

Teorema CSB y aplicaciones

Clase 16

IIC 1253

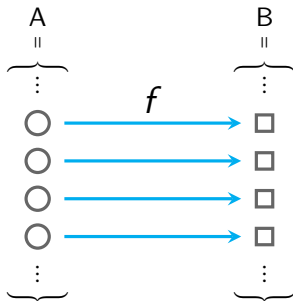
Prof. Cristian Riveros

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

Decimos que un conjunto A es **numerable** si: $|A| = |\mathbb{N}|$.

Proposición

A es **numerable** si, y solo si, existe una secuencia infinita:

$$a_0, a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, a_{n+1}, \dots$$

1. $a_i \in A$ para todo $i \in \mathbb{N}$.
2. $a_i \neq a_j$ para todo $i \neq j$.
3. 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 infinita**.

Recordatorio: Conjuntos numerables y no-numerables

Sabemos que...

- Los conjuntos \mathbb{P} , \mathbb{Z} , \mathbb{Q} y $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ son numerables.
- Los conjuntos \mathbb{R} y $2^{\mathbb{N}}$ son no-numerables.

Teorema de Cantor

Para todo conjunto no vacío A ,

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

Outline

Teorema CSB

Aplicación: Algoritmos

Aplicación: Números

Funciones y cardinalidad

Sea A y B dos conjuntos no vacíos.

Definición

Decimos que B es **al menos tan numeroso** como A :

$$|A| \leq |B|$$

si existe una función **inyectiva** $f : A \rightarrow B$.

¿qué tipo de relación es $|\cdot| \leq |\cdot|$?

Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Sea A y B dos conjuntos no vacíos.

Teorema (Cantor–Schröder–Bernstein)

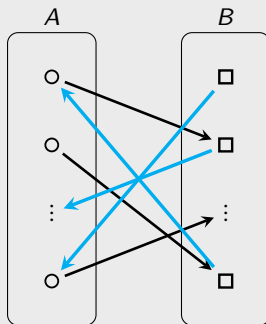
Si existen funciones **inyectivas** $f : A \rightarrow B$ y $g : B \rightarrow A$, entonces existe una función **biyectiva** $h : A \rightarrow B$.

En otras palabras, $|A| = |B|$ si, y solo si, $|A| \leq |B|$ y $|B| \leq |A|$

Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

Sea A, B conjuntos no vacíos y $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow A$ funciones **inyectivas**.
Sin pérdida de generalidad, suponga que A y B son **disjuntos** ($A \cap B = \emptyset$).

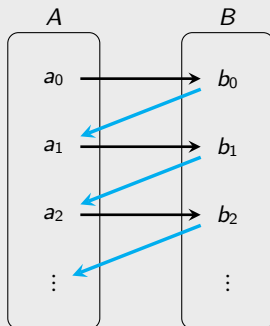


¿cómo hacemos una biyección desde A hasta B ?

Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

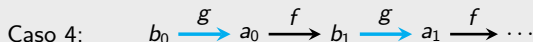
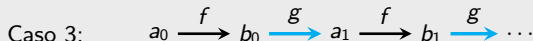
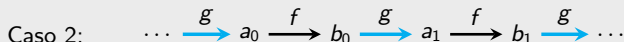
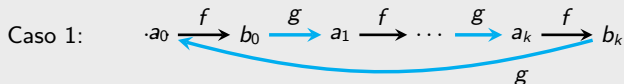
Sea A, B conjuntos no vacíos y $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow A$ funciones **inyectivas**.
Sin pérdida de generalidad, suponga que A y B son **disjuntos** ($A \cap B = \emptyset$).



Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

Sea A, B conjuntos no vacíos y $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow A$ funciones **inyectivas**.
Sin pérdida de generalidad, suponga que A y B son **disjuntos** ($A \cap B = \emptyset$).



Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

Para $a \in A$, sea $C_a \subseteq A \cup B$ “todos los elementos **alcanzables** desde a ”:

$$C_a = \left\{ x \in A \cup B \mid \begin{array}{ll} \exists i \geq 0. & x = (f \circ g)^i(a) & \vee \\ & x = (f \circ g)^i \circ f(a) & \vee \\ & x = (g^{-1} \circ f^{-1})^i(a) & \vee \\ & x = (g^{-1} \circ f^{-1})^i \circ g^{-1}(a) & \end{array} \right\}$$

donde $(f \circ g)^i$ es la función $f \circ g$ aplicada i -veces (con $(f \circ g)^0(a) = a$).

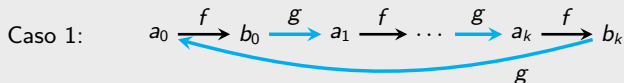
Algunos hechos:

- $C_a = C_{a'}$ o $C_a \cap C_{a'} = \emptyset$ para todo $a, a' \in A$. (¿por qué?)
- el conjunto $\{C_a \mid a \in A\}$ forma una partición de $A \cup B$. (¿por qué?)
- $\{A \cap C_a, B \cap C_a\}$ es una partición de C_a . (¿por qué?)

