

Concatenazione di Linguaggi

$$L_1 \cdot L_2 = \{x \cdot x_2 \mid x_1 \in L_1, x_2 \in L_2\}$$

$$L_1 \cdot \Lambda = \Lambda$$

$$L_1 \cdot \{\epsilon\} = L_1$$

Sia $x \in \Sigma^*$, la potenza n -esima di x è così definita:

- Se $n=0$ $x^n = \epsilon$

- Se $n>0$ $x^n = x \cdot x^{n-1}$

Sia $L \subseteq \Sigma^*$, la potenza n -esima di L è così definita:

- Se $n=0$ $L^n = \{\epsilon\}$

- Se $n>0$ $L^n = L \cdot L^{n-1}$

L è finito, L^n è finito

Sia $L \subseteq \Sigma^*$, la chiusura riflessiva di L è così definita:

$$L^* = \bigcup_{n \geq 0} L^n$$

Chiusura di Kleene

con $L = \{a\}$ otteniamo $L^* = \epsilon^*$

Linguaggio

$\epsilon \in \Sigma^*$? Sì, sempre

Se $L = \{aa\}$

$$L^* = \{\epsilon, aa, aaaa, \dots\} = \{a^{2n}\}_{n \geq 0}$$

La chiusura positiva di L è così definita:

$$L^+ = \bigcup_{n \geq 1} L^n$$

$\epsilon \in L^+$? Dipende, se $\epsilon \in L \rightarrow \epsilon \in L^+$
se $\epsilon \notin L \rightarrow \epsilon \notin L^+$

$$L^* = L^+ \cup \{\epsilon\} \text{? Sì}$$

Perché riflessiva?

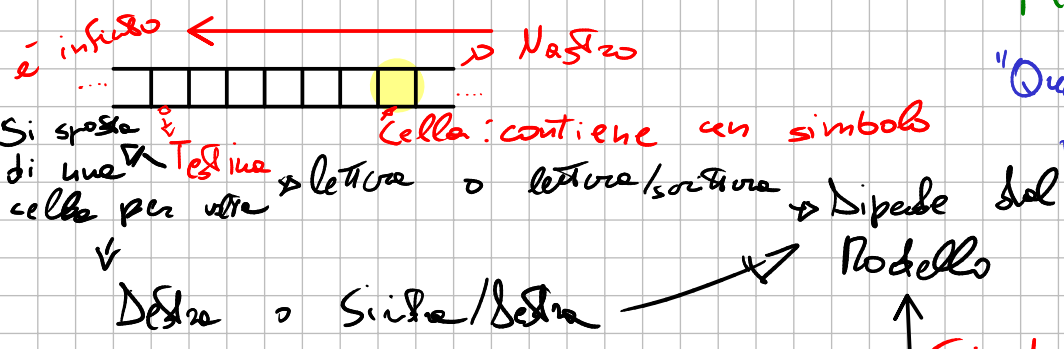
Perché due elementi qualsiasi di L^* , concatenati stanno con elemento di L^*

$\epsilon \in 1^* ?$ Sì
 $1^* = 1^0 \cup 1^1 \cup 1^2 \dots$
 \downarrow
 $\{\epsilon\}$

$L^+ = L^* \setminus \{\epsilon\} ?$ No. Potrebbe accadere che $\epsilon \in L$

Riconoscitori: Automi \rightarrow E' teorico

Risponde alla domanda
 "Questa stringa è presente nel linguaggio?"



Stati: vengono utilizzati per conservare informazioni relative al contesto attuale.

Le operazioni vengono fatte sulla base di -Stati
 - Valore attualmente letto

Funzioni di Transizione: le regole che specificano l'operazione da effettuare

Simbolo Vuoto: BLANK
 All'inizio della Testina è posizionata sul primo carattere

Quali sono le operazioni?
 - Cambiare lo stato
 - Spostare la Testina
 - Scrivere sulla cella