

ESTIMATIVAS SOBRE PRIMOS

ALAN REYES-FIGUEROA TEORÍA DE NÚMEROS

(AULA 33) 10.NOVIEMBRE.2023

Estimativas sobre Primos

Complementamos es estudio asintótico de las funciones aritméticas con algunas estimativas sobre el comportamiento de los números primos.

Comenzamos con el siguiente resultado.

Lema

Sea $n \in \mathbb{N}$ un número natural, y sea p primo. Sea θ_p el entero tal que $p^{\theta_p} \leq 2n < p^{\theta_p+1}$. Entonces, el exponente de la mayor potencia de p que divide $\binom{2n}{n}$ es menor o igual a θ_p . En particular, si $p > \sqrt{2n}$, entonces el exponente de esta máxima potencia de p es menor o igual a 1. Además, si $\frac{2}{3}n , entonces p no divide a <math>\frac{2n}{n}$.

<u>Prueba</u>: Sean α y β los exponentes de las mayores potencias de p que dividen (2n)! y n!, respectivamente.

Sabemos que

$$\alpha = \left\lfloor \frac{2n}{p} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{2n}{p^2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{2n}{p^3} \right\rfloor + \dots, \qquad \beta = \left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{p^2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{p^3} \right\rfloor + \dots$$

Estimativas sobre Primos

Portanto, el exponente de la mayor potencia de p que divide a $\binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{n!n!}$ es

$$\alpha - 2\beta = \sum_{i=1}^{\theta_p} \left(\left\lfloor \frac{2n}{p^i} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{n}{p^i} \right\rfloor \right).$$

Pero, como

$$\frac{2n}{p^i} \ge \left\lfloor \frac{2n}{p^i} \right\rfloor > \frac{2n}{p^i} - 1, y \qquad -2\left(\frac{n}{p^i} - 1\right) > -2\left\lfloor \frac{n}{p^i} \right\rfloor \ge -2\frac{n}{p^i},$$

sumando obtenemos que

$$2 > \left\lfloor \frac{2n}{p^i} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{n}{p^i} \right\rfloor \geq -1.$$

Así, esta última expresión sólo puede tomar los valores o ó 1. Concluímos que

$$\alpha - 2\beta \leq \sum_{i=1}^{\sigma_p} 1 = \theta_p.$$

Además, si $\frac{2}{3}n , entonces <math>\alpha = 2$ y $\beta = 1 \implies \alpha - 2\beta = 0$. \square

Introducimos la función aritmética $\pi: \mathbb{R}^+ \to \mathbb{N}$ dada por

$$\pi(x) = \#\{p : p \text{ es primo y } p \le x\} = \text{número de primos } \le x.$$

Teorema (Chebyshev)

Existen constante positivas o < c < C tales que

$$c\frac{x}{\log x} < \pi(x) < C\frac{x}{\log x}.$$

<u>Prueba</u>: Observemos inicialmente que $\binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{n!n!}$ es múltiplo de todos los primos p que satisfacen n .

Como

$$\binom{2n}{n} < \sum_{0 \le k \le 2n} \binom{2n}{k} = 2^{2n},$$

entonces se sigue que el producto de dos primos entre n y 2n es menor que 2^{2n} .



Como hay exactamente $\pi(2n) - \pi(n)$ primos entre n y 2n, entonces tenemos que $n^{\pi(2n)-\pi(n)} < 2^{2n}$ (pues todos esos primos son mayores que n).

Aplicando logaritmos, se deduce que

$$(\pi(2n)-\pi(n))\log n < 2n\log 2 \qquad \Longrightarrow \qquad \pi(2n)-\pi(n) < \frac{2n\log 2}{\log n}.$$

Usando un argumento por inducción, para mostrar que

$$\pi(2^{k+1})<\frac{5\cdot 2^k}{k}.$$

- Para $k \le 4$ esto se verifica fácil, o se deduce de que $\pi(2^k) \le 2^{k-1}$, para $k \ge 0$.
- Para $k \ge 5$, se tiene el paso inductivo

$$\pi(2^{k+2}) \leq \pi(2^{k+1}) + \frac{2^{k+1}\log 2}{\log 2^{k+1}} \leq \frac{5 \cdot 2^k}{k} + \frac{2^{k+1}}{k+1} \leq \frac{8 \cdot 2^k}{k+1} + \frac{2^{k+1}}{k+1} = \frac{5 \cdot 2^{k+1}}{k+1},$$

pues $\frac{5}{h} \leq \frac{8}{h+1}$, para todo entero positivo $k \geq 2$.

