

Una introducción al forcing

4. Extensiones genéricas

Alexandre Miquel

octubre de 2024

¿Qué es el forcing?

- Un método inventado por Paul Cohen ('63) para demostrar la independencia de la **hipótesis del continuo** (HC) en ZFC

Hipótesis del continuo (HC), 1^{er} problema de Hilbert

Para todo subconjunto infinito $X \subseteq \mathbb{R}$:

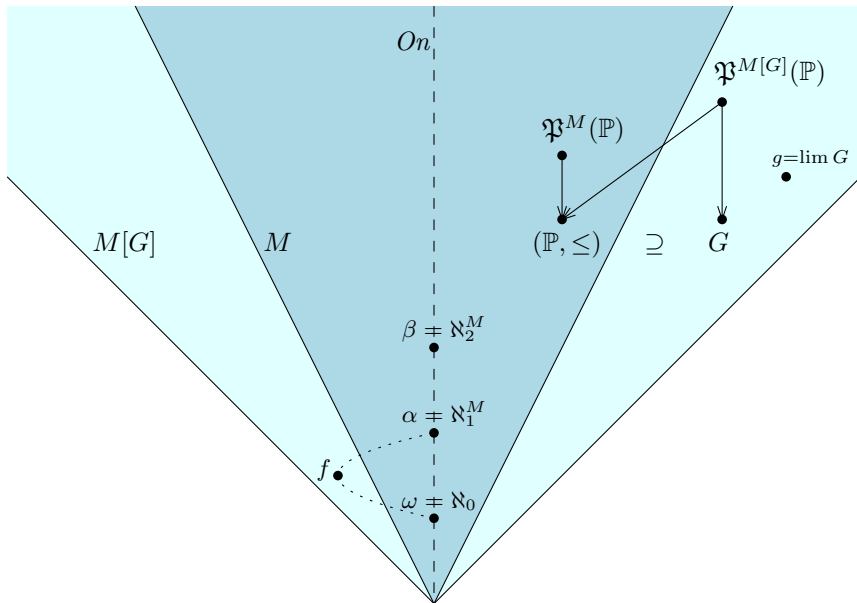
- O bien X es **numerable** (i.e. en biyección con \mathbb{N})
- O bien X tiene la **potencia del continuo** (i.e. en biyección con \mathbb{R})

En símbolos:

$$2^{\aleph_0} = \aleph_1$$

- Gödel ('38) mostró que $\text{ZFC} \not\models \neg \text{HC}$ (con los **conjuntos constructibles**)
- Cohen ('63) mostró que $\text{ZFC} \not\models \text{HC}$ (con el método de **forcing**)
- Relacionado con los **modelos booleanos** [Scott, Solovay, Vopěnka]
- Permite demostrar muchos resultados de consistencia relativa / independencia en teoría de conjuntos [Solovay, Shelah, Woodin, etc.]

¿Cómo funciona el forcing?



Una analogía con el álgebra

Teoría de conjuntos

Empezar con un modelo de base M

Queremos añadir un nuevo conjunto
aproximado por los elementos de un
conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$

Esto define un ficticio
filtro genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ (afuera de M)

que genera alrededor de M una
extensión genérica $M[G]$

Construcción:

$$M[G] := M^{\mathbb{B}(\mathbb{P})}/\sim$$

Álgebra

Empezar con un cuerpo de base K

Queremos añadir un nuevo punto
que debería ser una raíz de un
polinomio $P \in K[X]$

Esto define una ficticia
raíz α de P (afuera de K)

que genera alrededor de K una
extensión de cuerpo $K[\alpha]$

Construcción:

$$K[\alpha] := K[X]/PK[X]$$

Ejemplo: cómo forzar $\neg\text{HC}$

- **Objetivo:** Forzar la existencia de una inyección $h : \aleph_2 \rightarrow \mathfrak{P}(\omega)$.
La construiremos como función indicatriz $g : \aleph_2 \times \omega \rightarrow 2$
- El objeto ideal g está aproximado en el modelo de base M por elementos de $(\mathbb{P}, \leq) = (\text{Fin}(\aleph_2 \times \omega, 2), \supseteq)$ (**conjunto de forcing**)
- **Invocación de forcing:** Sea $M[G]$ la extensión genérica generada por un filtro genérico $G \subseteq \mathbb{P}$
- En $M[G]$, se nota: $g := \lim G = \bigcup G$ ($: \aleph_2 \times \omega \rightarrow 2$).
Usando el carácter M -genérico del filtro $G \subseteq \mathbb{P}$, se demuestra que:
 - La función parcial $g : \aleph_2 \times \omega \rightarrow 2$ es **total**
 - La función $h : \aleph_2 \rightarrow \mathfrak{P}(\omega)$ correspondiente es **inyectiva**

Detalles técnicos (i.e. condición de cadena numerable) bajo la alfombra

Modelos transitivos

(1/3)

- **Recordatorio:** En ZF (o cualquier extensión), un **modelo transitivo** de ZF es una clase M no vacía y transitiva tal que:

$$\underbrace{M \models \varphi}_{\varphi^M} \quad \text{para todo axioma/teorema de ZF}$$

Caracterización

Una clase transitiva M es un **modelo transitivo** de ZF si y sólo si:

- (1) $\omega \in M$
- (2) $a, b \in M \Rightarrow \{a, b\} \in M \wedge (\bigcup a) \in M \wedge \underbrace{(\mathfrak{P}(a) \cap M)}_{= \mathfrak{P}^M(a)} \in M$
- (3) $a, \vec{z} \in M \Rightarrow \{x \in a : \varphi^M(x, \vec{z})\} \in M$
para cada fórmula $\varphi(x, \vec{z})$ del lenguaje
- (4) $a, \vec{z} \in M \wedge (\forall x \in a)(\exists! y \in M) \varphi^M(x, y, \vec{z}) \Rightarrow$
 $(\exists b \in M)(\forall x \in a)(\exists y \in b) \varphi^M(x, y, \vec{z})$
para cada fórmula $\varphi(x, y, \vec{z})$ del lenguaje

Modelos transitivos

(2/3)

- En cualquier modelo transitivo $M \models \text{ZF}$, tenemos que

$$\begin{array}{lcl} On^M = On \cap M & \text{y} & Cn^M \supseteq Cn \cap M \\ (On(\alpha) = \text{fórmula } \Delta_0) & & (Cn(\alpha) = \text{fórmula } \Pi_1) \end{array}$$

- En M , las operaciones Δ_0 tienen el mismo significado que en V :

$$\begin{array}{ll} \{a, b\}^M = \{a, b\} & (a, b)^M = (a, b) \\ \text{dom}^M(f) = \text{dom}(f) & \text{img}^M(f) = \text{img}(f) \\ (A \cup B)^M = A \cup B & (A + B)^M = A + B \\ (A \cap B)^M = A \cap B & (A \times B)^M = A \times B \\ \left(\bigcup_{i \in I} A_i\right)^M = \bigcup_{i \in I} A_i & \left(\sum_{i \in I} A_i\right)^M = \sum_{i \in I} A_i \end{array}$$

(suponiendo que $a, b, f, A, B, I, A_i \in M$)

- Pero las operaciones Π_1 tienen que ser restringidas a M :

$$\begin{array}{ll} \wp^M(A) = \wp(A) \cap M & \left(\prod_{i \in I} A_i\right)^M = \left(\prod_{i \in I} A_i\right) \cap M \\ (B^A)^M = B^A \cap M & \end{array}$$

Modelos transitivos

(3/3)

- Cada modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ tiene su jerarquía acumulativa **interna** $(M_\alpha)_{\alpha \in On^M}$ ($= (V_\alpha^M)_{\alpha \in On^M}$), definida por:

$$M_\alpha := \bigcup_{\beta < \alpha} \mathfrak{P}^M(M_\beta) = \bigcup_{\beta < \alpha} (\mathfrak{P}(M_\beta) \cap M) \quad (\alpha \in On \cap M)$$

- Por lo tanto, sólo hay dos posibilidades:

(1) O bien $On \subseteq M$, y luego: $On^M = On$.

► M es un **modelo interno** de ZF

(2) O bien $On \not\subseteq M$, y luego $On^M = \mu$, donde $\mu = \min(On - M)$.

Entonces: $M = \bigcup_{\beta \in On^M} M_\beta = \bigcup_{\alpha < \mu} M_\alpha$ es un **conjunto**

► M es un **modelo transitivo conjuntista** de ZF

Plan

- 1 Introducción
- 2 Extensiones genéricas
- 3 Ejemplos: reales de Cohen
- 4 Extensión genérica de un modelo cualquiera

Plan

- 1 Introducción
- 2 Extensiones genéricas
- 3 Ejemplos: reales de Cohen
- 4 Extensión genérica de un modelo cualquiera

Condiciones de forcing

- Un **conjunto de forcing** es un conjunto ordenado (\mathbb{P}, \leq) no vacío. Sus elementos se llaman **condiciones (de forcing)**, y la relación

$$p \leq q \quad \text{se lee:} \quad "p \text{ es más fuerte que } q"$$

- Intuición:** Los elementos de \mathbb{P} representan **aproximaciones potenciales** de algún "objeto ideal" que queremos añadir al universo. En este marco:

$$\begin{aligned} p \leq q &\equiv "p \text{ es más fuerte que } q" \\ &\equiv "p \text{ es una mejor aproximación que } q" \\ &\equiv "p \text{ contiene más información que } q" \\ &\equiv "p \text{ implica } q" \end{aligned}$$

- En la mayoría de los casos, la relación $p \leq q$ está definida como $p \supseteq q$ (inclusión inversa); por eso algunos autores [Shelah] escriben $p \geq q$ antes que $p \leq q$. Aquí se usará la notación usual $p \leq q$, que captura la idea de una implicación lógica

Elementos compatibles, incompatibles

- Para todo subconjunto $X \subseteq \mathbb{P}$, se notan:

$$\downarrow X := \{p \in \mathbb{P} : (\exists q \in X) q \geq p\} \quad (\text{clausura inferior de } X)$$

$$\uparrow X := \{p \in \mathbb{P} : (\exists q \in X) q \leq p\} \quad (\text{clausura superior de } X)$$

- Dos condiciones $p, q \in \mathbb{P}$ son **compatibles** (notación: $p \top q$) cuando tienen una cota inferior común:

$$p \top q \quad \text{sii} \quad (\exists r \in \mathbb{P}) (r \leq p \wedge r \leq q)$$

Si no, se dice que p y q son **incompatibles** (notación: $p \perp q$):

$$p \perp q \quad \text{sii} \quad \neg(\exists r \in \mathbb{P}) (r \leq p \wedge r \leq q)$$

- Un subconjunto $A \subseteq \mathbb{P}$ es una **anticadena** cuando cada dos elementos distintos de A son incompatibles:

$$A \text{ anticadena} \quad \text{sii} \quad (\forall p_1, p_2 \in \mathbb{P}) (p_1 \neq p_2 \Rightarrow p_1 \perp p_2)$$

Subconjuntos densos y predensos

- Un subconjunto $D \subseteq \mathbb{P}$ es **denso** cuando todo elemento de \mathbb{P} está acotado inferiormente (“implicado”) por un elemento de D :

$$D \subseteq \mathbb{P} \text{ denso} \quad \text{sii} \quad (\forall p \in \mathbb{P})(\exists q \in D)(q \leq p)$$

$$\text{sii} \quad \uparrow D = \mathbb{P}$$

- Obs.:** Dicha noción de densidad corresponde a la noción usual de densidad para la topología cuyos abiertos son los subconjuntos de \mathbb{P} cerrados inferiormente:

$$U \subseteq \mathbb{P} \text{ abierto} \quad \text{sii} \quad \downarrow U = U$$

- Más generalmente: un subconjunto $D \subseteq \mathbb{P}$ es **predenso** cuando todo elemento de \mathbb{P} es compatible con un elemento de D :

$$D \subseteq \mathbb{P} \text{ predenso} \quad \text{sii} \quad (\forall p \in \mathbb{P})(\exists q \in D)(q \top p)$$

$$\text{sii} \quad (\forall p \in \mathbb{P})(\exists r \in \downarrow D)(r \leq p)$$

$$\text{sii} \quad \downarrow D \text{ denso}$$

$$\text{sii} \quad \uparrow \downarrow D = \mathbb{P}$$

Filtros genéricos

(1/2)

- Un subconjunto $F \subseteq \mathbb{P}$ es un **filtro** cuando:
 - (i) $F \neq \emptyset$ (no vacío)
 - (ii) $(\forall p, q \in \mathbb{P}) (p \in F \wedge p \leq q \Rightarrow q \in F)$ (clausura superior)
 - (iii) $(\forall p, q \in F) (\exists r \in F) (r \leq p \wedge r \leq q)$ (compatibilidad interna)
- A partir de ahora, se supone que $(\mathbb{P}, \leq) \in M$, donde M es un **modelo transitivo** de ZF (M puede ser un conjunto o una clase propia)
- Se observa que las fórmulas

" \leq es un orden sobre \mathbb{P} ", " $Y = \downarrow X$ ", " $Y = \uparrow X$ ",
" $p \top q$ ", " $p \perp q$ ", " $A \subseteq \mathbb{P}$ anticadena",
" $D \subseteq \mathbb{P}$ denso", " $D \subseteq \mathbb{P}$ predenso", " $F \subseteq \mathbb{P}$ filtro"

son Δ_0 , y luego tienen mismo significado en M y en V
(bajo la hipótesis que los subconjuntos $X, Y, A, D, F \subseteq \mathbb{P}$ están en M)

