# Teorema de Cantor

Clase 19

IIC 1253

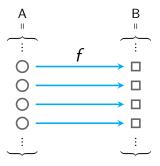
Prof. Cristian Riveros

### Recordatorio: Cardinalidad

Sea A y B dos conjuntos.

#### Definición

A y B son equinumerosos si existe una biyección  $f: A \rightarrow B$ .



Si A es equinumeroso con B lo anotaremos como |A| = |B|.

### Recordatorio: Cardinalidad

### Proposición

La relación  $|\cdot| = |\cdot|$  es una **relación de equivalencia**, esto es:

- 1. refleja.
- 2. simétrica.
- 3. transitiva.

Por lo tanto, podemos tomar las clases de equivalencia de  $|\cdot| = |\cdot|$ .

#### Definición

Para un conjunto A, denotaremos por |A| su **clase de equivalencia** según la relación  $|\cdot| = |\cdot|$ .

### Recordatorio: Conjuntos numerables

#### Definición

A es numerable si tiene la misma cardinalidad que un subconjunto de  $\mathbb{N}$ .

$$\exists S \subseteq \mathbb{N}. |A| = |S|.$$

### Proposición

A es numerable si, y solo si, existe una secuencia (finita o infinita) en A:

$$a_0, a_1, a_2, a_3, \dots$$

- 1.  $a_i \neq a_j$  para todo  $i \neq j$ , y
- 2. para todo  $a \in A$ , existe un  $i \in \mathbb{N}$  tal que  $a = a_i$ .

A es numerable si, y solo si, todos sus elementos se pueden poner en una **lista**.

# Outline

Teorema de Cantor

Aplicación: Algoritmos

# Outline

Teorema de Cantor

Aplicación: Algoritmos

#### Teorema

 $\mathbb{R}$  **NO** es numerable.

#### Demostración

- Demostraremos que el intervalo (0,1) de  $\mathbb{R}$  NO es numerable.
- Por contradicción, suponemos que (0,1) es numerable.
- Entonces existe una lista infinita del los reales en (0,1), donde cada elemento aparece una vez, y solo una vez.

Demostración que $\mathbb R$ NO es numerable											
	Reales	Rep	Representación decimal								
•	<i>r</i> <sub>0</sub>	0.	d <sub>00</sub>		d <sub>02</sub>		d <sub>04</sub>	d <sub>05</sub>			
	$r_1$	0.	$d_{10}$	$d_{11}$	$d_{12}$	$d_{13}$	$d_{14}$	$d_{15}$			
	<i>r</i> <sub>2</sub>	0.	$d_{20}$	$d_{21}$	$d_{22}$	$d_{23}$	$d_{24}$	$d_{25}$			
	<i>r</i> <sub>3</sub>	0.	$d_{30}$	$d_{31}$	$d_{32}$	d <sub>33</sub>	$d_{34}$	$d_{35}$			
	<i>r</i> <sub>4</sub>	0.	$d_{40}$	$d_{41}$	<i>d</i> <sub>42</sub>	d <sub>43</sub>	d <sub>44</sub>	$d_{45}$	•••		
	<i>r</i> <sub>5</sub>	0.	$d_{50}$	$d_{51}$	$d_{52}$	$d_{53}$	$d_{54}$	$d_{55}$	•••		
	;					;			٠.		

