

FAKT: Każda liczba naturalna ma rozkład na czynniki pierwsze.

Twierdzenie: Rozkład na czynniki pierwsze jest jednoznaczny.

Dowód: Założymy nie uściślając, że liczby p_1, \dots, p_k i q_1, \dots, q_l są rozkładami istniejącego n jest najmniejszą taką liczbą:

$$n = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k$$

$$n = q_1 \cdot q_2 \cdot \dots \cdot q_l$$

$$1^\circ \forall i, j \quad p_i \neq q_j, \text{ bo gdyby } p_1 = q_1, \text{ to } \frac{n}{p_1} = p_2 \cdot \dots \cdot p_k = q_2 \cdot \dots \cdot q_l$$

Co przeczy założeniu, że n jest najmniejszą z liczby rozkładami (wzrostu).

2° Rozszerzony algorytm Euklidesa zastosowany dla p_1, q_1 wylicza $x, y \in \mathbb{Z}$ takie, że $x p_1 + y q_1 = 1$.

$$x p_1 + y q_1 = 1 \quad / \cdot p_2 \cdot p_3 \cdot \dots \cdot p_k$$

$$\cancel{x p_1 p_2 \cdot \dots \cdot p_k} + y q_1 p_2 \cdot \dots \cdot p_k = p_2 p_3 \cdot \dots \cdot p_k = n'$$

$$q_1 \mid x q_1 \cdot \dots \cdot q_k + y q_1 p_2 \cdot \dots \cdot p_k = p_2 p_3 \cdot \dots \cdot p_k = n'$$

Zatem $n' = \frac{n}{p_1}$ ma rozkład, w którym występuje

$q_1 : n' = q_1 r_1 \cdot \dots \cdot r_s$, więc n' ma dwa różne rozkłady.

($n' = p_2 p_3 \cdot \dots \cdot p_k = q_1 r_1 \cdot \dots \cdot r_s$). Sprzeczność z założeniem,

że n jest najmniejszą taką liczbą.

Twierdzenie: Licz pierwszych jest nieskończoną wiel.

Dowód: Założymy nie uściślając, że p_1, \dots, p_n to wszystkie liczby pierwsze.

Liczba $p_1 \cdot p_2 \cdot p_3 \cdot \dots \cdot p_n + 1$ ma jakiś rozkład na czynniki pierwsze i w tym rozkładzie nie występuje p_1, \dots, p_n , zatem p_1, \dots, p_n nie są jedynymi liczbami pierwszymi, co jest sprzeczne z naszym założeniem.

PROBLEM: Wygeneruj losowy k -cyfrowy liczbę pierwszą.

ROZWIĄZANIE: Wylosuj k -cyfrowy liczbę naturalną i sprawdź czy jest ona pierwsza.

$\pi(n)$ - ilość liczb pierwszych w przedziale $[1, n)$

$$\pi(n) \sim \frac{n}{\ln n}$$

Z tego widać wynika, że losowa liczba k -cyfrowa jest pierwsza z prawdopodobieństwem $O(\frac{1}{k})$, czyli dla np. $k=1000$ będziemy mieć liczby pierwsze co około 1000.

Twierdzenie Czebyszewa

$$\pi(n) = O\left(\frac{n}{\log n}\right)$$

Dowód: $\pi(n) = O\left(\frac{n}{\log n}\right)$

Lemat: $\prod_{p \leq n} p \leq 4^n$ (p -liczby pierwsze), dowód lematu przez indukcję po n :

1° Dla małych n można bezspornie sprawdzić bezpośrednio.

2° Krok indukcyjny (wystarczy pokazać dla nieparzystych n):

$$\prod_{p \leq n} p = \prod_{p \leq \frac{n+1}{2}} p \cdot \prod_{\frac{n+1}{2} < p \leq n} p = 4^{\frac{n+1}{2}} \cdot 4^{\frac{n-1}{2}} \leq 4^n$$

Z założenia indukcyjnego $\prod_{p \leq \frac{n+1}{2}} p \leq 4^{\frac{n+1}{2}}$.

to jest liczba naturalna $\prod_{\frac{n+1}{2} < p \leq n} p \leq \binom{n}{\frac{n+1}{2}} = \frac{\left(\frac{n+1}{2} + 1\right) \dots (n-1) n}{\left(n - \left(\frac{n+1}{2}\right)\right)!} = \frac{\left(\left(\frac{n+1}{2}\right) + 1\right) \dots (n-1) n}{\left(\frac{n-1}{2}\right)!}$

$$2 \binom{n}{\frac{n+1}{2}} \leq \binom{n}{\frac{n+1}{2}} + \binom{n}{\frac{n-1}{2}} \leq \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \leq 2^n \Rightarrow \binom{n}{\frac{n+1}{2}} \leq 2^{n-1} = 4^{\frac{n-1}{2}}$$

