

Mnożenie dużych liczb binarnych.

Chcemy wykonać NTT pewnym \mathbb{Z}_p ,

dla na tyle dużego p , żeby mod nie miało znaczenia.

Co musimy potrafić robić?

- branie reszty mod p
- dodawanie mod p
- mnożenie przez ω mod p (składowanie A_0, A_1)
- mnożenie dwóch liczb w \mathbb{Z}_p ($A_i \cdot B_i = C_i$)
- dzielenie przez N (jedno, po inverse)

p nie musi być pierwsze, wystarczy aby istniało ω rzędu N .

Weźmy $p = 2^m + 1$ oraz $\omega = 2^\alpha$, aby $\omega^N = 1$

Wtedy wszystkie operacje się uproszczają.

fastmul(U, V, N) - mnoży dwie N -cyfrowe liczby mod $2^N + 1$

Rozbijamy U, V na kłaki $\sim N^{\frac{1}{2}}$ cyfr.

$$U = u_0 + u_1 \cdot 2^b + \dots + u_{t-1} \cdot 2^{(t-1)b} \quad t, b \text{ to potęgi } 2.$$

$$V = v_0 + v_1 \cdot 2^b + \dots + v_{t-1} \cdot 2^{(t-1)b}$$

Czyli mnożymy dwie t -cyfrowe liczby w bazie 2^b .

Chcemy je policzyć w \mathbb{Z}_p dla $p = 2^{b'} + 1$. $b' \approx 2b + \log t$; $t \mid b'$

Dlatego, że możemy zabrać $\omega = 2^{2b'/t}$ mod p .

Teraz robimy NTT i w mnożeniu $U_i \cdot V_i$ (liczby mod $2^{b'} + 1$)
wysokość się rekurencyjnie.

Do dopchania "technicznych szczegółów" dostajemy $O(N \log N \log \log N)$ \square