

Sumando primos ¿hay tres sin dos?

autor R. Tesoro, tutor F. Chamizo

Departamento de Matemáticas

Universidad Autónoma de Madrid

30 de septiembre de 2011

Sumando primos

Teorema (Vinogradov)

Todo número *impar* suficientemente grande se puede escribir como suma de *tres* primos.

Por ejemplo:

$$11 = 3 + 3 + 5$$

$$19 = 5 + 7 + 7$$

Sumando primos

Teorema (Vinogradov)

Todo número *impar* suficientemente grande se puede escribir como suma de *tres* primos.

Por ejemplo:

$$11 = 3 + 3 + 5$$

$$19 = 5 + 7 + 7$$

Conjetura (Goldbach)

Todo número *par* mayor que 2 se puede escribir como suma de *dos* primos.

Por ejemplo:

$$8 = 3 + 5$$

$$18 = 5 + 13 = 7 + 11$$

Resumen histórico

- 1742, Goldbach y Euler intercambian comentarios sobre este problema. También lo mencionan Descartes (1596–1650) y Waring (en una obra publicada en 1770), de manera independiente.
- 1923, Hardy y Littlewood prueban el teorema de Vinogradov suponiendo ciertas propiedades, todavía desconocidas, de los ceros de las funciones L .
- 1937, Vinogradov. **Todo número impar suficientemente grande se puede escribir como suma de tres primos.**
- 1966, Chen. Todo número par suficientemente grande puede escribirse como la suma de un primo más un *casi-primo*.
- 1976, Montgomery y Vaughan. El **número de excepciones $E(x)$ a la conjetura de Goldbach** es $O(x^{1-c})$ para cierto $c > 0$. Entonces

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{E(x)}{x} \rightarrow 0.$$

Relevancia de la conjetura de Goldbach

- En 1900 compartió con la Hipótesis de Riemann el puesto número 8 entre los 23 problemas propuestos por D. Hilbert.
- Su estudio impulsó durante el siglo XX el llamado **método del círculo**, que es uno de los más útiles en la Teoría Analítica de Números para tratar *problemas aditivos*.
- Durante un par de años comenzando en marzo de 2000 mereció el premio de un millón de dólares, ofrecido por los editores de la versión inglesa del libro *El tío Petros y la conjetura de Goldbach* de A. Doxiadis.

“Si el problema de Goldbach fuera resuelto probablemente se revelaría algo nuevo acerca de los números primos.”

IWANIEC, H. Y KOWALSKI, E. *Analytic Number Theory*, p. 4

Conjetura de Goldbach

Para el número de representaciones de N como suma de dos primos:
 $r_2(N) := \#\{(p_1, p_2) \in \mathcal{P} \times \mathcal{P} \mid N = p_1 + p_2\}$, se conjetura que

$$(1) \quad r_2(N) \sim \frac{N}{(\log N)^2} 2C_2 \prod_{\substack{p|N \\ p>2}} \left(1 + \frac{1}{p-2}\right) \quad N \text{ par}$$

Notación

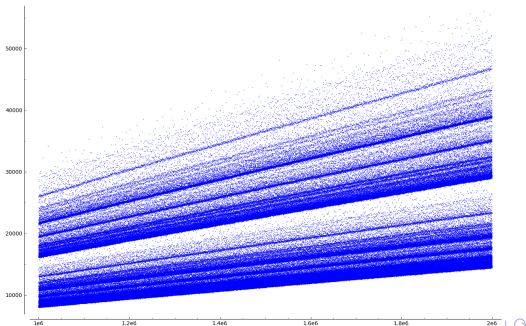
$$\mathcal{P} := \{p: p \text{ es primo}\}$$

$$f \sim g \text{ si } \lim_{x \rightarrow \infty} f(x)/g(x) = 1.$$

$f = O(g)$ si en el dominio de f

$$\exists C > 0 \text{ y } |f(x)| \leq C|g(x)|$$

$f \ll g$ significa $f = O(g)$



Teorema de Vinogradov

Para el *número de representaciones* de N como suma de tres primos:
 $r_3(N) := \#\{(p_1, p_2, p_3) \in \mathcal{P}^3 \mid N = p_1 + p_2 + p_3\}$, se tiene que

$$(2) \quad r_3(N) \sim \frac{N^2}{2(\log N)^3} \mathfrak{S}_3(N) \quad N \text{ impar}$$

donde $6/\pi^2 < \mathfrak{S}_3(N)$ es la *serie singular* para el problema ternario de Goldbach.

