

Кафедра захисту інформації НУ “ЗП”

Особливості використання ізогеній еліптичних кривих в криптографічних протоколах

Виконав студент групи РТ-810м:

Пономаренко Є.О.

Науковий керівник:

проф.Неласа Г.В.

2021 рік

МЕТА І ЗАДАЧІ

Мета:

Ознайомлення з методами обчислення ізогеній на суперсингулярних еліптичних кривих за допомогою загальної схеми алгоритму Велу, які дозволяють побудувати постквантові криптографічні протоколи.

Задачі:

- проведення дослідження суперсингулярних еліптичних кривих
- реалізація обчислювального прикладу за допомогою загальної схеми алгоритму Велу.
- ознайомлення з відповідним протоколом розділення ключа Діффі-Хеллмана.

- Еліптичні криві – одні з найперспективніших інструментів для побудови криптографічних алгоритмів.
- Криптосистеми, засновані на обчисленні алгебраїчних відображень, ізогеній, еліптичних кривих, надаються стійкими по відношенню до квантового комп'ютера.
- Термін "ізогенія" був введений Андре Вейлем.

МАТЕМАТИЧНИЙ АПАРАТ РОБОТИ З ІЗОГЕНІЯМИ НА ЕЛІПТИЧНИХ КРИВИХ

- У математиці ізогенія – це морфізм алгебраїчних груп, який є сюр'єктивним і має скінченне ядро.
- Тобто:

відображення $f: X \rightarrow Y$ є сюр'єктивним, якщо для кожного y з множини Y , існує щонайменш один x з множини X такий, що $f(x) = y$.

