

# Kryptografia

z elementami kryptografii kwantowej

**Ryszard Tanaś**

<http://zon8.physd.amu.edu.pl/~tanas>

**Wykład 6a**

# Spis treści

<b>10 Trochę matematyki (c.d.)</b>	<b>3</b>
10.19 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_p^*$	3
10.20 Symbol Legendre'a	5
10.21 Własności symbolu Legendre'a:	6
10.22 Prawo wzajemności	7
10.23 Pierwiastki kwadratowe modulo $p$	9
10.24 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_n^*$	10
10.25 Symbol Jacobiego	11
10.26 Pierwiastki kwadratowe modulo $n$	13
10.27 Logarytm dyskretny	14
10.28 PARI/GP — teoria liczb na komputerze	16

## 10 Trochę matematyki (c.d.)

### 10.19 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_p^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_p = \{0, 1, 2, \dots, p - 1\}$  zbiór reszt modulo  $p$ , gdzie  $p > 2$  jest nieparzystą liczbą pierwszą; np.

$$\mathbb{Z}_{11} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_p^*$  będziemy oznaczali zbiór niezerowych elementów zbioru

$$\mathbb{Z}_p, \text{ a więc np. } \mathbb{Z}_{11}^* = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_p^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a$

$$(\text{mod } p), \text{ dla } \{x, a\} \in \mathbb{Z}_p^*.$$

Liczby  $a$ , które są kwadratami nazywamy **resztami kwadratowymi** modulo  $p$ , zaś pozostałe elementy nazywamy **nieresztami**.

## 10 Trochę matematyki (c.d.)

### 10.19 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_p^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_p = \{0, 1, 2, \dots, p - 1\}$  zbiór reszt modulo  $p$ , gdzie  $p > 2$  jest nieparzystą liczbą pierwszą; np.

$$\mathbb{Z}_{11} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_p^*$  będziemy oznaczali zbiór niezerowych elementów zbioru  $\mathbb{Z}_p$ , a więc np.  $\mathbb{Z}_{11}^* = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_p^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a \pmod{p}$ , dla  $\{x, a\} \in \mathbb{Z}_p^*$ .

Liczby  $a$ , które są kwadratami nazywamy **resztami kwadratowymi** modulo  $p$ , zaś pozostałe elementy nazywamy **nieresztami**.

## 10 Trochę matematyki (c.d.)

### 10.19 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_p^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_p = \{0, 1, 2, \dots, p - 1\}$  zbiór reszt modulo  $p$ , gdzie  $p > 2$  jest nieparzystą liczbą pierwszą; np.

$$\mathbb{Z}_{11} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_p^*$  będziemy oznaczali zbiór niezerowych elementów zbioru

$$\mathbb{Z}_p, \text{ a więc np. } \mathbb{Z}_{11}^* = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_p^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a$

$$(\text{mod } p), \text{ dla } \{x, a\} \in \mathbb{Z}_p^*.$$

Liczby  $a$ , które są kwadratami nazywamy **resztami kwadratowymi** modulo  $p$ , zaś pozostałe elementy nazywamy **nieresztami**.

## 10 Trochę matematyki (c.d.)

### 10.19 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_p^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_p = \{0, 1, 2, \dots, p - 1\}$  zbiór reszt modulo  $p$ , gdzie  $p > 2$  jest nieparzystą liczbą pierwszą; np.

$$\mathbb{Z}_{11} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_p^*$  będziemy oznaczali zbiór niezerowych elementów zbioru

$$\mathbb{Z}_p, \text{ a więc np. } \mathbb{Z}_{11}^* = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_p^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a$

$$(\text{mod } p), \text{ dla } \{x, a\} \in \mathbb{Z}_p^*.$$

Liczby  $a$ , które są kwadratami nazywamy **resztami kwadratowymi** modulo  $p$ , zaś pozostałe elementy nazywamy **nieresztami**.