Filtros genéricos

(2/2)

- Dado un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ tal que $(\mathbb{P}, \leq) \in M$:

Definición (Filtro genérico)

Un filtro $G \subseteq \mathbb{P}$ es **M -genérico** cuando interseca todo subconjunto denso de \mathbb{P} en M :

G es M -genérico sii $(\forall D \in M)(D \subseteq \mathbb{P} \text{ denso} \Rightarrow D \cap G \neq \emptyset)$

- **Obs.:** Sólo se consideran los subconjuntos densos **en M**

Proposición

Para todo filtro $G \subseteq \mathbb{P}$, las siguientes condiciones son equivalentes:

- (1) G es M -genérico
- (2) G interseca todo subconjunto abierto denso $D \subseteq \mathbb{P}$ tal que $D \in M$
- (3) G interseca todo subconjunto predenso $D \subseteq \mathbb{P}$ tal que $D \in M$
- (4) G interseca toda anticadena maximal $A \subseteq \mathbb{P}$ tal que $A \in M$ (con AC)

Demo: Ejercicio

Filtros genéricos triviales

(1/2)

- Un elemento $p \in \mathbb{P}$ es un **átomo** (en el sentido del forcing^(*)) cuando todas sus cotas inferiores son compatibles entre sí:

$$p \text{ átomo} \quad \text{sii} \quad (\forall q_1, q_2 \leq p)(q_1 \top q_2)$$

- Dado un átomo $p_0 \in \mathbb{P}$, se escribe $G_{p_0} := \{q \in \mathbb{P} : q \top p_0\}$. Por construcción, es claro que $G_{p_0} \in M$. Además:

Proposición

Para todo átomo $p_0 \in \mathbb{P}$, el conjunto G_{p_0} es un filtro V -genérico

Demo. 1. G_{p_0} es un filtro. Es claro que G_{p_0} es no vacío y cerrado superiormente. Dados $q_1, q_2 \in G_{p_0}$, tenemos que $q_1 \top p_0$ y $q_2 \top p_0$, luego existen $r_1, r_2 \in \mathbb{P}$ tales que $r_1 \leq q_1$, $r_2 \leq q_2$ y $r_1, r_2 \leq p_0$. Pero como p_0 es un átomo, tenemos que $r_1 \top r_2$, y existe $r \in \mathbb{P}$ tal que $r \leq r_1$ y $r \leq r_2$. Por lo tanto, tenemos que $r \in G_{p_0}$, $r \leq q_1$ y $r \leq q_2$.

2. G_{p_0} es V -genérico. Sea un subconjunto $D \subseteq \mathbb{P}$ denso (en V). Por densidad, existe $q \in D$ tal que $q \leq p_0$. Entonces $q \top p_0$, es decir $q \in G_{p_0} \cap D$. □

- Los filtros genéricos de la forma G_{p_0} (con $p_0 \in \mathbb{P}$ átomo) son llamados **filtros genéricos triviales**. Están todos en M

(*)Veremos más adelante el vínculo con los átomos de las álgebras booleanas

Filtros genéricos triviales

(2/2)

- Más aún, los filtros genéricos triviales $G_{p_0} \subseteq \mathbb{P}$ (con $p_0 \in \mathbb{P}$ átomo) son los únicos filtros M -genéricos que están en M :

Proposición

Para todo filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$:

$$G \in M \quad \text{sii} \quad (\exists p_0 \in \mathbb{P})(p_0 \text{ átomo} \wedge G = G_{p_0})$$

Demo. (\Rightarrow): Supongamos que $G \in M$. Tenemos que $G^c := \mathbb{P} - G \in M$, y como G^c no interseca G , el conjunto G^c no es predenso. Luego existe $p_0 \in \mathbb{P}$ tal que $(\forall q \in G^c)(q \perp p_0)$. Por contrarrecíproco, tenemos que $q \perp p_0 \Rightarrow q \in G$ para todo $q \in \mathbb{P}$, es decir: $G_{p_0} \subseteq G$. Por otro lado, como G es un filtro y $p_0 \in G$, tenemos que $q \in G \Rightarrow q \perp p_0$ para todo q , es decir $G \subseteq G_{p_0}$, y al final $G = G_{p_0}$. Sólo queda mostrar que p_0 es un átomo. Para ello, dados $q_1, q_2 \leq p_0$, se observa que $q_1, q_2 \in G_{p_0} = G$, y como G es un filtro, existe $r \in G$ tal que $r \leq q_1$ y $r \leq q_2$, lo que demuestra que $q_1 \perp q_2$. (\Leftarrow): Obvio. □

Corolario: Si el conjunto de forcing (\mathbb{P}, \leq) no tiene átomos, entonces todo filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ está afuera de M : $G \notin M$

- En la práctica, se usarán conjuntos de forcing sin átomos

El lema de Rasiowa-Sikorski

- **Problema:** ¿Existen filtros M -genéricos no triviales?

Lema (Rasiowa-Sikorski)

(con DC)

Si los subconjuntos densos de \mathbb{P} que están en M forman un conjunto numerable (en V), entonces existe un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ (en V). Además, fijada una condición $p_0 \in \mathbb{P}$, se puede imponer que $p_0 \in G$

Demo. Sea $(D_n)_{n \in \omega}$ una enumeración de los subconjuntos densos de \mathbb{P} en M . Fijada una condición $p_0 \in \mathbb{P}$, se construye con DC una sucesión decreciente $(p_n)_{n \in \omega} \in \mathbb{P}^\omega$, eligiendo para cada $n \in \omega$ la condición $p_{n+1} \in \mathbb{P}$ tal que $p_{n+1} \in D_n$ y $p_{n+1} \leq p_n$ (por la densidad de D_n). Luego, es obvio que $G := \uparrow\{p_n : n \in \omega\}$ es un filtro M -genérico. □

- **Obs.:** La hipótesis se cumple automáticamente cuando M es un **modelo transitivo numerable** de ZF. En este caso, ni siquiera se necesita DC para construir G (pues \mathbb{P} es bien ordenable en V)
- En forcing, se suele empezar a partir de un modelo de base $M \models \text{ZF}$ numerable, lo que garantiza la existencia de un filtro M -genérico G (en general afuera de M) para cualquier conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$

Teorema de la extensión genérica

Teorema (Extensión genérica)

Sean un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ y un conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$.
Para todo filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, existe una clase $M[G]$ tal que:

- (1) $M[G]$ es un modelo transitivo de ZF
- (2) $M \subseteq M[G]$ y $G \in M[G]$
- (3) Para todo modelo transitivo $N \models \text{ZF}$ tal que $M \subseteq N$ y $G \in N$,
tenemos que $M[G] \subseteq N$ (i.e. $M[G]$ está generado por M y G)

Además, tenemos que:

- (4) $\text{On}^{M[G]} = \text{On}^M$
- (5) Si $M \models \text{AC}$, entonces $M[G] \models \text{AC}$

► La clase $M[G]$ se llama **extensión genérica** de M por G

- **Obs.:** La condición de minimalidad (3) implica que la clase $M[G]$ es única. En particular, cuando $G \in M$, tenemos que $M[G] = M$

Preliminares: ortogonal de un subconjunto de \mathbb{P}

(1/2)

- Dado un conjunto $X \subseteq \mathbb{P}$, se define su **ortogonal** $X^\perp \subseteq \mathbb{P}$ por:

$$\begin{aligned}
 X^\perp &:= \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \in X) p \perp q\} \\
 &= \{p \in \mathbb{P} : (\forall r \leq p)(\forall q \geq r) q \notin X\} \\
 &= \{p \in \mathbb{P} : (\forall r \leq p) r \notin \downarrow X\} \\
 &= \{p \in \mathbb{P} : \downarrow\{p\} \cap \downarrow X = \emptyset\}
 \end{aligned}$$

Lema

Para todos $X, Y \subseteq \mathbb{P}$, tenemos que:

- (1) $X \subseteq Y$ implica $X^\perp \supseteq Y^\perp$
- (2) $X \subseteq X^{\perp\perp}$
- (3) $X^{\perp\perp\perp} = X^\perp$
- (4) X^\perp está cerrado inferiormente
- (5) $X \cap X^\perp = \emptyset$
- (6) $X \cup X^\perp$ es predenso

Demo: Ejercicio

Preliminares: ortogonal de un subconjunto de \mathbb{P}

(2/2)

- Además para toda familia $(X_i)_{i \in I} \in \mathfrak{P}(\mathbb{P})^I$, se observa que:

$$\left(\bigcup_{i \in I} X_i \right)^\perp = \bigcap_{i \in I} X_i^\perp$$

(No hay propiedad análoga para el ortogonal de una intersección)

Lema

Para todos $X, Y \subseteq \mathbb{P}$ cerrados inferiormente, tenemos que:

- (1) $X^\perp = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p) q \notin X\}$
- (2) $X^{\perp\perp} = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p)(\exists r \leq q) r \in X\}$
- (3) $(X \cap Y)^{\perp\perp} = X^{\perp\perp} \cap Y^{\perp\perp}$

Demo. (1) Tenemos que $X^\perp = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p) q \notin \downarrow X\} = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p) q \notin X\}$, y luego (2) $X^{\perp\perp} = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p) q \notin X^\perp\} = \{p \in \mathbb{P} : (\forall q \leq p)(\exists r \leq q) r \in X\}$.
 (3) La inclusión $(X \cap Y)^{\perp\perp} \subseteq X^{\perp\perp} \cap Y^{\perp\perp}$ es obvia. Recíprocamente, sea $p \in X^{\perp\perp} \cap Y^{\perp\perp}$. Queremos probar que $p \in (X \cap Y)^{\perp\perp}$, es decir: $(\forall q \leq p)(\exists r \leq q) r \in X \cap Y$ (por (2)).
 Sea $q \leq p$. Como $p \in X^{\perp\perp}$, existe $r \leq q$ tal que $r \in X$. Y como $p \in Y^{\perp\perp}$, existe $s \leq r (\leq q)$ tal que $s \in Y$. Pero como $X = \downarrow X$, tenemos que $s \in X$, y luego $s \in X \cap Y$. \square

Preliminares: álgebra booleana generada por \mathbb{P}

(1/2)

- Sea: $\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\}$

Proposición (Álgebra booleana \mathbb{B})

El conjunto $\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\}$ (equipado con \subseteq) es un **álgebra booleana completa no degenerada**, en la cual:

$$(1) \quad 0_{\mathbb{B}} = \emptyset \quad \text{y} \quad 1_{\mathbb{B}} = \mathbb{P}$$

$$(2) \quad \bigwedge_{i \in I} X_i = \bigcap_{i \in I} X_i \quad \text{y} \quad \bigvee_{i \in I} X_i = \left(\bigcup_{i \in I} X_i \right)^{\perp\perp} \quad (\text{para todo } (X_i)_{i \in I} \in \mathbb{B}^I)$$

$$(3) \quad \neg X = X^{\perp} \quad (\text{para todo } X \in \mathbb{B})$$

Demo. (1) Tenemos que $\emptyset = \emptyset^{\perp\perp} \in \mathbb{B}$ (mínimo) y $\mathbb{P} = \mathbb{P}^{\perp\perp} \in \mathbb{B}$ (máximo).

(2) Dada una familia $(X_i)_{i \in I} \in \mathbb{B}^I$, tenemos que: $\bigcap_{i \in I} X_i = \bigcap_{i \in I} X_i^{\perp\perp} = (\bigcup_{i \in I} X_i^{\perp})^{\perp} = (\bigcup_{i \in I} X_i^{\perp})^{\perp\perp\perp} = (\bigcap_{i \in I} X_i^{\perp\perp})^{\perp\perp} = (\bigcap_{i \in I} X_i)^{\perp\perp}$, lo que demuestra que $\bigcap_{i \in I} X_i \in \mathbb{B}$, y luego que $\bigcap_{i \in I} X_i = \bigwedge_{i \in I} X_i$. Para todo $Y \in \mathbb{B}$, se observa que:

$$(\forall i \in I) X_i \subseteq Y \quad \text{sii} \quad \bigcup_{i \in I} X_i \subseteq Y \quad \text{sii} \quad (\bigcup_{i \in I} X_i)^{\perp\perp} \subseteq Y$$

(pues $Y = Y^{\perp\perp}$), lo que demuestra que $(\bigcup_{i \in I} X_i)^{\perp\perp} = \bigvee_{i \in I} X_i$.

(...)

Preliminares: álgebra booleana generada por \mathbb{P}

(2/2)

Demo (continuación y fin). Acabos de mostrar que (\mathbb{B}, \subseteq) es un retículo completo, en el cual:

$$\bigwedge_{i \in I} X_i = \bigcap_{i \in I} X_i \quad \text{y} \quad \bigvee_{i \in I} X_i = \left(\bigcup_{i \in I} X_i \right)^{\perp\perp} \quad (\text{para todo } (X_i)_{i \in I} \in \mathbb{B}^I)$$

(Distributividad) Para todos $X, Y, Z \in \mathbb{B}$, tenemos que $X \wedge (Y \vee Z) = X^{\perp\perp} \cap (Y \cup Z)^{\perp\perp} = (X \cap (Y \cup Z))^{\perp\perp}$ (pues X e $Y \cup Z$ son cerrados inferiormente), y por lo tanto:
 $X \wedge (Y \vee Z) = (X \cap (Y \cup Z))^{\perp\perp} = ((X \cap Y) \cup (X \cap Z))^{\perp\perp} = (X \wedge Y) \vee (X \wedge Z)$.