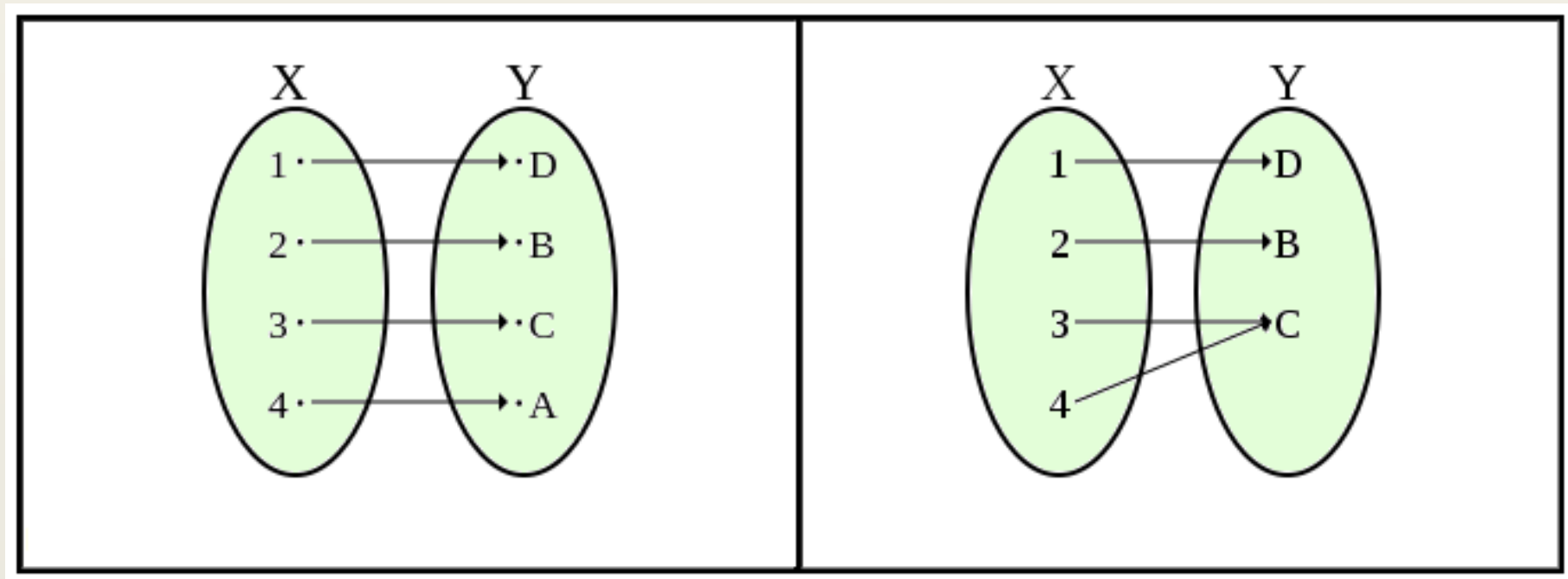


Рисунок – Сюр'єктивне відображення

- У криптографії ізогенія – це раціональне відображення $\varphi: E_1 \rightarrow E_2$, де E_1 та E_2 є еліптичними кривими, а $\varphi(P_\infty) = P_\infty$.
- Ядром ізогенії є множина точок кривої E_1 , відображеної в $P_\infty \in E_2$.
- Для ізогенії φ існує дуальна ізогенія $\hat{\varphi}: E_2 \rightarrow E_1$ така, що $\hat{\varphi}\varphi = [l]$, де l – множення точки кривої E_1 на число l .
- Аналогічно $\varphi\hat{\varphi} = [l]$, де l – множення точки кривої E_2 на число l .

- Ізогенію можна виразити за допомогою раціональної функції: точка (x, y) відображається в точку з координатами $\left(\frac{f_1(x, y)}{f_2(x, y)}, \frac{g_1(x, y)}{g_2(x, y)} \right)$, де f_1, f_2, g_1, g_2 - поліноми.
- Якщо існує такого роду відображення між двома кривими, то вони називаються **ізогенними**.
- Теорема Джона Торренса Тейта: дві криві над одним кінцевим полем ізогенні тоді і тільки тоді, коли **порядки їх груп рівні**.

АЛГОРИТМ ВЕЛУ

Крива $E1: y^2 = x^3 + Ax + B$,
одна з її підгруп C

1. Відкидаємо точку на нескінченності.
2. Знаходимо C_2 - безліч точок парного порядку з C .
 R - решта усіх.
3. Розбиваємо R на дві частини $-R_+$ і R_- :
якщо точка P - в R_+ , то зворотна їй - в R_- .
4. Множина $S = C_2 \cup R_+$

Для кожної точки $Q = (x_Q, y_Q)$ з S

$$g_Q^x = 3x_Q^2 + A$$

$$g_Q^y = -2y_Q$$

if ($Q = -Q$)

$$v_Q = g_Q^x$$

else

$$v_Q = 2g_Q^x$$

$$u_Q = (g_Q^y)^2$$

$$v = \sum_{Q \in S} (v_Q)$$

$$w = \sum_{Q \in S} (u_Q + x_Q v_Q)$$

$$A' = A - 5v$$

$$B' = B - 7w$$

$$\alpha = x + \sum_{Q \in S} \left(\frac{v_Q}{(x-x_Q)} + \frac{u_Q}{(x-x_Q)^2} \right)$$

$$\beta = y + \sum_{Q \in S} \left(-\frac{u_Q 2y}{(x-x_Q)^3} - \frac{v_Q (y-y_Q)}{(x-x_Q)^2} + \frac{g_Q^x g_Q^y}{(x-x_Q)^2} \right)$$

Коефіцієнти A' і B' ізогенної кривої
формула для відображення точок $(x, y) \rightarrow (\alpha, \beta)$

ПРИКЛАД ФОРМУВАННЯ ІЗОГЕНІЙ НА ЕЛІПТИЧНИХ КРИВИХ

Крива $E1: y^2 = x^3 + x + 1$,
 поле $GF(19)$,
 підгрупа $C: \{O, (2,7), (2,12)\}$

- Відкидаємо точку на нескінченності.
- Точок парного порядку в C немає.
 R - решта усіх.
- Обираємо для R_+ точку $(2,7)$.
 Точка $(2,12)$ - їй протилежна ($7 = -12 \pmod{19}$)
- Множина $S = \{(2,7)\}$.