Przykład:

Weźmy  $\mathbb{Z}_{11}^*$  i policzmy  $x^2 \pmod{11}$  dla wszystkich  $x$ , mamy wtedy

$x$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$a = x^2 \pmod{11}$	1	4	9	5	3	3	5	9	4	1

Przykład:

Weźmy  $\mathbb{Z}_{11}^*$  i policzmy  $x^2 \pmod{11}$  dla wszystkich  $x$ , mamy wtedy

$x$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$a = x^2 \pmod{11}$	1	4	9	5	3	3	5	9	4	1

Resztami kwadratowymi w  $\mathbb{Z}_{11}^*$  są więc liczby  $\{1, 3, 4, 5, 9\}$ , a pozostałe liczby  $\{2, 6, 7, 8, 10\}$  są nieresztami



## 10.20 Symbol Legendre'a

Niech  $a$  będzie liczbą całkowitą zaś  $p > 2$  liczbą pierwszą; symbol Legendre'a definiujemy

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 0, & \text{jeśli } p|a \\ 1, & \text{jeśli } a \text{ jest resztą kwadratową modulo } p \\ -1, & \text{jeśli } a \text{ jest nieresztą modulo } p \end{cases}$$

## 10.20 Symbol Legendre'a

Niech  $a$  będzie liczbą całkowitą zaś  $p > 2$  liczbą pierwszą; symbol Legendre'a definiujemy

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 0, & \text{jeśli } p|a \\ 1, & \text{jeśli } a \text{ jest resztą kwadratową modulo } p \\ -1, & \text{jeśli } a \text{ jest nieresztą modulo } p \end{cases}$$

Twierdzenie:

$$\left(\frac{a}{p}\right) = a^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$$

## 10.21 Własności symbolu Legendre'a:

(1)  $\left(\frac{a}{p}\right)$  zależy tylko od  $a$  modulo  $p$

## 10.21 Własności symbolu Legendre'a:

(1)  $\left(\frac{a}{p}\right)$  zależy tylko od  $a$  modulo  $p$

$$(2) \quad \left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right)$$

## 10.21 Własności symbolu Legendre'a:

(1)  $\left(\frac{a}{p}\right)$  zależy tylko od  $a$  modulo  $p$

$$(2) \quad \left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right)$$

$$(3) \quad \left(\frac{ab^2}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right), \text{ jeśli } \text{NWD}(b, p) = 1$$

## 10.21 Własności symbolu Legendre'a:

(1)  $\left(\frac{a}{p}\right)$  zależy tylko od  $a$  modulo  $p$

(2)  $\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right)$

(3)  $\left(\frac{ab^2}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right)$ , jeśli  $NWD(b, p) = 1$

(4)  $\left(\frac{1}{p}\right) = 1$  oraz  $\left(\frac{-1}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}}$

Twierdzenie:

$$\left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}} = \begin{cases} 1, & \text{jeśli } p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ -1, & \text{jeśli } p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$$

Twierdzenie:

$$\left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}} = \begin{cases} 1, & \text{jeśli } p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ -1, & \text{jeśli } p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$$

## 10.22 Prawo wzajemności

Niech  $p$  i  $q$  będą dwiema nieparzystymi liczbami pierwszymi. Wtedy

$$\begin{aligned} \left(\frac{q}{p}\right) &= (-1)^{\frac{p-1}{2} \frac{q-1}{2}} \left(\frac{p}{q}\right) \\ &= \begin{cases} -\left(\frac{p}{q}\right), & \text{jeśli } p \equiv q \equiv 3 \pmod{4} \\ \left(\frac{p}{q}\right), & \text{w przeciwnym przypadku} \end{cases} \end{aligned}$$



Przykład:

$$\begin{aligned}\left(\frac{91}{167}\right) &= \left(\frac{7 \cdot 13}{167}\right) = \left(\frac{7}{167}\right) \left(\frac{13}{167}\right) \\ &= (-1)^{\frac{7-1}{2} \frac{167-1}{2}} \left(\frac{167}{7}\right) (-1)^{\frac{13-1}{2} \frac{167-1}{2}} \left(\frac{167}{13}\right) \\ &= - \left(\frac{167}{7}\right) \left(\frac{167}{13}\right) = - \left(\frac{6}{7}\right) \left(\frac{11}{13}\right) \\ &= - \left(\frac{2}{7}\right) \left(\frac{3}{7}\right) \left(\frac{11}{13}\right) = - \left(\frac{3}{7}\right) \left(\frac{11}{13}\right) \\ &= (-1)^{\frac{3-1}{2} \frac{7-1}{2}} \left(\frac{7}{3}\right) (-1)^{\frac{11-1}{2} \frac{13-1}{2}} \left(\frac{13}{11}\right) \\ &= \left(\frac{1}{3}\right) \left(\frac{2}{11}\right) = 1 \cdot (-1) = -1\end{aligned}$$

