

### **ESTIMATIVAS SOBRE PRIMOS**

ALAN REYES-FIGUEROA TEORÍA DE NÚMEROS

(AULA 31) 16.NOVIEMBRE.2021

## 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  $\theta_p$  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  $\theta_p$ . 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  $\alpha$  y  $\beta$  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  $\alpha_k$  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  $80 \le n \le 100$ .  $\square$