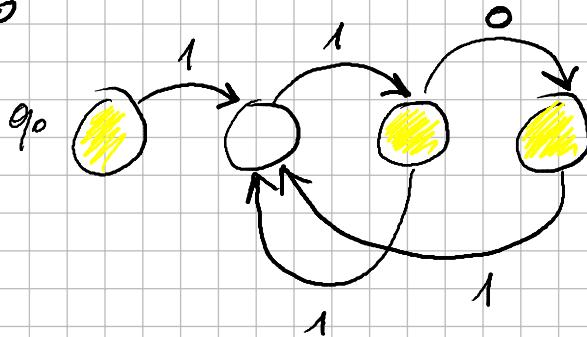
L^*

QUESTO E' UN LINGUAGGIO POSTO SOTTO OPERATORE STAR DI

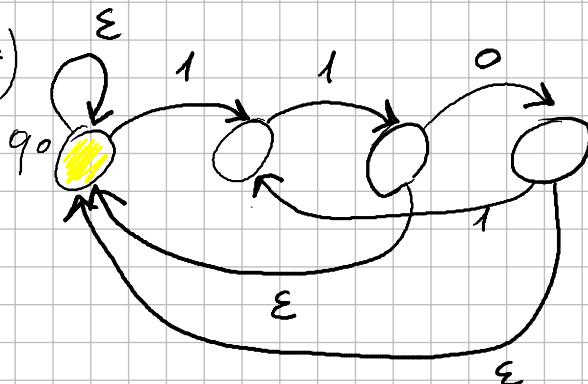
RILEENE

$$L^* = \{11, 110\}^* = \{\epsilon, 11, 110, 1110, 11011, 111110 \dots\}$$

DFA DIRETTO



NFA $(Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$



DFA $(Q_2, \Sigma_2, \delta_2, q_0^*, F_2)$

IN SIMBOLO:

$$Q_2 = Q$$

$$\delta_2(R, a) = \left(\bigcup_{r \in R} \delta(E(r, a)) \right)$$

$$q_0^* = E q_0$$

$$F_2 = R \mid (R \cap F) \neq \emptyset$$

ESEMPIO 1.3.

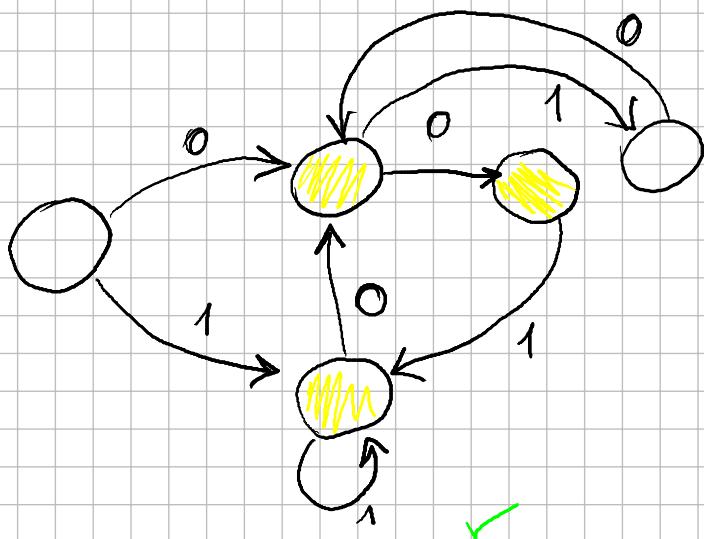
$$R = (01^+)^* \quad \text{costituisce D T.c.}$$

$$L(D) = \{w \in \{0,1\}^* \mid w \notin L(R)\}$$



$R = \varepsilon, 01, 0101, 010101, \dots$ ALLORA
 $R = (01)^*$

$L(D) = \not{\varepsilon}, 0, 1, 01, 010, 01010\dots, 101, 111, 1011, \dots$



ESERCIZIO 1.4.

$$L = \{ w \in \{0, 1\}^* \mid |w|_0 = |w|_1 \}$$

DIMOSTRARE CHE $L \notin \text{REG}$

DIMOSTRO TRAMITE IL PUMPING LEMMA

- Sia p la lunghezza del pumping consideriamo la stringa

$$w = 0^p 1^p$$

$$\left. \begin{array}{l} |xy| \leq p \\ |y| \geq 0 \end{array} \right\} \quad w = 0^m 0^{p-m} 1^p = 0^m 0^{(p-m)} 1^p = 0^{p-k} (0^k) 1^p$$

$$p-k \quad k=p-m \quad j$$

PROVIAMO PER $j=0$

$$0^{p-k} 1^p \quad ! \text{ queste stringhe non e' in } L \rightarrow L \notin \text{REG}$$

ESERCIZIO 1.5.

$$L = \{1^n \mid n \in \mathbb{N}\} \text{ E REG? ? ? ? }$$

USIAMO IL PUMPING LEMMA

Sogniamo che:

$$|xy| \leq p$$

$$|y| \geq 0$$

$$1^m = 1^m \cdot 1^m \cdot 1^m \cdot \dots \cdot 1^m$$

m VOLTE

$$w = \underbrace{1^P}_{\left(\frac{P - K}{VOLTE} \right)} \cdot \underbrace{1^P}_{\left(\frac{K}{VOLTE} \right)} \cdot \underbrace{1^P}_{\left(\frac{P}{VOLTE} \right)} = 1^P \cdot 1^P \cdot 1^P$$

PROVIAMO CON $i = 0$ OTTENGO:

$\underbrace{1^P \cdot 1^P \cdot 1^P \cdot 1^P \cdots 1^P}_{P-m \text{ VOLTE}} \cdot \underbrace{1^P \cdots 1^P}_n \not\in L \rightarrow \text{L} \notin \text{REG}$