

Chcemy rozłożyć N na czynniki.

Mając nietrywialne rozwiązanie $x^2 = y^2 \pmod{N}$

$\gcd(x-y, N)$ lub $\gcd(x+y, N)$ daje nietrywialny dzielnik N .

Wybieramy a_1, \dots, a_k i obliczamy $b_i = a_i^2 \pmod{N}$ $a_i > \sqrt{N}$

Chcemy wybrać taki podzbiór $I \subseteq [k]$: $\prod_{i \in I} b_i = z^2$

Ustalmy B ; zbiór liczb pierwszych $\leq B$: p_1, \dots, p_s

Liczy B -gładkie - faktoryzujące się na składniki $\leq B$.

Jeśli mamy zbiór liczb B -gładkich o mocy większej niż $\prod(B)$

to możemy takie I wybrać: parzystość wykładników to przestrzeń $\mathbb{Z}_2^{\prod(B)}$.

Niech $x = \prod_{i \in I} a_i \pmod{N}$; $y = \sqrt{\prod_{i \in I} b_i} \pmod{N}$

Jeśli $x \neq \pm y$ to mamy nietrywialny dzielnik.

Jak znaleźć a_1, \dots, a_k ?

$x_j = \lceil \sqrt{N} \rceil + j$ dla $j \leq K$ (jakaś stała)

$y_j = x_j^2 \pmod{N} \Rightarrow y_j = x_j^2 - N$

Chcemy zobaczyć, czy wśród y_j jest wystarczająco dużo B -gładkich.

$y_j = x_j^2 - N \Rightarrow (p \mid y_j \Rightarrow x_j^2 = N \pmod{p})$

Zatem N jest resztą kwadratową mod p . Jeśli nie, to nie musimy rozpatrywać p .

Jeśli N jest resztą kwadratową, to możemy znaleźć x : $x^2 = N \pmod{p}$

Zatem jedyné liczby y_j podzielne przez p , to takie, że $x_j = \pm x$

Możemy operować na logach, ale musimy wykrywać max potęgę p .

Złożoność: „Opłaca się” zabrać ograniczenie na K i $B \sim e^{\sqrt{\ln N \ln \ln N}}$

Wtedy oczekiwana złożoność to $O(e^{(1+o(1))\sqrt{\ln N \ln \ln N}})$

Jest zatem podwykładniczy. \square