### Demostración que $\mathbb R$ NO es numerable

Reales	Representación decimal									
<i>r</i> <sub>0</sub>	0.	d <sub>00</sub>	d <sub>01</sub>	d <sub>02</sub>	d <sub>03</sub>	d <sub>04</sub>	$d_{05}$			
$r_1$	0.	$d_{10}$	$d_{11}$	$d_{12}$	$d_{13}$	$d_{14}$	$d_{15}$			
<i>r</i> <sub>2</sub>	0.	$d_{20}$	$d_{21}$	d <sub>22</sub>	$d_{23}$	$d_{24}$	$d_{25}$			
<i>r</i> <sub>3</sub>	0.	$d_{30}$	$d_{31}$	d <sub>32</sub>	d <sub>33</sub>	$d_{34}$	$d_{35}$			
<i>r</i> <sub>4</sub>	0.	$d_{40}$	$d_{41}$	<b>d</b> 42	d <sub>43</sub>	d <sub>44</sub>	$d_{45}$			
<i>r</i> <sub>5</sub>	0.	$d_{50}$	$d_{51}$	$d_{52}$	$d_{53}$	d <sub>54</sub>	d <sub>55</sub>			
:					:			٠.		

- Para cada  $i \ge 0$ , definamos:  $d_i = \begin{cases} d_{ii} + 1 & d_{ii} < 9 \\ 0 & d_{ii} = 9 \end{cases}$
- Defina el número real:  $r = 0.d_0d_1d_2d_3d_4d_5d_6...$

#### ¿aparece r en la lista?

### Demostración que R NO es numerable

- Para cada  $i \ge 0$ , definamos:  $d_i = \begin{cases} d_{ii} + 1 & d_{ii} < 9 \\ 0 & d_{ii} = 9 \end{cases}$
- Defina el número real:  $r = 0.d_0d_1d_2d_3d_4d_5d_6...$

¿aparece r en la lista?

#### Veamos:

$$r = r_0?$$

$$r = r_1?$$
 X

- . . . .
- $r = r_n$ ? NO, porque el *n*-esimo digito de *r* es distinto al de  $r_n$ :

$$d_n \neq d_{nn}$$

# Argumento de diagonalización de Cantor



Georg Cantor (1845 - 1918)

"I see it, but I don't believe it!"

Carta de Cantor a Dedekind.

# Argumento de diagonalización de Cantor



Georg Cantor (1845 - 1918)

Técnica inventada por **Georg Cantor** para demostrar que no existe una biyección entre *A* y su conjunto potencia:

$$2^A = \{S \mid S \subseteq A\}$$

# Argumento de diagonalización de Cantor

Sea A un conjunto no vacío.

Teorema de Cantor

**NO** existe una biyección entre A y el conjunto potencia  $2^A$ .

#### Demostración

■ Si A es finito, el teorema se cumple.

¿por qué?

Supongamos que A es infinito.

Para hacer mas pedagógica la demostración:

- 1. Demostraremos primero que NO existe una biyección de  $\mathbb N$  a  $2^{\mathbb N}$ .
- 2. Demostraremos después que NO existe una biyección de A a 2<sup>A</sup>.

# Diagonalización entre $\mathbb{N}$ y $2^{\mathbb{N}}$

Suponga (por contradicción) una biyección f entre  $\mathbb{N}$  y  $2^{\mathbb{N}}$ .

Considere la siguiente la matriz:

	0	1	2	3	4	5	6	7	•••
f(0)	1	1	0	1	0	0	1	1	
f(1)	0	0	1	1	1	0	0	1	
f(2)	1	1	1	1	0	0	0	0	
f(3)	1	0	1	0	0	1	0	1	
f(4)	0	0	1	1	0	0	1	0	•••
f(5)	1	1	0	1	0	1	1	1	
f(6)	1	0	0	0	0	0	1	0	
f(7)	1	0	0	1	0	1	1	1	
÷					:				٠.

La coordenada (i,j) es igual a 1 ssi  $j \in f(i)$ .

Cada conjunto  $S \in 2^{\mathbb{N}}$  es una fila en la matriz

# Diagonalización entre $\mathbb{N}$ y $2^{\mathbb{N}}$

Ahora considere la diagonal de la matriz:

	0	1	2	3	4	5	6	7	•••
f(0)	1	1	0	1	0	0	1	1	
f(1)	0	0	1	1	1	0	0	1	
f(2)	1	1	1	1	0	0	0	0	
f(3)	1	0	1	0	0	1	0	1	
f(4)	0	0	1	1	0	0	1	0	•••
f(5)	1	1	0	1	0	1	1	1	
f(6)	1	0	0	0	0	0	1	0	
f(7)	1	0	0	1	0	1	1	1	
÷					:				٠.

