

**Universidade Federal de Minas Gerais**  
**Programa de Pós-graduação em Ciência da Computação**  
**Instituto de Ciências Exatas**  
**Departamento de Ciência da Computação**

Comissão Permanente de Qualificação 1<sup>o</sup> Estágio – Curso de Doutorado

Exame de Qualificação 1<sup>o</sup> Estágio

Área: Teoria

Em 11/03/2009, 9:00 horas.

Prova individual sem consulta com duração de 3 horas

Observações:

1. A prova deve ser resolvida nas folhas distribuídas juntamente com este caderno de questões e rubricadas por um aplicador.
2. A interpretação das questões faz parte da prova. Não será permitida nenhuma pergunta durante a realização desta prova.
3. Caso você ache que falta algum detalhe nos enunciados ou nos esclarecimentos, você deverá fazer as suposições que achar necessárias e escrever essas suposições juntamente com as respostas.
4. Não se esqueça de colocar seu nome em todas as folhas de resposta.

Desejamos que faça uma boa prova!

A COPEQ

**Atenção: Escolha 4 dentre as questões 1 a 6, e outras 4 dentre as restantes.**

2. Prove que  $\mathcal{P}(A) \cap \mathcal{P}(B) = \mathcal{P}(A \cap B)$ , sendo  $A$  e  $B$  conjuntos arbitrários. ( $\mathcal{P}(X)$  é o conjunto potência de  $X$ .)
3. Seja  $L$  a linguagem constituída das palavras do conjunto  $\{0, 1\}^*$  em que cada 0 (se houver) é seguido por, no mínimo, dois símbolos. Exemplos de palavras em  $L$ :  $\lambda$ , 111, 001011. Exemplos de palavras que não pertencem a  $L$ : 0, 01, 01101. Apresente:
  - (a) um autômato finito determinístico que reconheça  $L$ ;
  - (b) uma expressão regular que denote  $L$ .
4. Mostre que o conjunto de todas as subpalavras das palavras de uma linguagem regular é regular. Ou seja, se  $L$  é regular, então  $\{y \mid xyz \in L\}$  é regular.
5. Construa gramáticas livres do contexto não ambíguas que gerem as linguagens:
  - (a)  $\{0^n 1^k \mid n \leq k \leq 2n\}$ ;
  - (b)  $\{a^m b^n c^{m+n} \mid m, n \geq 0\}$ .

6. Seja o problema

*determinar se  $L(M) = \Sigma^*$ ,*

sendo  $M$  uma máquina e  $\Sigma$  o alfabeto de  $M$  ( $L(M)$  é a linguagem reconhecida por  $M$ ). Mostre que tal problema é ou não é decidível para três dos seguintes casos:

- (a)  $M$  é um autômato finito;
- (b)  $M$  é um autômato de pilha;
- (c)  $M$  é um autômato linearmente limitado (*linear bounded automaton*);
- (d)  $M$  é uma máquina de Turing.