

# Conjunteoría en Córdoba

P. Sánchez Terraf<sup>1</sup>

CIEM-FaMAF — Universidad Nacional de Córdoba

40 Aniversario del CIEM  
Academia Nacional de Ciencias, 30 / 06 / 2023



---

<sup>1</sup>Con apoyo de CONICET y SeCyT-UNC

# ¿“Conjunteoría”?

# ¿“Conjunteoría”?

- Mengenlehre ✓

# ¿“Conjunteoría”?

- Mengenlehre ✓
- Set theory ✓

# ¿“Conjunteoría”?

- Mengenlehre ✓
- Set theory ✓
- Teoría de (los) conjuntos ?w?t?

# ¿“Conjunteoría”?

- Mengenlehre ✓
- Set theory ✓
- Teoría de (los) conjuntos ?w?t?

## Advertencia

Daré una perspectiva modernizada de los primeros conceptos y resultados

# ¿“Conjunteoría”?

- Mengenlehre ✓
- Set theory ✓
- Teoría de (los) conjuntos ?w?t?

## Advertencia

Daré una perspectiva modernizada de los primeros conceptos y resultados (Dicho sin eufemismos: no tendré ningún respeto con la historia).

El **Problema del Continuo** consiste en ubicar  $|\mathbb{R}|$  entre los cardinales infinitos.



El **Problema del Continuo** consiste en ubicar  $|\mathbb{R}|$  entre los cardinales infinitos.

## Hipótesis del Continuo $CH$

- $|\mathbb{R}|$  es el primer cardinal incontable ( $\aleph_1$ ).
- No existe  $X \subseteq \mathbb{R}$  tal que  $|\mathbb{N}| < |X| < |\mathbb{R}|$ .
- Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

# La manzana en el Jardín

El **Problema del Continuo** consiste en ubicar  $|\mathbb{R}|$  entre los cardinales infinitos.

## Hipótesis del Continuo $CH$

- $|\mathbb{R}|$  es el primer cardinal incontable ( $\aleph_1$ ).
- No existe  $X \subseteq \mathbb{R}$  tal que  $|\mathbb{N}| < |X| < |\mathbb{R}|$ .
- Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

## Estrategia

- I Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \xrightarrow[\text{sobre}]{1-1} \mathcal{C} \xrightarrow{1-1} X$ .

El **Problema del Continuo** consiste en ubicar  $|\mathbb{R}|$  entre los cardinales infinitos.

## Hipótesis del Continuo $CH$

- $|\mathbb{R}|$  es el primer cardinal incontable ( $\aleph_1$ ).
- No existe  $X \subseteq \mathbb{R}$  tal que  $|\mathbb{N}| < |X| < |\mathbb{R}|$ .
- Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

## Estrategia

- I Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \xrightarrow[\text{sobre}]{1-1} \mathcal{C} \xrightarrow{1-1} X$ .
- II Considerar  $X$  en grado creciente de “complejidad topológica”.

## Cerrados satisfacen $CH$

I Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \xrightarrow[\text{sobre}]{1-1} \mathcal{C} \xrightarrow{1-1} X$ .

## Cerrados satisfacen $CH$

I Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \xrightarrow[\text{sobre}]{1-1} \mathcal{C} \xrightarrow{1-1} X$ .

$P \subseteq \mathbb{R}$  es **perfecto**  $\iff P = P' := \{ \text{puntos de acumulación de } P \}$ .

# Cerrados satisfacen $CH$

1 Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \overset{1-1}{\underset{\text{sobre}}{\twoheadrightarrow}} \mathcal{C} \xrightarrow{1-1} X$ .

$P \subseteq \mathbb{R}$  es **perfecto**  $\iff P = P' := \{ \text{puntos de acumulación de } P \}$ .

## Teorema

1 Si  $P \subseteq \mathbb{R}$  es perfecto,  $|P| = |\mathbb{R}|$ .

2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

# Cerrados satisfacen $CH$

1 Elegir algún  $\mathcal{C}$  versátil tal que  $\mathbb{R} \overset{1-1}{\underset{\text{sobre}}{\twoheadrightarrow}} \mathcal{C} \overset{1-1}{\rightarrow} X$ .

$P \subseteq \mathbb{R}$  es **perfecto**  $\iff P = P' := \{ \text{puntos de acumulación de } P \}$ .

## Teorema

1 Si  $P \subseteq \mathbb{R}$  es perfecto,  $|P| = |\mathbb{R}|$ .

2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

## Corolario

*No hay contraejemplo cerrado a la Hipótesis del Continuo.*

## Corolario (Ejercicio)

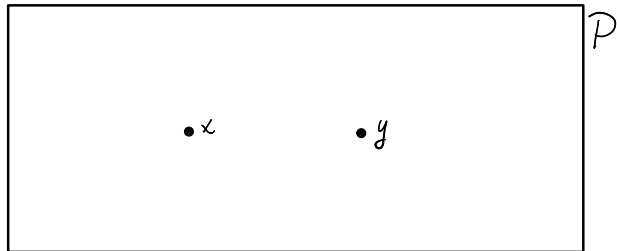
*Todo conjunto de medida **interior** de Lebesgue positiva tiene cardinal  $|\mathbb{R}|$ .*

## Perfectos tienen el cardinal del continuo

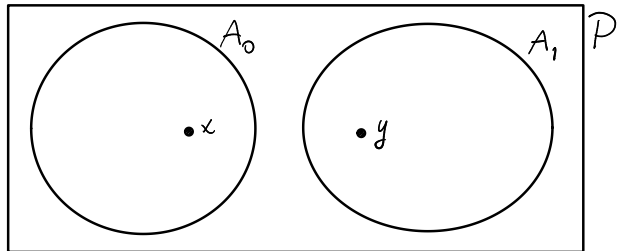




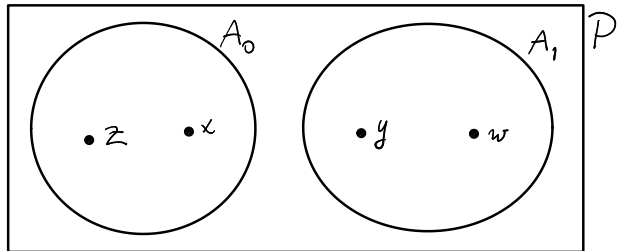
## Perfectos tienen el cardinal del continuo



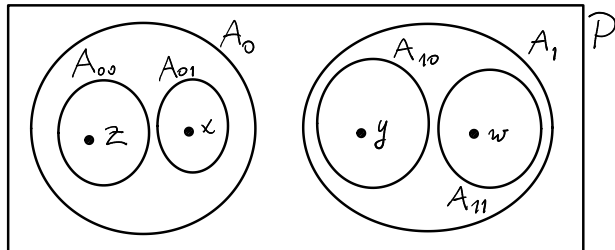
# Perfectos tienen el cardinal del continuo



