



El Búho Nº 27

Revista Electrónica de la **Asociación Andaluza de Filosofía**.

D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.

Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>

## **PRUEBA DE LA CONJETURA FUERTE DE GOLDBACH**

ANA SOLANS

Dra. en Filosofía y Ciencias de la Educación por la Universidad de Valencia solans7167@gmail.com

Fecha de finalización 19/2/2024

### RESUMEN

Este artículo contiene dos pruebas, una indirecta —por introducción del negador, IN, o reducción al absurdo, Abs— y otra directa —por modus tollens, MT—, de la conjetura fuerte de Goldbach en ZF, la teoría de conjuntos de Zermelo-Fraenkel, a partir de la conjetura débil de Goldbach, probada por Harald Andrés Helfgott.

### PALABRAS CLAVE

Conjetura fuerte de Goldbach, conjetura débil de Goldbach, esquema axiomático de especificación, axioma de extensionalidad

### ABSTRACT

This article contains two proofs, an indirect proof —by the negator introduction rule, IN, or reductio ad absurdum, Abs— and a direct proof —by modus tollens, MT—, of the strong



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la [Asociación Andaluza de Filosofía](#).**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

Goldbach conjecture in ZF, the Zermelo-Fraenkel set theory, from the weak Goldbach conjecture, proved by Harald Andrés Helfgott.

#### KEYWORDS

Strong Goldbach conjecture, weak Goldbach conjecture, axiom schema of specification, axiom of extensionality

Por el axioma del infinito y el axioma de extensionalidad, existe un único conjunto  $\mathbb{N}$  tal que  $\mathbb{N}$  es el universo de discurso del sistema estándar de los números naturales.

Por el esquema axiomático de especificación y el axioma de extensionalidad, existe un único conjunto  $2\mathbb{N}$  tal que  $2\mathbb{N} = \{x \in \mathbb{N} / \exists y \in \mathbb{N}(x = 2y)\}$ , donde  $0 \in 2\mathbb{N}$  porque  $0 \in \mathbb{N}$  —por el primer axioma de Peano— y  $0$  satisface la propiedad, o relación,  $\exists y \in \mathbb{N}(x = 2y)$  en virtud de  $0 \in \mathbb{N}$ .

Por el esquema axiomático de especificación y el axioma de extensionalidad, sea  $P$  el único conjunto cuyos elementos son, exclusivamente, todos los elementos de  $\mathbb{N}$  que son números primos, de modo que  $P = \{p \in \mathbb{N} / \forall x, y \in \mathbb{N}(x, y < p \rightarrow xy \neq p)\}$ .

$(P, \leq)$  es el conjunto  $P$  bien ordenado bajo la relación de buen ordenamiento  $\leq$ , esto es,  $(P, \leq) = \{p_0, p_1, p_2, p_3, \dots\}$ , donde  $x \in \omega$  para todo número  $x$  tal que  $p_x \in (P, \leq)$ , y  $|P| = |\mathbb{N}|$  por el teorema de Euclides.



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la Asociación Andaluza de Filosofía.**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

Por la conjetura débil de Goldbach (CDG), probada por Harald Andrés Helfgott,  $\exists x, y, z \in P(x + y + z = n)$  para todo número  $n$  tal que  $n \in 2\mathbb{N}\mathbb{C}$  en  $\mathbb{N}$  y tal que  $n > 5$ .

Por la conjetura fuerte de Goldbach (CFG),  $\exists x, y \in P(x + y = n)$  para todo número  $n$  tal que  $n \in 2\mathbb{N}$  y tal que  $n > 2$ .

Sea  $K = \{n \in \mathbb{N} / n \in 2\mathbb{N}\mathbb{C} \wedge n > 5\}$  por el esquema axiomático de especificación, donde  $K$  es único por el axioma de extensionalidad.

Sea  $K^* = \{n \in \mathbb{N} / n \in 2\mathbb{N}\mathbb{C} \wedge n > 5 \wedge \exists x, y, z \in P(x + y + z = n)\}$  por el esquema axiomático de especificación, donde  $K^*$  es único por el axioma de extensionalidad.

Porque CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , para todo número  $n$  tal que  $n \in K$  existen tres números  $px, py$  y  $pz$  tales que  $px, py, pz \in (P, \leq) \wedge x, y, z \in \omega \wedge px + py + pz = n$ .

$K^* = K$  por el axioma de extensionalidad, ya que  $\forall n \in \mathbb{N}(n \in K \leftrightarrow n \in K^*)$  porque CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .

Por CDG, para todo número  $n$  tal que  $n \in K \wedge px + py + pz = n \wedge px, py, pz \in (P, \leq) \wedge x, y, z \in \omega \wedge x > 0$  existe un número  $m$  tal que  $py + pz = m \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2$  —porque  $px > 2$  y, si  $px, n \in 2\mathbb{N}\mathbb{C}$ , entonces  $py + pz \in 2\mathbb{N} \wedge py, pz \geq 2$ —.

Supóngase que CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .

Si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces existe al menos un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge \forall q, r \in \mathbb{N}(q + r = m \wedge q \in P \rightarrow r \notin P)$ , esto es, existe al menos un



**El Búho N° 27**

**Revista Electrónica de la Asociación Andaluza de Filosofía.**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2$  y tal que  $m$  es un contraejemplo para CFG.

Si existe un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge \forall q, r \in \mathbb{N}(q + r = r + q = m \wedge q \in P \rightarrow r \notin P)$ , entonces para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  existe un número  $n$  tal que  $n \in K \wedge px + m = n \wedge \forall py, pz \in (P, \leq) \wedge y, z \in \omega (py + pz \neq m)$ .

Sea  $A(px) = \{n \in K / px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0 \wedge \exists q, r \in \mathbb{N} m \in 2\mathbb{N}(q + r = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n)\}$  por el esquema axiomático de especificación para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Así pues, por el axioma de extensionalidad existe un único conjunto  $A(px)$  para cada elemento  $px$  de  $(P, \leq)$  tal que  $px > 2$ .

$A(px) \subset K$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  por la definición de  $K$ .

Sea  $B(px) = \{n \in K / px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0 \wedge \exists py, pz \in (P, \leq) m \in 2\mathbb{N} (y, z \in \omega \wedge py + pz = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n)\}$  por el esquema axiomático de especificación para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Así pues, por el axioma de extensionalidad existe un único conjunto  $B(px)$  para cada elemento  $px$  de  $(P, \leq)$  tal que  $px > 2$ .

$B(px) \subset K^*$  por la definición de  $K^*$ , dado que  $B(px) = \{n \in K^* / px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0 \wedge \exists py, pz \in (P, \leq) m \in 2\mathbb{N}(y, z \in \omega$



El Búho Nº 27

Revista Electrónica de la **Asociación Andaluza de Filosofía.**

D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.

Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>

$\wedge py + pz = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n$ } para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  porque  $K^* = K$ .

Si  $A(px) = \{n \in K / px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0 \wedge \exists q, r \in \mathbb{N} m \in 2\mathbb{N}(q + r = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n)\}$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ , entonces  $A(px) = K - (px - 1 + 4)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  por el axioma de extensionalidad, pues  $n \in K - (px - 1 + 4) \leftrightarrow n \in A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  porque para cualesquiera números  $px$  y  $n$  tales que  $px, n \in \mathbb{N} \wedge px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge n \in 2\mathbb{N} \wedge x > 0 \wedge n > 5 \wedge px \leq n$  existe por teorema un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge px + m = n$ , y para todo número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N}$  existen dos números  $q$  y  $r$  tales que  $q, r \in \mathbb{N} \wedge q + r = m$ .

Por consiguiente,  $A(px) \subseteq K - (px - 1 + 4)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  en virtud de  $X \subset X$  para todo conjunto  $X$ .

Adviértase que  $A(px) = K$  para  $x = 1$  porque  $K - (px - 1 + 4) = K - (p0 + 4) = K - (2 + 4) = K - 6 = K$  para  $x = 1$ , y  $n > 6$  para todo número  $n$  tal que  $n \in K$  por la definición de  $K$ .

En cambio,  $B(px) \subsetneq K - (px - 1 + 4)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  porque, si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$  por hipótesis, entonces para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  existe un número  $n$  tal que  $n \in K \wedge px + m = n \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge \exists q, r \in \mathbb{N}(q + r = r + q = m) \wedge \forall py, pz \in (P, \leq), z \in \omega(py + pz \neq m)$ , es decir,



El Búho Nº 27

Revista Electrónica de la **Asociación Andaluza de Filosofía**.

D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.

Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>

para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  existe un elemento de  $A(px)$  que no pertenece a  $B(px)$ .

Por el axioma de extensionalidad,  $B(px) \neq A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

En resumen,  $B(px) \subsetneq A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  porque  $A(px) = K - (px - 1 + 4) \wedge B(px) \subset K - (px - 1 + 4) \wedge B(px) \neq K - (px - 1 + 4)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Si  $B(px) \subsetneq A(px) \subseteq K$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ , entonces  $K^* \neq K$  porque, si  $\forall n \in K \exists px, py, pz \in (P, \leq) m \in 2\mathbb{N}(x, y, z \in \omega \wedge x > 0 \wedge py + pz = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n)$ , entonces  $\forall n \in K \exists px \in (P, \leq) q, r \in \mathbb{N} m \in 2\mathbb{N}(x \in \omega \wedge x > 0 \wedge q + r = m \wedge m > 2 \wedge px + m = n)$  —porque  $P \subset \mathbb{N}$ — y  $B(px) = A(px)$ .

