# Máquinas de Turing

Enumerabilidade

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

2020

### Sumário

- 1. Definição de enumerabilidade
- 2. Exemplos de conjuntos enumeráveis

### **Funções parciais**

### Funções parciais

Sejam A e B conjuntos. A função  $f:D\to B$  é uma função parcial de A em B se  $D \subset A$  é um subconjunto próprio de A. Se D = A a função f é dita uma função **total** de A em B.

Máquinas de Turing Prof Edson Alves

### Enumerabilidade

#### Conjuntos enumeráveis

Um conjunto A é enumerável se, e somente se, ele é imagem de ao menos uma função (total ou parcial) de  $\mathbb N$  em A.

**Observação**: informalmente, um conjunto A é enumerável se seus elementos podem ser listados em ordem, isto é, um primeiro elemento, um segundo elemento, etc,

$$a_1, a_2, a_3, \dots$$

de modo que, cedo ou tarde, todos os elementos de  ${\cal A}$  sejam listados, ao menos, uma vez.

## Exemplos de conjuntos enumeráveis

- 1. Os números naturais são enumeráveis: eles são enumerados pela função identidade f(n) = n
- 2. A união dos números naturais com o zero também é enumerável: a função  $g: \mathbb{N} \to \mathbb{N} \cup \{0\}$  tal que

$$g(n) = n - 1$$

enumera esta união

3. O conjunto dos números pares pode é enumerado pela função total h(n) = 2n, ou pela parcial

$$p(n) = \left\{ \begin{array}{ll} n, & \text{se } n \text{ \'e par} \\ \text{indefinida}, & \text{caso contr\'ario} \end{array} \right.$$

- **4.** O conjunto vazio  $\emptyset$  é enumerado pela a função z(n)= indefinida,  $\forall n\in\mathbb{N}$
- 5. Qualquer conjunto finito A é enumerável

$$0, -1, 1, -2, 2, -3, 3, \dots$$

Uma função f que gera tal enumeração é

$$f(n) = \left\{ \begin{array}{ll} \frac{n}{2}, & \text{se } n \ \text{\'e par} \\ -\left(\frac{n+1}{2}\right), & \text{caso contr\'ario} \end{array} \right.$$

Prof. Edson Alves Máquinas de Turing

### Enumerabilidade dos números racionais

#### **Teorema**

O conjunto dos números racionais positivos  $\mathbb{Q}^+$  é enumerável.

Para demonstrar este importante resultado, observe que

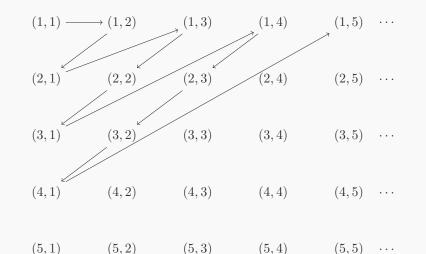
$$\mathbb{Q}^+ = \{(a, b) \mid a, b \in \mathbb{N}\}\$$

Assim, basta demostrar o seguinte lema:

#### Lema

O conjunto os pares ordenados de números naturais é enumerável.

# Demonstração por zigue-zague de Cantor



Prof. Edson Alves Máquinas de Turing

► A função G que enumera os pares é tal que

$$G(1) = (1, 1), G(2) = (1, 2), G(3) = (2, 1), G(4) = (1, 3), \dots$$

conforme padrão apresentado na figura anterior

- O padrão, de fato, é o seguinte: primeiro são enumerados todos os pares cujas coordenadas somam 2 (a saber, apenas o par (1,1))
- Em seguida, são listados todos os pares cujas coordenadas somam 3, ordenados pela primeira coordenada: (1,2),(2,1)
- $\triangleright$  Após estes são enumerados os pares que somam  $4, 5, \ldots$ , e assim por diante
- $\blacktriangleright$  É possível, mas não necessário, descrever a função G em termos de n

## Enumerabilidade das sequências finitas de inteiros positivos

### Proposição

O conjunto  ${\mathcal S}$  de todas as sequências finitas de inteiros positivos é enumerável.

### Demonstração

O Teorema Fundamental da Aritmética nos diz que qualquer inteiro  $n\geq 2$  pode ser escrito, de forma única, como

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k},$$

onde os números  $p_i$  são primos e os expoentes  $\alpha_i$  são inteiros não-negativos. A função f(s) recebe uma sequência finita de inteiros positivos  $s=\{s_1,s_2,\ldots,s_N\}$  e retorna o natural

$$f(s) = 2^{s_1} 3^{s_2} 5^{s_3} \dots p_N^{s_N},$$

onde  $p_N$  é o N-ésimo número primo. Fazendo f(e)=1, onde e é a sequência vazia, a inversa da função f pode ser usada para construir uma função parcial G que enumera  $\mathcal{S}$ .

Prof. Edson Alves Máquinas de Turing

# Exemplos da enumeração de S

**1.** A sequência de três termos  $s = \{1, 2, 3\}$  é codificada pelo número 2250 pela função f, pois

$$f(s) = 2^1 3^2 5^3 = 2250$$

**2.** A sequência s tal que f(s) = 30 é  $s = \{1, 1, 1\}$ , pois

$$30 = 2^1 3^1 5^1$$

3. As cinco primeiras sequências da enumeração são

$$e, \{1\}, \{2\}, \{1,1\}, \{3\}$$

**4.** Veja, na listagem acima, que a função  $G(n) = f^{-1}(n)$  não está definida para n se n é um número primo ímpar

Prof. Edson Alves Máquinas de Turing

### Enumerabilidade das cadeias finitas de alfabetos enumeráveis

### Proposição

Seja  $\mathcal{A}$  um alfabeto enumerável. O conjunto  $\mathcal{C}$  de todas as cadeias finitas de símbolos de A é enumerável.

### Demonstração

Como A é enumerável, seus elementos podem ser dispostos em ordem:

$$\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \ldots\}$$

Assim, qualquer cadeia finita  $c = \{a_{i_1} a_{i_2} \dots a_{i_N}\} \in \mathcal{C}$  corresponde uma sequência finita de inteiros positivos

$$s = \{i_1, i_2, \dots, i_N\}$$

Como S é enumerável. C também é enumerável.

### Referências

1. BOOLOS, George S.; BURGESS, John P.; JEFFREY, Richard C. Computabilidade e Lógica, Editora Unesp, 2012.

Máquinas de Turing Prof. Edson Alves