## 10.23 Pierwiastki kwadratowe modulo $p$

- Prawo wzajemności pozwala szybko stwierdzić czy  $a$  jest resztą kwadratową modulo  $p$ , a więc mówi, że istnieje rozwiązanie kongruencji

$$x^2 \equiv a \pmod{p},$$

choć nie daje wskazówek jak takie rozwiązanie znaleźć.

- Nie jest znany efektywny deterministyczny algorytm obliczania pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_p^*$ . Istnieje natomiast **efektywny algorytm probabilistyczny** dla obliczania takich pierwiastków jeśli  $p$  jest liczbą pierwszą.

## 10.23 Pierwiastki kwadratowe modulo $p$

- Prawo wzajemności pozwala szybko stwierdzić czy  $a$  jest resztą kwadratową modulo  $p$ , a więc mówi, że istnieje rozwiązanie kongruencji

$$x^2 \equiv a \pmod{p},$$

choć nie daje wskazówek jak takie rozwiązanie znaleźć.

- Nie jest znany efektywny deterministyczny algorytm obliczania pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_p^*$ . Istnieje natomiast efektywny algorytm probabilistyczny dla obliczania takich pierwiastków jeśli  $p$  jest liczbą pierwszą.

## 10.23 Pierwiastki kwadratowe modulo $p$

- Prawo wzajemności pozwala szybko stwierdzić czy  $a$  jest resztą kwadratową modulo  $p$ , a więc mówi, że istnieje rozwiązanie kongruencji

$$x^2 \equiv a \pmod{p},$$

choć nie daje wskazówek jak takie rozwiązanie znaleźć.

- Nie jest znany efektywny deterministyczny algorytm obliczania pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_p^*$ . Istnieje natomiast **efektywny algorytm probabilistyczny** dla obliczania takich pierwiastków jeśli  $p$  jest liczbą pierwszą.

## 10.24 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_n^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$  zbiór reszt modulo  $n$ , gdzie  $n$  jest dodatnią liczbą całkowitą; np.

$$\mathbb{Z}_{15} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_n^*$  będziemy oznaczali podzbiór tych elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n$ , które są względnie pierwsze z  $n$ , a więc np.

$\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$ . Liczba elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n^*$  jest równa wartości funkcji Eulera  $\phi(n)$ .

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_n^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a \pmod{n}$ , dla  $\{x, a\} \in \mathbb{Z}_n^*$ .

## 10.24 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_n^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$  zbiór reszt modulo  $n$ , gdzie  $n$  jest dodatnią liczbą całkowitą; np.

$$\mathbb{Z}_{15} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_n^*$  będziemy oznaczali podzbiór tych elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n$ , które są względnie pierwsze z  $n$ , a więc np.

$\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$ . Liczba elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n^*$  jest równa wartości funkcji Eulera  $\phi(n)$ .

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_n^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a \pmod{n}$ , dla  $\{x, a\} \in \mathbb{Z}_n^*$ .

## 10.24 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_n^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$  zbiór reszt modulo  $n$ , gdzie  $n$  jest dodatnią liczbą całkowitą; np.

$$\mathbb{Z}_{15} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_n^*$  będziemy oznaczali podzbiór tych elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n$ , które są względnie pierwsze z  $n$ , a więc np.

$\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$ . Liczba elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n^*$  jest równa wartości funkcji Eulera  $\phi(n)$ .

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_n^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a \pmod{n}$ , dla  $\{x, a\} \in \mathbb{Z}_n^*$ .

