Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

24 de abril de 2019





Plano de Aula

Revisão

2 Definição de Algoritmo





Sumário

Revisão

2 Definição de Algoritmo





Problema

Problema 3.16 (b)

Mostre que a coleção de linguagens Turing-reconhecíveis é fechada sob a operação de concatenação.





Problema

Prova: Sejam duas linguagens Turing-reconhecíveis (TR) quaisquer A e B. Sejam M_A e M_B as duas máquinas de Turing (MT) que reconhecem A e B, respectivamente (pois se uma linguagem é Turing-reconhecível, então uma MT a reconhece). Iremos construir uma MT não-determinística (MTN) M_{aux} , a partir de M_A e M_B , que reconhece $A \circ B$. A descrição de M_{aux} é dada a seguir: $M_{aux} =$ "Sobre a entrada ω , faça:

- Corte, não deterministicamente, ω em duas cadeias (i.e. $\omega = \omega_1 \circ \omega_2$).
- 2 Rode M_A sobre ω_1 . Se M_A rejeita, rejeite.
- **3** Rode M_B sobre ω_2 . Se M_B aceita, aceite.
- Rejeite".

Como é possível construir M_{aux} , então $A \circ B$ é TR (pois toda MT) tem uma MT equivalente). Logo, a classe de linguagens Turing-reconhecíveis é fechada sob a operação de concatenação



Contribuição

Apresentou uma noção do que seria um algoritmo no Congresso Internacional de Matemáticos em Paris, no ano de 1900.

Quem?

David Hilbert (1862-1943) Matemático alemão.





Polinômio

Definições

Um **polinômio** é uma soma de termos. Um **termo** é um produto de variáveis e uma constante chamada de **coeficiente**.

Exemplo: Termo

$$6 \cdot x \cdot x \cdot y \cdot z \cdot z \cdot z = 6x^2yz^3$$

Exemplo: Polinômio

$$6x^2yz^3 + 3xy^2 - 10$$





Polinômio

Definições

Uma raiz de um polinômio é uma atribuição de valores às suas variáveis de modo que o valor do mesmo seja 0. Chamamos de raiz inteira aquela em todos os valores atribuídos são valores inteiros.

Exemplo: Raiz

O polinômio $6x^3yz^2 + 3xy^2 - x^3 - 10$ tem uma raiz em x = 5, y = 3 e z = 0.

Exemplo: Raiz Inteira

A raiz do exemplo acima é uma raiz inteira.



Polinômio

Problema apresentado por Hilbert

É possível conceber um algoritmo que teste se um polinômio tem uma raiz inteira ou não?

Expressão utilizada por Hilbert

"Um processo com o qual ela possa ser determinada por um número finito de operações".

Curioso

Não existe algoritmo que execute esta tarefa.







Contribuição

Mostrou, em 1970, que não existe algoritmo para se testar se um polinômio tem raízes inteiras.

Quem?

Yuri Matijasevich (1947-) Cientista da computação e matemático russo.





Sumário

Revisão

2 Definição de Algoritmo





Noção intuitiva é igual a algoritmos de de algoritmos máquina de Turing

FIGURA **3.22** A Tese de Church–Turing





Noção intuitiva é igual a algoritmos de máquina de Turing

FIGURA 3.22

A Tese de Church-Turing

Conclusão

Existem problemas que são algoritmicamente insolúveis.





Contexto

 $D = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio com uma raiz inteira}\}$





Contexto

 $D = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio com uma raiz inteira}\}$

Problema

O conjunto D é decidível?





Contexto

 $D = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio com uma raiz inteira}\}$

Problema

O conjunto D é decidível?

Resposta

Não é decidível. Mas é Turing-reconhecível.





Problema análogo

 $D_1 = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio sobre } x \text{ com uma raiz inteira}\}$





Problema análogo

 $D_1 = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio sobre } x \text{ com uma raiz inteira}\}$

MT M_1 que reconhece D_1

 M_1 = "A entrada é um polinômio p sobre a variável x.

• Calcule o valor de p com x substituída sucessivamente pelos valores $0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots$

Se em algum ponto o valor do polinômio resulta em 0, aceite.





Problema análogo

 $D_1 = \{p \mid p \text{ \'e um polinômio sobre } x \text{ com uma raiz inteira}\}$

$MT M_1$ que reconhece D_1

 M_1 = "A entrada é um polinômio p sobre a variável x.

• Calcule o valor de p com x substituída sucessivamente pelos valores $0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots$

Se em algum ponto o valor do polinômio resulta em 0, aceite.

Considerações

 M_1 reconhece D_1 , mas não a decide.



Resultado obtido por Matijasevich

É possível construir um decisor para \mathcal{D}_1 . Mas não para \mathcal{D}_{\cdot}





Resultado obtido por Matijasevich

É possível construir um decisor para D_1 . Mas não para D.

Justificativa

É possível obter um limitante para polinômios de uma única variável. Porém, Matijasevich provou ser impossível calcular tais limitantes para polinômios multivariáveis.





Resultado obtido por Matijasevich

É possível construir um decisor para D_1 . Mas não para D.

Justificativa

É possível obter um limitante para polinômios de uma única variável. Porém, Matijasevich provou ser impossível calcular tais limitantes para polinômios multivariáveis.

Limitante para polinômios de uma única variável

$$\pm k \frac{c_{max}}{c_1}$$

em que

- k é o número de termos do polinômio,
- c_{max} é o coeficiente com maior valor absoluto, e
- c₁ é o coeficiente do termo de mais alta ordem.



Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

24 de abril de 2019