# Perfectos tienen el cardinal del continuo



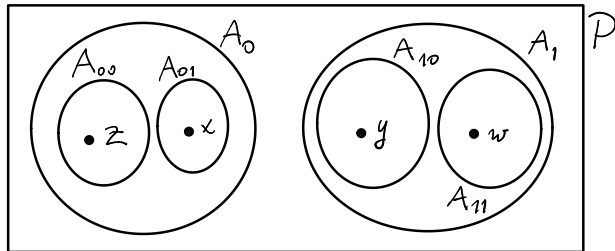
# Perfectos tienen el cardinal del continuo



## Esquema de Cantor

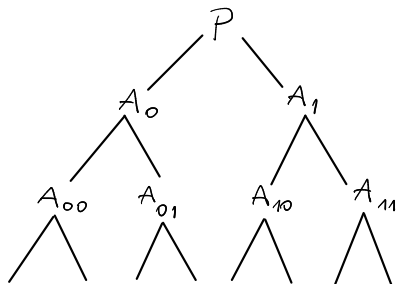
- $A_0 \cap A_1 = \emptyset$ ;
- $\overline{A_{00}}, \overline{A_{01}} \subseteq A_0$ ;
- $\text{diám } A_{b_1 b_2 \dots b_n} < \frac{1}{2^n}$ .

# Perfectos tienen el cardinal del continuo

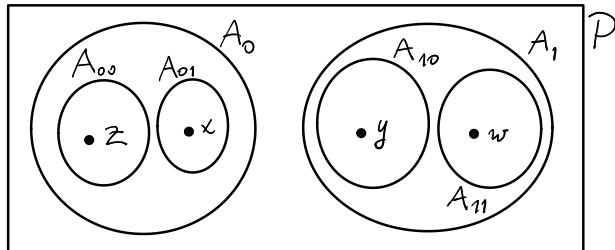


## Esquema de Cantor

- $A_0 \cap A_1 = \emptyset$ ;
- $\overline{A_{00}}, \overline{A_{01}} \subseteq A_0$ ;
- $\text{diám } A_{b_1 b_2 \dots b_n} < \frac{1}{2^n}$ .

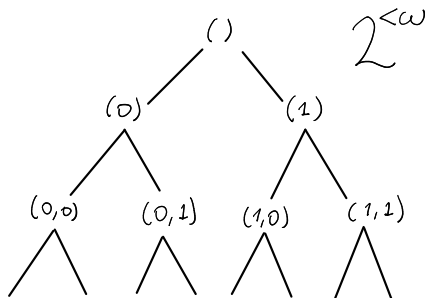


# Perfectos tienen el cardinal del continuo

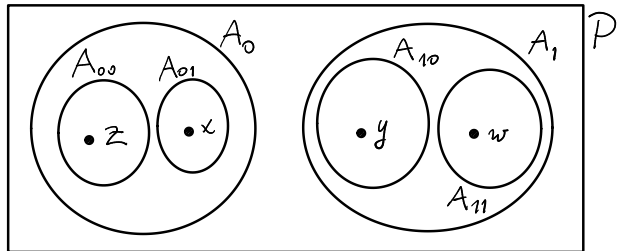


## Esquema de Cantor

- $A_0 \cap A_1 = \emptyset$ ;
- $\overline{A_{00}}, \overline{A_{01}} \subseteq A_0$ ;
- $\text{diám } A_{b_1 b_2 \dots b_n} < \frac{1}{2^n}$ .

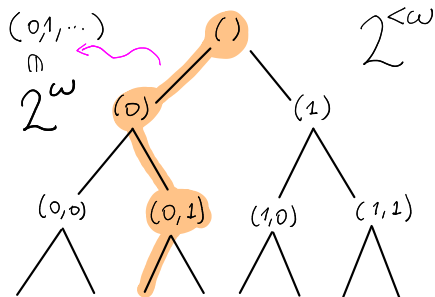


# Perfectos tienen el cardinal del continuo

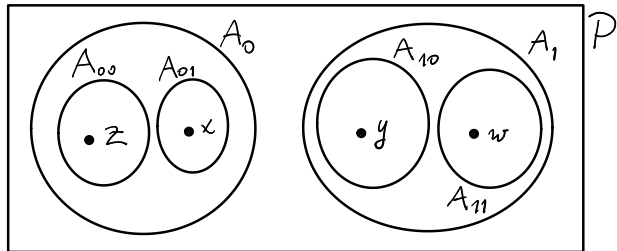


## Esquema de Cantor

- $A_0 \cap A_1 = \emptyset$ ;
- $\overline{A_{00}}, \overline{A_{01}} \subseteq A_0$ ;
- $\text{diám } A_{b_1 b_2 \dots b_n} < \frac{1}{2^n}$ .



# Perfectos tienen el cardinal del continuo

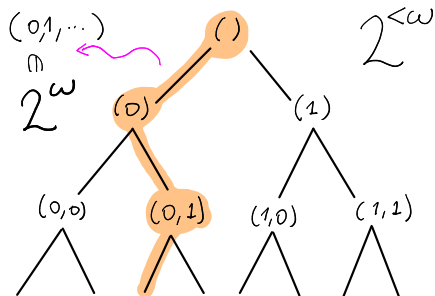


## Esquema de Cantor

- $A_0 \cap A_1 = \emptyset$ ;
- $\overline{A_{00}}, \overline{A_{01}} \subseteq A_0$ ;
- $\text{diám } A_{b_1 b_2 \dots b_n} < \frac{1}{2^n}$ .

$$e : 2^\omega \longrightarrow P$$

$$x \longmapsto \bigcap_n A_{x|n} \quad \text{continua!}$$





# Ubicuidad de $\mathcal{C} := 2^\omega$

Esta elección de  $\mathcal{C}$  es muy eficiente: sirve incluso para todo boreliano de  $\mathbb{R}$ :

Teorema (Alexandroff, Hausdorff)

Si  $B \subseteq \mathbb{R}$  es incontable y Borel entonces  $\mathcal{C} \xrightarrow{\text{cont.}} B$ .

# Ubicuidad de $\mathcal{C} := 2^\omega$

Esta elección de  $\mathcal{C}$  es muy eficiente: sirve incluso para todo boreliano de  $\mathbb{R}$ :

## Teorema (Alexandroff, Hausdorff)

Si  $B \subseteq \mathbb{R}$  es incontable y Borel entonces  $\mathcal{C} \xrightarrow{\text{cont.}} B$ .

Sin embargo,

## Conjunto de Bernstein

Es incontable y no incluye a ningún conjunto perfecto.

Su construcción requiere  $AC$  de manera esencial.

- 2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$C \mapsto C'$$

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$C \mapsto C' \mapsto C''$$

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$C \mapsto C' \mapsto C'' \mapsto C''' \mapsto \dots$$

# En busca de la perfección

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccc} C & \longmapsto & C' & \longmapsto & C'' & \longmapsto & C''' & \longmapsto & \dots & \longmapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & \end{array}$$



**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccccccc} C & \longmapsto & C' & \longmapsto & C'' & \longmapsto & C''' & \longmapsto & \dots & \longmapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} \end{array}$$

■ ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto?