Corolario

Existe c_0 tal que todo entero impar $N \geq c_0$ se puede representar como la suma de tres primos.

Funciones generatrices

Si definimos $F_{\mathcal{P}} : \{z : |z| < 1\} \rightarrow \mathbb{C}$ como

$$F_{\mathcal{P}}(z) := \sum_{p \in \mathcal{P}} z^p = z^2 + z^3 + z^5 + \dots,$$

entonces al elevar al cuadrado

$$\begin{aligned} [F_{\mathcal{P}}(z)]^2 &= (z^2 + z^3 + z^5 + \dots)(z^2 + z^3 + z^5 + \dots) \\ &= 1 \cdot z^{2+2} + 2 \cdot z^{2+3} + 1 \cdot z^{3+3} + 2 \cdot z^{2+5} + \dots \\ &= r_2(4) z^4 + r_2(5) z^5 + r_2(6) z^6 + \dots. \end{aligned}$$

Elevando $F_{\mathcal{P}}$ a k obtenemos una nueva serie de potencias donde el coeficiente de la potencia n -ésima es precisamente $r_k(n)$:

$$[F_{\mathcal{P}}(z)]^k = \sum_{p_1 \in \mathcal{P}} z^{p_1} \times \dots \times \sum_{p_k \in \mathcal{P}} z^{p_k} = \sum_{n=0}^{\infty} r_k(n) z^n.$$

Expresión como integral

Cambiamos coordenadas $z = \rho e^{2\pi i x}$ y truncamos $f_N(x) := F_{\mathcal{P}_N}(1 \cdot e(x))$, donde denotamos $\mathcal{P}_N := \mathcal{P} \cap [1, N]$ y $e(x) := e^{2\pi i x}$. Entonces

$$[f_N(x)]^k := \left(\sum_{p \in \mathcal{P}_N} [e(x)]^p \right)^k = \sum_{n=1}^{kN} r_k(n; N) e(nx).$$

siendo $r_k(n; N) := \#\{(p_1, \dots, p_k) \in \mathcal{P}_N^k \mid n = p_1 + \dots + p_k\}$. Recordando la propiedad

$$\int_0^1 e(mx) dx = \begin{cases} 1 & \text{si } m = 0, \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \quad m \in \mathbb{Z},$$

y notando que $p_1 + \dots + p_k = n \leq N$ implica $p_i \in \mathcal{P}_N$ entonces

$$n \leq N \quad \Rightarrow \quad r_k(n) = r_k(n; N) = \int_0^1 [f_N(x)]^k e(-nx) dx.$$

Arcos mayores y menores

El método del círculo permite “reducir” nuestro problema i.e. calcular

$$r_k(n) := \#\{(p_1, \dots, p_k) \in \mathcal{P}^k \mid n = p_1 + \dots + p_k\}$$

al de estimar la siguiente integral:

$$r_k(n) = \int_0^1 \left[\sum_{\substack{p \in \mathcal{P} \\ p \leq N}} e(px) \right]^k e(-nx) dx \quad \text{cuando } n \leq N.$$

El paso siguiente es partir el intervalo en **arcos mayores** \mathcal{M} y **arcos menores** $\mathfrak{m} = [0, 1] \setminus \mathcal{M}$ y analizar por separado las dos integrales para $n = N$:

$$r_k(N) = \int_{\mathcal{M}} [f_N(x)]^k e(-Nx) dx + \int_{\mathfrak{m}} [f_N(x)]^k e(-Nx) dx.$$

Resumen del método del círculo para problemas aditivos

El *objeto del deseo* es afirmar que $r_{k;\mathcal{A}}(N) > 0$, donde $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$.