De lo anterior, se sigue que si $2^k < x \le 2^{k+1}$, entonces

$$\pi(x) \leq \frac{5 \cdot 2^k}{k} < \frac{5 \cdot x}{k+1} < \frac{5x \log 2}{\log x} = C \frac{x}{\log x}, \quad \text{con } C = 5 \log 2.$$

(pues $f(x) = \frac{x \log 2}{\log x}$ es una función creciente para $x \ge 3$).

Mostramos ahora la otra desigualdad. Sea $\binom{2n}{n}=\prod_{p<2n}p^{\alpha_p}$ la factoración en primos de $\binom{2n}{n}$. Por el lema anterior, tenemos que $p^{\alpha_p}\leq 2n\iff \alpha_p\log p\leq \log 2n$. Portanto

$$\log {2n \choose n} = \sum_{p < 2n} \alpha_p \log p \le \sum_{p < 2n} \log 2n = \pi(2n) \log 2n.$$

Luego,
$$\pi(2n) \geq \frac{\log \binom{2n}{n}}{\log 2n}$$

Funciones Aritméticas

y como

$$\binom{2n}{n} = \underbrace{\frac{2n}{n}}_{\geq 2} \cdot \underbrace{\frac{2n-1}{n-1}}_{\geq 2} \cdots \underbrace{\frac{n+1}{1}}_{\geq 2} \geq 2^{n}.$$

Entonces,
$$\pi(2n) \ge \frac{\log \binom{2n}{n}}{\log 2n} \ge \frac{n \log 2}{\log 2n}$$
.

De ahí que

$$\pi(\mathbf{X}) \geq \frac{\mathbf{X} \log 2}{2 \log \mathbf{X}},$$

para todo x par, lo que implica la misma ecuación para todo x entero, pues $\pi(2k-1)=\pi(2k)$, para $k\geq 2$.

Corolario

Sea p_n el n-ésimo número primo. Existen constantes o < c' < C' tales que

$$c' n \log n < p_n < C' n \log n$$
.

Prueba: Si
$$\limsup_{n\to\infty} \frac{p_n}{n\log n} > C'$$
, entonces vale

$$\liminf_{x \to \infty} \frac{\pi(x)}{x/\log x} \leq \liminf_{n \to \infty} \frac{\pi(p_n)}{p_n/\log p_n} \\
\leq \liminf_{n \to \infty} \frac{n(\log n + \log \log n)}{C' n \log n} = \frac{1}{C'},$$

ya que $\frac{x}{\log x}$ es creciente para $x \geq 3$. Así, como $\liminf_{x \to \infty} \frac{\pi(x)}{x/\log x} > 0$, por el Teorema de Chebyshev tenemos que existe C' > 0 tal que $p_n < C' n \log n$, para todo $n \geq 2$. De forma similar se prueba la existencia de la constante c'. \square

Corolario

- a) Las funciones p_n y $n \log n$ tienen el mismo orden de magnitud, esto es $p_n \approx n \log n$.
- b) Las funciones $\pi(x)$ y $\frac{x}{\log x}$ tienen el mismo orden de magnitud, esto es $\pi(x) \asymp \frac{x}{\log x}$.

<u>Prueba</u>: (a) Se deduce inmediatamente del corolario previo c' $n \log n < p_n < C'$ $n \log n$.

(b) Se deduce inmediatamente del Teorema de Chebyshev $c_{\frac{x}{\log x}} < \pi(x) < C_{\frac{x}{\log x}}$.

