## Lista 2 - Decidibilidade

1. Seja  $TOD_{\mathsf{AFD}} = \{\langle A \rangle \mid A \text{ \'e um AFD que reconhece } \Sigma^* \}$ . Mostre que  $TOD_{\mathsf{AFD}}$  é decidível.

2. Seja

> $A = \{\langle M \rangle \mid M \text{ \'e um AFD que n\~ao aceita}$ nenhuma cadeia contendo um número ímpar de 1's}.

Mostre que A é decidível.

3. Um *estado inútil* em um autômato finito é um estado que nunca é atingido qualquer que seja a cadeia de entrada. Considere o problema de testar se um autômato finito tem quaisquer estados inúteis. Formule este problema como linguagem e mostre que ele é decidível.

4.

Seja L uma linguagem Turing-reconhecível e seu complementar L' uma linguagem que não é Turing-reconhecível.

Considere a linguagem  $A = \{0w \mid w \text{ pertence a } L\} \cup \{1w \mid w \text{ não pertence a } L\}.$ 

Podemos dizer com certeza que A é decidível, reconhecível ou não-reconhecível? Justifique a sua resposta.