

## ESERCIZI TIPO

a.y. 2024-2025

1 / 18

## CONVENZIONE NOTAZIONALE

Nel seguito, dati lo stato  $P$  di un automa deterministico  $A$  e la stringa  $X_1X_2 \dots X_n$ , si indica con  $P \llbracket X_1X_2 \dots X_n \rrbracket$  lo stato di  $A$  che si raggiunge da  $P$  tramite il cammino  $X_1X_2 \dots X_n$

2 / 18

## ESERCIZIO

Se la seguente affermazione è vera rispondere "VERO", altrimenti rispondere "FALSO": *"Se i linguaggi  $\mathcal{L}_1$  e  $\mathcal{L}_2$  sono entrambi regolari allora  $\mathcal{L}_1 \cup \mathcal{L}_2$  è regolare."*

3 / 18

## ESERCIZIO

Scrivere l'enunciato del Pumping Lemma per i linguaggi liberi.

4 / 18

## ESERCIZIO

Sia  $\mathcal{N}_1$  lo NFA con stato iniziale  $A$ , stato finale  $E$  e con la seguente funzione di transizione

	$\epsilon$	$a$	$b$
$A$	$\{B, E\}$	$\emptyset$	$\emptyset$
$B$	$\{C\}$	$\emptyset$	$\{E\}$
$C$	$\emptyset$	$\{D\}$	$\emptyset$
$D$	$\{E\}$	$\emptyset$	$\{B\}$
$E$	$\emptyset$	$\{E\}$	$\{A\}$

Chiamiamo  $\mathcal{D}$  il DFA ottenuto da  $\mathcal{N}_1$  per subset construction e  $Q$  lo stato iniziale di  $\mathcal{D}$ . Dire a quale sottoinsieme degli stati di  $\mathcal{N}_1$  corrisponde  $Q \llbracket ab \rrbracket$ .

## ESERCIZIO

Sia  $\mathcal{D}_1$  il DFA con stato iniziale  $A$ , stato finale  $D$  e con la seguente funzione di transizione

	$a$	$b$
$A$	$B$	
$B$	$D$	$C$
$C$	$D$	
$D$		$B$

Chiamiamo  $\mathcal{D}_m$  il DFA ottenuto per minimizzazione di  $\mathcal{D}_1$  e  $P$  lo stato iniziale di  $\mathcal{D}_m$ . Dire a quale sottoinsieme degli stati di  $\mathcal{D}_1$  corrisponde  $P \llbracket abab \rrbracket$ .

## ESERCIZIO

Sia  $\mathcal{G}_1$  la seguente grammatica:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AaB \mid b \\ A &\rightarrow BcBaA \mid \epsilon \\ B &\rightarrow \epsilon \end{aligned}$$

Scrivere l'intera riga della tabella di parsing LL(1) per  $\mathcal{G}_1$  relativa al non-terminale  $B$ .

## ESERCIZIO

Sia  $\mathcal{L} = \{ww \mid w \in \mathcal{L}((a \mid b)^*)\}$ . Se  $\mathcal{L}$  è un linguaggio regolare rispondere "SI" e dire quanti stati ha il minimo DFA per il riconoscimento di  $\mathcal{L}$  e quanti di questi stati sono finali. Se invece  $\mathcal{L}$  non è regolare, allora rispondere "NO" e fornire una stringa  $z$  da utilizzare con successo nella dimostrazione per contraddizione rispetto al Pumping Lemma dei linguaggi regolari.

## ESERCIZIO

Sia  $r = b^* \mid b^*a(\epsilon \mid a \mid b)^*$  e sia  $\mathcal{D}$  il DFA minimo per il riconoscimento di  $\mathcal{L}(r)$ . Dire quanti stati ha  $\mathcal{D}$  e quanti di questi stati sono finali.

9 / 18

## ESERCIZIO

Dimostrare che i linguaggi regolari sono chiusi per concatenazione.

10 / 18

## ESERCIZIO

Dimostrare che i linguaggi regolari sono chiusi per complementazione.

11 / 18

## ESERCIZIO

Dimostrare che i linguaggi regolari sono chiusi per intersezione.

12 / 18