2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccc} C & \longmapsto & C' & \longmapsto & C'' & \longmapsto & C''' & \longmapsto & \dots & \longmapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} \end{array}$$

■ ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto? **No necesariamente.**

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccccccc} C & \mapsto & C' & \mapsto & C'' & \mapsto & C''' & \mapsto & \dots & \mapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} & \mapsto & (C^{(\infty)})' & \mapsto & \dots \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} & & & & & \end{array}$$

- ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto? No necesariamente.
- ¿Cuántas veces más hay que iterar la operación?

# En busca de la perfección

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccccccc} C & \mapsto & C' & \mapsto & C'' & \mapsto & C''' & \mapsto & \dots & \mapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} & \mapsto & (C^{(\infty)})' & \mapsto & \dots \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} & & & & & \end{array}$$

- ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto? No necesariamente.
- ¿Cuántas veces más hay que iterar la operación? **Contables**.

**2** Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccccccc} C & \mapsto & C' & \mapsto & C'' & \mapsto & C''' & \mapsto & \dots & \mapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} & \mapsto & (C^{(\infty)})' & \mapsto & \dots \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} & & C^{(\infty+1)} & & \dots \end{array}$$

- ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto? No necesariamente.
- ¿Cuántas veces más hay que iterar la operación? Contables.
- ¿Los índices de la construcción?

2 Todo cerrado incontable incluye un conjunto perfecto.

Sea  $C$  cerrado incontable.

$$\begin{array}{ccccccccccc} C & \mapsto & C' & \mapsto & C'' & \mapsto & C''' & \mapsto & \dots & \mapsto & \bigcap_{n \in \mathbb{N}_0} C^{(n)} & \mapsto & (C^{(\infty)})' & \mapsto & \dots \\ C^{(0)} & & C^{(1)} & & C^{(2)} & & C^{(3)} & & \dots & & C^{(\infty)} & & C^{(\infty+1)} & & \dots \end{array}$$

- ¿Es  $C^{(\infty)}$  perfecto? No necesariamente.
- ¿Cuántas veces más hay que iterar la operación? Contables.
- ¿Los índices de la construcción? **Un conjunto bien ordenado.**

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

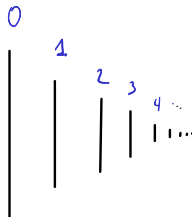
■  $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .

# Buenos órdenes...

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

■  $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .



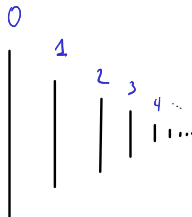


# Buenos órdenes...

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

- $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- $\omega + 1 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty \}$   
 $:= \langle \mathbb{N}_0 \cup \{ \infty \}, < ' \rangle$ .

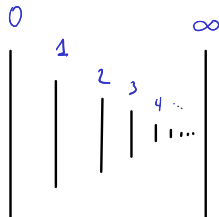


# Buenos órdenes...

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

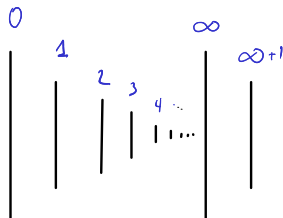
- $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- $\omega + 1 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty \}$   
 $:= \langle \mathbb{N}_0 \cup \{ \infty \}, < ' \rangle$ .



Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

- $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- $\omega + 1 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty \}$   
 $:= \langle \mathbb{N}_0 \cup \{ \infty \}, < ' \rangle$ .
- $\omega + 2 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty, \infty + 1 \}$ .
- ...

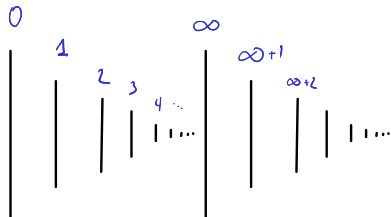


# Buenos órdenes...

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

- $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- $\omega + 1 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty \}$   
 $:= \langle \mathbb{N}_0 \cup \{ \infty \}, <' \rangle$ .
- $\omega + 2 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{ \infty, \infty + 1 \}$ .
- ...
- $\omega + \omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- ...

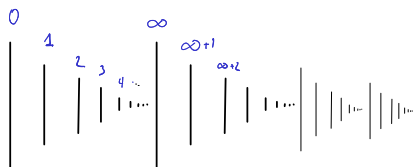
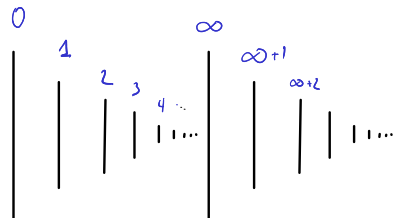


# Buenos órdenes...

Todo subconjunto no vacío tiene elemento mínimo.

## Ejemplo

- $\omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- $\omega + 1 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{\infty\}$   
 $:= \langle \mathbb{N}_0 \cup \{\infty\}, < \rangle$ .
- $\omega + 2 := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \{\infty, \infty + 1\}$ .
- ...
- $\omega + \omega := \langle \mathbb{N}_0, < \rangle \oplus \langle \mathbb{N}_0, < \rangle$ .
- ...
- $\omega_1 :=$  menor buen orden incontable.



## ...y buen fundamento

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

## ...y buen fundamento

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- $WO :=$  clase de todos los buenos órdenes.  
   $\preceq :=$  relación de incrustación entre posets.



Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- WO := clase de todos los buenos órdenes.  
 $\preceq$  := relación de incrustación entre posets.  
WO está **bien ordenado** (mód iso) por  $\preceq$ .

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- WO := clase de todos los buenos órdenes.  
 $\preceq$  := relación de incrustación entre posets.  
WO está **bien ordenado** (mód iso) por  $\preceq$ .
- Conj. (Fraïssé [1948]).  $\langle$ Órdenes totales contables,  $\preceq$  $\rangle$  es bien fundado.

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- WO := clase de todos los buenos órdenes.  
 $\preceq$  := relación de incrustación entre posets.  
WO está **bien ordenado** (mód iso) por  $\preceq$ .
- Conj. (Fraïssé [1948]).  $\langle$ Órdenes totales contables,  $\preceq$  $\rangle$  es bien fundado.  
**Teorema** (Laver [1971]).  $\langle$ Órdenes  $\sigma$ -dispersos,  $\preceq$  $\rangle$  es bien fundado.

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- WO := clase de todos los buenos órdenes.  
 $\preceq$  := relación de incrustación entre posets.  
WO está **bien ordenado** (mód iso) por  $\preceq$ .
- Conj. (Fraïssé [1948]).  $\langle \text{Órdenes totales contables}, \preceq \rangle$  es bien fundado.  
**Teorema** (Laver [1971]).  $\langle \text{Órdenes } \sigma\text{-dispersos}, \preceq \rangle$  es bien fundado.
- **Teorema** (Moore [2006]). PFA implica que  $\langle \text{Órdenes incontables}, \preceq \rangle$  tiene 5 elementos minimales (mód  $\preceq \cap \succeq$ ):  $\omega_1, \omega_1, B, C, C^*$ .

