

# Esame LFC appello Giugno 2023

## Esercizio 1

Sia dato il linguaggio  $\mathcal{L}$  con alfabeto  $\{a, b, c\}$  e con un numero di occorrenze di  $b$  pari a 0 o dispari. Il linguaggio è regolare? Se sì fornire il minimo DFA che lo riconosce altrimenti fornire la stringa da usare nella dimostrazione del pumping lemma per contraddizione.

## Esercizio 2

Dati due linguaggi regolari la loro intersezione è anche essa regolare? Rispondere VERO o FALSO

## Esercizio 3

Data l'espressione regolare  $r = b|(\epsilon|b)(\epsilon|b)^*(a|b$  fornire il numero di stati (e il numero di quelli finali) del DFA minimo per il riconoscimento di  $r$ .

## Esercizio 4

Dato il linguaggio  $\mathcal{L}$  con la seguente funzione di transizione in tabella, definire una espressione regolare  $r$  tale per cui  $\mathcal{L} = \mathcal{L}(r)$ . Lo stato iniziale è A. Gli stati A, B e C sono finali.

	$\epsilon$	a	b
A	B, C	$\emptyset$	C
B	B	$\emptyset$	$\emptyset$
C	$\emptyset$	D	D, A
D	A, B	B	D

## Esercizio 5

Dato il DFA con la funzione di transizione in tabella se è minimo rispondere SI altrimenti rispondere NO. Scrivere quanti stati ha il DFA-min e quanti di questi sono finali. Lo stato iniziale è A. Gli stati A, B e C sono finali.

	a	b	c
A	B	C	A
B	A	C	A
C	B	A	D
D	C	B	D

## Esercizio 6

Scrivere la riga della tabella di parsing LL(1) per il non-terminale A:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AS \mid b \\ A &\rightarrow SA \mid a \mid \epsilon \end{aligned}$$

## Esercizio 7

Chiamiamo  $\mathcal{A}$  l'automa caratteristico per il parsing LR(1) di G221,  $J$  lo stato iniziale di  $\mathcal{A}$ ,  $T$  la tabella di parsing LR(1) per  $\mathcal{G}$ . Se  $T$  non contiene alcun conflitto nello stato  $J[[SSS]]$ , rispondere "NO CONFLICT". Altrimenti, per ciascuna  $X$  tale che  $T[J[[SSS], X]$  contiene un conflitto, dire, specificando a quale  $X$  si fa riferimento: (i) di che tipo di conflitto si tratta; (ii) quale/i riduzione/i sono coinvolte.

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AS \mid b \\ A &\rightarrow SA \mid a \mid \epsilon \end{aligned}$$

## Esercizio 8

Analizzare l'input  $aaaa$  e scriverne il risultato o scrivere NO EVAL se non è possibile effettuare l'analisi di  $aaaa$ .

$$\begin{aligned} S &\rightarrow A & \{S.v = A.v; A.n = 1\} \\ A &\rightarrow a A_1 & \{A_1.n = A.n + 1; A.v = A_1.v\} \\ A &\rightarrow a & \{A.v = A.n + 1; \} \end{aligned}$$

## Esercizio 9

Sia  $G$  la seguente grammatica ambigua per un linguaggio con identificatori  $id$  e operatori binari  $a$  e  $b$

$$S \rightarrow SaS \mid SbS \mid (S) \mid id$$

Fornire una grammatica LL(1) per la generazione di  $\mathcal{L}(\mathcal{G})$  in cui l'ambiguità è risolta rispettando le seguenti convenzioni: l'operatore  $a$  ha precedenza sull'operatore  $b$ ; entrambi gli operatori associano a destra.

## Esercizio 10

Dato l'array  $a$  di tipo `array (2, array (6, integer ))`, con  $c, i, j$  interi, base di  $a = 0$  e `width` del tipo `integer` 4. Tradurre:

$$b = c + a[i][j]$$