- El conjunto de la diagonal es igual a  $D = \{i \in \mathbb{N} \mid i \in f(i)\} \in 2^{\mathbb{N}}$ .
- El complemento de la diagonal es  $\bar{D} = \{i \in \mathbb{N} \mid i \notin f(i)\} \in 2^{\mathbb{N}}$ .

### ¿aparece $\bar{D}$ en alguna fila de la matriz?

# Diagonalización entre $\mathbb{N}$ y $2^{\mathbb{N}}$

Definición (complemento de la diagonal)

$$\bar{D} = \{ i \in \mathbb{N} \mid i \notin f(i) \} \in \mathbb{N}$$

#### ¿aparece $\bar{D}$ en alguna fila de la matriz?

**NO**, debido a que  $\bar{D} \neq f(x)$  para todo  $x \in \mathbb{N}$ , ya que:

$$x \in f(x)$$
 ssi  $x \notin \bar{D}$ 

Por lo tanto, no existe una biyección entre  $\mathbb N$  y  $2^{\mathbb N}$ .

¿podemos ocupar el mismo argumento de la "diagonal" para cualquier conjunto *A*?

# Diagonalización entre A v 2<sup>A</sup>

**Por contradicción**, suponga que existe una biyección f entre A y  $2^A$ .

Definición (complemento de la diagonal)

$$\bar{D} = \{a \in A \mid a \notin f(a)\}$$

Suponga que existe  $x^* \in A$ , tal que  $f(x^*) = \overline{D}$ .

- $\blacksquare \operatorname{Si} x^* \in f(x^*) \Rightarrow x^* \in \overline{D} \Rightarrow x^* \notin f(x^*)$
- Si  $x^* \notin f(x^*) \Rightarrow x^* \notin \bar{D} \Rightarrow x^* \in f(x^*)$



Por lo tanto, NO existe una bivección entre  $A \vee 2^A$ .

¿cuántos infinitos hay?

$$|\mathbb{N}| < |2^{\mathbb{N}}| = |\mathbb{R}| < |2^{2^{\mathbb{N}}}| < |2^{2^{2^{\mathbb{N}}}}| < \cdots$$

Notación:  $\aleph_0$  <  $\aleph_1$  <  $\aleph_2$  <  $\aleph_3$  < ...

Hay una cantidad infinita de distintos infinitos!!

¿hay algún conjunto que tenga una cardinalida (infinitud) intermedia?

# ¿hay algún infinito entremedio?

Hipótesis del continuo

No existe ningún conjunto A tal que:  $|\mathbb{N}| < |A| < |\mathbb{R}|$ .



David Hilbert (1862 - 1943)

Uno de los 23 problemas de Hilbert propuestos en 1900

# ¿hay algún infinito entremedio?

Hipótesis del continuo

No existe ningún conjunto A tal que:  $|\mathbb{N}| < |A| < |\mathbb{R}|$ .



Kurt Gödel (1906 - 1978)



Paul Cohen (1934 - 2007)

Con los axiomas de teoría de conjuntos (Zermelo-Fraenkel)

1940: **NO** se puede demostrar que la hipótesis es **falsa**.

1963: NO se puede demostrar que la hipótesis es verdadera.

# Outline

Teorema de Cantor

Aplicación: Algoritmos

### Problemas de decisión

#### Definición

Un problema de decisión esta compuesto por:

- 1. Un conjunto de inputs (llamados instancias).
  - Números, grafos, palabras, funciones, etc ...
- 2. Una pregunta sobre los inputs que se responde con SI o NO

### Problemas de decisión

### Ejemplo

#### Números Primos

Input: Un número N

Pregunta: ¿es N primo?