Buen orden  $\implies$  Inducción & Recursión

### Buena fundación

No hay sucesiones infinitas decrecientes.

- WO := clase de todos los buenos órdenes.  
 $\preceq$  := relación de incrustación entre posets.  
WO está **bien ordenado** (mód iso) por  $\preceq$ .
- Conj. (Fraïssé [1948]).  $\langle \text{Órdenes totales contables, } \preceq \rangle$  es bien fundado.  
**Teorema** (Laver [1971]).  $\langle \text{Órdenes } \sigma\text{-dispersos, } \preceq \rangle$  es bien fundado.
- **Teorema** (Moore [2006]). PFA implica que  $\langle \text{Órdenes incontables, } \preceq \rangle$  tiene 5 elementos minimales (mód  $\preceq \cap \succeq$ ):  $\omega_1, \omega_1, B, C, C^*$ .

**G. Figueroa** (EVC 2022–2023): Estudio de árboles de Aronszajn y aplicaciones a  $\kappa$ -compacidad (Marun [2023]).

# Conjunteoría descriptiva: clasificar conjuntos

(CH) Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

II Considerar  $X$  en grado creciente de “**complejidad topológica**”.

# Conjunteoría descriptiva: clasificar conjuntos

(CH) Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

III Considerar  $X$  en grado creciente de “**complejidad topológica**”.

Sean  $X, Y$  espacios topológicos,  $A \subseteq X$  y  $B \subseteq Y$ .

## Reducción continua

$A \leq_w B \iff$  existe  $f : X \rightarrow Y$  continua tal que  $A = f^{-1}(B)$ .

# Conjunteoría descriptiva: clasificar conjuntos

(CH) Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

III Considerar  $X$  en grado creciente de “**complejidad topológica**”.

Sean  $X, Y$  espacios topológicos,  $A \subseteq X$  y  $B \subseteq Y$ .

## Reducción continua

$A \leq_w B \iff$  existe  $f : X \rightarrow Y$  continua tal que  $A = f^{-1}(B)$ .

**Motivación:**

$B$  simple  $\implies f^{-1}(B)$  simple



# Conjunteoría descriptiva: clasificar conjuntos

(CH) Si  $X \subseteq \mathbb{R}$  es incontable, existe  $f : \mathbb{R} \xrightarrow{1-1} X$ .

■ Considerar  $X$  en grado creciente de “**complejidad topológica**”.

Sean  $X, Y$  espacios topológicos,  $A \subseteq X$  y  $B \subseteq Y$ .

## Reducción continua

$A \leq_w B \iff$  existe  $f : X \rightarrow Y$  continua tal que  $A = f^{-1}(B)$ .

### Motivación:

$B$  simple  $\implies f^{-1}(B)$  simple

## Teorema

- (Wadge, Martin)  $\leq_w$  es **bien fundada** en espacios  $N_2$  de dimensión 0.
- (Pequignot [2015]) Adaptación para subconjuntos Borel de un espacio polaco  $(\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^\omega, \dots)$ .

## Grupos abelianos contables

$AB_{\mathbb{N}}$  := grupos abelianos sobre  $\mathbb{N}$ .

## Grupos abelianos contables

$AB_{\mathbb{N}}$  := grupos abelianos sobre  $\mathbb{N}$ .

Forman un espacio  $N_2$  0-dimensional.

# Clasificando problemas de clasificación

## Grupos abelianos contables

$AB_{\mathbb{N}}$  := grupos abelianos sobre  $\mathbb{N}$ .

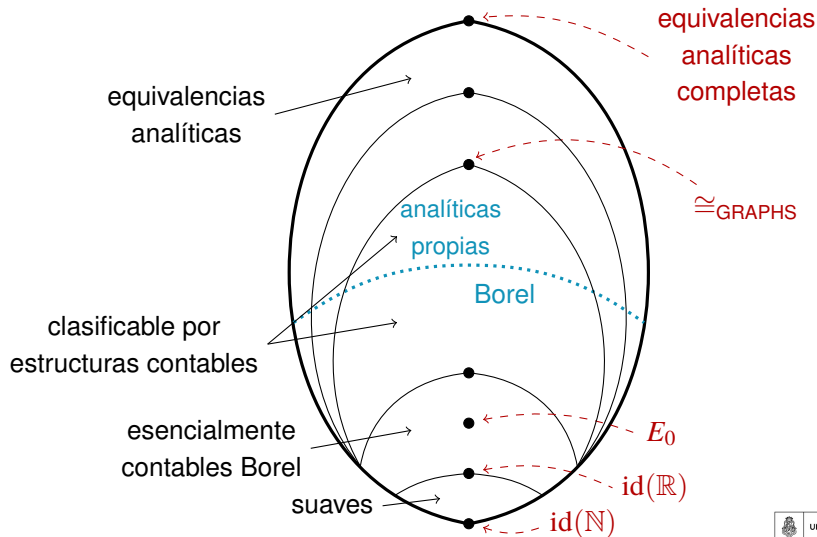
Forman un espacio  $N_2$  0-dimensional.

## Problema de clasificación

$(\cong) \subseteq AB_{\mathbb{N}} \times AB_{\mathbb{N}}$ .

# Clasificando problemas de clasificación

(De Motto Ros [2021])



# Clasificando problemas de clasificación

## Grupos abelianos contables

$AB_{\mathbb{N}}$  := grupos abelianos sobre  $\mathbb{N}$ .

Forman un espacio  $N_2$  0-dimensional.

## Problema de clasificación

$(\cong) \subseteq AB_{\mathbb{N}} \times AB_{\mathbb{N}}$ .

## Teorema (Paolini y Shelah [2023])

El problema de clasificación de los grupos abelianos sin torsión  $TFAB_{\mathbb{N}}$  tiene complejidad máxima.

# Árboles y buena fundación

Sea  $L$  un orden total.

$T_L := \langle \text{Sucesiones decrecientes en } L, \sqsupset \rangle$

# Árboles y buena fundación

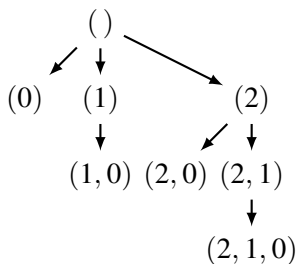
Sea  $L$  un orden total.

$T_L := \langle \text{Sucesiones decrecientes en } L, \sqsubset \rangle$

## Ejemplo

Sea  $\mathbf{3} = \langle \{0, 1, 2\}, < \rangle$ . Entonces

$T_{\mathbf{3}}$  viene dado por:



UNC

Universidad  
Nacional  
de Córdoba





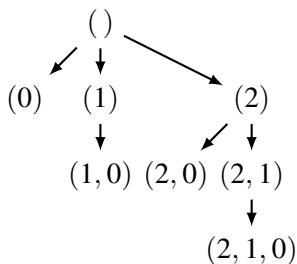
# Árboles y buena fundación

Sea  $L$  un orden total.