- 1 Se encuentra la expresión integral $r_{k;\mathcal{A}}(N) = \int_0^1 [f_N(x)]^k e(-Nx) dx$.
- 2 Se parte en dos $[0, 1] = \mathcal{M} \cup \mathfrak{m}$ para estudiar por separado la integral.
 - Cada arco mayor $\mathcal{M}_{a/q}$ es un intervalo alrededor de un racional a/q con denominador pequeño.

Resumen del método del círculo para problemas aditivos

El *objeto del deseo* es afirmar que $r_{k;\mathcal{A}}(N) > 0$, donde $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$.

- 1 Se encuentra la expresión integral $r_{k;\mathcal{A}}(N) = \int_0^1 [f_N(x)]^k e(-Nx) dx$.
- 2 Se parte en dos $[0, 1] = \mathcal{M} \cup \mathfrak{m}$ para estudiar por separado la integral.
 - Cada arco mayor $\mathcal{M}_{a/q}$ es un intervalo alrededor de un racional a/q con denominador pequeño.
- 3 En los arcos mayores \mathcal{M} se *extrae información de las singularidades*:
 - se espera que los valores de f_N en \mathcal{M} sean grandes debido que $e(\mathcal{M})$ está cerca de los puntos singulares de $F_{\mathcal{A}} := \sum_{a \in \mathcal{A}} z^a$.
 - se encuentra una función parecida a $(f_N)^k$ y fácil de integrar.

Al integrar se tiene una contribución con cota inferior > 0 .

Resumen del método del círculo para problemas aditivos

El *objeto del deseo* es afirmar que $r_{k;\mathcal{A}}(N) > 0$, donde $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$.

- ① Se encuentra la expresión integral $r_{k;\mathcal{A}}(N) = \int_0^1 [f_N(x)]^k e(-Nx) dx$.
- ② Se parte en dos $[0, 1] = \mathcal{M} \cup \mathfrak{m}$ para estudiar por separado la integral.
 - Cada arco mayor $\mathcal{M}_{a/q}$ es un intervalo alrededor de un racional a/q con denominador pequeño.
- ③ En los arcos mayores \mathcal{M} se *extrae información de las singularidades*:
 - se espera que los valores de f_N en \mathcal{M} sean grandes debido que $e(\mathcal{M})$ está cerca de los puntos singulares de $F_{\mathcal{A}} := \sum_{a \in \mathcal{A}} z^a$.
 - se encuentra una función parecida a $(f_N)^k$ y fácil de integrar.

Al integrar se tiene una contribución con cota inferior > 0 .

- ④ Se comprueba que cuando $N \rightarrow \infty$, la contribución de \mathfrak{m} es de un orden de magnitud menor que la de \mathcal{M} . **(El paso más difícil)**

Si hay éxito se tendrá que para N suficientemente grande $r_{k;\mathcal{A}}(N) > 0$.

Distribución de los primos en progresiones aritméticas

$$\forall p, p' \in \mathcal{P}, \text{ si } p \equiv p' \pmod{d} \implies e\left(\frac{a}{q} p\right) = e\left(\frac{a}{q} p'\right) \quad \forall a/q \in \mathbb{Q},$$

por esto la suma oscilatoria evaluada en el racional a/q es

$$f_N\left(\frac{a}{q}\right) = \sum_{p \in \mathcal{P}, p \leq N} e\left(\frac{a}{q} p\right) = \sum_{1 \leq i \leq M} \pi(N; r_i, q) e\left(\frac{a}{q} r_i\right),$$

en donde $\pi(N; r_i, q)$ cuenta los elementos de \mathcal{P} menores o iguales que N cuyo residuo módulo q es r_i . **Es esperable que $f_N(a/q)$ sea más grande cuanto más pequeño es q .** Cuando $a/q \in [0, 1]$ es irreducible entonces

$$\pi(x; a, q) \sim \frac{1}{\phi(q)} \pi(x),$$

donde $\phi(q)$ es la cantidad de números menores q que y coprimos con q y $\pi(x) = \#\{p \leq x: p \text{ primo}\}$.

