

Aluno(a): \_\_\_\_\_

### Simulado 03

- (1,5) Desenhe o diagrama de estados de uma máquina de Turing que decida a linguagem  $A = \{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ não é da forma } a^n b^n \text{ para } n > 0\}$ .
- (1,5) Descreva o funcionamento de uma máquina de Turing que decida a linguagem  $B = \{a^i b^j c^k \mid i = j \text{ ou } j = k \text{ ou } i = k\}$ .
- (1,0) Faça um X no símbolo [R], [L], [D] ou [M] quando a linguagem for regular, livre de contexto, decidível ou Turing-reconhecível, respectivamente (pode haver mais que um X).
  - [R][L][D][M]  $L_1 = \{a^n b^m c^n \mid n \geq 0, m \geq 0\}$
  - [R][L][D][M]  $L_2 = \{a^n a^n b^m \mid n \geq m\}$
  - [R][L][D][M]  $L_3 = \{(ab)^n ab(ab)^n \mid n \geq 0\}$
  - [R][L][D][M]  $L_4 = \{\langle P \rangle \mid P \text{ é um polinômio do segundo grau com raízes inteiras}\}$
  - [R][L][D][M]  $L_5 = \{\langle C \rangle \mid C \text{ é um programa de computador que escreve "oi" na tela}\}$
- (1,5) Prove que uma linguagem é Turing-reconhecível se e somente se algum enumerador a enumera.
- (1,5) O que diz a tese de Church-Turing? Por que ela não pode ser provada?
- (1,5) Seja  $A = \{\langle R \rangle \mid R \text{ é uma expressão regular que descreve uma linguagem contendo pelo menos uma cadeia } w \text{ que tem 111 como subcadeia (isto é, } w = x111y \text{ para algum } x \text{ e algum } y)\}$ . Mostre que  $A$  é decidível.
- (1,5) Qual é a ideia básica para mostrar que existem linguagens que não são Turing-reconhecíveis?