Pokażemy jak z lematu wynika, że $\pi(n) = O\left(\frac{n}{\log n}\right)$. Niech $k = \pi(n)$.

$$1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \leq 2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots$$

$$k! \leq \prod_{p \leq n} p \leq 4^n \Rightarrow k! \leq 4^n \Rightarrow \left(\frac{k}{2}\right)^{\left(\frac{k}{2}\right)} \leq 4^n$$

nie ma winięć
czy mamy $<, \leq$

$$\left(\frac{k}{2}\right)^{\left(\frac{k}{2}\right)} \leq k!$$

Pokażemy, że z tego wynika $k = O\left(\frac{n}{\log n}\right)$:

$$\frac{k}{2} \log \frac{k}{2} \leq \log 4^n = 2n$$

$$1^\circ k \leq 2\sqrt{n}$$

$$2^\circ k > 2\sqrt{n} \Rightarrow \log \frac{k}{2} \geq \log \sqrt{n} = \frac{\log n}{2} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \frac{k}{2} \cdot \frac{\log n}{2} \leq \frac{k}{2} \log \frac{k}{2} \leq 2n \Rightarrow k \leq \frac{8n}{\log n}$$

Mając dwie wartości k mamy, że $k \leq \max\left\{2\sqrt{n}, \frac{8n}{\log n}\right\} = O\left(\frac{n}{\log n}\right)$.

Teraz pokażemy, że $\pi(n) = \Omega\left(\frac{n}{\log n}\right)$:

$$\frac{1}{4^n} \geq \int_0^1 x^n (1-x)^n dx = \int_0^1 \underbrace{(x(1-x))^n}_{\max = \frac{1}{4^n}} dx = \int_0^1 (a_{2n} x^{2n} + a_{2n-1} x^{2n-1} + \dots + a_1 x + a_0) dx =$$

$$= \frac{a_{2n}}{2n+1} + \frac{a_{2n-1}}{2n} + \dots + \frac{a_1}{2} + \frac{a_0}{1} = \frac{s}{\text{NWW}(1, 2, \dots, 2n+1)} > 0$$

$s \geq 1$ (aby całość była dodatnia)

$$\text{Stąd: } \frac{1}{4^n} \geq \frac{1}{\text{NWW}(1, 2, \dots, 2n+1)} \Rightarrow 4^n \leq \text{NWW}(1, 2, \dots, 2n+1)$$

$$\text{NWW}(1, 2, \dots, N) = 2^{\lfloor \log_2 N \rfloor} \cdot 3^{\lfloor \log_3 N \rfloor} \cdot 5^{\lfloor \log_5 N \rfloor} \cdot \dots \cdot p^{\lfloor \log_p N \rfloor}, \text{ gdzie } p = \max\{p: p \leq n\}$$

$$2n \leq \log \text{NWW}(1, 2, \dots, 2n+1) = \sum_{p \leq 2n+1} \log p \cdot \lfloor \log_p (2n+1) \rfloor =$$

\uparrow

$$\log 4^n$$

$$= \sum_{p \leq 2n+1} \log p \cdot \left\lfloor \frac{\log (2n+1)}{\log p} \right\rfloor \leq \pi(2n+1) \cdot \log (2n+1)$$

$$2n \leq \pi(2n+1) \log (2n+1) \Rightarrow \frac{2n}{\log (2n+1)} \leq \pi(2n+1) \Rightarrow \pi(n) = \Omega\left(\frac{n}{\log n}\right)$$

Chiński twierdzenie o resztach

Niech $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{N}$ i $(\forall i, j \ i \neq j)(m_i \perp m_j)$, $m = m_1 m_2 \dots m_k$.

