

Exercícios

1. Prove o seguinte teorema:

Teorema: A linguagem $L = \{ w \mid w0 \text{ é a representação de uma máquina de Turing } M \text{ com alfabeto de entrada } \{ 0, 1 \} \text{ tal que } M \text{ não aceita } w \}$ não é Turing-reconhecível.

PROVA:

Dado uma máquina de Turing qual tenha sua representação $w0$ com alfabetos de entrada $\{0, 1\}$ tal que a máquina não aceita w podemos tentar provando esta afirmação através da seguinte forma.

um exemplo seria um algoritmo que implemente na nossa string de entrada $w \mid w0$, TERÍAMOS UMA PROVA POR CONTRADIÇÃO

pois, existem máquinas de Turing reconhecível que interpretem $w \mid w0$ com alfabetos de $\{0,1\}$ onde o final da string seja 0.

- Suponha que existe uma máquina de Turing M' tal que $L(M') = L$
- Como L é uma linguagem do alfabeto $\{ 0, 1 \}$, o alfabeto de entrada de M' é $\{ 0, 1 \}$
- Denote por w' a representação de M'
- Temos que $w' \in L$ ou $w' \notin L$
- Se $w' \in L$, então $w' \in L(M')$, o que significa que M' aceita w' . Logo, w' é a representação de uma máquina de Turing M' com alfabeto de entrada $\{ 0, 1 \}$ tal que M' aceita w' . Portanto, $w' \notin L$, o que é obviamente falso Uma linguagem que não é Turing-reconhecível
- Teorema: A linguagem $L = \{ w \mid w0 \text{ é a representação de uma máquina de Turing } M \text{ com alfabeto de entrada } \{ 0, 1 \} \text{ tal que } M \text{ não aceita } w \}$ não é Turing-reconhecível
- Prova:
 - Se $w' \notin L$, então $w' \notin L(M')$, o que significa que M' não aceita w' . Logo, w' é a representação de uma máquina de Turing M' com alfabeto de entrada $\{ 0, 1 \}$ tal que M' não aceita w' . Portanto, $w' \in L$, o que é obviamente falso
 - Por consequência, concluímos que a suposição inicial é falsa, o que significa que não existe uma máquina de Turing M' tal que $L(M') = L$