$T_L := \langle \text{Sucesiones decrecientes en } L, \sqsubset \rangle$

## Ejemplo

Sea  $\mathbf{3} = \langle \{0, 1, 2\}, < \rangle$ . Entonces  $T_{\mathbf{3}}$  viene dado por:



Ramas finitas, pero...

Si  $W$  es un buen orden, entonces  $T_W$  es bien fundado.

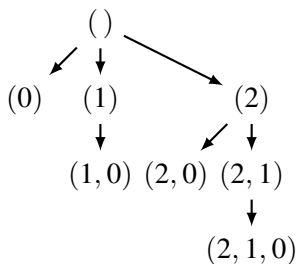
# Árboles y buena fundación

Sea  $L$  un orden total.

$T_L := \langle \text{Sucesiones decrecientes en } L, \sqsupset \rangle$

## Ejemplo

Sea  $\mathbf{3} = \langle \{0, 1, 2\}, < \rangle$ . Entonces  $T_{\mathbf{3}}$  viene dado por:



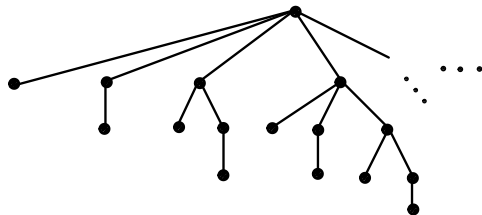
## Ramas finitas, pero...

Si  $W$  es un buen orden, entonces  $T_W$  es bien fundado.

Pero puede tener **rango transfinito**.

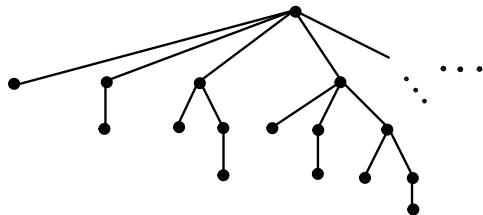
# Árboles y buena fundación

$T_\omega$ :

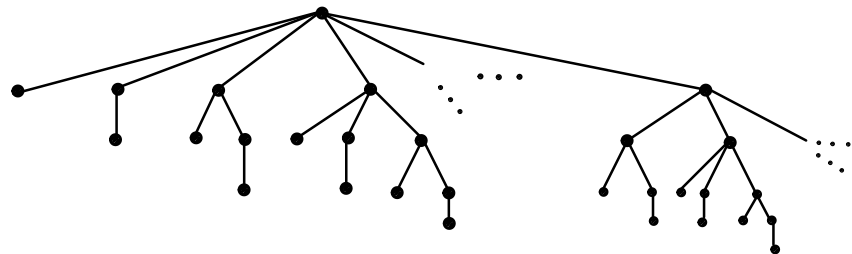


# Árboles y buena fundación

$T_\omega$ :

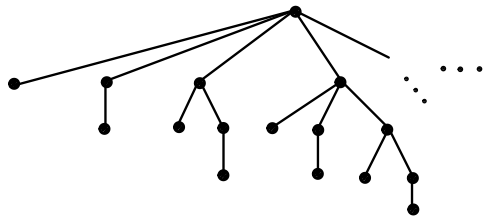


$T_{\omega+1}$ :

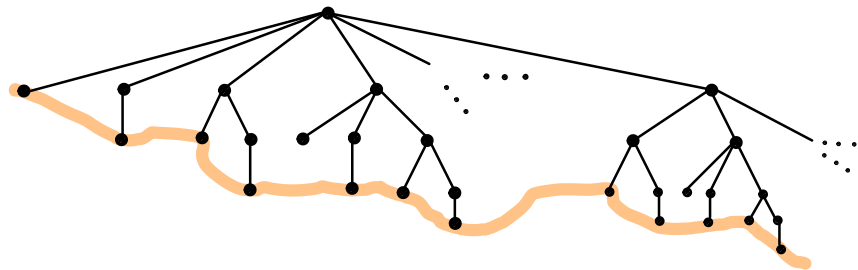


# Árboles y buena fundación

$T_\omega$ :

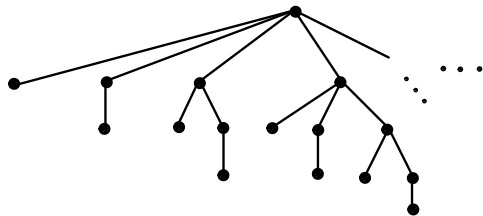


$T_{\omega+1}$ :

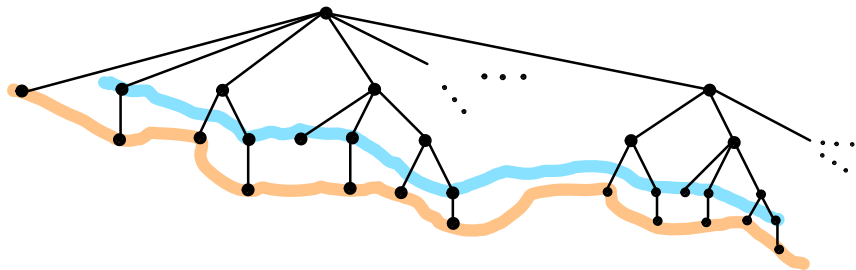


# Árboles y buena fundación

$T_\omega$ :

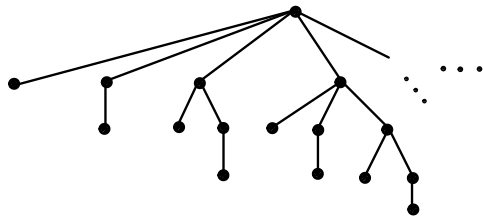


$T_{\omega+1}$ :

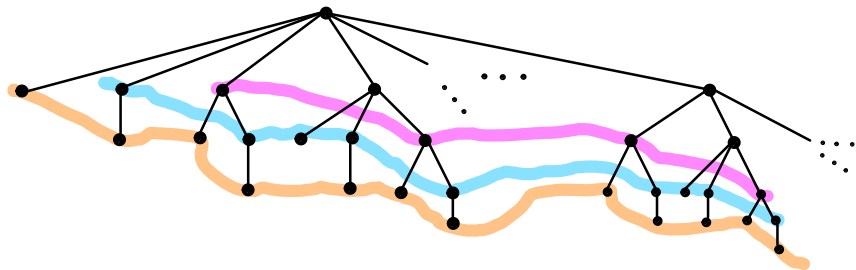


# Árboles y buena fundación

$T_\omega$ :



$T_{\omega+1}$ :



# Aplicación: calibrar la bisimilitud



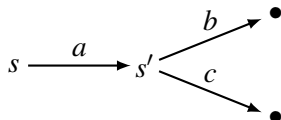
# Aplicación: calibrar la bisimilitud

## Sistemas de transiciones

Multigrafo dirigido etiquetado punteado (fuuuu!)

$$\mathbf{S}, s := \langle S, s, \{R_a\}_{a \in L} \rangle$$

tal que  $s \in S$  y  $R_a \subseteq S \times S$  para cada  $a \in L$ .