$Q = (2,7)$, її координати $x_Q = 2, y_Q = 7$

$A = 1, B = 1$

$g_Q^x = 3 * 2^2 + 1 = 13$

$g_Q^y = -2 * 7 = -14 \pmod{19} = 5$

$v_Q = 2 * 13 = 26 \pmod{19} = 7$

$u_Q = 5^2 \pmod{19} = 6$

$v = 7$

$w = 6 + 2 * 7 = 20 \pmod{19} = 1$

$A' = A - 5v = 1 - 5 * 7 = -34 \pmod{19} = 4$

$B' = B - 7w = 1 - 7 * 1 = -6 \pmod{19} = 13$

$$\alpha = x + \frac{7}{(x-2)} + \frac{6}{(x-2)^2} = \frac{x^3 - 4x^2 - 8x - 8}{x^2 - 4x + 4}$$

$$\beta = y + \left(-\frac{6 * 2y}{(x-2)^3} - \frac{7(y-7)}{(x-2)^2} + \frac{13 * 5}{(x-2)^2} \right) = \frac{x^3 y - 6x^2 y + 5xy - 6y}{x^3 - 6x^2 - 7x - 8}$$

Коефіцієнти $A' = 4$ і $B' = 13$ изогенної кривої $y^2 = x^3 + 4x + 13$
 формула для відображення точок $(x, y) \rightarrow (\alpha, \beta)$

ПЕРЕВІРКА СФОРМОВАНОГО РАЦІОНАЛЬНОГО ВІДОБРАЖЕННЯ

$$(x, y) \rightarrow \left(\frac{x^3 - 4x^2 - 8x - 8}{x^2 - 4x + 4}, \frac{x^3 y - 6x^2 y + 5xy - 6y}{x^3 - 6x^2 - 7x - 8} \right)$$

+ A1 (9, 6) → A2 (14, 1)

= B1 (14, 2) → B2 (17, 4)

C1 (5, 6) → C2 (8, 5)

> **msolve (y^2=x^3+x+1, 19) ;**

{x = 5, y = 6}, {x = 5, y = 13}, {x = 7, y = 3}, {x = 7, y = 16}, {x = 0, y = 1}, {x = 0, y = 18},
 {x = 2, y = 7}, {x = 2, y = 12}, {y = 13, x = 9}, {y = 6, x = 9}, {y = 2, x = 10}, {x = 10, y = 17},
 {x = 13, y = 8}, {x = 13, y = 11}, {y = 2, x = 14}, {y = 17, x = 14}, {y = 3, x = 15},
 {y = 16, x = 15}, {y = 3, x = 16}, {y = 16, x = 16}

> **msolve (y^2=x^3+4*x+13, 19) ;**

{x = 11, y = 1}, {x = 11, y = 18}, {x = 8, y = 14}, {x = 8, y = 5}, {x = 17, y = 15}, {x = 17, y = 4},
 {y = 18, x = 13}, {y = 1, x = 13}, {y = 1, x = 14}, {y = 18, x = 14}, {y = 3, x = 15},
 {y = 16, x = 15}, {x = 4, y = 13}, {x = 4, y = 6}, {y = 5, x = 5}, {y = 14, x = 5}, {y = 5, x = 6},
 {y = 14, x = 6}, {x = 7, y = 2}, {x = 7, y = 17}

Алгоритм Велу

```
A:=1;B:=1;Q:=(2,7); n:=19;
```

```
A := 1
```

```
B := 1
```

```
Q := 2, 7
```

```
n := 19
```

```
xq:=2; yq:=7;
```

```
xq := 2
```

```
yq := 7
```

```
gx:=3*xq^2+A mod n; gy:=-2*yq mod n;
```

```
gx := 13
```

```
gy := 5
```

```
uq:=(gy)^2 mod n;
```

```
uq := 6
```

```
v:=vq mod n;
```

```
v := 7
```

```
w:=uq+xq*vq mod n;
```

```
w := 1
```

```
AA:=A-5*v mod n;
```

```
AA := 4
```

```
BB:=B-7*w mod n;
```

```
BB := 13
```

Знаходження ізогенії, яка відображає точки з E_1 на E_2 та представлена за допомогою раціонального відображення

> $x:=5; y:=6;$

$x := 5$

$y := 6$

> $aa := (x + (vq / (x - xq)) + (uq / (x - xq)^2)) \bmod n;$

$aa := 8$

> $bb := (y + (-uq * (2 * y / (x - xq)^3)) - (vq * ((y - yq) / (x - xq)^2)) + ((gx * gy) / (x - xq)^2)) \bmod n;$

