

Aplicação da Prova de Diagonal de Cantor
Profa. Laís Salvador
(Adaptado de J.L. Rangel – Linguagens Formais)

Teorema: O conjunto $2^{\mathbb{N}}$ dos subconjuntos dos naturais (\mathbb{N}) não é um conjunto enumerável.

Dem.: **por "diagonalização".**

Uma vez que a definição de conjunto enumerável se baseia na existência de uma função com certas propriedades, devemos mostrar que tal função não existe, e a demonstração será feita por contradição (ou redução ao absurdo).

Suponhamos que o conjunto $2^{\mathbb{N}}$ é enumerável. Isto significa que existe uma enumeração de $2^{\mathbb{N}}$, ou seja uma sobrejeção $f: \mathbb{N} \rightarrow 2^{\mathbb{N}}$. Assim, para cada elemento A de $2^{\mathbb{N}}$ (um conjunto A de naturais), existe um número i tal que $f(i) = A$.

Vamos considerar o conjunto X definido a seguir:

$$X = \{ j \in \mathbb{N} \mid j \notin f(j) \}$$

Por exemplo, se assumirmos a seguinte enumeração:

$$\begin{array}{ll} f(0) = \{1,3,4\} & f(3) = \{0,1,3\} \\ f(1) = \{0,3\} & f(4) = \{5\} \\ f(2) = \{2,4,5\} & f(5) = \{1,2\} \end{array}$$

temos:

$$X = \{0,1,4,5,\dots\}$$

Como X é um conjunto de naturais, $X \in 2^{\mathbb{N}}$. Entretanto, veremos que X não faz parte da enumeração definida por f . Seja k um natural qualquer. Duas possibilidades podem ocorrer:

□ ou $k \in f(k)$, e neste caso $k \notin X$,

□ ou $k \notin f(k)$, e neste caso $k \in X$.

Nos dois casos os conjuntos X e $f(k)$ diferem em pelo menos um elemento. Assim,

$$X \neq f(k) \forall k$$

Portanto X não faz parte da enumeração definida por f , caracterizando-se uma contradição. Consequentemente, $2^{\mathbb{N}}$ não é enumerável.

□

Esta técnica de demonstração recebeu o nome de *diagonalização*, desenvolvida no final do século XIX pelo matemático russo Georg Cantor (1845-1918) . Por que diagonalização ou diagonal de Cantor?

Inicialmente representamos um conjunto $A \subseteq \mathbb{N}$ por uma sequência infinita de bits:

se $i \in A$, o i -ésimo símbolo da sequência será 1; caso contrário, será 0.

Por exemplo, para

$$A = \{1, 3, 4\}$$

temos a seguinte sequência de bits:

0	1	2	3	4	5	6	7
0	1	0	1	1	0	0	...

Assim, se fizéssemos uma tabela de bits infinita onde cada linha i correspondesse ao conjunto $f(i)$ da enumeração, $i \in \mathbb{N}$, por exemplo:

		0	1	2	3	4	5	...	Conjuntos Exemplos
$f(0)$	0	0	1	0	1	1	0	...	$f(0) = \{1, 3, 4\}$
$f(1)$	1	1	0	0	1	0	0	...	$f(1) = \{0, 3\}$
$f(2)$	2	0	0	1	0	1	1	...	$f(2) = \{2, 4, 5\}$
$f(3)$	3	1	1	0	1	0	0	...	$f(3) = \{0, 1, 3\}$
$f(4)$	4	0	0	0	0	0	1	...	$f(4) = \{5\}$
$f(5)$	5	0	1	1	0	0	0	...	$f(5) = \{1, 2\}$
...	

O conjunto $X = \{j \in \mathbb{N} \mid j \notin f(j)\}$

seria definido invertendo o que se encontra na diagonal principal (D) da tabela, pois:

□ se na posição (k,k) se encontra um 1, indicando que $k \in f(k)$, na linha correspondente a X teríamos um 0 na k -ésima coluna, indicando que $k \notin X$,

□ se na posição (k,k) se encontra um 0, indicando que $k \notin f(k)$, na linha correspondente a X teríamos um 1 na k -ésima coluna, indicando que $k \in X$.

Para qualquer $k \in \mathbb{N}$.

No exemplo acima teríamos:

$$D = \{0, 0, 1, 1, 0, 0, \dots\}$$

$$X = D' = \{1, 1, 0, 0, 1, 1, \dots\}$$

Lembrando que $X = \{0, 1, 4, 5, \dots\}$ usando a notação usual de conjuntos.

Então, como encaixar X na enumeração definida por f ?

Vamos tentar colocar X numa linha k da nossa matriz:

		0	1	2	3	4	5	...	k
f(0)	0	0	1	0	1	1	0
f(1)	1	1	0	0	1	0	0
f(2)	2	0	0	1	0	1	1
f(3)	3	1	1	0	1	0	0
f(4)	4	0	0	0	0	0	1
f(5)	5	0	1	1	0	0	0
...
$X =$ f(k)	k	1	1	0	0	1	1	...	?

O que acontece na posição (k,k) ?

Ela não pode ser definida, caracterizando-se uma contradição.

Podemos ver que, para qualquer k , $f(k) \neq X$. Para isso, basta notar que k pertence a exatamente um dos dois conjuntos $f(k)$ e X . Portanto, qualquer que fosse a enumeração de $2^{\mathbb{N}}$, X não pertenceria a ela.

Exercício:

Provar que o conjunto dos números reais x , $0 < x < 1$, é não enumerável.

Fonte:

Apostila do prof. José Lucas Rangel - Capítulo 0:

<http://www.tecmf.inf.puc-rio.br/LFA>