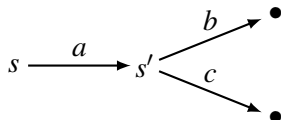
# Aplicación: calibrar la bisimilitud

## Sistemas de transiciones

Multigrafo dirigido etiquetado punteado (fuaaa!)

$$\mathbf{S}, s := \langle S, s, \{R_a\}_{a \in L} \rangle$$

tal que  $s \in S$  y  $R_a \subseteq S \times S$  para cada  $a \in L$ .



## Bisimulación $B$ entre $\mathbf{S}, s$ y $\mathbf{T}, t$

$B \subseteq S \times T$  tal que  $s B t$  y

- $s_1 \xrightarrow{a} s_2$  &  $s_1 B t_1 \implies$  hay  $t_2$  tal que  $t_1 \xrightarrow{a} t_2$  &  $s_2 B t_2$
- $t_1 \xrightarrow{a} t_2$  &  $s_1 B t_1 \implies$  hay  $s_2$  tal que  $s_1 \xrightarrow{a} s_2$  &  $s_2 B t_2$

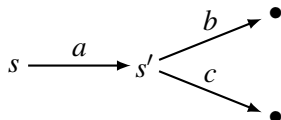
# Aplicación: calibrar la bisimilitud

## Sistemas de transiciones

Multigrafo dirigido etiquetado punteado (fuaaa!)

$$\mathbf{S}, s := \langle S, s, \{R_a\}_{a \in L} \rangle$$

tal que  $s \in S$  y  $R_a \subseteq S \times S$  para cada  $a \in L$ .

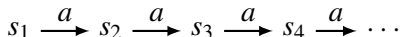


## Bisimulación $B$ entre $\mathbf{S}, s$ y $\mathbf{T}, t$

$B \subseteq S \times T$  tal que  $s B t$  y

$$\blacksquare s_1 \xrightarrow{a} s_2 \ \& \ s_1 B t_1 \implies \text{hay } t_2 \text{ tal que } t_1 \xrightarrow{a} t_2 \ \& \ s_2 B t_2$$

$$\blacksquare t_1 \xrightarrow{a} t_2 \ \& \ s_1 B t_1 \implies \text{hay } s_2 \text{ tal que } s_1 \xrightarrow{a} s_2 \ \& \ s_2 B t_2$$

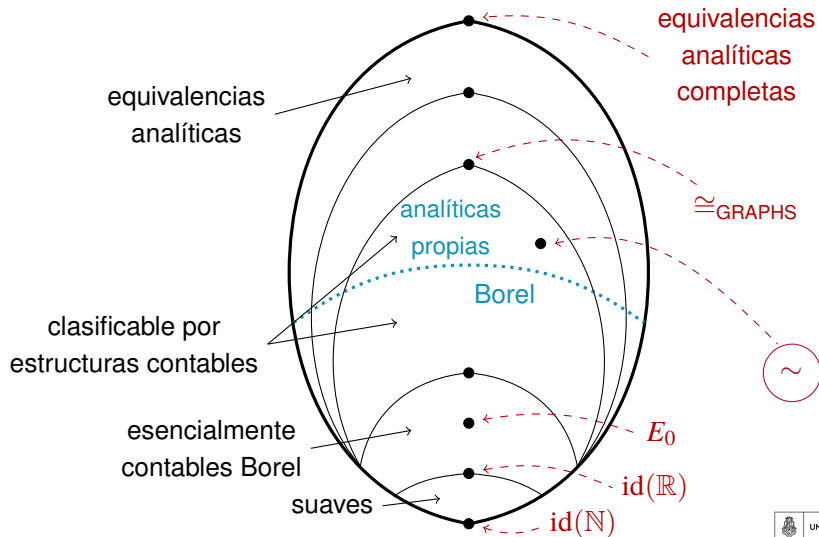


## Teorema (PST [2017])

$(\sim) \subseteq LTS \times LTS$  *no es Borel.*

# Clasificando problemas de clasificación

(De Motto Ros [2021])



UNC  
Universidad  
Nacional  
de Córdoba



## Teorema (PST [2017])

$(\sim) \subseteq \text{LTS} \times \text{LTS}$  no es Borel.

## Demostración.

- $\text{LO}_{\mathbb{N}}$  es espacio  $N_2$  0-dimensional, y  $\text{WO}_{\mathbb{N}} \subseteq \text{LO}_{\mathbb{N}}$  no es Borel.
- $L \mapsto (T_L, T_{L \oplus L})$  atestigua

$$\text{LO}_{\mathbb{N}} \setminus \text{WO}_{\mathbb{N}} \leq_W (\sim).$$

## Teorema (PST [2017])

$(\sim) \subseteq \text{LTS} \times \text{LTS}$  no es Borel.

## Demostración.

- $\text{LO}_{\mathbb{N}}$  es espacio  $N_2$  0-dimensional, y  $\text{WO}_{\mathbb{N}} \subseteq \text{LO}_{\mathbb{N}}$  no es Borel.
- $L \mapsto (T_L, T_{L \oplus L})$  atestigua

$$\text{LO}_{\mathbb{N}} \setminus \text{WO}_{\mathbb{N}} \leq_W (\sim).$$

**M. Moroni** (PhD 2022): Aún en procesos de rango  $\omega + 1$ ,  $\sim$  no es suave, y mucho más (e.g. [2023]).

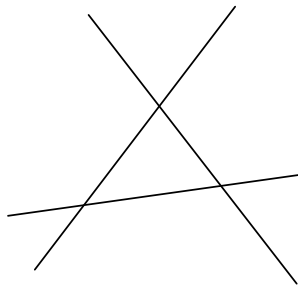
# Now, for something completely different

**J. Kuperman** (en progreso):  
Arreglos de hiperplanos en  $\mathbb{R}^n$  (¡!).



# Now, for something completely different

**J. Kuperman** (en progreso):  
Arreglos de hiperplanos en  $\mathbb{R}^n$  (¡!).

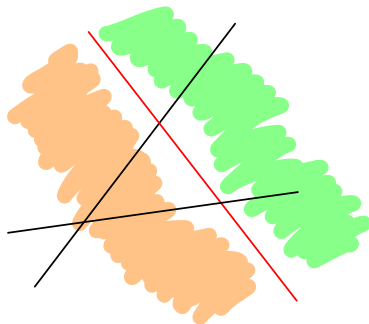


# Now, for something completely different

**J. Kuperman** (en progreso):

Arreglos de hiperplanos en  $\mathbb{R}^n$  (¡!).

**Facetas:** intersecciones no vacías de alguna de las tres regiones determinadas por cada uno de los hiperplanos.

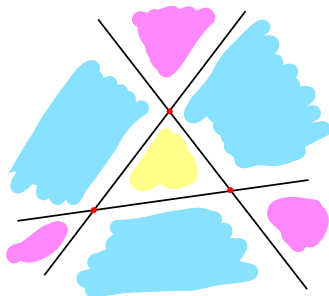


# Now, for something completely different

**J. Kuperman** (en progreso):

Arreglos de hiperplanos en  $\mathbb{R}^n$  (¡!).