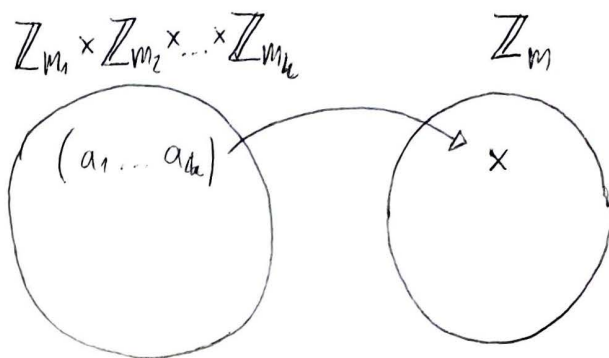
Dla dowolnych a_1, \dots, a_k : $a_i \in \mathbb{Z}_{m_i}$ istnieje dokładnie jedna reszta $x \in \mathbb{Z}_m$ taka, że spełniony jest układ kongruencji:

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

...

$$x \equiv a_k \pmod{m_k}$$



Dowód: Najpierw pokazujemy istnienie takiego x dla dowolnej krotki (a_1, \dots, a_k) .

$$x' = a_1 \frac{m}{m_1} \left(\left(\frac{m}{m_1} \right)^{-1} \pmod{m_1} \right) + \dots + a_k \frac{m}{m_k} \left(\left(\frac{m}{m_k} \right)^{-1} \pmod{m_k} \right)$$

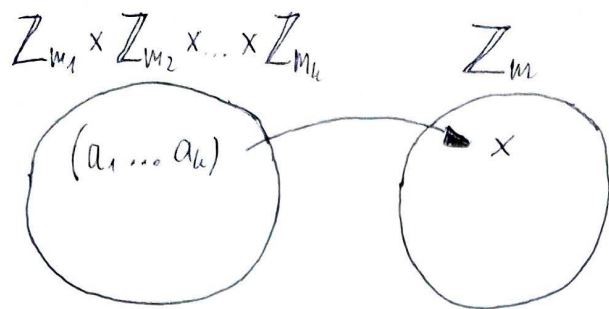
Pokażemy, że x' spełnia powyższy układ kongruencji (choćai niekoniecznie $x' \in \mathbb{Z}_m$). Dla dowolnego i mamy:

$$a_i \underbrace{\frac{m}{m_i} \left(\left(\frac{m}{m_i} \right)^{-1} \pmod{m_i} \right)}_1 \equiv a_i \pmod{m_i}$$

oraz gdy $i \neq j$:

$$a_j \left(\frac{m}{m_j} \right) \left(\left(\frac{m}{m_j} \right)^{-1} \pmod{m_j} \right) \equiv 0 \pmod{m_i}$$

Jako że $x' \notin \mathbb{Z}$, to $x = x' \pmod{m}$.



tylki taki jest
 $m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_k = m$

$$|Z_m| = m$$

Ta funkcja jest równoważnością
 ze zbiorem m -elementowego w inny
 zbiór m -elementowy, więc jest
 ona bijekcją.

Funkcja Eulera

$$Z_n = \{0, 1, \dots, n-1\} \leftarrow \text{zbiór reszt } n$$

$$Z_n^* = \{x \in Z_n : x^{-1} \bmod n \text{ istnieje}\} = \{x \in Z_n : x \perp n\} \leftarrow \begin{matrix} \text{zbiór elementów} \\ \text{odwracalnych} \end{matrix}$$

$$\varphi(n) = |Z_n^*|$$

$$n = p_1^{n_1} \cdot p_2^{n_2} \cdot \dots \cdot p_k^{n_k} \Rightarrow \varphi(n) = n \cdot \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_k}\right)$$

$$\varphi(p) = p - 1$$

$$\varphi(p^k) = p^k - p^{k-1} = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

$$\text{Niech } n = p_1^{n_1} \cdot p_2^{n_2} \cdot \dots \cdot p_k^{n_k}, \text{ wtedy } x \perp n \Leftrightarrow \forall i \ p_i \nmid x \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \forall i \ x \equiv a_i \pmod{p_i^{n_i}} \text{ i } a_i \perp p_i^{n_i} \quad (a_i \equiv x \bmod p_i^{n_i})$$

$$m_i = p_i^{n_i} \downarrow$$

Liczba układów (a_1, \dots, a_k) spełniających warunki $\forall i \ a_i \perp p_i^{n_i}$ wynosi:

$$\varphi(p_1^{n_1}) \cdot \varphi(p_2^{n_2}) \cdot \dots \cdot \varphi(p_k^{n_k})$$

$$\text{Zatem } \varphi(n) = \varphi(p_1^{n_1}) \cdot \varphi(p_2^{n_2}) \cdot \dots \cdot \varphi(p_k^{n_k}) = p_1^{n_1} \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \cdot \dots \cdot p_k^{n_k} \left(1 - \frac{1}{p_k}\right) =$$

$$= \underbrace{p_1^{n_1} \cdot \dots \cdot p_k^{n_k}}_n \cdot \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \cdot \dots \cdot \left(1 - \frac{1}{p_k}\right)$$