(3) Para todo $X \in \mathbb{B}$, tenemos que $X^{\perp} \in \mathbb{B}$, y además: $X \wedge X^{\perp} = X \cap X^{\perp} = \emptyset = 0_{\mathbb{B}}$, mientras que $X \vee X^{\perp} = (X \cup X^{\perp})^{\perp\perp} = (X^{\perp} \cap X^{\perp\perp})^{\perp} = \emptyset^{\perp} = \mathbb{P} = 1_{\mathbb{B}}$. □

- **Obs.:** Desde el punto de vista de la topología sobre \mathbb{P} (cuyos abiertos son los subconjuntos $U \subseteq \mathbb{P}$ cerrados inferiormente), se observa que \mathbb{B} es el conjunto de los **abiertos regulares** de \mathbb{P} :

Lema: $\mathbb{B} = \{U \subseteq \mathbb{P} : U = \overline{U}^{\circ}\}$

Demo: Ejercicio

- **Más generalmente:** En cualquier espacio topológico E , el conjunto \mathbb{H} formado por los abiertos de E es un álgebra de Heyting completa, en que la negación está dada por $\neg U = (U^c)^{\circ}$. En este marco, los abiertos regulares de E son precisamente los elementos $U \in \mathbb{H}$ tales que $U = \neg\neg U (= \overline{U}^{\circ})$ (Ejercicio)

Preliminares: “encaje” de \mathbb{P} en \mathbb{B}

- Se considera la función $e : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{B}^*$ ($= \mathbb{B} - \{0\}$) definida por:

$$e(p) := \{p\}^{\perp\perp} = \{q \in \mathbb{P} : (\forall r \leq q) r \Vdash p\} \quad (p \in \mathbb{P})$$

(Función monótona, pero no necesariamente inyectiva)

- Ejercicio:** Probar que p átomo en $\mathbb{P} \Leftrightarrow e(p)$ átomo en \mathbb{B}
(sentido del forcing) (sentido de las álgebra bool.)

- Se dice que el conjunto de forcing (\mathbb{P}, \leq) es **separativo** cuando:

$$(\forall p, q \in \mathbb{P})(p \not\leq q \Rightarrow (\exists p' \leq p)(p' \perp q))$$

Proposición

Si (\mathbb{P}, \leq) es separativo, entonces $e(p) = \downarrow\{p\}$ para todo $p \in \mathbb{P}$,
y por lo tanto la función $e : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{B}^*$ es un encaje:

$$p \leq q \Leftrightarrow e(p) \subseteq e(q) \quad (\text{para todos } p, q \in \mathbb{P})$$

Demo. Ejercicio

- ▶ En la práctica, se usarán conjuntos de forcing separativos

Preliminares: \mathbb{B} adentro de un modelo transitivo

- En lo siguiente, se efectuará la construcción del álgebra booleana \mathbb{B} adentro de un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ tal que $(\mathbb{P}, \leq) \in M$:

$$\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}^M(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\} \quad (\in M)$$

(Observar que la fórmula “ $X^{\perp\perp} = X$ ” es absoluta)

- En el modelo transitivo $M \models \text{ZF}$, el conjunto \mathbb{B} (equipado con \subseteq) es un álgebra booleana completa:

$$(\text{ZF} \vdash) \quad (\mathbb{B} \text{ es un álgebra booleana completa})^M$$

- Pero en el universo V , el conjunto \mathbb{B} (equipado con \subseteq) sólo es un álgebra booleana **M -completa**:

$$(\text{ZF} \vdash) \quad \mathbb{B} \text{ es un álgebra booleana} \wedge (\forall S \in \mathfrak{P}^M(\mathbb{B}))(S \text{ tiene ínfimo y supremo})$$

(Observar que las fórmulas “ \mathbb{B} es un álgebra booleana”, “ $S \subseteq \mathbb{B}$ tiene ínfimo” y “ $S \subseteq \mathbb{B}$ tiene supremo” son absolutas)

Preliminares: filtros y ultrafiltros genéricos

(1/3)

- Dado un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ tal que (\mathbb{P}, \leq) , se define:

$$\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}^M(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\} \quad (\in M)$$

- Cada filtro $F \subseteq \mathbb{P}$ induce un filtro (propio) $\tilde{F} \subseteq \mathbb{B}$, definido por:

$$\tilde{F} = \{X \in \mathbb{B} : X \cap F \neq \emptyset\}$$

(Ejercicio: Verificar que \tilde{F} es un filtro propio de \mathbb{B})

- Además:

Proposición (Ultrafiltro M -genérico)

Si $G \subseteq \mathbb{P}$ es un filtro M -genérico, entonces $\tilde{G} \subseteq \mathbb{B}$ es un **ultrafiltro M -genérico**, es decir: un ultrafiltro de \mathbb{B} tal que:

$$(\forall i \in I) X_i \in \tilde{G} \Rightarrow \bigcap_{i \in I} X_i \in \tilde{G}$$

para toda familia $(X_i)_{i \in I} \in (\mathbb{B}^I \cap M)$

Preliminares: filtros y ultrafiltros genéricos

(2/3)

Demo. Sea $G \subseteq \mathbb{P}$ un filtro M -genérico. Es claro que el conjunto $\tilde{G} := \{X \in \mathbb{B} : X \cap G \neq \emptyset\}$ es un filtro propio de \mathbb{B} . Además, para cada $X \in \mathbb{B}$, el conjunto $X \cup X^\perp$ es predenso, y por lo tanto existe $p \in G$ tal que $p \in X \cup X^\perp$. Entonces o bien $p \in X \cap G$, y luego $X \in \tilde{G}$, o bien $p \in X^\perp \cap G$, y luego $X^\perp \in \tilde{G}$. Esto acaba de mostrar que \tilde{G} es un ultrafiltro de \mathbb{B} .

(M -genericidad) Dada una familia $(X_i)_{i \in I} \in \mathbb{B}^I \cap M$ tal que $X_i \in \tilde{G}$ para todo $i \in I$, se nota $X_* := \bigcap_{i \in I} X_i$ (tenemos que $X_* \in \mathbb{B}$ pues \mathbb{B} es M -completa). Queremos probar que $X_* \in \tilde{G}$. Para ello, se observa que el conjunto $(\bigcup_{i \in I} X_i^\perp) \cup (\bigcup_{i \in I} X_i^\perp)^\perp \in M$ es predenso, y luego interseca G . Se distinguen dos casos:

- O bien $\bigcup_{i \in I} X_i^\perp$ interseca G . En este caso, X_i^\perp interseca G y luego $X_i^\perp \in \tilde{G}$ para algún $i \in I$: absurdo, pues $X_i \in \tilde{G}$ para todo $i \in I$ (por hipótesis).
- Entonces $(\bigcup_{i \in I} X_i^\perp)^\perp = \bigcap_{i \in I} X_i^{\perp\perp} = X_*$ interseca G , es decir: $X_* \in \tilde{G}$. □

- Dado un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, se demuestra que:

Lema: $p \in G \Leftrightarrow e(p) \in \tilde{G}$ para todo $p \in \mathbb{P}$ (es decir: $G = e^{-1}(\tilde{G})$)

Demo: Ejercicio

- Y por lo tanto: $G \in M \Leftrightarrow \tilde{G} \in M$

Preliminares: filtros y ultrafiltros genéricos

(3/3)

- Como para cualquier ultrafiltro, la pertenencia asociada con el ultrafiltro $\tilde{G} \subseteq \mathbb{B}$ conmuta con todas las operaciones booleanas:

$$\begin{aligned}\neg X \in \tilde{G} &\Leftrightarrow X \notin \tilde{G} \\ X \wedge Y \in \tilde{G} &\Leftrightarrow X \in \tilde{G} \wedge Y \in \tilde{G} \\ X \vee Y \in \tilde{G} &\Leftrightarrow X \in \tilde{G} \vee Y \in \tilde{G}\end{aligned}$$

(donde $\neg X := X^\perp$, $X \wedge Y := X \cap Y$ y $X \vee Y := (X \cup Y)^{\perp\perp}$)

- Debido al carácter M -genérico, las últimas dos propiedades de comutación se extienden a toda familia $(X_i)_{i \in I} \in \mathbb{B}^I \cap M$:

$$\begin{aligned}\bigwedge_{i \in I} X_i \in \tilde{G} &\Leftrightarrow (\forall i \in I) X_i \in \tilde{G} \\ \bigvee_{i \in I} X_i \in \tilde{G} &\Leftrightarrow (\exists i \in I) X_i \in \tilde{G}\end{aligned}$$

- Por lo tanto, la función indicatriz $\mathbf{1}_{\tilde{G}} : \mathbb{B} \rightarrow \mathbf{2}$ es un morfismo de álgebras booleanas M -completas

Teorema de la extensión genérica

(recordatorio)

Teorema (Extensión genérica)

(recordatorio)

Sean un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$ y un conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$. Para todo filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, existe una clase $M[G]$ tal que:

- (1) $M[G]$ es un modelo transitivo de ZF
- (2) $M \subseteq M[G]$ y $G \in M[G]$
- (3) Para todo modelo transitivo $N \models \text{ZF}$ tal que $M \subseteq N$ y $G \in N$, tenemos que $M[G] \subseteq N$ (i.e. $M[G]$ está generado por M y G)

Además, tenemos que:

- (4) $\mathcal{O}_n^{M[G]} = \mathcal{O}_n^M$
- (5) Si $M \models \text{AC}$, entonces $M[G] \models \text{AC}$

Teorema de la extensión genérica: demostración

(1/3)

Demo. Dados un modelo transitivo $M \models \text{ZF}$, un conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$ y un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, se escribe:

- $\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}^M(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\} (\in M)$ al álgebra booleana inducida por \mathbb{P} ;
- $e : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{B}^*$ a la función definida por $e(p) = \{p\}^{\perp\perp}$ para todo $p \in \mathbb{P}$;
- $\tilde{G} := \{X \in \mathbb{B} : X \cap G \neq \emptyset\} \subseteq \mathbb{B}$ al ultrafiltro M -genérico inducido por G ;
- $M^{\mathbb{B}} := (V^{\mathbb{B}})^M (\subseteq M)$ a la clase de los \mathbb{B} -nombres inducidos por \mathbb{B} en el modelo M ;
- $x \mapsto \tilde{x}$ a la funcional que asocia a cada conjunto $x \in M$ el \mathbb{B} -nombre $\tilde{x} \in M^{\mathbb{B}}$ definido por recursión sobre $x \in M$ por: $\tilde{x} := \{(\tilde{y}, 1_{\mathbb{B}}) : y \in x\}$.

Mediante el ultrafiltro $\tilde{G} \subseteq \mathbb{B}$, se asocia a cada \mathbb{B} -nombre $u \in M^{\mathbb{B}}$ su *reificación* $u^G \in V$, la cual está definida por recursión sobre $u \in M^{\mathbb{B}}$ por:

$$u^G := \{v^G : v \in \text{dom}(u) \wedge u(v) \in \tilde{G}\} \quad (u \in M^{\mathbb{B}})$$

Esto permite construir la clase $M[G] := \{u^G : u \in M^{\mathbb{B}}\} (\subseteq V)$.

Por \in -inducción sobre $x \in M$, se demuestra que $\tilde{x}^G = x$ para todo $x \in M$. Para ello, se observa que si $\tilde{y}^G = y$ para todo $y \in x$ (HI), entonces:

$$\tilde{x}^G = \{v^G : v \in \text{dom}(\tilde{x}) \wedge \tilde{x}(v) \in \tilde{G}\} = \{\tilde{y}^G : y \in x\} =_{(\text{HI})} \{y : y \in x\} = x.$$

Esto implica que $x = \tilde{x}^G \in M[G]$ para todo $x \in M$, y por lo tanto $M \subseteq M[G]$.

También se define el nombre genérico $g := \{(\tilde{p}, e(p)) : p \in \mathbb{P}\} \in M^{\mathbb{B}}$. Se observa que

$$g^G = \{\tilde{p}^G : p \in \mathbb{P} \wedge e(p) \in \tilde{G}\} = \{p : p \in \mathbb{P} \wedge p \in G\} = G,$$

y por lo tanto $G = g^G \in M[G]$, lo que acaba de probar (2).

(…)

Teorema de la extensión genérica: demostración (2/3)

Demo (continuación). En el modelo booleano $M^{\mathbb{B}} (\subseteq M)$, cada fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ de ZF induce una funcional $((u_1, \dots, u_n) \mapsto \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}}) : (M^{\mathbb{B}})^n \rightarrow \mathbb{B}$.