## 10.24 Reszty kwadratowe w $\mathbb{Z}_n^*$

- Oznaczmy przez  $\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$  zbiór reszt modulo  $n$ , gdzie  $n$  jest dodatnią liczbą całkowitą; np.

$$\mathbb{Z}_{15} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14\}$$

- Przez  $\mathbb{Z}_n^*$  będziemy oznaczali podzbiór tych elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n$ , które są względnie pierwsze z  $n$ , a więc np.

$\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$ . Liczba elementów zbioru  $\mathbb{Z}_n^*$  jest równa wartości funkcji Eulera  $\phi(n)$ .

- W zbiorze  $\mathbb{Z}_n^*$  szukamy takich elementów, które są kwadratami innych elementów, tzn. spełniona jest kongruencja  $x^2 \equiv a \pmod{n}$ , dla  $\{x, a\} \in \mathbb{Z}_n^*$ .



## 10.25 Symbol Jacobiego

Niech  $a$  będzie liczbą całkowitą i niech  $n$  będzie dowolną dodatnią liczbą nieparzystą. Niech  $n = p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r}$  będzie rozkładem liczby  $n$  na czynniki pierwsze. Wtedy definiujemy **symbol Jacobiego** (uogólnienie symbolu Legendre'a) jako iloczyn symboli Legendre'a dla dzielników pierwszych  $n$

$$\left(\frac{a}{n}\right) = \left(\frac{a}{p_1}\right)^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot \left(\frac{a}{p_r}\right)^{\alpha_r}$$

## 10.25 Symbol Jacobiego

Niech  $a$  będzie liczbą całkowitą i niech  $n$  będzie dowolną dodatnią liczbą nieparzystą. Niech  $n = p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r}$  będzie rozkładem liczby  $n$  na czynniki pierwsze. Wtedy definiujemy **symbol Jacobiego** (uogólnienie symbolu Legendre'a) jako iloczyn symboli Legendre'a dla dzielników pierwszych  $n$

$$\left(\frac{a}{n}\right) = \left(\frac{a}{p_1}\right)^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot \left(\frac{a}{p_r}\right)^{\alpha_r}$$

Twierdzenie:

Dla dowolnej dodatniej liczby nieparzystej  $n$  mamy

$$\left(\frac{2}{n}\right) = (-1)^{\frac{n^2-1}{8}}$$

Twierdzenie:

Dla dowolnych dodatnich liczb nieparzystych  $m$  i  $n$  mamy

$$\binom{m}{n} = (-1)^{\frac{m-1}{2} \frac{n-1}{2}} \binom{n}{m}$$

Twierdzenie:

Dla dowolnych dodatnich liczb nieparzystych  $m$  i  $n$  mamy

$$\left(\frac{m}{n}\right) = (-1)^{\frac{m-1}{2} \frac{n-1}{2}} \left(\frac{n}{m}\right)$$

Uwaga:

Jeśli liczba  $a \in \mathbb{Z}_n^*$  jest resztą kwadratową to  $\left(\frac{a}{n}\right) = 1$ .

Jeśli symbol Jacobiego  $\left(\frac{a}{n}\right) = 1$  dla liczby złożonej  $n$  to  $a$  nie musi być resztą kwadratową!

## 10.26 Pierwiastki kwadratowe modulo $n$

- Jeśli  $n = pq$  jest iloczynem dwóch dużych, różnych liczb pierwszych, to uważa się, że znajdowanie pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_n^*$  należy do problemów trudnych obliczeniowo!
- Trudność ta jest równoważna trudności z faktoryzacją liczby  $n$ . (Faktoryzując  $n$  znajdujemy liczby pierwsze  $p$  i  $q$ , znajdujemy pierwiastki kwadratowe w  $\mathbb{Z}_p^*$  oraz  $\mathbb{Z}_q^*$ , a następnie korzystając z chińskiego twierdzenia o resztach znajdujemy pierwiastki w  $\mathbb{Z}_n^*$ .)