En propios términos, si CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $K^* = K$  porque para todo número  $n$  tal que  $n \in \mathbb{N} \wedge n \in 2\mathbb{N} \wedge n > 5$  existen tres números  $px, py$  y  $pz$  tales que  $px, py, pz \in \mathbb{N} \wedge px + py + pz = n \wedge py + pz = m \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2$  porque  $P \subset \mathbb{N}$  y existen tres números  $px, py$  y  $pz$  tales que  $px, py, pz \in (P, \leq) \wedge x, y, z \in \omega \wedge px + py + pz = n \wedge py + pz = m \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2$ .

Si  $K^* = K$ , entonces  $B(px) = A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  por el axioma de extensionalidad, ya que, si  $K^* = K$ , entonces para todo número  $n$  tal que  $n \in A(px)$  existen tres números  $px, py$  y  $pz$  tales que  $px, py, pz \in$



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la Asociación Andaluza de Filosofía.**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

$(P, \leq) \wedge x, y, z \in \omega \wedge x > 0 \wedge py + pz = m \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge px + m = n$ , de modo que  $\forall n \in \mathbb{K}[n \in A(px) \leftrightarrow n \in B(px)]$ .

Si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $B(px) \neq A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ , dado que  $B(px) \neq K - (px - 1 + 4)$  y  $A(px) = K - (px - 1 + 4)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Por eliminación del condicional material (ECM), o modus ponens (MP), ya que CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$  por hipótesis,  $B(px) \neq A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Por modus tollens (MT),  $K^* \neq K$  en virtud de  $K^* = K \rightarrow B(px) = A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$ .

Ahora bien,  $K^* = K$  porque CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .

Por introducción del conjuntor (IC), o producto lógico (Prod),  $K^* \neq K \wedge K^* = K$ , lo cual infringe el principio de no contradicción (PNC).

Por introducción del condicional material (ICM), o teorema de deducción (TD), si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $K^* \neq K \wedge K^* = K$ .

Por introducción del negador (IN), o reducción al absurdo (Abs), CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .

En conclusión, todo número  $n$  tal que  $n \in \mathbb{Z} \wedge n \in 2\mathbb{N} \wedge n > 2$  satisface CFG.



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la Asociación Andaluza de Filosofía.**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

Queda probada la conjetura fuerte de Goldbach mediante prueba indirecta.

Adviértase que, si CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $B(px) = A(px)$  para todo número  $px$  tal que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge x > 0$  porque para cualesquiera números  $px$ ,  $n$  y  $m$  tales que  $px \in (P, \leq) \wedge x \in \omega \wedge n, m \in \mathbb{N} \wedge n \in 2\mathbb{N}C \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge x > 0 \wedge n > 5 \wedge m > 2 \wedge px + m = n$  existen dos números  $py$  y  $pz$  tales que  $py, pz \in (P, \leq) \wedge y, z \in \omega \wedge py + pz = m$  —ya que  $K^* = K$  porque CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ —.

CDG es un corolario de CFG, pues para todo número  $n$  tal que  $n \in \mathbb{N} \wedge n \in 2\mathbb{N}C \wedge n > 5$  existe un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge py + pz = m \wedge py, pz \in (P, \leq) \wedge y, z \in \omega \wedge 3 + py + pz = n$  porque CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .

Evidentemente, la estrategia aplicada en la prueba indirecta posibilita la construcción de la siguiente prueba directa de CFG:

Para cualesquiera números  $n$ ,  $x$ ,  $y$  y  $z$  tales que  $n, x, y, z \in \mathbb{N} \wedge n \in 2\mathbb{N}C \wedge x, y, z \in P \wedge n > 5 \wedge x > 2 \wedge x + y + z = n$  existe un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N} \wedge m > 2 \wedge y + z = m \wedge x + m = n$  —puesto que  $x, y, z \in P \wedge x, n \in 2\mathbb{N}C \wedge y, z \geq 2$ —.

Sea  $A(x) = \{n \in \mathbb{N} / n \in 2\mathbb{N}C \wedge x \in P \wedge n > 5 \wedge x > 2 \wedge \exists y, z \in \mathbb{N} m \in 2\mathbb{N} (x + y + z = n \wedge y + z = m)\}$  por el esquema axiomático de especificación para todo número  $x$  tal que  $x \in P \wedge x > 2$ .