Corolario

Sea $f: \mathbb{N} \to [0, \infty)$ una función decreciente. La serie

$$\sum_{p \text{ primo}} f(p) \text{ converge} \qquad \Longleftrightarrow \qquad \sum_{n=2}^{\infty} \frac{f(n)}{\log n} \text{ converge}.$$

En particular, $\sum_{p} \frac{1}{p}$ converge. \square

Sabemos que existen secuencias arbitrariamente grandes de números consecutivos que no contienen primos. Por ejemplo

$$k! + 2, k! + 3, k! + 4, \dots k! + k.$$

Nuestro próximo resultado afirma que los primos no son tan ralos, sino que siguen cierta "densidad". Este teorema también se debe a Chebyshev.

Comenzamos con un lema:

Lema

Para todo $n \ge 2$, tenemos $\prod_{p \le n} p \le 4^n$.

<u>Prueba</u>: Por inducción sobre *n*.

Es fácil verificar que el resultado vale para n = 2,3y4.

Suponga que el resultado vale para n = 2m + 1, entonces vale también para n = 2m + 2, pues no agregamos nuevos primos al producto al pasar de 2m + 1 a 2m + 2.

Basta entonces mostrar la desigualdad para un número impar 2m + 1. Para un primo p tal que $m + 1 , se tiene que <math>p \mid (2m + 1)!$ pero $p \nmid m!$ y $p \nmid (m + 1)!$, entonces

$$\prod_{\substack{m+1$$

De la hipótesis inductiva, se tiene que

$$\prod_{p \le 2m+1} p = \prod_{p \le m+1} p \prod_{m+1$$

Teorema (Postulado de Bertrand)

Sea $n \in \mathbb{Z}^+$ un entero positivo. Entonces, siempre existe un número primo p tal que $n \le p \le 2n$.

Prueba: Supongamos que el resultado es falso para algún valor de n. Vamos a mostrar

que n no puede ser muy grande.

Sea p_k el k-ésimo primo y sea α_k el mayor valor tal que $p_k^{\alpha_k} \mid \binom{2n}{n}$. Como estamos suponiendo que no hay primos entre n y 2n, y como ningún primo entre $\frac{2}{3}n$ y n divide a $\binom{2n}{n}$, por el lema al inicio del aula tenemos que $p_k^{\alpha_k} \leq 2n$, y $\alpha_j \leq 1$, para $p_j > \sqrt{2n}$. Luego

$$\binom{2n}{n} \leq \prod_{p_k \leq \sqrt{2n}} p_k^{\alpha_k} \prod_{\sqrt{2n} < p_j \leq \frac{2n}{3}} p_j \leq \prod_{p_k \leq \sqrt{2n}} 2n \prod_{p_j \leq \frac{2n}{3}} p_j.$$

Ahora, del lema anterior, y suponiendo que n es suficientemente grande, de modo que el número de primos entre 1 y $\sqrt{2n}$ es menor que $\sqrt{n/2} - 1$ (n = 100 es suficiente, pues ya a partir de este número la mitad de los valores en este intervalo son pares), tenemos

$$\binom{2n}{n}<(2n)^{\sqrt{n/2}-1}\cdot 4^{2n/3}.$$

Por otro lado, $n\binom{2n}{n} = n\binom{2n-1}{n} + n\binom{2n-1}{n-1} > (1+1)^{2n-1} = 2^{2n-1}$. y así, la desigualdad anterior implica que

$$\frac{2^{2n-1}}{n} < (2n)^{\sqrt{n/2}-1} \cdot 4^{2n/3} \qquad \Longrightarrow \qquad 2^{2n/3} < (2n)^{\sqrt{n/2}}.$$

Tomando logaritmo base 2, obtenemos la desigualdad $\frac{2\sqrt{2}}{3} < \log_2 n + 1$, que es falsa para todo n > 50. Así, de existir un contra-ejemplo al postulado de Bertrand, éste debe ser menor a 100. Para concluir el resultado, basta mostrar un primo que cumple las condiciones del teorema para todo n < 100:

$$p=2$$
 para $1 \le n \le 2$, $p=47$ para $24 \le n \le 47$, $p=5$ para $3 \le n \le 5$, $p=11$ para $6 \le n \le 11$, $p=23$ para $12 \le n \le 23$, $p=101$ para $80 \le n \le 100$. \square