Lema:

$$\begin{aligned} u^G = v^G &\Leftrightarrow \llbracket u = v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} && \text{para todos } u, v \in M^{\mathbb{B}} \\ u^G \in v^G &\Leftrightarrow \llbracket u \in v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} && \text{para todos } u, v \in M^{\mathbb{B}} \end{aligned}$$

Demo. del Lema. Se demuestra la primera equivalencia por inducción mutua sobre u y v . Supongamos que $u'^G = v'^G \Leftrightarrow \llbracket u' = v' \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G}$ para todos $u' \in \text{dom}(u)$, $v' \in \text{dom}(v)$ (HI). Dado $u' \in \text{dom}(u)$, se observa que:

$$\begin{aligned} \llbracket u' \in v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} &\Leftrightarrow \bigvee_{v' \in \text{dom}(v)} (v(v') \wedge \llbracket u' = v' \rrbracket^{\mathbb{B}}) \in \tilde{G} \\ &\Leftrightarrow (\exists v' \in \text{dom}(v)) (v(v') \in \tilde{G} \wedge \llbracket u' = v' \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G}) \\ &\Leftrightarrow_{\text{(HI)}} (\exists v' \in \text{dom}(v)) (v'^G \in v^G \wedge u'^G = v'^G) \Leftrightarrow u'^G \in v^G \quad (*) \end{aligned}$$

y por lo tanto

$$\begin{aligned} \llbracket u \subseteq v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} &\Leftrightarrow \bigwedge_{u' \in \text{dom}(u)} (u(u') \Rightarrow \llbracket u' \in v \rrbracket^{\mathbb{B}}) \in \tilde{G} \\ &\Leftrightarrow (\forall u' \in \text{dom}(u)) (u(u') \in \tilde{G} \Rightarrow \llbracket u' \in v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G}) \\ &\Leftrightarrow (\forall u' \in \text{dom}(u)) (u'^G \in u^G \Rightarrow u'^G \in v^G) \Leftrightarrow u^G \subseteq v^G. \end{aligned}$$

De modo análogo se demuestra que $\llbracket v \subseteq u \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} \Leftrightarrow v^G \subseteq u^G$, y por lo tanto tenemos que $\llbracket u = v \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} \Leftrightarrow u^G = v^G$. La segunda equivalencia se deduce de la primera con la misma técnica de prueba que para (*). □ (...)

Teorema de la extensión genérica: demostración

(3/3)

Demo (continuación y fin).

Proposición: Para toda fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ con parámetros $u_1, \dots, u_n \in M^{\mathbb{B}}$:

$$\varphi^{M[G]}(u_1^G, \dots, u_n^G) \Leftrightarrow \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G}$$

Demo. de la Prop. Por inducción externa sobre $\varphi(x_1, \dots, x_n)$, usando el Lema anterior para las fórmulas atómicas. Por ejemplo, cuando $\varphi(x_1, \dots, x_n) \equiv \exists x_0 \varphi_0(x_0, x_1, \dots, x_n)$:

$$\begin{aligned} \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} &\Leftrightarrow \bigvee_{u_0 \in M^{\mathbb{B}}} \llbracket \varphi_0(u_0, u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} \\ &\Leftrightarrow (\exists u_0 \in M^{\mathbb{B}}) \llbracket \varphi_0(u_0, u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G} \\ &\Leftrightarrow_{\text{(HI)}} (\exists u_0 \in M^{\mathbb{B}}) \varphi_0^{M[G]}(u_0^G, u_1^G, \dots, u_n^G) \\ &\Leftrightarrow (\exists x \in M[G]) \varphi_0^{M[G]}(x, u_1^G, \dots, u_n^G) \\ &\Leftrightarrow \varphi^{M[G]}(u_1^G, \dots, u_n^G). \end{aligned}$$

Los otros casos se tratan de modo análogo. □

Por construcción, es claro que $M[G]$ es una clase transitiva. Además, tenemos que $M^{\mathbb{B}} \models \varphi$ para cada teorema φ de ZF, luego $\llbracket \varphi \rrbracket^{\mathbb{B}} = 1_{\mathbb{B}} \in \tilde{G}$, y por lo tanto $\varphi^{M[G]}$. Es decir: $M[G] \models \text{ZF}$ (1). Dado un modelo transitivo $N \models \text{ZF}$ tal que $M \subseteq N$ y $G \in N$, se verifica que

$$u^G = \{v^G : v \in \text{dom}(u) \wedge u(v) \in \tilde{G}\} \in N$$

para todo $u \in M^{\mathbb{B}}$ (por inducción sobre $u \in M^{\mathbb{B}}$), lo que implica que $M[G] \subseteq N$ (3).

(4) De la minimalidad de $M[G]$ se deduce fácilmente (ejercicio) que $On^{M[G]} = On^M$

(5) Si $M \models \text{AC}$, entonces $\llbracket \text{AC} \rrbracket^{\mathbb{B}} = 1_{\mathbb{B}} (\Rightarrow \text{AC}^{M[G]})$, y por lo tanto $M[G] \models \text{AC}$. □

La relación de forcing

(1/4)

- La demostración del teorema de la extensión genérica se basa en:
 - La construcción adentro de M del álgebra booleana \mathbb{B} ($\in M$) inducida por \mathbb{P} así como del modelo booleano $M^{\mathbb{B}}$ ($\subseteq M$)
 - La definición de una funcional $u \mapsto u^G$ que reifica cada nombre $u \in M^{\mathbb{B}}$ en un conjunto $u^G \in M[G]$ ($:=$ imagen de $(\cdot)^G$)
 - La observación que $\varphi^{M[G]}(\vec{u}^G) \Leftrightarrow \llbracket \varphi(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{G}$ para cada fórmula $\varphi(\vec{x})$ de ZF con parámetros $\vec{u} \in M^{\mathbb{B}}$
- Tradicionalmente, el vínculo entre el modelo booleano $M^{\mathbb{B}}$ ($\subseteq M$) y la extensión genérica $M[G] \supseteq M$ se expresa por medio de una **relación de forcing** $p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n)$ (“ p fuerza $\varphi(u_1, \dots, u_n)$ ”) definida adentro de M por:

$$\begin{aligned} p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n) & \quad \equiv \quad e(p) \leq \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \\ & \quad \Leftrightarrow \quad p \in \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \end{aligned}$$

(con $p \in \mathbb{P}$ y $u_1, \dots, u_n \in M^{\mathbb{B}}$)

La relación de forcing

(2/4)

- La relación de forcing “ $p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n)$ ” permite deducir las propiedades de la extensión generica $M[G]$ a partir de las propiedades del modelo booleano $M^{\mathbb{B}}$ ($\subseteq M$):

Teorema de forcing

Para toda fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ con parámetros $u_1, \dots, u_n \in M^{\mathbb{B}}$:

$$\varphi^{M[G]}(u_1^G, \dots, u_n^G) \Leftrightarrow (\exists p \in G) p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n)$$

(Reformulación obvia de la equivalencia (3) de la diapositiva anterior)

- Como $M^{\mathbb{B}} \models \text{ZF}$ (en M), se deduce que $M[G] \models \text{ZF}$
- Por otro lado, la relación de forcing está definida por completo adentro de M (sin ninguna referencia a G). De tal modo que:

$$p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n) \Leftrightarrow (p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n))^M$$

- Permite construir conjuntos en M (y nombres en $M^{\mathbb{B}}$) usando el predicado de forcing en los axiomas de comprensión/reemplazo relativizados a M

La relación de forcing

(3/4)

- **Recordatorio:** dados $p \in \mathbb{P}$ y $u_1, \dots, u_n \in M^{\mathbb{B}}$:

$$\begin{aligned} p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n) &: \equiv e(p) \leq \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \\ &\Leftrightarrow p \in \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}} \end{aligned}$$

Proposición (Propiedades de la relación de forcing)

Para todas fórmulas φ y ψ con parámetros en $M^{\mathbb{B}}$:

- $p \Vdash \varphi \wedge q \leq p \Rightarrow q \Vdash \varphi$
- $\neg(\exists p \in \mathbb{P})(p \Vdash \varphi \wedge p \Vdash \neg\varphi)$
- $(\forall p \in \mathbb{P})(\exists q \leq p)(q \Vdash \varphi \vee q \Vdash \neg\varphi)$
- $p \Vdash \neg\varphi \Leftrightarrow (\forall q \leq p) q \nVdash \varphi$
- $p \Vdash \varphi \wedge \psi \Leftrightarrow p \Vdash \varphi \wedge p \Vdash \psi$
- $p \Vdash \varphi \vee \psi \Leftrightarrow (\forall q \leq p)(\exists r \leq q)(r \Vdash \varphi \vee r \Vdash \psi)$
- $p \Vdash \forall x \varphi(x) \Leftrightarrow (\forall u \in M^{\mathbb{B}}) p \Vdash \varphi(u)$
- $p \Vdash \exists x \varphi(x) \Leftrightarrow (\forall q \leq p)(\exists r \leq q)(\exists u \in M^{\mathbb{B}}) r \Vdash \varphi(u)$

Demo: Ejercicio

La relación de forcing

(4/4)

- **Observación.** Vimos en el capítulo anterior que la funcional

$$((u_1, \dots, u_n) \mapsto \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}}) : (M^{\mathbb{B}})^n \rightarrow \mathbb{B}$$

está definida más generalmente para cualquier fórmula $\varphi \in \mathcal{L}_{\in, \check{V}}$, lo que permite extender la relación de forcing a ese lenguaje

- Cuando se trabaja en una extensión generica $M[G]$, es natural extender la operación de relativización $\varphi \mapsto \varphi^{M[G]}$ a todas las fórmulas del lenguaje $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$, añadiendo la cláusula:

$$(x \in \check{V})^{M[G]} \quad :\equiv \quad x \in M$$

- En este nuevo lenguaje, se mantiene el

Teorema de forcing: Para cada fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ del lenguaje $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$

$$\varphi^{M[G]}(u_1^G, \dots, u_n^G) \quad \Leftrightarrow \quad (\exists p \in G) \ p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n)$$

así como las propiedades de la relación $p \Vdash \varphi$ (véase diapo. anterior)

- **Conclusión:** $M[G] \models \text{ZF}_{\check{V}}$ (i.e. con comprensión y reemplazo en $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$)

Plan

- 1 Introducción
- 2 Extensiones genéricas
- 3 Ejemplos: reales de Cohen
- 4 Extensión genérica de un modelo cualquiera

El conjunto $\mathbf{Fin}(E, 2)$

(1/3)

- En esta sección, se consideran conjuntos de forcing de la forma

$$(\mathbb{P}, \leq) = (\mathbf{Fin}(E, 2), \supseteq)$$

donde $\mathbf{Fin}(E, 2)$ es el conjunto de las **funciones finitas** de E a 2

$$\mathbf{Fin}(E) := \{f : E \rightarrow 2 : \text{dom}(f) \text{ finito}\}$$

equipado aquí con el orden $f \leq g \equiv f \supseteq g$ (inclusión inversa)

Proposición (Absolutez)

La fórmula “ $Y = \mathbf{Fin}(E, 2)$ ” es absoluta, en el sentido en que

$$(\forall E \in M) \mathbf{Fin}^M(E, 2) = \mathbf{Fin}(E, 2)$$

para cualquier modelo transitivo $M \models \text{ZF}$

Demo. Primero se observa que la fórmula “ $f : E \rightarrow 2 \wedge \text{dom}(f) \text{ finito}$ ” es Σ_1 , y por lo tanto $\mathbf{Fin}^M(E, 2) \subseteq \mathbf{Fin}(E, 2)$. Recíprocamente, se demuestra por inducción sobre el cardinal (finito) de $\text{dom}(f)$ que $f \in \mathbf{Fin}(E, 2)$ implica $f \in \mathbf{Fin}^M(E, 2)$. □

El conjunto $\mathbf{Fin}(E, 2)$

(2/3)

- **Obs.:** Para todos $f, g \in \mathbf{Fin}(E, 2)$ (equipado con \supseteq), tenemos que:

$$\begin{aligned}
 f \top g &\Leftrightarrow f \cup g \text{ función} \\
 &\Leftrightarrow (\forall x \in \text{dom}(f) \cap \text{dom}(g)) \ f(x) = g(x) \\
 f \perp g &\Leftrightarrow (\exists x \in \text{dom}(f) \cap \text{dom}(g)) \ f(x) \neq g(x)
 \end{aligned}$$

Proposición (Propiedades de $(\mathbf{Fin}(E, 2), \supseteq)$)

Dado un conjunto E cualquiera:

- (1) El conjunto ordenado $(\mathbf{Fin}(E, 2), \supseteq)$ es separativo
- (2) Si E es infinito, entonces $(\mathbf{Fin}(E), \supseteq)$ no tiene átomos
- (3) Toda anticadena de $(\mathbf{Fin}(E, 2), \supseteq)$ es finita o numerable

Demo. (1) Dados $f, g \in \mathbf{Fin}(E, 2)$ tales que $f \not\supseteq g$, se trata de hallar $f' \supseteq f$ tal que $f' \perp g$. Si $f \perp g$, basta con tomar $f' := f$. Si $f \top g$, entonces $\text{dom}(f) \not\supseteq \text{dom}(g)$, y existe $x \in \text{dom}(g)$ tal que $x \notin \text{dom}(f)$. En este caso, basta con tomar $f' := f \cup \{(x, 1 - g(x))\}$.

(2) Sea $f \in \mathbf{Fin}(E, 2)$. Como E es infinito, existe $x \in E - \text{dom}(f)$. Sean $f_0 := f \cup \{(x, 0)\}$ y $f_1 := f \cup \{(x, 1)\}$. Por construcción, tenemos que $f_0, f_1 \supseteq f$ y $f_0 \perp f_1$. (...)

El conjunto $\mathbf{Fin}(E, 2)$

(3/3)

Demo (continuación y fin). (3) Primero, se demuestra por inducción sobre $n \in \omega$ que toda anticadena $A \subseteq \mathbf{Fin}(E, 2)$ tal que $|\text{dom}(f)| = n$ para todo $f \in A$ es finita

- Paso de base. Obvio, pues si $|\text{dom}(f)| = 0$ para todo $f \in A$, entonces $A \subseteq \{\emptyset\}$.
- Paso inductivo. Se supone que la propiedad se cumple para algún $n \in \omega$, y se considera una anticadena $A \subseteq \mathbf{Fin}(E, 2)$ tal que $|\text{dom}(f)| = n + 1$ para todo $f \in A$.