## 10.26 Pierwiastki kwadratowe modulo $n$

- Jeśli  $n = pq$  jest iloczynem dwóch dużych, różnych liczb pierwszych, to uważa się, że znajdowanie pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_n^*$  należy do problemów trudnych obliczeniowo!
- Trudność ta jest równoważna trudności z faktoryzacją liczby  $n$ . (Faktoryzując  $n$  znajdujemy liczby pierwsze  $p$  i  $q$ , znajdujemy pierwiastki kwadratowe w  $\mathbb{Z}_p^*$  oraz  $\mathbb{Z}_q^*$ , a następnie korzystając z chińskiego twierdzenia o resztach znajdujemy pierwiastki w  $\mathbb{Z}_n^*$ .)

## 10.26 Pierwiastki kwadratowe modulo $n$

- Jeśli  $n = pq$  jest iloczynem dwóch dużych, różnych liczb pierwszych, to uważa się, że znajdowanie pierwiastków kwadratowych w  $\mathbb{Z}_n^*$  należy do problemów trudnych obliczeniowo!
- Trudność ta jest równoważna trudności z faktoryzacją liczby  $n$ . (Faktoryzując  $n$  znajdujemy liczby pierwsze  $p$  i  $q$ , znajdujemy pierwiastki kwadratowe w  $\mathbb{Z}_p^*$  oraz  $\mathbb{Z}_q^*$ , a następnie korzystając z chińskiego twierdzenia o resztach znajdujemy pierwiastki w  $\mathbb{Z}_n^*$ .)

## 10.27 Logarytm dyskretny

- Niech  $p$  będzie liczbą pierwszą, przez  $\mathbb{Z}_p^*$  oznaczamy zbiór liczb  $\{1, \dots, p-1\}$  i niech  $g$  będzie generatorem  $\mathbb{Z}_p^*$ , tzn. takim elementem, że dla każdej liczby  $a \in \mathbb{Z}_p^*$  istnieje takie  $i$ , że  $a \equiv g^i \pmod{p}$  (wszystkie elementy mogą być wygenerowane z  $g$ ).
- Problem logarytmu dyskretnego polega na znalezieniu dla danej liczby  $0 < b < p$  takiej liczby  $a$ , że  $g^a \equiv b \pmod{p}$ .
- Problem znajdowania logarytmu dyskretnego jest problemem trudnym obliczeniowo!



## 10.27 Logarytm dyskretny

- Niech  $p$  będzie liczbą pierwszą, przez  $\mathbb{Z}_p^*$  oznaczamy zbiór liczb  $\{1, \dots, p-1\}$  i niech  $g$  będzie generatorem  $\mathbb{Z}_p^*$ , tzn. takim elementem, że dla każdej liczby  $a \in \mathbb{Z}_p^*$  istnieje takie  $i$ , że  $a \equiv g^i \pmod{p}$  (wszystkie elementy mogą być wygenerowane z  $g$ ).
- Problem logarytmu dyskretnego polega na znalezieniu dla danej liczby  $0 < b < p$  takiej liczby  $a$ , że  $g^a \equiv b \pmod{p}$ .
- Problem znajdowania logarytmu dyskretnego jest problemem trudnym obliczeniowo!

## 10.27 Logarytm dyskretny

- Niech  $p$  będzie liczbą pierwszą, przez  $\mathbb{Z}_p^*$  oznaczamy zbiór liczb  $\{1, \dots, p-1\}$  i niech  $g$  będzie generatorem  $\mathbb{Z}_p^*$ , tzn. takim elementem, że dla każdej liczby  $a \in \mathbb{Z}_p^*$  istnieje takie  $i$ , że  $a \equiv g^i \pmod{p}$  (wszystkie elementy mogą być wygenerowane z  $g$ ).
- Problem logarytmu dyskretnego polega na znalezieniu dla danej liczby  $0 < b < p$  takiej liczby  $a$ , że  $g^a \equiv b \pmod{p}$ .
- Problem znajdowania logarytmu dyskretnego jest problemem trudnym obliczeniowo!