Pequeños grandes arcos en las sumas de primos

Los racionales con denominador pequeño sostienen a los arcos mayores \mathcal{M} . Concretamente: fijados N y $0 < B \in \mathbb{R}$ denotamos $Q := (\log N)^B$. Sea el intervalo

$$\mathcal{M}_{a/q} := \left\{ x \in [0, 1] : \left| x - \frac{a}{q} \right| < \frac{Q}{N} \right\} \quad q \leq Q,$$

($\mathcal{M}_{1/1}$ tiene una definición particular). Los arcos mayores para las representaciones con sumas de primos son:

$$\mathcal{M} := \bigcup_{1 \leq q \leq Q} \bigcup_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q \mathcal{M}_{a/q}.$$

Nótese que \mathcal{M} depende de N y de B . Su medida de Lebesgue tiende a 0.

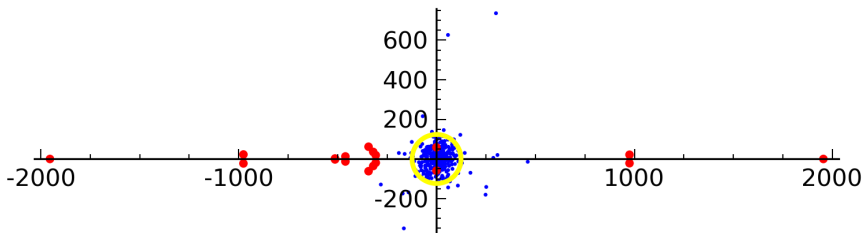


Imagen de $F_N(x) := \sum_{p \leq N} \log p \cdot e(px)$ con $N = 2011$.

- Muestra pseudo-aleatoria de más de 300 números complejos $F_N(a/q)$, $a/q \in [0, 1]$.
- En rojo los arcos mayores: $F_N(a/q)$ con $a/q \in \mathcal{M}$ (nota: $N = 2011, B = 1$).
- En azul los arcos menores: $F_N(a/q)$ con $a/q \in \mathfrak{m}$.
- En amarillo se muestra la circunferencia de radio $\sqrt{N \log N}$ centrada en el origen.

(Preparado con SAGE www.sagemath.org)

Contribución de los arcos mayores

Proposición

En el conjunto de los arcos mayores \mathcal{M} se cumple que para todo $k \geq 2$

$$\int_{\mathcal{M}} \left[\sum_{p \leq N} \log p e(px) \right]^k e(-Nx) dx = \mathfrak{S}_k(N) \frac{N^{k-1}}{(k-1)!} + O\left(\frac{N^{k-1}}{(\log N)^{B-1}}\right)$$

donde

$$\mathfrak{S}_k(N) = \prod_{p|N} \left(1 + \frac{(-1)^k}{(p-1)^{k-1}}\right) \prod_{p \nmid N} \left(1 + \frac{(-1)^{k+1}}{(p-1)^k}\right)$$



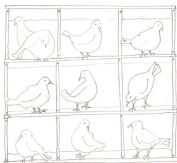
se denomina *la serie singular* para la representación de N como suma de k primos.

Acotación de Vinogradov

Cuando $|x - a/q| \leq 1/q^2$ con $(a, q) = 1$ entonces (Vinogradov, 1934):

$$\sum_{p \leq N} e(px) \ll q^{1/2} N^{1/2} + q^{-1/2} N + N e^{-\frac{1}{2}\sqrt{\log N}}.$$

Hoy se demuestra casi lo mismo con menos esfuerzo



$$\sum_{p \leq N} \log p e(px) \ll \left(q^{1/2} N^{1/2} + q^{-1/2} N + N^{4/5} \right) (\log N)^3.$$

Con esto se consigue controlar la contribución de los arcos menores m :