Si $A = \emptyset$, entonces A es obviamente finita.

Si $A \neq \emptyset$, se fija una función $f_0 \in A$, con $\text{dom}(f_0) = \{e_1, \dots, e_{n+1}\}$, y para cada $i \in [1..n+1]$, se escribe $A_i := \{f \in A : f(e_i) \neq f_0(e_i)\}$. Como A es una anticadena, tenemos que $A = \{f_0\} \cup A_1 \cup \dots \cup A_{n+1}$. Fijemos un índice $i \in [1..n+1]$. Como $f(e_i) = 1 - f_0(e_i)$ para todo $f \in A_i$, todas las funciones $f \in A_i$ coinciden sobre e_i . Por lo tanto, el conjunto $A'_i := \{f|_{\text{dom}(f) - \{e_i\}} : f \in A_i\}$ sigue siendo una anticadena de $\mathbf{Fin}(E, 2)$, pero tal que $|\text{dom}(f)| = n$ para todo $f \in A'_i$. Por HI, la anticadena A'_i es finita, así como la anticadena A_i , que es equipotente a A'_i . Por lo tanto la anticadena A , igual a $\{f_0\} \cup A_1 \cup \dots \cup A_{n+1}$, es finita.

Luego se observa que toda anticadena $A \subseteq \mathbf{Fin}(E, 2)$ se puede descomponer en la forma $A = \bigcup_{n \in \omega} A_n$, donde $A_n = \{f \in A : |\text{dom}(f)| = n\}$ para cada $n \in \omega$. Por lo anterior, A_n es una anticadena finita para todo $n \in \omega$, y por lo tanto A es a lo sumo numerable. □

Observaciones: Si $(\mathbb{P}, \leq) = \mathbf{Fin}(E, \supseteq)$ (con $E \in M$ infinito), entonces:

- (1) implica que la función $e : (\mathbb{P}, \leq) \rightarrow (\mathbb{B}, \subseteq)$ es un encaje
- (2) implica que todo filtro genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ está afuera de M : $G \notin M$
- Veremos más adelante el impacto de (3) sobre los cardinales de $M[G]$

Ejemplo 1: añadidura de un real de Cohen

(1/3)

Objetivo: Añadir al universo un nuevo subconjunto $c \subseteq \omega$,
o de modo equivalente: una nueva función indicatriz $g : \omega \rightarrow 2$

- (1) Para ello, se considera un **modelo transitivo** $M \models \text{ZF}$ así como
el conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) \in M$ definido por $\mathbb{P} := \mathbf{Fin}(\omega, 2)$
y $f \leq g$ sii $f \supseteq g$ para todos $f, g \in \mathbb{P}$

(**Intuición:** los elementos de $\mathbf{Fin}(\omega, 2)$ son **aproximaciones potenciales**
de la función indicatriz g que queremos construir)

- (2) Dado un **filtro M -genérico** $G \subseteq \mathbb{P}^{(\dagger)}$, se trabaja a partir de ahora en
la **extensión genérica** $M[G]$ inducida por G , observando que $G \notin M$
y luego $M[G] \supsetneq M$ (pues $\mathbb{P} = \mathbf{Fin}(\omega, 2)$ no tiene átomos)
- (3) Como $G \subseteq \mathbb{P}$ es un **filtro**, sus elementos son compatibles de a dos,
y la unión $g := \bigcup G$ es una función $(: \omega \rightarrow 2)$. Además:

Proposición: La función $g : \omega \rightarrow 2$ es **total**

(\dagger) Sabemos que tal filtro existe al menos cuando M es numerable

Ejemplo 1: añadidura de un real de Cohen

(2/3)

Demo. Para cada $n \in \omega$, se nota $D_n := \{f \in \mathbf{Fin}(\omega, 2) : n \in \text{dom}(f)\}$, y se observa que:

- $D_n \in M$, pues $\mathbf{Fin}(\omega, 2) \in M$ y la fórmula " $n \in \text{dom}(f)$ " es Δ_0 .
- D_n es denso en $\mathbf{Fin}(\omega, 2)$, pues para todo $f \in \mathbf{Fin}(\omega, 2)$:
 - ▶ o bien $n \in \text{dom}(f)$ y $f \in D_n$,
 - ▶ o bien $n \notin \text{dom}(f)$ y la función $f' \in \mathbf{Fin}(\omega, 2)$ definida por $f' := f \cup \{(n, 0)\}$ es tal que $f' \leq f$ y $f' \in D_n$.

Por lo tanto $D_n \cap G \neq \emptyset$, y existe $f_n \in G$ tal que $f_n \in D_n$, es decir: tal que $n \in \text{dom}(f_n)$.

Por lo tanto $n \in \text{dom}(g) (\supseteq \text{dom}(f_n))$ para todo $n \in \omega$, es decir: $\text{dom}(g) = \omega$. □

(4) Como $g := \bigcup G$ y como G está cerrado superiormente, tenemos que $G = \{f \in \mathbb{P} : f \subseteq g\}$, y por lo tanto $g \notin M$ (pues $G \notin M$)

(5) Sea $c := \{n \in \omega : g(n) = 1\} (\subseteq \omega)$ (**real de Cohen**).
Como $g = 1_c$, tenemos que $c \notin M$ (pues $g \notin M$)

Conclusión: Conseguimos construir una extensión genérica $M[G]$ del modelo de base M que tiene **más números reales** que M :

$$\mathfrak{P}^M(\omega) \subsetneq \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega) \quad (\ni c)$$

Ejemplo 1: añadidura de un real de Cohen

(3/3)

Construimos un **real de Cohen**: $c \in \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$, $c \notin \mathfrak{P}^M(\omega)$

¿Cuáles son las propiedades de c en $M[G]$?

- c no es constructible (pues $L \subseteq M \not\ni c$), y por lo tanto:
- c es infinito y coinfinite
- La función indicatriz $1_c : \omega \rightarrow 2$ no es computable
- Para todo $r \in \mathfrak{P}^M(\omega)$, tenemos que: $c \triangle r \notin \mathfrak{P}^M(\omega)$.
En particular, tenemos una **inyección**:

$$\begin{aligned} \mathfrak{P}^M(\omega) &\hookrightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega) - \mathfrak{P}^M(\omega) \\ r &\mapsto c \triangle r \end{aligned}$$

- A través de la biyección usual $h : \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega) \xrightarrow{\sim} \mathbb{R}^{M[G]}$,
el número $h(c) \in \mathbb{R}^{M[G]}$ es transcendente (etc.)

Obs.: Las prop. anteriores se cumplen para todo $c \in \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega) - \mathfrak{P}^M(\omega)$

Ejemplo 2: añadidura de \aleph_2 reales de Cohen

(1/3)

Objetivo: Añadir al universo \aleph_2 nuevos subconjuntos $c_\alpha \subseteq \omega$ ($\alpha < \aleph_2$), o de modo equivalente: una nueva función indicatriz $g : \aleph_2 \times \omega \rightarrow 2$

- (1) Para ello, se considera un modelo transitivo $M \models \text{ZFC}$ así como el conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) := (\mathbf{Fin}(\aleph_2^M \times \omega, 2), \supseteq)$ ($\in M$)
- (2) Dado un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, se trabaja a partir de ahora en la extensión genérica $M[G]$ inducida por G , observando que $G \notin M$ y luego $M[G] \supsetneq M$ (pues $\mathbb{P} = \mathbf{Fin}(\aleph_2^M \times \omega, 2)$ no tiene átomos)
- (3) Como $G \subseteq \mathbb{P}$ es un filtro, sus elementos son compatibles de a dos, y la unión $g := \bigcup G$ es una función ($: \aleph_2^M \times \omega \rightarrow 2$). Además:

Proposición: La función $g : \aleph_2^M \times \omega \rightarrow 2$ es total

Demo: Misma técnica que para el Ejemplo 1 (Ejercicio)

- (4) Se considera la función $h : \aleph_2^M \rightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$ definida por:

$$h(\alpha) := \{n \in \omega : g(\alpha, n) = 1\} \quad (\alpha < \aleph_2^M)$$

Ejemplo 2: añadidura de \aleph_2 reales de Cohen

(2/3)

Resumen: A partir del filtro genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, construimos una función indicatriz $g := \bigcup G : \aleph_2^M \times \omega \rightarrow 2$, a partir de la cual construimos una función $h : \aleph_2^M \rightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$ por:

$$h(\alpha) := \{n \in \omega : g(\alpha, n) = 1\} \quad (\alpha < \aleph_2^M)$$

Proposición

La función $h : \aleph_2^M \rightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$ es inyectiva

Demo. Dados $\alpha \neq \beta < \aleph_2^M$, se nota $D_{\alpha, \beta} := \{f \in \mathbb{P} : (\exists n \in \omega) f(\alpha, n) \neq f(\beta, n)\} \in M$. El conjunto $D_{\alpha, \beta} \subseteq \mathbb{P}$ es denso, pues para todo $f \in \mathbb{P}$, existe $n \in \omega$ tal que $(\alpha, n) \notin \text{dom}(f)$ y $(\beta, n) \notin \text{dom}(f)$, lo que permite construir $f' := f \cup \{((\alpha, n), 0), ((\beta, n), 1)\} \in \mathbb{P}$, tal que $f' \leq f$ y $f' \in D_{\alpha, \beta}$. Como $G \subseteq \mathbb{P}$ es M -genérico, existe $f \in D_{\alpha, \beta} \cap G$. Sea $n \in \omega$ tal que $f(\alpha, n) \neq f(\beta, n)$. Entonces $g(\alpha, n) \neq g(\beta, n)$ (pues $g \supseteq f$), y luego $h(\alpha) \neq h(\beta)$. \square

(5) Por lo tanto: $M[G] \models \text{ZFC} + \aleph_2^M \preceq \mathfrak{P}(\omega)$
(\exists inyección)

Problema: ¿Cómo se relacionan \aleph_2^M y $\aleph_2^{M[G]}$?

La condición de cadena numerable (c.c.c.)

(1/5)

En cualquier extensión genérica $M[G]$, tenemos que:

Lema: $C_n^{M[G]} \subseteq C_n^M$

Demo. Se sigue de que $On^M = On^{M[G]}$ y de que la fórmula " $C_n(\kappa)$ " es de clase Π_1 . □

- Por otro lado, un cardinal κ en M puede perder su estatus de cardinal en $M[G]$, si éste introduce una biyección $f : \kappa \xrightarrow{\sim} \alpha$ para algún $\alpha < \kappa$

Corolario: $(\forall \alpha \in On^M) \aleph_\alpha^M \leq \aleph_\alpha^{M[G]}$

Demo. Ejercicio

Definición (Condición de cadena numerable)

Se dice que (\mathbb{P}, \leq) cumple la **condición de cadena numerable (c.c.c.)** cuando toda *anticadena* de \mathbb{P} es finita o numerable

- **¡Cuidado!** La fórmula " (\mathbb{P}, \leq) cumple la c.c.c." no es absoluta, y tiene sentidos distintos en M y en $M[G]$. En lo siguiente, siempre se considerará dicha fórmula en el modelo de base M

La condición de cadena numerable (c.c.c.)

(2/5)

Teorema (Preservación de los cardinales por c.c.c.)

Si $M \models (\text{AC} \wedge (\mathbb{P}, \leq) \text{ cumple la c.c.c.})$, entonces $Cn^{M[G]} = Cn^M$

La demostración del teorema de preservación de los cardinales por c.c.c. se basa en las nociones de **cofinalidad** y de **cardinal regular**:

- Dados ordinales α y β , se dice que α es **cofinal** a β y se escribe $\alpha \triangleleft \beta$ cuando existe una función estrictamente creciente $f : \alpha \rightarrow \beta$ tal que $(\forall \eta < \beta)(\exists \xi < \alpha) f(\xi) \geq \eta$

Proposición: \triangleleft es un orden sobre On , tal que: $\alpha \triangleleft \beta \Rightarrow \alpha \leq \beta$

Demo. Ejercicio. Observar que el orden \triangleleft no es total: $0 \not\triangleleft 1$ y $1 \not\triangleleft 0$

- Dado un ordinal α , se llama **cofinalidad** de α y se escribe $\text{cof}(\alpha)$ al mínimo ordinal cofinal a α . Tenemos que $\text{cof}(\alpha) \leq \alpha$
 - **Ejemplos:** $\text{cof}(0) = 0$, $\text{cof}(n) = 1$ para todo $n \in \omega^*$, $\text{cof}(\omega) = \omega$, $\text{cof}(\omega + 1) = 1$, etc.

La condición de cadena numerable (c.c.c.)

(3/5)

Proposición: $\text{cof}(\text{cof}(\alpha)) = \text{cof}(\alpha)$ para todo $\alpha \in On$

Demo. Ejercicio

- Se dice que un ordinal α es **regular** cuando $\text{cof}(\alpha) = \alpha$

Proposición: Todo ordinal regular es un cardinal

Demo. Por contrarrecíproco, se demuestra (ejercicio) que si α no es un cardinal, entonces no es regular, usando el siguiente lema técnico:

Lema: Sean ordinales α y β . Si existe una función $f : \beta \rightarrow \alpha$ tal que $(\forall \eta < \alpha)(\exists \xi < \beta) f(\xi) \geq \eta$, entonces $\text{cof}(\alpha) \leq \beta$

Proposición: El cardinal $\aleph_{\alpha+1}$ es regular para todo $\alpha \in On$

Demo. Ejercicio

- Obs.:** La fórmula “ α es un cardinal regular” es Π_1
- Un cardinal es **singular** (fórmula Σ_1) cuando no es regular
 - El primer cardinal singular infinito es \aleph_ω (pues $\text{cof}(\aleph_\omega) = \aleph_0$)

La condición de cadena numerable (c.c.c.)

