

## ĆW 11. 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)
```