Revisão e Demonstrações de LFA

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Teoria da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

12 de março de 2014





Plano de Aula

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão LFA
 - Autômatos Finitos Determinísticos





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão LFA
 - Autômatos Finitos Determinísticos





Pensamento







Pensamento



Frase

Machines take me by surprise with great frequency.

Quem?

Alan Turing (1912-54) Matemático, lógico, cientista da computação.





Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão LFA
 - Autômatos Finitos Determinísticos





Avisos

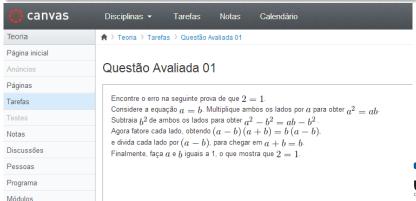


Avisos

Questão Avaliada 01 no Canvas

Prazo de máximo de submissão:

Hoje, até às 23h (sugerido por Ariel).



Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão LFA
 - Autômatos Finitos Determinísticos



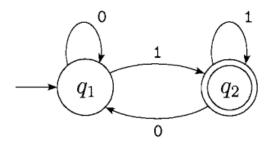


Um autômato finito determinístico (AFD) é uma 5-upla $(Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$, de forma que

- $oldsymbol{Q}$ é um conjunto finito conhecido como os **estados**,
- Σ é um conjunto finito chamado o alfabeto,
- **3** $\delta: Q \times \Sigma \rightarrow Q$ é a função de transição,
- $oldsymbol{0} q_0 \in Q$ é o **estado** inicial, e
- **5** $F \subseteq Q$ é o conjunto de estados de aceitação.

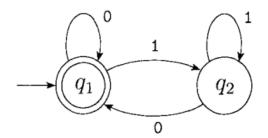






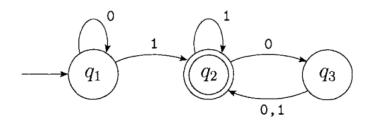






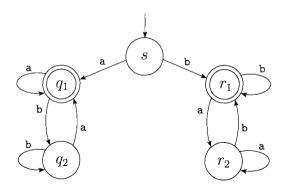






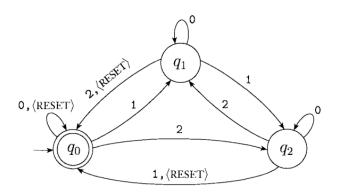




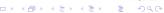












Computação e Linguagem Regular

Computação

Seja M um autômato finito e $w = w_1 w_2 \dots w_n$ seja uma cadeia em que w_i é um membro do alfabeto Σ . Então M aceita w se existe uma sequência de estados r_0, r_1, \dots, r_n em Q com três condições:

- $0 r_0 = q_0$
- ② $\delta(r_i, w_{i+1}) = r_{i+1}$, para i = 0, 1, ..., n-1, e
- \circ $r_n \in F$.

Linguagem Regular (Definição 1.16)

Uma linguagem é chamada de uma linguagem regular se algum autômato finito a reconhece.





Revisão e Demonstrações de LFA

Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Teoria da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

12 de março de 2014