(4/5)

Proposición (Caracterización de los cardinales singulares infinitos)

Un cardinal infinito κ es singular si y sólo si existe una familia $(\mu_\xi)_{\xi < \lambda}$ de cardinales $< \kappa$ indexada por un cardinal $\lambda < \kappa$ y tal que $\kappa = \sup_{\xi < \lambda} \mu_\xi$

Demo. Ejercicio

- Ahora tenemos las herramientas para demostrar el

Teorema (Preservación de los cardinales por c.c.c.) (recordatorio)

Si $M \models (\text{AC} \wedge (\mathbb{P}, \leq) \text{ cumple la c.c.c.})$, entonces $C_n^{M[G]} = C_n^M$

Demo. Supongamos que $M \models \text{AC}$ y $M \models (\mathbb{P}, \leq)$ cumple la c.c.c.. Basta con mostrar que $\kappa \in C_n^M$ implica $\kappa \in C_n^{M[G]}$, por inducción sobre $\kappa \in M$. Se distinguen tres casos:

1. κ es finito en M . Obvio, pues los ordinales finitos coinciden en M y en $M[G]$.
2. κ es infinito y singular en M . En este caso, existe en M una familia $(\mu_\xi)_{\xi < \lambda}$ de cardinales menores a κ indexada por un cardinal $\lambda < \kappa$, tal que $\sup_{\xi < \lambda} \mu_\xi = \kappa$. Pero como $\mu_\xi < \kappa$ para todo $\xi < \lambda$, el ordinal μ_ξ también es un cardinal en $M[G]$ para todo $\xi < \lambda$ (por (HI)), y por lo tanto el supremo $\kappa = \sup_{\xi < \lambda} \mu_\xi$ también es un cardinal en $M[G]$.

La condición de cadena numerable (c.c.c.)

(5/5)

Demo (continuación y fin).

3. κ es infinito y regular en M . Queremos mostrar que κ también es un ordinal regular en $M[G]$. Basta con mostrar que para todo cardinal $\lambda < \kappa$ (en M y en $M[G]$), toda función $f : \lambda \rightarrow \kappa$ ($\in M[G]$) está acotada. Para ello, se considera una función $f : \lambda \rightarrow \kappa$ ($\in M[G]$) y un nombre $\dot{f} \in M^{\mathbb{P}}$ tal que $\dot{f}^G = f$. Como $M[G] \models f : \lambda \rightarrow \kappa$, existe $p \in G$ tal que $p \Vdash \dot{f} : \check{\lambda} \rightarrow \check{\kappa}$. A partir de ahora, se trabaja en M con el nombre \dot{f} :

Para cada $\alpha < \lambda$, se escribe

$$B_\alpha := \{\beta < \kappa : (\exists q \leq p) \ q \Vdash \dot{f}(\check{\alpha}) = \check{\beta}\}$$

y para cada $\beta \in B_\alpha$, se elige $q_{\alpha,\beta} \leq p$ tal que $q \Vdash \dot{f}(\check{\alpha}) = \check{\beta}$ (por AC). Ahora se observa que para todos $\beta_1 \neq \beta_2 < \kappa$, no existe ningún $r \in \mathbb{P}$ tal que $r \Vdash \dot{f}(\check{\alpha}) = \check{\beta}_1$ y $r \Vdash \dot{f}(\check{\alpha}) = \check{\beta}_2$. Por lo tanto, la función $(\beta \mapsto q_{\alpha,\beta}) : B_\alpha \rightarrow \mathbb{P}$ es inyectiva y su imagen $Q_\alpha := \{q_{\alpha,\beta} : \beta \in B_\alpha\}$ es una anticadena de \mathbb{P} . Por la c.c.c., el conjunto Q_α y luego B_α (que es equipotente con B_α) es a lo sumo numerable para todo $\alpha < \lambda$. Entonces $|\bigcup_{\alpha < \lambda} B_\alpha| \leq \lambda \times \aleph_0 = \lambda < \kappa$, y por lo tanto el conjunto $\bigcup_{\alpha < \lambda} B_\alpha$ está acotado por algún $\beta_0 < \kappa$, de tal modo que para todos $\alpha < \lambda$ y $\beta > \beta_0$ ($\beta < \kappa$), tenemos que $\beta \notin B_\alpha$. Acabos de mostrar que

$$(\forall q \leq p) \ q \nVdash \dot{f}(\check{\alpha}) = \check{\beta}, \text{ es decir: } p \Vdash \dot{f}(\check{\alpha}) \neq \check{\beta}$$

para todos $\alpha < \lambda$ y $\beta > \beta_0$ ($\beta < \kappa$).

Volviendo a $M[G]$, se deduce (por el teorema de forcing) que $f(\alpha) \leq \beta_0$ para todo $\alpha < \lambda$. Esto demuestra que la función $f : \lambda \rightarrow \kappa$ está acotada por el ordinal $\beta_0 < \kappa$. □

Ejemplo 2: añadidura de \aleph_2 reales de Cohen

(3/3)

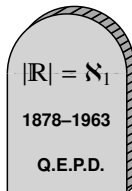
Volviendo a la extensión genérica $M[G]$ inducida por un modelo transitivo $M \models \text{ZFC}$ y un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbf{Fin}(\aleph_2^M \times \omega, 2)$:

(5) Vimos que: $M[G] \models \text{ZFC} + \aleph_2^M \preceq \mathfrak{P}(\omega)$

(6) Pero como $(\mathbb{P}, \leq) := (\mathbf{Fin}(\aleph_2^M \times \omega, 2), \supseteq)$ cumple la c.c.c. (en M), tenemos que $\aleph_2^M = \aleph_2^{M[G]}$, y por lo tanto:

Teorema: $M[G] \models \text{ZFC} + \neg \text{HC}$

¡Felicidades! Acabamos de refutar la hipótesis del continuo



¿Consistencia relativa de $ZFC + \neg HC$?

- (1) Supongamos que ZF (y luego ZFC) es consistente
- (2) Entonces ZF tiene un modelo numerable
(por completitud + Löwenheim-Skolem descendiente)
- (3) Sea M un modelo **transitivo** numerable de ZF
(supone implícitamente que la metateoría es ZF)
- (4) Se define $(\mathbb{P}, \leq) := (\mathbf{Fin}(\mathbb{N}_2^M \times \omega, 2), \supseteq) \in M$
- (5) Sea un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ (por el Lema de Rasiowa-Sikorski)
y $M[G]$ la extensión genérica correspondiente a M y G
(por el teorema de la extensión genérica)
- (6) Vimos que $M[G] \models ZFC + \neg HC$
- (7) Y por lo tanto $ZFC + \neg HC$ es consistente

Problema: (2) no necesariamente implica (3)

Ejemplo 3: fijado $n \geq 1$, forzar $2^{\aleph_0} = \aleph_n$

(1/3)

Fijado un entero $n \geq 1$, queremos forzar el axioma $2^{\aleph_0} = \aleph_n$

- (1) Para ello, se considera un modelo transitivo $M \models \text{ZFC} + \text{HGC}$ con el conjunto de forcing $(\mathbb{P}, \leq) := (\mathbf{Fin}(\aleph_n^M \times \omega, 2), \supseteq)$ ($\in M$)
- (2) Dado un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$, se trabaja a partir de ahora en la extensión genérica $M[G]$ inducida por G , observando que $G \notin M$ y luego $M[G] \supsetneq M$ (pues $\mathbb{P} = \mathbf{Fin}(\aleph_n^M \times \omega, 2)$ no tiene átomos)
- (3) Como $G \subseteq \mathbb{P}$ es un filtro, sus elementos son compatibles de a dos, y la unión $g := \bigcup G$ es una función $(: \aleph_n^M \times \omega \rightarrow 2)$. Además:

Proposición: La función $g : \aleph_n^M \times \omega \rightarrow 2$ es total

Demo: Misma técnica que para los Ejemplos 1 y 2 (Ejercicio)

- (4) Se considera la función $h : \aleph_n^M \rightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$ definida por:

$$h(\alpha) := \{k \in \omega : g(\alpha, k) = 1\} \quad (\alpha < \aleph_n^M)$$

Ejemplo 3: fijado $n \geq 1$, forzar $2^{\aleph_0} = \aleph_n$

(2/3)

Proposición

La función $h : \aleph_n^M \rightarrow \mathfrak{P}^{M[G]}(\omega)$ es inyectiva**Demo:** Misma técnica que para el Ejemplo 2 (Ejercicio)(5) Además: $M[G] \models \aleph_n = \aleph_n^M$ (pues \mathbb{P} cumple la c.c.c. en M)(6) Por lo tanto: $M[G] \models 2^{\aleph_0} \geq \aleph_n$ (Observar que $M \models 2^{\aleph_0} = \aleph_1$ mientras que $M[G] \models 2^{\aleph_0} \geq \aleph_n$)Queda demostrar que $M[G] \models 2^{\aleph_0} \leq \aleph_n$

Para ello, vamos a:

- (a) Determinar los cardinales de \mathbb{P} y \mathbb{B} en M
- (b) Mostrar que para todo $X \in M$, el cardinal de $\mathfrak{P}(X)$ en $M[G]$ está acotado por el cardinal de \mathbb{B}^X en M

Cardinales de \mathbb{P} y de \mathbb{B}

(1/2)

Lema (Cardinal de $\mathbf{Fin}(E, 2)$)

(en ZFC)

Para todo conjunto infinito E : $|\mathbf{Fin}(E, 2)| = |E|$ **Demo.** Ejercicio

A partir de ahora, se considera un conjunto de forcing (\mathbb{P}, \leq) (en ZFC), y se nota $\mathbb{B} := \{X \in \mathfrak{P}(\mathbb{P}) : X^{\perp\perp} = X\}$

Lema

(en ZFC)

Todo elemento $X \in \mathbb{B}$ está completamente determinado por cualquier anticadena maximal $A \subseteq X$, pues: $X = A^{\perp\perp}$

Demo. Sea A una anticadena maximal de X . Como $X \in \mathbb{B}$ está cerrado inferiormente en \mathbb{P} , A también es una anticadena de \mathbb{P} . Basta con probar que $A^{\perp} = X^{\perp}$. La inclusión $X^{\perp} \subseteq A^{\perp}$ es obvia, pues $A \subseteq X$. Para demostrar la inclusión recíproca, se razona por el absurdo, suponiendo que existe $p \in A^{\perp}$ tal que $p \notin X^{\perp}$. Como $p \notin X^{\perp}$, existe $q \in X$ tal que $q \top p$, y luego, existe $r \in \mathbb{P}$ tal que $r \leq p, q$. Pero como los conjuntos $A^{\perp} (\ni p)$ y $X (\ni q)$ son cerrados inferiormente, se deduce que $r \in A^{\perp} \cap X$. Por lo tanto, el conjunto $A' := A \cup \{r\}$ es una anticadena de \mathbb{P} (pues $r \in A^{\perp}$) tal que $A' \subseteq X$ (pues $r \in X$), lo que contradice la maximalidad de A en X . \square

Cardinales de \mathbb{P} y de \mathbb{B}

(2/2)

- Sea $\mathbb{A} (\subseteq \mathfrak{P}(\mathbb{P}))$ el conjunto de todas las anticadenas de \mathbb{P} .

El lema anterior implica (en ZFC) que la función

$$(A \mapsto A^{\perp\perp}) : \mathbb{A} \rightarrow \mathbb{B}$$

es sobreyectiva, y por lo tanto: $|\mathbb{B}| \leq |\mathbb{A}|$. Luego:

Proposición

(en ZFC)

Si (\mathbb{P}, \leq) cumple la c.c.c., entonces $|\mathbb{B}^*| \leq |\mathbb{P}|^{\aleph_0}$ (notando $\mathbb{B}^* := \mathbb{B} - \{\emptyset\}$)

Demo. Como (\mathbb{P}, \leq) cumple la c.c.c. tenemos que $|\mathbb{A}^*| \leq |\mathbb{P}|^{\aleph_0}$ (notando $\mathbb{A}^* := \mathbb{A} - \{\emptyset\}$). Y por lo anterior, se concluye que $|\mathbb{B}^*| \leq |\mathbb{A}^*| \leq |\mathbb{P}|^{\aleph_0}$. □

Corolario

(en ZFC)

Si $\mathbb{P} = \mathbf{Fin}(E, 2)$ con E infinito, entonces $|\mathbb{B}| \leq |E|^{\aleph_0}$

Demo. Si E es infinito, entonces: $|\mathbb{B}| = |\mathbb{B}^*| \leq |\mathbb{P}|^{\aleph_0} = |\mathbf{Fin}(E, 2)|^{\aleph_0} = |E|^{\aleph_0}$. □

Acotación del cardinal de $\mathfrak{P}(X)$ en $M[G]$

Proposición

En toda extensión genérica $M[G]$, tenemos que:

$$M[G] \models (\forall X \in M) \exists h (h : (\mathbb{B}^X)^M \rightarrow \mathfrak{P}(X) \text{ sobreyectiva})$$

(escribiendo $(\mathbb{B}^X)^M := \mathbb{B}^X \cap M$ al conjunto de las funciones $f : X \rightarrow \mathbb{B}$ en M)

Demo. Sea la función $h : (\mathbb{B}^X \cap M) \rightarrow \mathfrak{P}(X)$ definida por $h(f) := \{x \in X : f(x) \in \tilde{G}\}$ para todo $f \in \mathbb{B}^X \cap M$. Para mostrar que la función h es sobreyectiva, se considera un subconjunto $Y \subseteq X$ in $M[G]$. Fijado un nombre $\dot{Y} \in M^{\mathbb{B}}$ tal que $\dot{Y}^G = Y$, se considera la función $f \in \mathbb{B}^X \cap M$ definida por $f(x) = \{p \in \mathbb{P} : p \Vdash \dot{x} \in \dot{Y}\}$ ($\in \mathbb{B}$) para todo $x \in X$. (Observar que $f := \{(x, S) \in X \times \mathbb{B} : (\forall p \in \mathbb{P})(p \in S \Leftrightarrow p \Vdash \dot{x} \in \dot{Y})\} \in M$.)