Así pues, por el axioma de extensionalidad existe un único conjunto  $A(x)$  para cada elemento  $x$  de  $(P, \leq)$  tal que  $x > 2$ .



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la Asociación Andaluza de Filosofía.**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

Sea  $B(x) = \{n \in \mathbb{N} / n \in 2\mathbb{N} \wedge x \in P \wedge n > 5 \wedge x > 2 \wedge \exists y, z \in P$   
 $m \in 2\mathbb{N} (x + y + z = n \wedge y + z = m)\}$  por el esquema axiomático de especificación para todo número  $x$  tal que  $x \in P \wedge x > 2$ .

Así pues, por el axioma de extensionalidad existe un único conjunto  $B(x)$  para cada elemento  $x$  de  $(P, \leq)$  tal que  $x > 2$ .

Si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $A(x) \neq B(x)$  para todo número  $x$  tal que  $x \in P \wedge x > 2$  por el axioma de extensionalidad, puesto que, si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces existe al menos un número  $n$  tal que  $n \in A(x) \wedge n \notin B(x)$  para todo número  $x$  tal que  $x \in P \wedge x > 2$  — dado que para cualesquiera números  $y$  y  $m$  tales que  $y \in \mathbb{N} \wedge m \in 2\mathbb{N} \wedge y \leq m$  existe por teorema un número  $z$  tal que  $z \in \mathbb{N} \wedge y + z = m$ , pero existe un número  $m$  tal que  $m \in 2\mathbb{N}$  y tal que  $\forall y, z \in P(y + z \neq m)$  porque CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$  por hipótesis—.

Por MT, CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$  porque CDG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$  y  $A(x) = B(x)$  por CDG para todo número  $x$  tal que  $x \in P \wedge x > 2$ .

En conclusión, todo número  $n$  tal que  $n \in \mathbb{Z} \wedge n \in 2\mathbb{N} \wedge n > 2$  satisface CFG.

Queda probada la conjetura fuerte de Goldbach mediante una prueba directa que cabe resumir en la siguiente exposición informal:

Para todo número impar  $n$  tal que  $n > 5$  existen tres números primos  $x, y$  y  $z$  tales que  $x + y + z = n$  por CDG.



**El Búho Nº 27**

**Revista Electrónica de la [Asociación Andaluza de Filosofía](#).**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

Si  $n$  es un número impar tal que  $n > 5 \wedge x + y + z = n$  para tres números primos  $x, y$  y  $z$ , entonces al menos uno de estos sumandos primos es un número impar.

Si  $x$  es un número primo impar, entonces  $x > 2$ .

Si  $n$  es un número impar tal que  $n > 5 \wedge x + y + z = n$  para tres números primos  $x, y$  y  $z$  tales que  $x > 2$ , entonces existe un número par  $m$  tal que  $y + z = m \wedge m > 2$  —porque  $y, z \geq 2$ —.

Si  $A(x)$  es el único conjunto cuyos elementos son, exclusivamente, todos los números impares  $n$  tales que  $n > 5 \wedge x + y + z = n$  para tres números naturales  $x, y$  y  $z$  tales que  $x > 2 \wedge y + z = m$ , tales que  $x$  es un número primo y tales que  $m$  es un número par, y  $B(x)$  es el único conjunto cuyos elementos son, exclusivamente, todos los números impares  $n$  tales que  $n > 5 \wedge x + y + z = n$  para tres números primos  $x, y$  y  $z$  tales que  $x > 2 \wedge y + z = m$  y tales que  $m$  es un número par, entonces  $A(x) = B(x)$  para todo número primo  $x$  tal que  $x > 2$  por CDG.

Si CFG no es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , entonces  $A(x) \neq B(x)$  para todo número primo  $x$  tal que  $x > 2$  porque existe al menos un elemento de  $A(x)$  que no pertenece a  $B(x)$  para todo número primo  $x$  tal que  $x > 2$ .

Por MT, CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ , pues  $A(x) = B(x)$  para todo número primo  $x$  tal que  $x > 2$  por CDG, que es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .



**El Búho N° 27**

**Revista Electrónica de la [Asociación Andaluza de Filosofía](#).**

**D. L: CA-834/97. - ISSN 1138-3569.**

**Publicado en <https://elbuho.revistasaaafi.es/>**

En conclusión, todo número entero que es un número par mayor que 2 satisface CFG.

Queda probado que CFG es un enunciado verdadero en  $\mathbb{N}$ .