

El Axioma de Elección en L

Trabajando en **ZF**, veremos que el **AE** es verdadero en L, O bien, L es un modelo del Axioma de Elección, según **ZF**. Dicho de manera formal, probaremos que,

$$\mathbf{ZF} \vdash \mathbf{AE}^L$$

Obteniendo así, la consistencia relativa del Axioma de Elección con el resto de los axiomas de **ZF**.

Tomaremos una versión equivalente al **AE**, el Teorema del Buen Orden (**TBO**). Puesto que “ r bien ordena a x ” es absoluta ¹ para modelos de **ZF**, basta probar, en **ZF**, que

$$\forall x \in L \exists r \in L (r \text{ bien ordena a } x)$$

Ahora bien, si $x \in L$, entonces $x \subseteq L_\alpha$ para algún $\alpha \in \text{OR}$. Si logramos bien ordenar a L_α , digamos por $<_\alpha$, tendríamos que x es bien ordenable –con $<_\alpha \cap (x \times x)$. Una pregunta imprescindible es, ¿ $<_\alpha \in L$? La respuesta no es muy sencilla, como veremos no es posible asegurarlo y nos vamos a ver obligados a usar una hipótesis adicional, el axioma de constructibilidad, $V = L$.

La idea es pues, definir un buen orden para L_α , para cada ordinal α . Puesto que la jerarquía de los constructibles es acumulativa, nuestros buenos órdenes podrían bien ser una extensión de otro, es decir, si $\alpha < \beta$, entonces $<_\alpha \subseteq <_\beta$. Esto se lograría con una definición recursiva, una definición recursiva sobre OR en su 2a. forma.

La base es obvia, $<_0 = \emptyset$ y para el paso límite, sería cuestión de referirlos a los niveles anteriores. El paso crítico es el sucesor; definir un buen orden, $<_{\alpha+1}$, en $L_{\alpha+1} = \mathcal{D}(L_\alpha)$, teniendo a la mano el buen orden $<_\alpha$ de L_α . Y este paso lo podemos atacar en forma general, es decir, si un conjunto a es bien ordenable, entonces $\mathcal{D}(a)$ también es bien ordenable.

Consideremos un conjunto arbitrario a y supongamos que $\langle a, <_a \rangle \in \text{COBO}$. Para intentar dar un buen orden a $\mathcal{D}(a)$, recordemos que la definición de $\mathcal{D}(a)$, nos remite a $Df(a, n)$ y ésta a su vez a la de $Df'(k, a, n)$. Daremos una enumeración (con repeticiones) de $Df(a, n)$ para cualquier conjunto a y cualquier natural n .

Definición₁. Sea a un conjunto cualquiera. Definimos recursivamente, sobre $m \in \omega$ y simultáneamente sobre todo $n \in \omega$, la siguiente funcional,

$$\forall m \in \omega \forall n \in \omega \text{En}(m, a, n)$$

como sigue,

$$\text{En}(m, a, n) = \begin{cases} \text{Diag}_\in(a, n, i, j) & \text{si } m = 2^i \cdot 3^j \\ \text{Diag}_=(a, n, i, j) & \text{si } m = 2^i \cdot 3^j \cdot 5 \\ {}^n a \setminus \text{En}(i, a, n) & \text{si } m = 2^i \cdot 3^j \cdot 5^2 \\ \text{En}(i, a, n) \cap \text{En}(j, a, n) & \text{si } m = 2^i \cdot 3^j \cdot 5^3 \\ \text{Proy}(a, \text{En}(i, a, n+1), n) & \text{si } m = 2^i \cdot 3^j \cdot 5^4 \\ \emptyset & \text{en otro caso} \end{cases}$$

¹ Ver la **Prop₇** del cap. Absolutiz - B y tener en cuenta que aquí tenemos el **ABF**, es decir, $V = \text{BF}$.

Proposición₁.

$$\forall n \in \omega \forall a \left[Df(a, n) = \left\{ En(m, a, n) / m \in \omega \right\} \right]$$

Prueba: Sugerencia:

⊇] Probar por Inducción sobre $m \in \omega$ que,

$$\forall n \in \omega En(m, a, n) \in Df(a, n).$$

⊆] Puesto que si $r \in Df(a, n) = \bigcup_{k \in \omega} Df'(k, a, n)$, tenemos que hay un $k \in \omega$ tal que $r \in Df'(k, a, n)$.

Probar por Inducción sobre $k \in \omega$ que,

$$\forall n \in \omega \left[Df'(k, a, n) \subseteq \left\{ En(m, a, n) / m \in \omega \right\} \right]$$

**Corolario₂.** $|Df(a, n)| \leq \aleph_0$ **Corolario₃.**

$$MD(a) = \left\{ x \subseteq a / \exists n \in \omega \exists s \in {}^n a \exists m \in \omega \left[x = \left\{ y \in a / s \wedge y \in En(m, a, n+1) \right\} \right] \right\}$$

Con esto ya estamos preparados para atacar el buen ordenamiento de $\mathcal{D}(a)$.