**Facetas:** intersecciones no vacías de alguna de las tres regiones determinadas por cada uno de los hiperplanos.



# Now, for something completely different

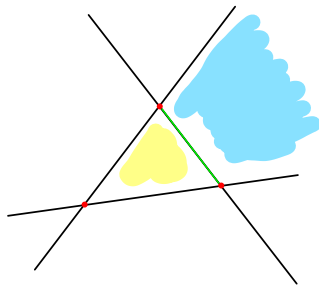
**J. Kuperman** (en progreso):

Arreglos de hiperplanos en  $\mathbb{R}^n$  (¡!).

**Facetas:** intersecciones no vacías de alguna de las tres regiones determinadas por cada uno de los hiperplanos.

Orden de facetas

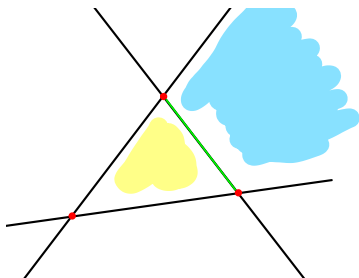
$$F \leq G \iff \overline{F} \subseteq \overline{G}$$



# Bandas regulares a izquierda (LRB)

Semigrupo de facetas (Brown [2000])

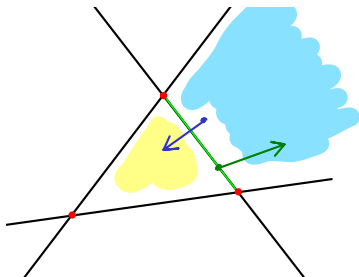
$F \cdot G :=$  faceta-entorno del comienzo de un segmento genérico desde  $F$  hacia  $G$ .



# Bandas regulares a izquierda (LRB)

Semigrupo de facetas (Brown [2000])

$F \cdot G :=$  faceta-entorno del comienzo de un segmento genérico desde  $F$  hacia  $G$ .

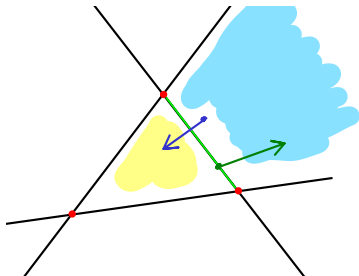


# Bandas regulares a izquierda (LRB)

Semigrupo de facetas (Brown [2000])

$F \cdot G :=$  faceta-entorno del comienzo de un segmento genérico desde  $F$  hacia  $G$ .

$$F \cdot G = G \iff F \leq G$$



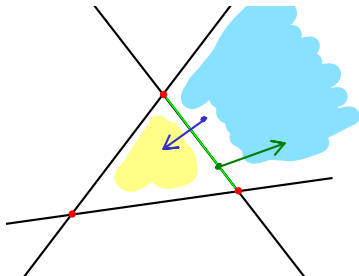
Resulta (obviamente) idempotente y los maximales forman un **ideal** bilátero.

# Bandas regulares a izquierda (LRB)

Semigrupo de facetas (Brown [2000])

$F \cdot G :=$  faceta-entorno del comienzo de un segmento genérico desde  $F$  hacia  $G$ .

$$F \cdot G = G \iff F \leq G$$



Resulta (obviamente) idempotente y los maximales forman un **ideal** bilátero. Se puede comparar con la  $\cup$  en  $\mathcal{P}(X)$ :

$$F \cup G = G \iff F \subseteq G,$$

Los semigrupos de facetas no son conmutativos, pero son **LRB**:

$$F \cdot G \cdot F = F \cdot G.$$



$\mathbf{A} := \langle A, \leq \rangle$  es un **poset asociativo** si hay estructura de LRB  $\langle A, \cdot \rangle$  tal que

$$\forall a, b \in A, \quad a \cdot b = b \iff a \leq b.$$

## Problema de caracterización

Dar condiciones estructurales sobre un poset  $\mathbf{A}$  para decidir si es asociativo.

$\mathbf{A} := \langle A, \leq \rangle$  es un **poset asociativo** si hay estructura de LRB  $\langle A, \cdot \rangle$  tal que

$$\forall a, b \in A, \quad a \cdot b = b \iff a \leq b.$$

## Problema de caracterización

Dar condiciones estructurales sobre un poset  $\mathbf{A}$  para decidir si es asociativo.

Si pedimos asociativo y **conmutativo**, es muy simple: basta que existan todos los supremos de pares de elementos.

$\mathbf{A} := \langle A, \leq \rangle$  es un **poset asociativo** si hay estructura de LRB  $\langle A, \cdot \rangle$  tal que

$$\forall a, b \in A, \quad a \cdot b = b \iff a \leq b.$$

## Problema de caracterización

Dar condiciones estructurales sobre un poset  $\mathbf{A}$  para decidir si es asociativo.

Si pedimos asociativo y **conmutativo**, es muy simple: basta que existan todos los supremos de pares de elementos.

El caso general parece complicado, pero... ¡podemos intentar con árboles!

## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

*Son equivalentes:*

## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

*Son equivalentes:*

- 1 *Todo árbol bien fundado es asociativo.*

## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

*Son equivalentes:*

- 1** *Todo árbol bien fundado es asociativo.*
- 2** *Todo árbol de tres niveles es asociativo.*

## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

*Son equivalentes:*

- 1** *Todo árbol bien fundado es asociativo.*
- 2** *Todo árbol de tres niveles es asociativo.*
- 3** *El Axioma de Elección.*

# Árboles, de regreso

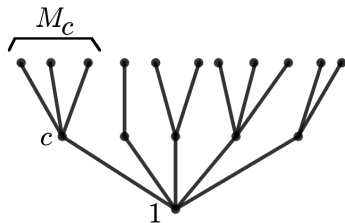
## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

Son equivalentes:

- 1 Todo árbol bien fundado es asociativo.
- 2 Todo árbol de tres niveles es asociativo.
- 3 El Axioma de Elección.

## Demostración.

(2 $\Rightarrow$ 3)





# Árboles, de regreso

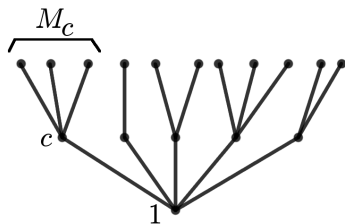
## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

Son equivalentes:

- 1 Todo árbol bien fundado es asociativo.
- 2 Todo árbol de tres niveles es asociativo.
- 3 El Axioma de Elección.

## Demostración.

(2 $\Rightarrow$ 3)



(3 $\Rightarrow$ 1) Trabajo Final de Joel Kuperman.