## 10.27 Logarytm dyskretny

- Niech  $p$  będzie liczbą pierwszą, przez  $\mathbb{Z}_p^*$  oznaczamy zbiór liczb  $\{1, \dots, p-1\}$  i niech  $g$  będzie generatorem  $\mathbb{Z}_p^*$ , tzn. takim elementem, że dla każdej liczby  $a \in \mathbb{Z}_p^*$  istnieje takie  $i$ , że  $a \equiv g^i \pmod{p}$  (wszystkie elementy mogą być wygenerowane z  $g$ ).
- Problem logarytmu dyskretnego polega na znalezieniu dla danej liczby  $0 < b < p$  takiej liczby  $a$ , że  $g^a \equiv b \pmod{p}$ .
- Problem znajdowania logarytmu dyskretnego jest problemem trudnym obliczeniowo!

Przykład:

Weźmy  $\mathbb{Z}_{19}^*$ , czyli zbiór liczb  $\{1, \dots, 18\}$  oraz  $g = 2$ .

Niech  $b = 2^a \pmod{19}$ , mamy wtedy

$a$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$b$	2	4	8	16	13	7	14	9	18	17	15	11	3	6	12	5	10	1

Przykład:

Weźmy  $\mathbb{Z}_{19}^*$ , czyli zbiór liczb  $\{1, \dots, 18\}$  oraz  $g = 2$ .

Niech  $b = 2^a \pmod{19}$ , mamy wtedy

$a$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$b$	2	4	8	16	13	7	14	9	18	17	15	11	3	6	12	5	10	1

Tak więc w  $\mathbb{Z}_{19}^*$ , np.

$$\log_2 13 = 5$$

$$2^5 \equiv 13 \pmod{19}$$

## 10.28 PARI/GP — teoria liczb na komputerze

GP/PARI CALCULATOR Version 2.1.6 (released)  
i386 running linux 32-bit version  
(readline v4.3 enabled, extended help available)

Copyright (C) 2002 The PARI Group

PARI/GP is free software, covered by the GNU General Public License, and comes WITHOUT ANY WARRANTY WHATSOEVER.

Type ? for help, \q to quit.

Type ?12 for how to get moral (and possibly technical) support.

realprecision = 28 significant digits  
seriesprecision = 16 significant terms  
format = g0.28

parisize = 4000000, primelimit = 500000

## Dzielenie z resztą

? `divrem(841,160)`

%1 = [5, 41]~

? `divrem(2987634211432123123,8765392)`

%2 = [340844335476, 5476531]~

## Algorytm Euklidesa — $NWD(a, b)$

? `gcd(841,160)`

%2 = 1

? `gcd(2987634211432123123,8765392)`

%3 = 1

? `gcd(739834587231984763212876546,497563772132052)`

%4 = 6

## Rozszerzony algorytm Euklidesa

? bezout(841,160)

%4 = [-39, 205, 1]

? bezout(2987634211432123123,8765392)

%5 = [2987931, -1018419356145006986, 1]

## Odwrotność modulo $n$

? Mod(160,841)^(-1)

%6 = Mod(205, 841)

? lift(Mod(160,841)^(-1))

%7 = 205

? Mod(8765392,2987634211432123123)^(-1)

%8 = Mod(1969214855287116137,2987634211432123123)

? 2987634211432123123-1018419356145006986

%9 = 1969214855287116137



## Małe twierdzenie Fermata

? isprime(1231)

%10 = 1

? gcd(1231,5871)

%11 = 1

? Mod(5871^1230, 1231)

%12 = Mod(1, 1231)

? Mod(5871,1231)^1230

%13 = Mod(1, 1231)

? Mod(40547201659, 85115991299)^85115991298

%14 = Mod(1, 85115991299)

? Mod(461730729350412, 2461654953439061)^2461654953439060

%15 = Mod(1, 2461654953439061)

