

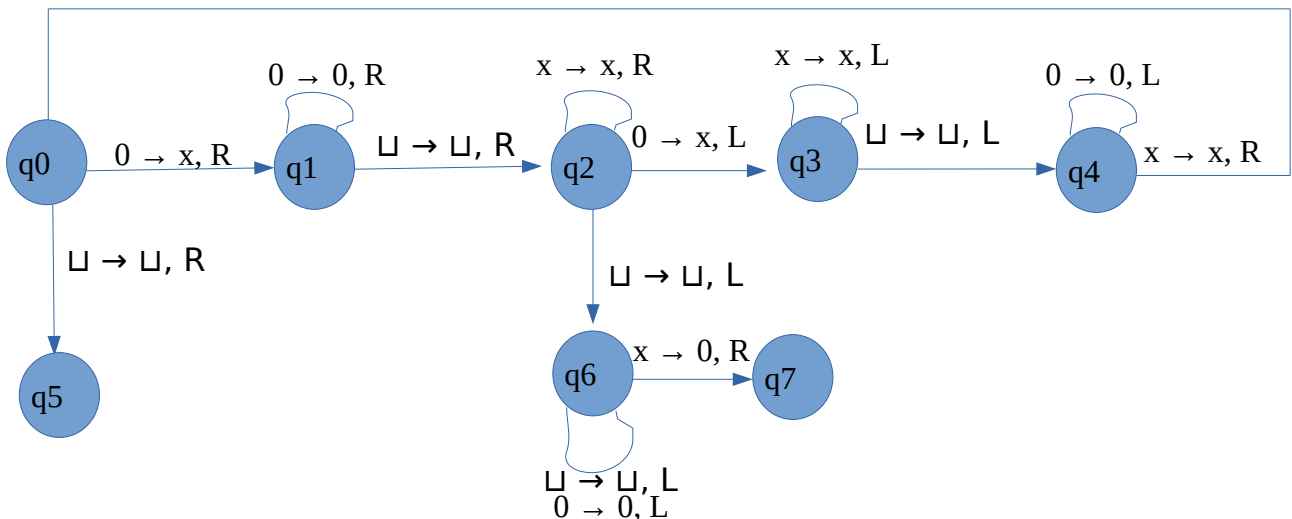
Jardel Osorio Duarte.
1611100062

Exercícios TC:

1. Descreva formalmente uma máquina de Turing M que compute a função que subtrai dois números naturais.

Prova:

- Considere que existe uma máquina L1 que é redutível por mapeamento para L2 e que existe uma função em uma máquina M' que é computável dada por $r(w)$.
- Suponha que L2 é Turing-decidível.
- Como consequência L1 também é Turing-decidível.
- Seja r uma função que subtrai dois números naturais e w uma string de entrada que M gera, existe uma M' de Turing que computa r tal que $w = L(M')$, onde R em M' computa L1 e M em M' computa L2.
- Considere os números naturais representados da seguinte forma: k é representado pela string 0^k .
- A função que subtrai dois números naturais representados desta forma é uma função computável
- Para construir uma máquina de Turing M que computa esta função, vamos considerar o seguinte:
 - Sejam i e j os dois parâmetros da função
 - O conteúdo inicial da fita da máquina é $0i\sqcup 0j\sqcup\sqcup$
- A máquina de Turing M computa r, sendo $M = (\{ q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5 \}, \{ 0 \}, \{ 0, x, \sqcup \}, \&, q_0, q_5, q_7)$, onde & é descrita pelo seguinte diagrama de estados:



Observações da máquina R em M':

1) A máquina sempre vai retornar uma string marcada com 0, \sqcup e x, para que M compute e aceite ou rejeite a string.

- 2) A máquina sempre vai devolver valores inteiros positivos porque a M' não tem atribuições de uma calculadora convencional, sendo assim a forma com que a string w é dada por menor valor antes separada por \sqcup e maior valor depois. Garantindo a decidibilidade a partir desta configuração.
- 3) se não houver valores a serem subtraídos na string w , a máquina finaliza em q_7 quando encontra $w\sqcup\sqcup$. Do contrario aceita em q_5 .