Si tomamos en cuenta el último corolario, nos falta tener un orden en ${}^n a$. Usaremos el orden lexicográfico, el cual lo simbolizaremos por \triangleleft_a^n . Así, si $s, t \in {}^n a$ se tiene que,

$$s \triangleleft_a^n t \quad \text{sys} \quad \exists k < n \left[s \upharpoonright k = t \upharpoonright k \ \& \ s_k <_a t_k \right]$$

Obsérvese que \triangleleft_a^n bien ordena a ${}^n a$. Ahora, para cada $x \in \mathcal{D}(a)$ sean,

✦ n_x , el primer natural n tal que

$$\exists s \in {}^n L_\alpha \exists m \in \omega \left[x = \left\{ y \in L_\alpha / s \wedge y \in En(m, a, n+1) \right\} \right]$$

✦ s_x , el $\triangleleft_a^{n_x}$ -menor de las sucesiones s de longitud n_x - $s \in {}^{n_x} L_\alpha$ - tal, que

$$\exists m \in \omega \left[x = \left\{ y \in L_\alpha / s_x \wedge y \in En(m, a, n_x + 1) \right\} \right]$$

✦ m_x , el mínimo de los naturales m , con la propiedad

$$x = \left\{ y \in L_\alpha / s_x \wedge y \in En(m, a, n_x + 1) \right\}$$

Formalizemos todo lo que hemos hecho.

Definición₂. Sea $<_a$ un buen orden para a . Para $x, y \in \mathcal{D}(a)$,

$$x <_{\mathcal{D}(a)} y \quad \text{sys} \quad \begin{cases} [n_x \in n_y] & \vee \\ [(n_x = n_y) \ \& \ (s_x \triangleleft_a^{n_x} s_y)] & \vee \\ [(n_x = n_y) \ \& \ (s_x = s_y) \ \& \ (m_x \in m_y)] \end{cases}$$

Proposición₂. Si $<_a$ bien ordena al conjunto a , entonces $<_{\mathcal{D}(a)}$ bien ordena a $\mathcal{D}(a)$.

Con esto ya podemos dar con todo rigor la definición recursiva de $<_\alpha \subseteq L_\alpha \times L_\alpha$ para todo $\alpha \in \text{OR}$.

Definición₃. Sean x y y conjuntos arbitrarios.

I. $<_0 = \emptyset$

II. Supongamos definido $<_\alpha$. Definimos,

$$x <_{\alpha+1} y \text{ syss } x, y \in L_{\alpha+1} \ \& \ \left\{ \begin{array}{l} [x, y \in L_\alpha \ \& \ (x <_\alpha y)] \\ [x \in L_\alpha \ \& \ y \notin L_\alpha] \\ [x, y \notin L_\alpha \ \& \ (x <_{\mathcal{D}(L_\alpha)} y)] \end{array} \right. \vee$$

III. Sea $\alpha \in \text{LIM}$ y supongamos definido $<_\beta$ para todo ordinal $\beta < \alpha$. Definimos,

$$x <_\alpha y \text{ syss } x, y \in L_\alpha \ \& \ \left\{ \begin{array}{l} \rho_L(x) < \rho_L(y) \\ \vee \\ \rho_L(x) = \rho_L(y) \ \& \ (x <_{\rho_L(x)+1} y) \end{array} \right.$$

Podemos ahora consolidar todo lo anterior.

Proposición₅(ZF).

1. $\forall \alpha \langle L_\alpha, <_\alpha \rangle \in \text{COBO}$.
2. $\forall x \in L$ (x es bien ordenable).

Proposición₆(ZF).

1. $V = L \rightarrow \forall x$ (x es bien ordenable)
2. $V = L \rightarrow \text{TBO}$
3. $V = L \rightarrow \text{AE}$

Corolario₇

1. $\text{ZF} + V = L \vdash \text{AE}$.
2. $\text{ZF} \vdash \text{AE}^L$

Prueba: El 2 se obtiene de 1, tomando en cuenta que L es un modelo de todo $\text{ZF} + V = L$, según **ZF**.



Corolario₈ (Gödel 1939).

1. $\text{ZF} \vdash (\text{ZF} + \text{AE})^L$
2. $\text{CON}(\text{ZF}) \Rightarrow \text{CON}(\text{ZF} + \text{AE})$.
3. $\text{CON}(\text{ZF}) \Rightarrow \text{ZF} \not\vdash \neg \text{AE}$
4. $\text{ZF} \vdash (\text{ZF} + \text{AE} + V = L)^L$.
5. $\text{CON}(\text{ZF}) \Rightarrow \text{CON}(\text{ZF} + \text{AE} + V = L)$
6. $\text{CON}(\text{ZF}) \Rightarrow \text{ZF} + \text{AE} \not\vdash V \neq L$

Un par de comentarios antes de terminar.

Corolario₉. Si para $x, y \in L$ ponemos que

$$x <_L y \quad \text{sys} \quad \exists \alpha [x <_\alpha y]$$

entonces $<_L$ Bien Ordena a L.

Es decir **la clase** de todos los conjuntos constructibles es bien ordenable. Este resultado, bajo la suposición del Axioma de Constructibilidad, $V = L$, es una forma fuerte del Axioma de Elección, llamada *Elección Global*, “El Universo es Bien Ordenable”.

Podemos decir algo más de este orden.

Corolario₁₀.

1. Para $x, y \in L$,

$$x <_L y \quad \text{sys} \quad \rho_L(x) < \rho_L(y) \vee \left[\rho_L(x) = \rho_L(y) \ \& \ (x <_{\rho_L(x)+1} y) \right]$$

2. Cada L_α es un segmento inicial de L en el orden $<_L$.

3. El orden $<_L$, restringido a L_α es, $<_\alpha$.