# Árboles, de regreso

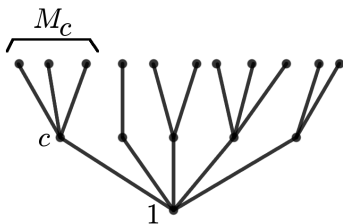
## Teorema (Kuperman, Petrovich, PST)

Son equivalentes:

- 1 Todo árbol bien fundado es asociativo.
- 2 Todo árbol de tres niveles es asociativo.
- 3 El Axioma de Elección.

## Demostración.

(2 $\Rightarrow$ 3)



(3 $\Rightarrow$ 1) Trabajo Final de Joel Kuperman.

Combinatorialmente más complicado.

**Más aún** lo generaliza para árboles **foliados**

# Hablando de axiomas. . . *ZFC* (Zermelo, Fraenkel, *Choice*)

**Pares** Existe  $\{x, y\}$ .

**Unión** Existe  $\bigcup x$ .

**Infinito** Existe  $\omega = \mathbb{N}_0$ .

**Partes** Existe  $\mathcal{P}(x)$ .

**Separación** Existe  $\{x \in y : Q(x)\}$  ( $Q$  definible).

**Reemplazo** Existe  $\{F(x) : x \in y\}$  ( $F$  definible).

**Elección** (AC) Existe  $f : A \rightarrow \bigcup A$  tal que  $\emptyset \neq x \in A$  implica  $f(x) \in x$ .

**Fundación**  $\in$  es bien fundada.

# Hablando de axiomas... *ZFC* (Zermelo, Fraenkel, *Choice*)

**Pares** Existe  $\{x, y\}$ .

**Unión** Existe  $\bigcup x$ .

**Infinito** Existe  $\omega = \mathbb{N}_0$ .

**Partes** Existe  $\mathcal{P}(x)$ .

**Separación** Existe  $\{x \in y : Q(x)\}$  ( $Q$  definible).

**Reemplazo** Existe  $\{F(x) : x \in y\}$  ( $F$  definible).

**Elección** (AC) Existe  $f : A \rightarrow \bigcup A$  tal que  $\emptyset \neq x \in A$  implica  $f(x) \in x$ .

**Fundación**  $\in$  es bien fundada.

## Hito epistemológico del Siglo XX

- 99.99 % de los objetos matemáticos se representan como conjuntos.
- Los razonamientos matemáticos válidos sobre ellos coinciden con pruebas en lógica de primer orden + *ZFC*.

**Cohen [1963]:** Independencia de  $CH$  de  $ZFC$ .

**Cohen [1963]**: Independencia de  $CH$  de  $ZFC$ .

En colaboración con **E. Gunther** (posdoc 2019–2020), M. Pagano y M. Steinberg [2022],

## Verificación formal de **forcing**

Mediante el uso del *asistente de prueba Isabelle*, chequeando que la demostración es correcta al máximo nivel de detalle.

# Hablando de axiomas. . . y lo que no deciden

**Cohen [1963]**: Independencia de  $CH$  de  $ZFC$ .

En colaboración con **E. Gunther** (posdoc 2019–2020), M. Pagano y M. Steinberg [2022],

## Verificación formal de forcing

Mediante el uso del *asistente de prueba Isabelle*, chequeando que la demostración es correcta al máximo nivel de detalle.

**theorem** ctm\_of\_not\_CH:

**assumes**

" $M \approx \omega$ " "Transset(M)" " $M \models ZFC$ "

**shows**

" $\exists N.$

$M \subseteq N \wedge N \approx \omega \wedge \text{Transset}(N) \wedge N \models ZFC \cup \{\neg CH\} \wedge$   
 $(\forall \alpha. \text{Ord}(\alpha) \rightarrow (\alpha \in M \leftrightarrow \alpha \in N))$ "



UNC  
Universidad  
Nacional  
de Córdoba



■ Más ejemplos de buena fundación:

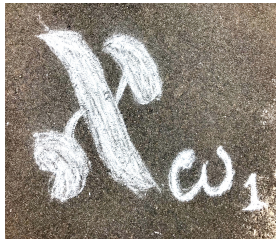
- 1 El logaritmo no se puede iterar.
- 2 Cómo romper un orden total.
- 3 Construcción de conjuntos Borel.
- 4 Familias precompactas de conjuntos finitos (Ramsey).



- Más ejemplos de buena fundación:
  - 1 El logaritmo no se puede iterar.
  - 2 Cómo romper un orden total.
  - 3 Construcción de conjuntos Borel.
  - 4 Familias precompactas de conjuntos finitos (Ramsey).
- Más ejemplos de árboles:
  - 1 Suslin.
  - 2 Kurepa.
  - 3 Estrategias en juegos infinitos.

- Más ejemplos de buena fundación:
  - 1 El logaritmo no se puede iterar.
  - 2 Cómo romper un orden total.
  - 3 Construcción de conjuntos Borel.
  - 4 Familias precompactas de conjuntos finitos (Ramsey).
- Más ejemplos de árboles:
  - 1 Suslin.
  - 2 Kurepa.
  - 3 Estrategias en juegos infinitos.
- Más conjunctoría, curso, etc.: ¡chusmear mi página web!.

# ¡Gracias!



- K.S. BROWN, Semigroups, rings, and Markov chains, *J. Theor. Probab.* **13**: 871–938 (2000).
- P. COHEN, The independence of the continuum hypothesis, *Proc. Nat. Acad. Sci. U.S.A.* **50**: 1143–1148 (1963).
- R. FRAÏSSÉ, Sur la comparaison des types d'ordres, *C. R. Acad. Sci., Paris* **226**: 1330–1331 (1948).
- E. GUNTHER, M. PAGANO, P. SÁNCHEZ TERRAF, M. STEINBERG, The formal verification of the ctm approach to forcing, *arXiv e-prints* (2022).
- A. KANAMORI, Cantor and continuity, en: The history of continua. Philosophical and mathematical perspectives, pp. 219–254, Oxford: Oxford University Press: 219–254 (2021).
- A.S. KECHRIS, “Classical Descriptive Set Theory”, Graduate Texts in Mathematics **156**, Springer-Verlag (1994).
- R. LAVER, On fraisse's order type conjecture, *Annals of Mathematics* **93**: 89–111 (1971).
- P.E. MARUN, Square compactness and Lindelöf trees, (2023).

- J.T. MOORE, A five element basis for the uncountable linear orders, *Ann. Math. (2)* **163**: 669–688 (2006).
- M.S. MORONI, P. SÁNCHEZ TERRAF, The Zhou ordinal of labelled Markov processes over separable spaces, *The Review of Symbolic Logic* (2023). Date of *FirstView* online publication.
- L. MOTTO ROS, Classification problems from the descriptive set theoretical perspective, en: M.F. et al. (Ed.), *Research Trends in Contemporary Logic*, (2021).
- G. PAOLINI, S. SHELAH, Torsion-free abelian groups are Borel complete, (2023).
- Y. PEQUIGNOT, A Wadge hierarchy for second countable spaces, *Arch. Math. Logic* **54**: 659–683 (2015).
- P. SÁNCHEZ TERRAF, Bisimilarity is not Borel, *Mathematical Structures in Computer Science* **27**: 1265–1284 (2017).