Luego, se concluye por el teorema de forcing que

$$h(f) = \{x \in X : f(x) \in \tilde{G}\} = \{x \in X : (\exists p \in G) p \Vdash \dot{x} \in \dot{Y}\} = \{x \in X : x \in Y\} = Y. \quad \square$$

Corolario: Si además $M \models \text{AC}$ (y luego $M[G] \models \text{AC}$), entonces:

$$M[G] \models (\forall X \in M) |\mathfrak{P}(X)| \leq |\mathbb{B}^X \cap M|$$

Ejemplo 3: fijado $n \geq 1$, forzar $2^{\aleph_0} = \aleph_n$

(3/3)

Volviendo a la extensión genérica $M[G]$ inducida por un modelo transitivo $M \models \text{ZFC} + \text{HGC}$ y un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbf{Fin}(\aleph_n^M \times \omega, 2)$:

(6) Vimos que: $M[G] \models 2^{\aleph_0} \geq \aleph_n$

Proposición: $M[G] \models 2^{\aleph_0} \leq \aleph_n$

Demo. En el modelo de base M se observa que $\mathbb{P} = \mathbf{Fin}(\aleph_n \times \omega, 2)$, entonces

$$(M \models) \quad |\mathbb{B}| \leq |\aleph_n \times \omega|^{\aleph_0} = \aleph_n^{\aleph_0} \underset{\text{HGC}}{=} (2^{\aleph_{n-1}})^{\aleph_0} = 2^{\aleph_{n-1} \times \aleph_0} = 2^{\aleph_{n-1}} \underset{\text{HGC}}{=} \aleph_n$$

(usando que $M \models \text{HGC}$), y luego: $M \models |\mathbb{B}^\omega| \leq \aleph_n^{\aleph_0} = \aleph_n$. Entonces $M \models \mathbb{B}^\omega \preceq \aleph_n$, y como $\aleph_n^M = \aleph_n^{M[G]}$ (pues \mathbb{P} cumple la c.c.c. en M), se deduce que $M[G] \models \mathbb{B}^\omega \cap M \preceq \aleph_n$ (pues la relación \preceq es Σ_1), y por lo tanto: $M[G] \models 2^{\aleph_0} \leq |\mathbb{B}^\omega \cap M| \leq \aleph_n$. \square

(8) Por lo tanto: $M[G] \models 2^{\aleph_0} = \aleph_n$

Ejercicio: ¿Que pasa si uno reemplaza \aleph_n por $\aleph_{\omega+1}$? ¿por \aleph_ω ?

Plan

- 1 Introducción
- 2 Extensiones genéricas
- 3 Ejemplos: reales de Cohen
- 4 Extensión genérica de un modelo cualquiera

Límites del enfoque de Cohen

Idea fundamental del forcing (según Cohen):

- Todo modelo transitivo M (el **modelo de base**) puede ser extendido en un modelo transitivo $M[G] \supseteq M$ (la **extensión genérica**) mediante un nuevo conjunto G (el **filtro M -genérico**) aproximado por los elementos de un conjunto ordenado no vacío $(\mathbb{P}, \leq) \in M$ (el **conjunto de forcing**)
- Para asegurar la existencia de un filtro M -genérico $G \subseteq \mathbb{P}$ (en general afuera de M), Cohen supone que el modelo de base M es **numerable**

Problema: ¡No se sabe si tal modelo existe!

- La hipótesis de la consistencia de ZF implica la existencia de un **modelo numerable** (por completitud + Löwenheim-Skolem), pero no necesariamente de un **modelo numerable bien fundado** (de modo externo)
 - Además, el enfoque de Cohen presupone que la metateoría también es la teoría de conjuntos (colapso de Mostowski, construcción de $M[G]$, etc.)
- ¿Cómo construir $\mathcal{M}[G]$ a partir de un modelo \mathcal{M} cualquiera?

Convenciones de escritura

Dado un modelo de Tarski $\mathcal{M} \models \text{ZF}$:

- A cada punto $A \in \mathcal{M}$ se asocia el conjunto externo

$$\mathbf{A} := \{a \in \mathcal{M} : \mathcal{M} \models a \in A\} \quad (\subseteq \mathcal{M})$$

- Dados puntos $A, \leq_A \in \mathcal{M}$ tales que $\mathcal{M} \models "$ \leq_A orden sobre A ", se escribe $\leq_{\mathbf{A}}$ a la relación de orden (externa) sobre \mathbf{A} definida por:

$$a \leq_{\mathbf{A}} a' \quad \text{sii} \quad \mathcal{M} \models a \leq_A a' \quad (a, a' \in \mathbf{A})$$

- Dados puntos $A, B, f \in \mathcal{M}$ tales que $\mathcal{M} \models "$ f función de A en B ", se escribe \mathbf{f} a la función (externa) de \mathbf{A} en \mathbf{B} definida por:

$$\mathbf{f}(a) := (f(a))^{\mathcal{M}} \quad (a \in \mathbf{A})$$

- Se dice que un subconjunto externo $\mathcal{X} \subseteq \mathcal{M}$ viene de \mathcal{M} cuando $\mathcal{X} = \mathbf{X}$ para algún punto $X \in \mathcal{M}$

La noción de filtro \mathcal{M} -genérico

Sea un modelo de Tarski $\mathcal{M} \models \text{ZF}$ con puntos $\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}} \in \mathcal{M}$ t.q.:

$\mathcal{M} \models (\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}})$ es un conjunto ordenado no vacío

- En la metateoría, los puntos $\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}} \in \mathcal{M}$ que definen el conjunto de forcing inducen un conjunto ordenado externo $(\mathbf{P}, \leq_{\mathbf{P}})$
- Se dice que un subconjunto externo $\mathcal{G} \subseteq \mathbf{P}$ es un **filtro \mathcal{M} -genérico** cuando:

$$(1) \quad \mathcal{G} \subseteq \mathbf{P} \text{ es un \textbf{filtro}: } \mathcal{G} \neq \emptyset \wedge \mathcal{G} = \uparrow \mathcal{G} \wedge \\ (\forall p, q \in \mathcal{G})(\exists r \in \mathcal{G})(r \leq_{\mathbf{P}} p \wedge r \leq_{\mathbf{P}} q)$$

$$(2) \quad \mathcal{G} \text{ interseca todo subconjunto \textbf{denso} } D \subseteq \mathbf{P} \text{ que viene de } \mathcal{M}$$

Lema (Rasiowa-Sikorski, variante)

Si \mathcal{M} es numerable, entonces existe un filtro \mathcal{M} -genérico $\mathcal{G} \subseteq \mathbf{P}$

Además, fijada una condición $p_0 \in \mathbf{P}$, se puede imponer que $p_0 \in \mathcal{G}$

Demo. Misma demostración que para la formulación usual (ejercicio)

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(1/6)

Dado un modelo de Tarski $\mathcal{M} \models \text{ZF}$ con puntos $\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}} \in \mathcal{M}$ t.q.:

$\mathcal{M} \models (\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}})$ es un conjunto ordenado no vacío

Teorema (Extensión genérica, generalización)

Para todo filtro \mathcal{M} -genérico $\mathcal{G} \subseteq \mathbf{P}$, existe una extensión $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \supseteq \mathcal{M}$ con un punto $G \in \mathcal{M}[\mathcal{G}]$ tales que:

- (1) $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \text{ZF}_{\check{V}}$ (interpretando \check{V} por $\mathcal{M} \subseteq \mathcal{M}[\mathcal{G}]$)
- (2) $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models (\forall x \in \check{V}) x \subseteq \check{V}$
- (3) $\mathcal{G} = \mathbf{G}$ (i.e. \mathcal{G} viene del punto $G \in \mathcal{M}[\mathcal{G}]$)
- (4) Si $\mathcal{N} \subseteq \mathcal{M}[\mathcal{G}]$ es un submodelo transitivo definible en $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$ tal que $\mathcal{M} \cup \{G\} \subseteq \mathcal{N}$ y $\mathcal{N} \models \text{ZF}$, entonces $\mathcal{N} = \mathcal{M}[\mathcal{G}]$
- (5) $O_n^{\mathcal{M}[\mathcal{G}]} = O_n^{\mathcal{M}}$
- (6) Si $\mathcal{M} \models \text{AC}$, entonces $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \text{AC}$

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(2/6)

Demo. Se escriben:

- \mathbb{B} al punto de \mathcal{M} definido por $\mathcal{M} \models \forall X (X \in \mathbb{B} \Leftrightarrow X \subseteq \mathbb{P} \wedge X^{\perp\perp} = X)$
- e al punto de \mathcal{M} definido por $\mathcal{M} \models e : \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{B} \wedge (\forall p \in \mathbb{P}) e(p) = \{p\}^{\perp\perp}$
- $\mathcal{M}^{\mathbb{B}} := (V^{\mathbb{B}})^{\mathcal{M}} \subseteq \mathcal{M}$ al modelo booleano interno inducido por \mathbb{B}
- $\tilde{a} (\in \mathcal{M}^{\mathbb{B}})$ al \mathbb{B} -nombre estándar (en \mathcal{M}) asociado a cada punto $a \in \mathcal{M}$
- $((u_1, \dots, u_n) \mapsto \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbb{B}}) : (\mathcal{M}^{\mathbb{B}})^n \rightarrow \mathbf{B}$ a la función de interpretación externa asociada a cada fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ del lenguaje $\mathcal{L}_{\in, \tilde{V}}$
- $\tilde{\mathcal{G}}$ al subconjunto de \mathbf{B} definido por $\tilde{\mathcal{G}} := \{X \in \mathbf{B} : X \cap \mathcal{G} \neq \emptyset\}$

Lema: El subconjunto $\tilde{\mathcal{G}} \subseteq \mathbf{B}$ es un ultrafiltro \mathcal{M} -genérico, es decir: un ultrafiltro de \mathbf{B} tal que para todo $H \in M$, si $\mathbf{H} \subseteq \tilde{\mathcal{G}}$, entonces $(\bigwedge H)^{\mathcal{M}} \in \tilde{\mathcal{G}}$

Demo del Lema. Ejercicio.

Se define el conjunto $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$ por $\mathcal{M}[\mathcal{G}] := \mathcal{M}^{\mathbb{B}} / \sim$, donde \sim es la relación de equivalencia sobre $\mathcal{M}^{\mathbb{B}}$ definida por

$$u \sim v \quad \text{sii} \quad \llbracket u = v \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \quad (u, v \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}})$$

y se dota $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$ de la estructura de modelo del lenguaje $\mathcal{L}_{\in, \tilde{V}}$ en que los símbolos “ $\cdot \in \cdot$ ” y “ $\cdot \in \tilde{V}$ ” están interpretados por las relaciones $(\tilde{\epsilon}) \subseteq \mathcal{M}[\mathcal{G}]^2$ y $\tilde{\mathcal{M}} \subseteq \mathcal{M}[\mathcal{G}]$ definidas por:

$$\begin{array}{lll} [u] \tilde{\epsilon} [v] & \text{sii} & \llbracket u \in v \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & (u, v \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}) \\ [u] \in \tilde{\mathcal{M}} & \text{sii} & \llbracket u \in \tilde{V} \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & (u \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}) \quad (\dots) \end{array}$$

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(3/6)

Demo (continuación). Sea $h : \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{G}]$ la función definida por $h(a) := [\check{a}]$ ($a \in \mathcal{M}$). Dicha función es un encaje de $(\mathcal{M}, \in^{\mathcal{M}})$ en $(\mathcal{M}[\mathcal{G}], \in^{\mathcal{M}[\mathcal{G}]})$, pues para todos $a_1, a_2 \in \mathcal{M}$:

$$\begin{array}{llll} a_1 = a_2 & \text{sii} & \llbracket \check{a}_1 = \check{a}_2 \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \text{sii} \quad [\check{a}_1] = [\check{a}_2] & \text{sii} \quad h(a_1) = h(a_2) \\ a_1 \in^{\mathcal{M}} a_2 & \text{sii} & \llbracket \check{a}_1 \in \check{a}_2 \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \text{sii} \quad [\check{a}_1] \in^{\mathcal{M}[\mathcal{G}]} [\check{a}_2] & \text{sii} \quad h(a_1) \in^{\mathcal{M}[\mathcal{G}]} h(a_2) \end{array}$$

Además tenemos que $h(\mathcal{M}) = \check{\mathcal{M}}$, pues para todo $u \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$:

$$\begin{array}{llll} [u] \in \check{\mathcal{M}} & \text{sii} & \llbracket u \in \check{V} \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \text{sii} \quad \bigvee_{a \in \mathcal{M}} \llbracket u = \check{a} \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \\ & \text{sii} & \llbracket u = \check{a} \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ para algún } a \in \mathcal{M} & \text{(por } \mathcal{M}\text{-genericidad)} \\ & \text{sii} & [u] = h(a) \text{ para algún } a \in \mathcal{M} & \text{sii} \quad [u] \in h(\mathcal{M}). \end{array}$$

En lo siguiente, se identifica \mathcal{M} con $\check{\mathcal{M}} = h(\mathcal{M})$ ($\simeq \mathcal{M}$).