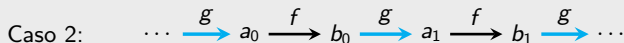
Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

PD: Para todo $a \in A$, existe una **biyección** $f_a : (A \cap C_a) \rightarrow (B \cap C_a)$.



$$f_a(a_i) = b_i \quad \text{para todo } a_i \in A \cap C_a$$



$$f_a(a_i) = b_i \quad \text{para todo } a_i \in A \cap C_a$$

Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

PD: Para todo $a \in A$, existe una **biyección** $f_a : (A \cap C_a) \rightarrow (B \cap C_a)$.

Caso 3: $a_0 \xrightarrow{f} b_0 \xrightarrow{g} a_1 \xrightarrow{f} b_1 \xrightarrow{g} \dots$

$$f_a(a_i) = b_i \text{ para todo } a_i \in A \cap C_a$$

Caso 4: $b_0 \xrightarrow{g} a_0 \xrightarrow{f} b_1 \xrightarrow{g} a_1 \xrightarrow{f} \dots$

$$f_a(a_i) = g^{-1}(a_i) = b_i \text{ para todo } a_i \in A \cap C_a$$

Teorema de Cantor–Schröder–Bernstein

Demostración

Por lo tanto, como:

- $\{C_a \mid a \in A\}$ forma una partición de $A \cup B$ y
- para todo $a \in A$, existe una **biyección** $f_a : (A \cap C_a) \rightarrow (B \cap C_a)$

entonces:

$$(h : A \rightarrow B) = \bigcup_{a \in A} f_a$$

es una biyección de A en B .



Outline

Teorema CSB

Aplicación: Algoritmos

Aplicación: Números

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?

RELACIONES DE EQUIVALENCIA

Input: Una relación finita $R \subseteq A \times A$

Pregunta: ¿es R una relación de equivalencia?

Problemas de decisión

Ejemplo

MINIMIZACIÓN DE FUNCIONES

Input: Un función $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ y un número c

Pregunta: ¿es el mínimo de f mayor que c ?

BUSQUEDA EN TEXTO

Input: Una página de texto T y una palabra w

Pregunta: ¿Aparece w mencionada en T ?

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

$$\text{PRIMO}(n) = 1 \quad \text{si, y solo si,} \quad n \text{ es un número primo.}$$

Por ejemplo:

- $\text{PRIMO}(49) = 0$
- $\text{PRIMO}(29) = 1$
- $\text{PRIMO}(997) = ?$

Solución a los problemas de decisión

Considere su lenguaje de programación favorita (python?).

Definición

Sea \mathcal{I} un conjunto de inputs y $P : \mathcal{I} \rightarrow \{0, 1\}$ 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 $\text{PRIMO} : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$ tal que para todo $n \in \mathbb{N}$:

$\text{PRIMO}(n) = 1$ 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 con 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, relaciones, 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 $\text{PRIMO} : \{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\}$ tal que para todo $n \in \mathbb{N}$:

$\text{PRIMO}(\text{bin}(n)) = 1$ si, y solo si, n es un número primo.

- $\text{PRIMO}(00110001) = 0$
- $\text{PRIMO}(00011101) = 1$
- $\text{PRIMO}(0000001111100101) = 1$

¿cuántos problemas de decisión existen?

Simplificación

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

Definición

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

- Un problema de decisión P lo podemos ver como $L_P \subseteq \{0,1\}^*$:

$$L_P = \{ w \in \{0,1\}^* \mid P(w) = 1 \}$$

- Definimos \mathcal{P} como el conjunto de todos los problemas de decisión:

$$\mathcal{P} = \{ L_P \subseteq \{0,1\}^* \mid P : \{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\} \}$$

¿a qué equivale \mathcal{P} ?

¿cuántos problemas de decisión existen?

Teorema

El conjunto \mathcal{P} es NO numerable.

Conclusión

Hay problemas de decisión que
NO tienen una solución computacional (algoritmo).

¿cuál es un problema **sin solución** en computación?

Outline

Teorema CSB

Aplicación: Algoritmos

Aplicación: Números

Números reales y nombres

Podemos asociar nombres a los reales:

1	=	uno
2	=	dos
	⋮	
1234	=	mil docientos treinta y cuatro
	⋮	
3.1415 ...	=	π
2.7182 ...	=	e
	⋮	

¿podemos asociar un nombre a cada número real?

Números algebraicos y trascendentes

Definición

Un número $a \in \mathbb{R}$ se dice **algebraico** si existe un polinomio (no nulo) $p(x)$:

1. $p(x)$ tiene coeficientes en los enteros.
2. $p(a) = 0$.

Ejemplo

- todos los números en \mathbb{Q} .
- $\sqrt{2}$, $\sqrt[5]{17}$, ...

Definición

Un número $a \in \mathbb{R}$ es **trascendente** si NO es algebraico.

¿existen números trascendentes?

¿existen números trascendentes?

Los matemáticos se demoraron en demostrar que existían números trascendentes, desde 1600 hasta:

- Liouville (1844): $\sum_{i=1}^{\infty} 10^{-i!}$
- Hermite (1873): e
- Lindemann (1882): π

¿cómo demostramos que existen números trascendentes?

¿existen números trascendentes?

Teorema

Los números algebraicos son numerables.

Demostración (ejercicio)

Conclusión

Como \mathbb{R} es NO numerable,
por lo tanto tienen que existir números trascendentes.