

IIC2223 — Teoría de autómatas y lenguajes formales — 2'2020

### Examen

#### **Indicaciones**

- La duración del examen es 3 horas pero puede tomarse más tiempo si estima necesario.
- Responda cada pregunta en una hoja separada y ponga su nombre, sección y número de lista en cada hoja de respuesta.
- Debe entregar una copia digital de cada pregunta por el buzón del curso, antes de las 23:59 horas del día del examen.
- Debe preocuparse que la copia digital y su calidad sea legible. Se recomienda usar hojas blancas y un lápiz oscuro que sea visible en la versión digital. En caso de no ser legible, no podrá ser evaluada su solución.
- Durante la evaluación puede hacer uso de sus apuntes o slides del curso.
- Esta es una evaluación estrictamente individual y, por lo tanto, no puede compartir información con sus compañeros o usar material fuera de sus apuntes o slides del curso. En caso de hacerlo, el examen no reflejará su progreso en el curso, viéndose perjudicada su formación personal y profesional.
- Al comienzo de cada pregunta debe escribir la siguiente oración y firmarla:

"Doy mi palabra que la siguiente solución de la pregunta X fue desarrollada y escrita individualmente por mi persona según el código de honor de la Universidad."

En caso de no escribir esto al comienzo de cada pregunta, su solución no será evaluada.

### Pregunta 1

Sea  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, \Delta, I, F)$  un autómata finito no-determinista. Considere el lenguaje:

 $\mathcal{S}(\mathcal{A}) = \{ p \cdot q \cdot w \in I \cdot F \cdot \Sigma^* \mid \text{ existe una ejecución de } \mathcal{A} \text{ sobre } w \text{ desde el estado } p \text{ al estado } q \}$ 

Demuestre que  $\mathcal{S}(\mathcal{A})$  es un lenguaje regular.

#### Pregunta 2

1. Sea  $\Sigma = \{a, \#\}$  y considere el lenguaje L de todas las palabras de la forma  $u_1 \# u_2 \# \dots \# u_n$  con  $n \ge 1$  tal que  $u_i \in \{a\}^*$  para todo  $i \le n$  y  $u_j \ne u_k$  para todo  $j, k \le n$  con  $j \ne k$ .

Demuestre que L NO es regular.

2. Demuestre la siguiente versión del lema de bombeo para lenguajes libres de contexto:

"Existe un N > 0 tal que para toda palabra  $z \in L$  con  $|z| \ge N$  existe una descomposición z = u v w x y con  $v \ne \epsilon$  tal que para todo  $i \ge 0$ , se cumple que  $u \cdot v^i \cdot w \cdot x^i \cdot y \in L$ ."

# Pregunta 3

Demuestre que para todo lenguaje regular L, existe una gramática libre de contexto  $\mathcal{G}$  tal que  $L = \mathcal{L}(\mathcal{G})$  y  $\mathcal{G}$  es una gramática LR(k) para algún k.

Para esta pregunta, usted NO puede hacer su solución demostrando que L es  $\mathrm{LL}(k)$  y, después, que toda gramática  $\mathrm{LL}(k)$  es también  $\mathrm{LR}(k)$ .

# Pregunta 4

Para un lenguaje  $L \subseteq \Sigma^*$ , se define  $first_k(L) = \{ w|_k \mid w \in L \}$ .

Escriba un algoritmo que reciba como entrada un autómata finito no-determinista  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, \Delta, I, F)$ , una palabra  $w \in \Sigma^*$  y k > 0, y responda TRUE si, y solo si,  $w \in \mathtt{first}_k(\mathcal{L}(\mathcal{A}))$ . Su algoritmo debe tomar tiempo lineal en  $|Q| + |\Delta|$ , |w| y k. Por último, demuestre la correctitud de su algoritmo.