

ĆW Faktoryzacja (Discrete Log problem)

Algorytm faktoryzacji N (Discrete Log problem=DL)

1. Wybrać losowo $0 < a < N$.

2.

$\gcd(N, a) > 1 \Rightarrow$ Print $\gcd(N, a)$. Stop.

$\gcd(N, a) = 1 \Rightarrow$ Go to 3.

3. Rozwiązać DL (Discrete Log problem): $a^r \equiv 1 \pmod{N}$.

4.

$2 \mid r \Rightarrow$ Go to 5.

$2 \nmid r \Rightarrow$ Go to 1.

5. Obliczyć $\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} \pm 1)$.

6.

$\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} + 1) > 1$ or $\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} - 1) > 1 \Rightarrow$ Print jeden z $\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} \pm 1)$, który jest > 1 . Stop.

$\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} + 1) = 1$ and $\gcd(N, a^{\frac{r}{2}} - 1) = 1 \Rightarrow$ Go to 1.

Przykład. $N = 12, a = 5$

$\gcd(12, 5) = 1$, DL: $5^2 \equiv 1 \pmod{12}$ (czyli $r = 2$)

$\gcd(12, 5^{\frac{2}{2}} \pm 1) = \gcd(12, 4), \gcd(12, 6) = 4, 6$

x	0	1	2	3	4	5	\dots
$5^x \pmod{12}$	1	5	1	5	1	5	\dots

Zadanie. Wyświetlić a, r dla rozwiązania DL. Wyświetlić jeden dzielnik.

(1) 12 (2) 91 (Fałszywa liczba pierwsza) (3) 57 (Liczba pierwsza Grothendiecka)

(4) 143 (2011, 4 qubits) (5) 1737 (Iloczyn Eulera) (6) 1859 (Hipoteza Riemanna) (7) 13843

(8) 988027

Zob. YouTube Hipoteza Riemanna — Zagadka Wszech Czasów (Szczególnie: Louis de Brange 1932– w samym początku wideo; RSA, VeriSign od 28 min./47:55)

Algorytm Euklidesa (C++)

```
int gcd(int a, int b){
    if (a%b == 0)
        return b;
    else
        return gcd(b, a%b);
}
```

Algorytm Euklidesa (Python)

```
def gcd(a, b):
    while b:
        a, b = b, a%b
    return abs(a)
```