#### Busqueda en texto

Input: Una documento de texto D y una palabra w

Pregunta: ¿Aparece w mencionada en D?

# Problemas de decisión (definición formal)

Sea  $\mathcal{I}$  un conjunto de inputs (instancias).

#### Definición

Un problema de decisión es una función:

$$P: \mathcal{I} \rightarrow \{0,1\}$$

### Ejemplo

Sea PRIMO:  $\mathbb{N} \to \{0,1\}$  tal que para todo  $n \in \mathbb{N}$ :

PRIMO(n) = 1 si, y solo si, n es un número primo.

### Por ejemplo:

- PRIMO(49) = 0
- PRIMO(29) = 1
- PRIMO(997) = ?

# Solución a los problemas de decisión

Considere su lenguaje de programación favorita (python?).

#### Definición

Sea  $\mathcal{I}$  un conjunto de inputs y  $P:\mathcal{I}\to\{0,1\}$  un problema de decisión.

- Una solución Program es un programa en python que recibe inputs en  $\mathcal{I}$  y retorna 0 o 1.
- Una solución Program es un solución para el problema de decisión P si para todo input  $X \in \mathcal{I}$  se cumple:
  - P(X) = 1 si, y solo si, al ejecutar Program con X retorna 1.

# Solución a los problemas de decisión

### Ejemplo

```
Sea PRIMO : \mathbb{N} \to \{0,1\} tal que para todo n \in \mathbb{N}:
```

```
PRIMO(n) = 1 si, y solo si, n es un número primo.
```

Una solución para el problema de decisión PRIMO es el siguiente:

```
import math
def is_prime(n):
    if n % 2 == 0 and n > 2:
        return 0
    for i in range(3, n):
        if n % i == 0:
            return 0
    return 1
```

### ¿cuántas soluciones/programas en python existen?

### Simplificación

Todo programa en python

lo podemos representar como una palabra de ceros y unos. (¿por qué?)

#### Teorema

El conjunto de todas las palabras  $\{0,1\}^*$  es numerable.

### Demostración (ejercicio)

Considere la siguiente lista infinita de  $\{0,1\}^*$ :

```
\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, \dots
```

#### Corolario

La cantidad de programas en python es numerable.

# ¿cuántos problemas de decisión existen?

### Simplificación

Todo input como números, matrices, conjuntos, relaciónes, etc, lo podemos representar con palabras de ceros y unos. (¿por qué?)

#### Definición

Un problema de decisión P es una función:  $P: \{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\}$ .

### Ejemplo

Sea PRIMO:  $\{0,1\}^* \to \{0,1\}$  tal que para todo  $n \in \mathbb{N}$ :

PRIMO(bin(n)) = 1 si, y solo si, n es un número primo.

- Arr Primo(00110001) = 0
- PRIMO(00011101) = 1
- Primo(0000001111100101) = 1

# ¿cuántos problemas de decisión existen?

### Simplificación

Todo input como números, matrices, conjuntos, relaciónes, etc, lo podemos representar con palabras de ceros y unos. (¿por qué?)

#### Definición

Un problema de decisión P es una función:  $P: \{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\}$ .

Se define  ${\mathcal P}$  como el conjunto de todos los problemas de decisión:

$$\mathcal{P} = \left\{ P : \{0,1\}^* \to \{0,1\} \right\}$$

#### Teorema

Los conjuntos  $\mathcal{P}$  y  $2^{\{0,1\}^*}$  son **equinumerosos**.

Demostración: ejercicio.

# ¿cuántos problemas de decisión existen?

#### Teorema

- 1. La cantidad de programas en python es numerable.
- 2. La cantidad de problemas de decisión es NO numerable.

(por el Teorema de Cantor)

#### Conclusión

Hay problemas de decisión que

NO tienen una solución computacional, esto es, no tiene algoritmo.

¿cuál es un problema sin solución en computación?