Proposición: Para toda fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ de $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$ con parámetros $u_1, \dots, u_n \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$:

$$\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi([u_1], \dots, [u_n]) \quad \text{sii} \quad \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$$

Demo. Por inducción sobre la fórmula $\varphi(x_1, \dots, x_n)$, distinguiendo los siguientes casos:

- Si $\varphi(x_1, x_2) \equiv x_1 = x_2$, entonces para todos $u_1, u_2 \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$:

$$\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models [u_1] = [u_2] \quad \text{sii} \quad [u_1] = [u_2] \quad \text{sii} \quad u_1 \sim u_2 \quad \text{sii} \quad \llbracket u_1 = u_2 \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$$

- Si $\varphi(x_1, x_2) \equiv x_1 \in x_2$, entonces para todos $u_1, u_2 \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$:

$$\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models [u_1] \in [u_2] \quad \text{sii} \quad [u_1] \in [u_2] \quad \text{sii} \quad \llbracket u_1 \in u_2 \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \quad (\dots)$$

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(4/6)

Demo de la Proposición (continuación).

- Si $\varphi(x_1) \equiv x_1 \in \check{V}$, entonces para todo $u_1 \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}$:

$$\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models [u_1] \in \check{V} \quad \text{sii} \quad [u_1] \in \check{\mathcal{M}} \quad \text{sii} \quad \llbracket u_1 \in \check{V} \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$$

- Si $\varphi(\vec{x}) \equiv \neg \varphi_1(\vec{x})$, entonces para todos $\vec{u} \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}$, tenemos que:

$$\begin{array}{llll} \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi([\vec{u}]) & \text{sii} & \mathcal{M}[\mathcal{G}] \not\models \varphi_1([\vec{u}]) & \text{sii} & \llbracket \varphi_1(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \notin \tilde{\mathcal{G}} & (\text{por HI}) \\ & & \text{sii} & \neg_{\mathbb{B}} \llbracket \varphi_1(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \text{sii} & \llbracket \varphi(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & (\dots) \end{array}$$

- Si $\varphi(\vec{x}) \equiv \varphi_1(\vec{x}) \vee \varphi_2(\vec{x})$, entonces para todos $\vec{u} \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}$, tenemos que:

$$\begin{array}{llll} \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi([\vec{u}]) & \text{sii} & \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi_1([\vec{u}]) \text{ o } \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi_2([\vec{u}]) & \\ & \text{sii} & \llbracket \varphi_1(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ o } \llbracket \varphi_2(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & (\text{por HI}) \\ & \text{sii} & \llbracket \varphi_1(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \vee_{\mathbb{B}} \llbracket \varphi_2(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \\ & \text{sii} & \llbracket \varphi(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \end{array}$$

- Si $\varphi(\vec{x}) \equiv \exists x_0 \varphi_0(x_0, \vec{x})$, entonces para todos $\vec{u} \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}$, tenemos que:

$$\begin{array}{llll} \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi([\vec{u}]) & \text{sii} & \mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi_0([u_0], [\vec{u}]) \text{ para algún } u_0 \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}} & \\ & \text{sii} & \llbracket \varphi_0(u_0, \vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ para algún } u_0 \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}} & (\text{por HI}) \\ & \text{sii} & \bigvee_{u_0 \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}}} \llbracket \varphi_0(u_0, \vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & (\text{por } \mathcal{M}\text{-genericidad}) \\ & \text{sii} & \llbracket \varphi(\vec{u}) \rrbracket^{\mathbb{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} & \square \end{array}$$

Obs.: Aquí se trata el caso de \exists/\forall , usando el carácter \mathcal{M} -genérico del ultrafiltro $\tilde{\mathcal{G}} \subseteq \mathbb{B}$. No se necesita suponer que $\mathcal{M} \models \text{AC}$ o que el modelo booleano $\mathcal{M}^{\mathbb{B}} (\subseteq \mathcal{M})$ está lleno.

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(5/6)

Demo del Teorema (continuación). Usando la Prop. anterior:

(1) Para cada teorema φ de $\text{ZF}_{\check{V}}$, tenemos que $\llbracket \varphi \rrbracket^{\mathbf{B}} = 1_{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$, luego $\mathcal{M}[G] \models \varphi$.

(2) Tenemos que $\llbracket (\forall x \in \check{V}) x \subseteq \check{V} \rrbracket^{\mathbf{B}} = 1_{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$, entonces $\mathcal{M}[G] \models (\forall x \in \check{V}) x \subseteq \check{V}$.

(3) Sea $G := [g]$, con $g := \{(\check{p}, e(p)) : p \in \mathbb{P}\}^{\mathcal{M}} \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$ (nombre genérico). Para todo $u \in \mathcal{M}^{\mathbf{B}}$, tenemos que:

$$\begin{aligned} \mathcal{M}[G] \models [u] \in G \quad \text{sii} \quad \llbracket u \in g \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \quad \text{sii} \quad \bigvee_{p \in \mathbb{P}} (e(p) \wedge \llbracket u = \check{p} \rrbracket^{\mathbf{B}}) \in \tilde{\mathcal{G}} \\ \text{sii} \quad (e(p) \wedge \llbracket u = \check{p} \rrbracket^{\mathbf{B}}) \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ para algún } p \in \tilde{\mathcal{G}} \quad (\text{por } \mathcal{M}\text{-genericidad}) \\ \text{sii} \quad e(p) \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ y } \llbracket u = \check{p} \rrbracket^{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ para algún } p \in \tilde{\mathcal{G}} \\ \text{sii} \quad p \in \tilde{\mathcal{G}} \text{ y } [u] = h(p) \text{ para algún } p \in \tilde{\mathcal{G}} \quad \text{sii} \quad [u] \in h(\mathcal{G}) \end{aligned}$$

y por lo tanto $G = h(\mathcal{G}) = \mathcal{G}$ (a través de la identificación $\mathcal{M} = \tilde{\mathcal{M}}$).

Obs.: Combinando la igualdad anterior (i.e. $G = \mathcal{G}$) con las propiedades del filtro \mathcal{M} -genérico (externo) $\mathcal{G} \subseteq \mathbf{P}$, se deduce que: $\mathcal{M}[G] \models G \subseteq \mathbb{P}$ filtro \check{V} -genérico.

(4) Véase siguiente diapositiva.

(5) Tenemos que $\llbracket On \subseteq \check{V} \rrbracket^{\mathbf{B}} = 1_{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$, y luego $\mathcal{M}[G] \models On \subseteq \check{V}$, es decir $On^{\mathcal{M}[G]} \subseteq \mathcal{M}$ (a través de la identificación $\mathcal{M} = \tilde{\mathcal{M}}$), y por lo tanto $On^{\mathcal{M}[G]} = On^{\mathcal{M}}$.

(6) Si $\mathcal{M} \models \text{AC}$ entonces $\llbracket \text{AC} \rrbracket^{\mathbf{B}} = 1_{\mathbf{B}} \in \tilde{\mathcal{G}}$, y luego $\mathcal{M}[G] \models \text{AC}$.

(...)

Extensión genérica de un modelo cualquiera

(6/6)

Demo del Teorema (continuación y fin). Sólo queda probar el carácter minimal de $\mathcal{M}[G]$ (4). Para ello, se considera la teoría \mathcal{T} sobre el lenguaje $\mathcal{L}_{\in, \check{V}, \mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}}, G}$ (donde \mathbb{P} , $\leq_{\mathbb{P}}$ y G son nuevos símbolos de constantes) cuyos axiomas son los axiomas de $ZF_{\check{V}}$, más las tres fórmulas:

- $$\begin{aligned}\varphi_1 &::= \check{V} \text{ transitiva} \wedge On \subseteq \check{V} \\ \varphi_2 &::= (\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}}) \in \check{V} \text{ conjunto ordenado no vacío} \\ \varphi_3 &::= G \subseteq \mathbb{P} \text{ filtro } \check{V}\text{-genérico}\end{aligned}$$

En la teoría \mathcal{T} se construye a partir de $(\mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}})$ el álgebra booleana $\mathbb{B} \in \check{V}$ así como el modelo booleano interno $\check{V}^{\mathbb{B}} \subseteq \check{V}$ del modo usual, y se considera la funcional $(u \mapsto u^G) : \check{V}^{\mathbb{B}} \rightarrow V$ definida por recursión sobre $u \in \check{V}^{\mathbb{B}}$ por: $u^G := \{v^G : v \in \text{dom}(u) \wedge u(v) \cap G \neq \emptyset\}$.

Es claro por (1)–(3) que $\mathcal{M}[G]$ es un modelo de la teoría \mathcal{T} (interpretando los símbolos \mathbb{P} , $\leq_{\mathbb{P}}$ y G por los puntos $G, \mathbb{P}, \leq_{\mathbb{P}} \in \mathcal{M}[G]$). En el próximo capítulo (*Forcing axiomático*), probaremos además que: $\mathcal{M}[G] \models \forall x (\exists u \in \check{V}^{\mathbb{B}}) x = u^G$ (*) (admitido aquí).

(4) Se considera ahora un submodelo $\mathcal{N} \subseteq \mathcal{M}[G]$ definido a partir de una clase $C_{\vec{p}} \equiv C(x, \vec{p})$ (de $\mathcal{L}_{\in, \check{V}}$) con parámetros $\vec{p} \in \mathcal{M}[G]$, en el sentido en que $a \in \mathcal{N}$ sii $\mathcal{M}[G] \models a \in C_{\vec{p}}$ para todo $a \in \mathcal{M}[G]$, y se supone que $\mathcal{M}[G] \models C_{\vec{p}}$ transitiva, $\mathcal{M}[G] \models \check{V} \subseteq C_{\vec{p}} \wedge G \in C_{\vec{p}}$ y $\mathcal{M}[G] \models \varphi$ para cada teorema de ZF.

A partir de las hipótesis anteriores, se demuestra que $\mathcal{M}[G] \models (\forall u \in \check{V}^{\mathbb{B}}) (u^G \in C_{\vec{p}})$ (razonando por inducción sobre $u \in \check{V}^{\mathbb{B}}$ en la teoría de $\mathcal{M}[G]$), y por (*), se deduce que $\mathcal{M}[G] \models \forall x (x \in C_{\vec{p}})$, es decir: $\mathcal{N} = \mathcal{M}[G]$. □

Conclusión

El teorema de la extensión genérica se extiende a un **modelo de base**
 $\mathcal{M} \models \text{ZF}$ **cualquiera** (no necesariamente transitivo o bien fundado)

- Como en el caso transitivo, el filtro \mathcal{M} -genérico $\mathcal{G} \subseteq \mathbf{P}$ existe al menos cuando \mathcal{M} es numerable (Rasiowa-Sikorski)
- Construcción de la extensión genérica $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \supseteq \mathcal{M}$ por cociente (en la metateoría) y no por reificación (por \in -recursión)
 - ▶ Necesita una metateoría más débil (comprensión + cociente)
- Como en el caso transitivo, la extensión genérica $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \supseteq \mathcal{M}$ es única, pero sólo a menos de isomorfismo
(Consecuencia de que $\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \forall x (\exists u \in \check{V}^{\mathbb{B}}) (x = u^G)$ — Ejercicio)

Al final, siempre se razona de mismo modo en $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$, cuyas propiedades se derivan de las de \mathcal{M} mediante la relación de forcing $p \Vdash \varphi$

- ▶ Observar que adentro de $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$, el modelo de base \mathcal{M} (escrito \check{V}) sigue siendo un modelo transitivo de ZF (de modo interno)

Resumen

	Caso \mathcal{M} transitivo	Caso general
Estátus de \mathcal{M}	\mathcal{M} conjunto o clase propia en ZF(C) (= metateoría)	\mathcal{M} conjunto en el sentido de la metateoría
¿ \mathcal{M} bien fundado?	Sí (pues transitivo)	No necesariamente
¿Existencia de \mathcal{G} ?	Al menos cuando \mathcal{M} es numerable (Rasiowa-Sikorski)	
¿ $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$ bien fundado?	Sí (pues transitivo)	No necesariamente
¿Unicidad de $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$?	Sí	Sí, a menos de iso
Construcción de $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$	Imagen de la funcional $(u \mapsto u^G) : \mathcal{M}^{\mathbb{B}} \rightarrow V$	Cociente de $\mathcal{M}^{\mathbb{B}}$ por ultrafiltro \mathcal{M} -genérico

En ambos casos, las propiedades de $\mathcal{M}[\mathcal{G}]$ se deducen de las de \mathcal{M} por:

$$\mathcal{M}[\mathcal{G}] \models \varphi(u_1^G, \dots, u_n^G) \quad \text{sii} \quad (\exists p \in \mathcal{G}) \, p \Vdash \varphi(u_1, \dots, u_n)$$

(con $u_1, \dots, u_n \in \mathcal{M}^{\mathbb{B}} \subseteq \mathcal{M}$)