Proposición

$$\int_m \left[\sum_{p \leq N} \log p e(px) \right]^k e(-Nx) dx = O \left(\frac{N^{k-1}}{(\log N)^{(B/2)-4}} \right) \quad \forall k > 2.$$

Teorema (Vinogradov)

Cuando N y k tienen la misma paridad tenemos la estimación

$$r_k(N) = \mathfrak{S}_k(N) \frac{N^{k-1}}{(k-1)! (\log N)^k} \left(1 + O\left(\frac{\log \log N}{\log N}\right) \right) \quad k > 2,$$

donde $\mathfrak{S}_k(N)$ es la serie singular para la representación de N como suma de k primos.

Teorema (Vinogradov)

Cuando N y k tienen la misma paridad tenemos la estimación

$$r_k(N) = \mathfrak{S}_k(N) \frac{N^{k-1}}{(k-1)! (\log N)^k} \left(1 + O\left(\frac{\log \log N}{\log N}\right) \right) \quad k > 2,$$

donde $\mathfrak{S}_k(N)$ es la serie singular para la representación de N como suma de k primos.

Teorema (Chudakov, van der Corput, Estermann)

Denotamos la cantidad de excepciones a la conjetura de Goldbach por

$$E(x) := \#\{2n \leq x \mid r_2(2n) = 0\}.$$

Se tiene

$$E(x) = O\left(\frac{x}{(\log x)^A}\right) \quad \forall A > 0,$$

En consecuencia $\lim_{x \rightarrow \infty} E(x)/x \rightarrow 0$.

La dificultad de rebajar la plausible cota

$$f_N(x) := \sum_{p \leq N} e(px) \ll \sqrt{\pi(N)} \sim \sqrt{\frac{N}{\log N}} \quad \text{para "la mayoría de" } x \in \mathfrak{m}.$$

es consistente con la *filosofía de la cancelación de la raíz cuadrada*.
Contando con ella tendríamos

$$\left| \int_{\mathfrak{m}} [f_N(x)]^2 e(-Nx) dx \right| = O\left(\int_{\mathfrak{m}} \frac{N}{\log N} dx \right) = O\left(\frac{N}{\log N} \right).$$

Usando esto último en el problema binario ($k = 2$)

$$r_2(N) = \mathfrak{S}_2(N) \frac{N}{(\log N)^2} + \text{Err}_{\mathcal{M}}(N) + \int_{\mathfrak{m}} [f_N(x)]^2 e(-Nx) dx,$$

la presunta estimación no funciona

$$r_2(N) = \mathfrak{S}_2(N) \frac{N}{(\log N)^2} \left(1 + O\left(\frac{\log N}{\mathfrak{S}_2(N)} \right) \right).$$

Para calibrar lo que falta hasta la conjetura de Goldbach, imaginemos caer presos de un fuerte espejismo

Si en los arcos menores m se cumpliera que

$$\sum_{p \leq N} e(px) \ll \sqrt{\frac{N}{\log N}} \frac{1}{(\log N)^{\frac{1}{2} + \delta}} \quad \text{para algún } \delta > 0$$

esto implicaría

$$r_2(N) = \mathfrak{S}_2(N) \frac{N}{(\log N)^2} \left(1 + O\left(\frac{1}{\mathfrak{S}_2(N) (\log N)^{2\delta}} \right) \right).$$

¡El fallo es por un factor del orden de $(\log N)^{\frac{1}{2} + \delta}$!

Para más detalles

El trabajo completo se puede consultar en PDF en

http://web.uam.es/personal_pdi/ciencias/fchamizo/posgrado/posgrado.html

En las últimas páginas se recoge la lista de bibliografía y otras referencias.

Para copias de la fe de erratas del trabajo y de esta presentación:

http://dl.dropbox.com/u/256172/RafaelTesoro_TrabajofdMaster_Erratas.pdf

http://dl.dropbox.com/u/256172/RafaelTesoro_Present-TdfM.pdf

Gracias