## Chińskie twierdzenie o resztach

?  $a = \text{Mod}(1, 11)$

$\%16 = \text{Mod}(1, 11)$

?  $b = \text{Mod}(2, 12)$

$\%17 = \text{Mod}(2, 12)$

?  $c = \text{Mod}(3, 13)$

$\%18 = \text{Mod}(3, 13)$

?  $d = \text{chinese}(a, b)$

$\%19 = \text{Mod}(122, 132)$

?  $\text{chinese}(c, d)$

$\%20 = \text{Mod}(1706, 1716)$

# Funkcja Eulera

```
? eulerphi(841)
```

```
%21 = 812
```

```
? factorint(841)
```

```
%22 =
```

```
[29 2]
```

```
? eulerphi(1231)
```

```
%23 = 1230
```

```
? isprime(1231)
```

```
%24 = 1
```

```
? eulerphi(1000)
```

```
%25 = 400
```

```
? eulerphi(1200)
```

```
%26 = 320
```

## Potęgowanie modulo $n$

```
? lift(Mod(7,1234)^698)
```

```
%27 = 287
```

```
? Mod(461730729350412,2461654953439061)^2461654953439060
```

```
%28 = Mod(1, 2461654953439061)
```

## Liczby pierwsze

```
? primes(10)
```

```
%31 = [2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29]
```

```
? prime(1000)
```

```
%32 = 7919
```

```
? nextprime(10^30)
```

```
%34 = 10000000000000000000000000000000057
```

```
? nextprime(random(10^30))
```

```
%35 = 425170039833680733833237536681
```

```
? isprime(%35)
```

```
%36 = 1
```

## Symbol Jacobiego

```
? kronecker(91,167)
```

```
%37 = -1
```

```
? kronecker(7,167)
```

```
%38 = 1
```

```
? for(a=1,167,if(Mod(a,167)^2==7,print1(a, " ")))
```

```
72 95
```

```
? kronecker(13,167)
```

```
%39 = -1
```

```
? kronecker(6,7)
```

```
%40 = -1
```

```
? kronecker(11,13)
```

```
%41 = -1
```

```
? kronecker(1298761665416551551,978698532176519876166511871)
```

```
%42 = 1
```

## Logarytm dyskretny

```
? znprimroot(19)
```

```
%43 = Mod(2, 19)
```

```
? znorder(Mod(2,19))
```

```
%44 = 18
```

```
? znlog(13,Mod(2,19))
```

```
%45 = 5
```

```
? znlog(15,Mod(2,19))
```

```
%46 = 11
```

```
? znprimroot(966099377)
```

```
%47 = Mod(3, 966099377)
```

```
? znlog(124332,Mod(3, 966099377))
```

```
%48 = 120589994
```

```
? Mod(3, 966099377)^120589994
```

```
%49 = Mod(124332, 966099377)
```

# RSA

```
? p=1123;q=1237;n=p*q
```

```
%50 = 1389151
```

```
? phin=eulerphi(n)
```

```
%51 = 1386792
```

```
? e=834781
```

```
%52 = 834781
```

```
? gcd(e,phin)
```

```
%53 = 1
```

```
? d=lift(Mod(e,phin)^(-1))
```

```
%54 = 1087477
```

```
? m=983415
```

```
%55 = 983415
```

```
? c=lift(Mod(m,n)^e)
```

```
%56 = 190498
```

```
? lift(Mod(c,n)^d)
```

```
%57 = 983415
```

```
? p=nextprime(random(10^25))
```

```
%60 = 6394410543977819029567513
```

```
? q=nextprime(random(10^24))
```

```
%61 = 574229193973116022705411
```

```
? n=p*q
```

```
%62 = 3671857212601577387349834975533584930459534912843
```

```
? phin=(p-1)*(q-1)
```

```
%63 = 3671857212601577387349828006893846979524482639920
```

```
? e=random(10^10)
```

```
%64 = 6534579775
```

```
? while(gcd(e,phin)!=1,e=e+1)
```

```
? e
```

```
%65 = 6534579779
```

```
? d=lift(Mod(e,phin)^(-1))
```

```
%66 = 1069086500747478961348196600845385395334981162219
```



```
? m=random(10^30)
```

```
%67 = 446763233106745131823069978264
```

```
? c=lift(Mod(m,n)^e)
```

```
%68 = 3660713787402446328285407380637449653485548656400
```

```
? lift(Mod(c,n)^d)
```

```
%69 = 446763233106745131823069978264
```