# Laboratorium III - krzywe eliptyczne

# Wstęp teoretyczny

# 1. Definicja krzywej eliptycznej

Krzywa eliptyczna nad ciałem K to zbiór punktów (x,y) spełniających równanie:

$$y^2 = x^3 + ax + b$$

gdzie  $a, b \in K$ , wraz z dodatkowym punktem O (nazywanym punktem w nieskończoności).

W kryptografii najczęściej pracujemy w ciele skończonym  $\mathbb{F}_p$  (gdzie p jest liczbą pierwszą), wtedy równanie przyjmuje postać:

$$y^2 \equiv x^3 + ax + b \pmod{p}$$

Warunkiem istnienia krzywej jest, aby jej wyróżnik był różny od zera:

$$4a^3 + 27b^2 \neq 0$$

#### 2. Struktura grupy

Punkty krzywej eliptycznej wraz z operacją dodawania tworzą grupę abelową, co oznacza że:

- Operacja dodawania jest łączna: (P + Q) + R = P + (Q + R)
- Operacja dodawania jest przemienna: P + Q = Q + P
- Istnieje element neutralny (punkt O): P + O = P
- Dla każdego punktu P istnieje punkt przeciwny -P: P + (-P) = O

UWAGA: O nie oznacza punktu (0,0) - to jest punkt w nieskończoności.

- **2.1 Punkt w nieskończoności** Punkt w nieskończoności (oznaczany jako O lub  $\infty$ ) można rozumieć następująco: każda prosta niepionowa przecina krzywą eliptyczną w dokładnie trzech punktach (licząc z krotnościami). Dla prostej pionowej, "trzeci punkt przecięcia" jest właśnie punktem w nieskończoności
- 2.2 Własności algebraiczne punktu O Punkt w nieskończoności O ma następujące kluczowe własności:

Element neutralny dodawania:

$$P + O = P$$

$$O + P = P$$

$$O + O = O$$

Dla każdego punktu P:

$$P + (-P) = O$$

gdzie -P to punkt przeciwny do P

Punkt w nieskończoności w implementacji numerycznej:

- reprezentowany jest zwykle jako None lub specjalna wartość,
- nie ma współrzednych (x,y),
- wymaga specjalnej obsługi w funkcjach dodawania.

- 3. Operacje na punktach krzywej
- **3.1. Dodawanie różnych punktów P** + **Q** Dla dwóch różnych punktów  $P(x_1, y_1)$  i  $Q(x_2, y_2)$ :
  - 1. Oblicz s:

$$s = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} \mod p$$

2. Oblicz współrzędne punktu wynikowego  $R(x_3, y_3)$ :

$$x_3 = s^2 - x_1 - x_2 \mod p$$
  
 $y_3 = s(x_1 - x_3) - y_1 \mod p$ 

- **3.2. Podwajanie punktu (2P)** Dla punktu  $P(x_1, y_1)$ :
  - 1. Oblicz s:

$$s = \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} \mod p$$

2. Oblicz współrzędne punktu wynikowego  $R(x_3, y_3)$ :

$$x_3 = s^2 - 2x_1 \mod p$$
  
 $y_3 = s(x_1 - x_3) - y_1 \mod p$ 

**3.3. Punkt przeciwny** Dla punktu P(x,y), punktem przeciwnym jest:  $-P = (x,-y \mod p)$ 

$$P + (-P) = O$$

## Zadanie 1

Zaimplementuj funkcję  $get_points(a, b, p)$ , która jako parametry przyjmuje współczynniki a i b definiujące krzywą eliptyczną oraz liczbę pierwsza p i zwraca punkty należące do tej krzywej w postaci listy krotek.

Wykonaj rachunki dla różnych liczb p i spróbuj zobrazować wyliczone punkty ma wykresie.

# Zadanie 2

1. Zaimplementuj funkcję add\_points(P, Q, a, p). Wykorzystaj informacje o dodawaniu punktów zawarte w części teoretycznej. Funkcja powinna zawracać krotkę zawierającą współrzędne punktu lub obiekt None.

Dla punktów w nieskończoności używaj None.

Pamiętaj, że w ciele  $\mathbb{F}_p$  nie ma operacji dzielenia. Dzielenie przez x to mnożenie przez element odwrotny do x. Jeśli szukamy elementu odwrotnego dla x to możemy wykorzystać potęgowanie:

$$y = pow(x, -1, p)$$

Zastanów się dlaczego powyższe jest równoważne wyrażeniu:

$$y = pow(x, p-2, p)$$

W funkcji add\_points() uwzględnij przypadki:

```
P + 0 -> P

O + P -> P

P + (-P) -> O

P + P -> podwajanie punktu (2P)

P + Q -> R
```

2. Przetestuj swoja funkcję dla krzywej o parametrach: a = 2, b = 3, p = 13. Sprawdź poprawność poniższych działań:

```
(10, 3) + (12, 0) = (3, 6)

(3, 7) + (4, 7) = (6, 6)

(7, 10) + (3, 6) = (4, 6)

(0, 4) + (11, 11) = (11, 2)

(6, 6) + (6, 6) = (11, 11)

(6, 6) + (11, 11) = (10, 3)

(7, 10) + (7, 3) = None

(9, 3) + (9, 10) = None
```

3. Wykonaj tabelke dodawania dla punktów na krzywej (2, 3, 7)

### Zadanie 3

Zaimplementuj funkcję  $multiply_point(P, n, a, p)$ , która pozwala wykonywać mnożenie punktu P na krzywej przez liczbę n.

## Zadanie 4

Zaimplementuj funkcję find\_order(P, a, p), która znajduje rząd punktu na krzywej eliptycznej. Rząd punktu to najmniejsza liczba naturalna n taka, że nP = O

- Znajdź rzędy wszystkich punktów dla krzywej  $y^2 = x^3 + x - 1$  w  $\mathbb{F}_{11}$ 

### Zadanie 5

Dla zbioru punktów na danej krzywej eliptycznej (a, b, p) znajdź punkt generujący grupę na krzywej. Zaimplementuj w tym celu funkcję find\_generator(a, b, p), która zwróci generator i jego rząd.

Dla danej grupy na krzywej rząd generatora jest równy rzędowi grupy. W tym przypadku jest to liczba punktów na krzywej powiększona o 1. Generatorem jest zatem punkt o maksymalnym rzędzie równym rzędowi grupy. Znalezienie takiego punktu może wymagać zbadania wszystkich punktów na krzywej.

- Znajdź generator dla krzywej (2, 3, 13) i sprawdź czy generuje wszystkie punkty grupy.
- Sprawdź, czy dla krzywej (1,-1,11) punkt (4,1) jest generatorem.

# Bibliografia

- 1. "Handbook of Applied Cryptography" A. Menezes, P. van Oorschot, S. Vanstone
- 2. "Guide to Elliptic Curve Cryptography" D. Hankerson, A. Menezes, S. Vanstone