$bb := 5$

$$E_1(5,6) \rightarrow E_2(8,5)$$

Точки переходять в точку на нескінченності для E2

```
> u := (x^3 - 4*x^2 - 8*x - 8) / (x^2 - 4*x + 4) mod 19;  
v := (x^3*y - 6*x^2*y + 5*x*y - 6*y) / (x^3 - 6*x^2 - 7*x - 8) mod 19;
```

$u = 8$

```
> x := 2; y := 12;
```

$v = 5$

$x = 2$

$y = 12$

```
> u := (x^3 - 4*x^2 - 8*x - 8) / (x^2 - 4*x + 4) mod 19;  
v := (x^3*y - 6*x^2*y + 5*x*y - 6*y) / (x^3 - 6*x^2 - 7*x - 8) mod 19;
```

Error, numeric exception: division by zero

Error, the modular inverse does not exist

```
> x := 2; y := 7;
```

```
> u := (x^3 - 4*x^2 - 8*x - 8) / (x^2 - 4*x + 4) mod 19;  
v := (x^3*y - 6*x^2*y + 5*x*y - 6*y) / (x^3 - 6*x^2 - 7*x - 8) mod 19;
```

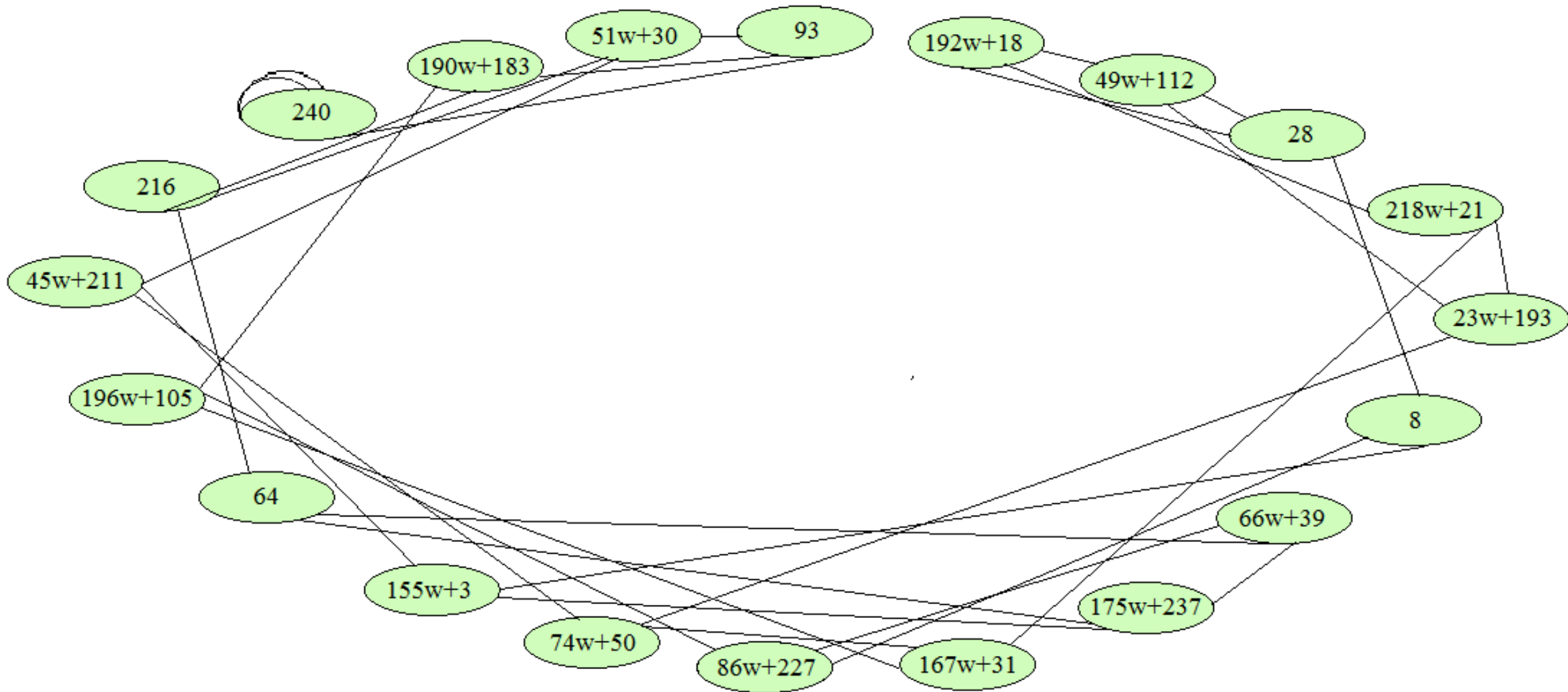
$x = 2$

Error, numeric exception: division by zero

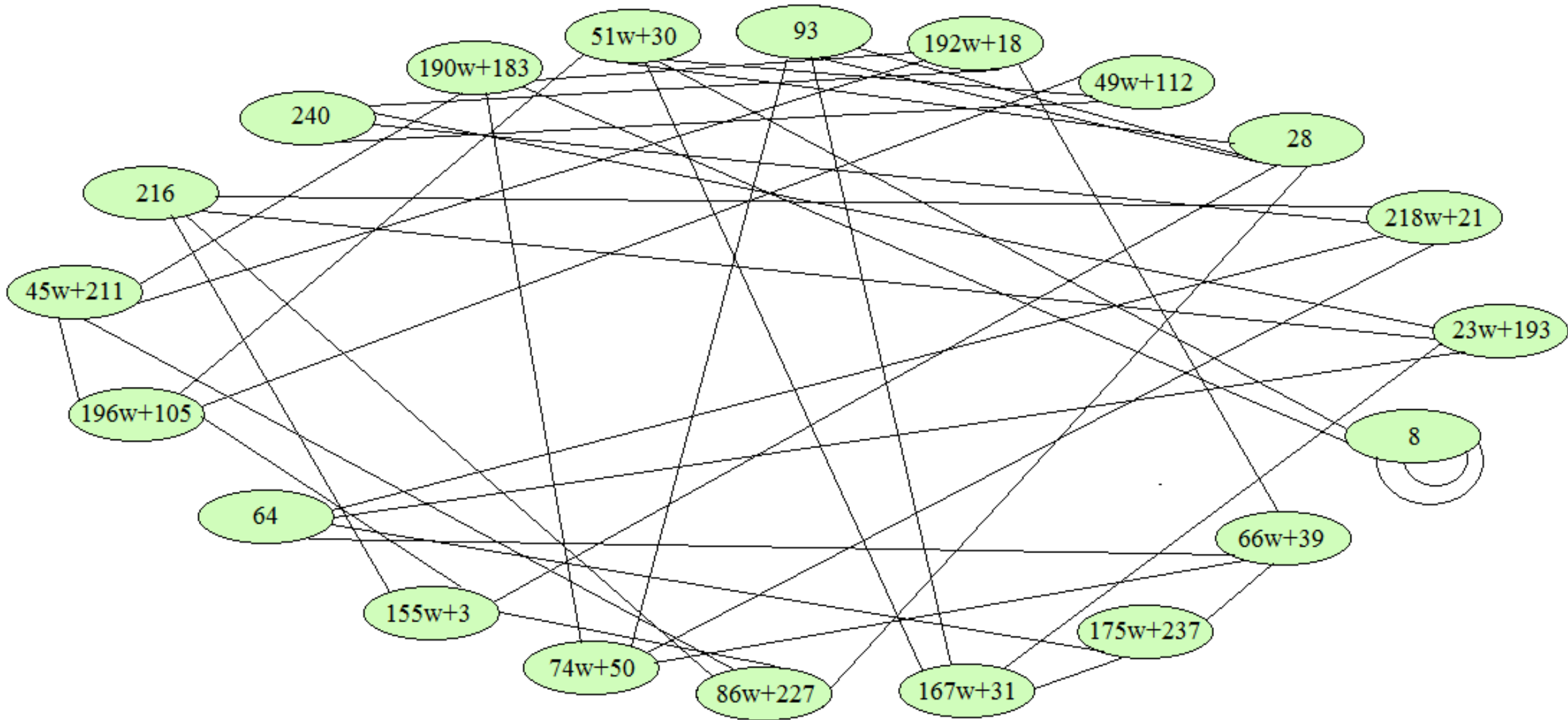
$y = 7$

Error, the modular inverse does not exist

ГРАФ ІЗОГЕНІЙ СУПЕРСИНГУЛЯРНИХ КРИВИХ

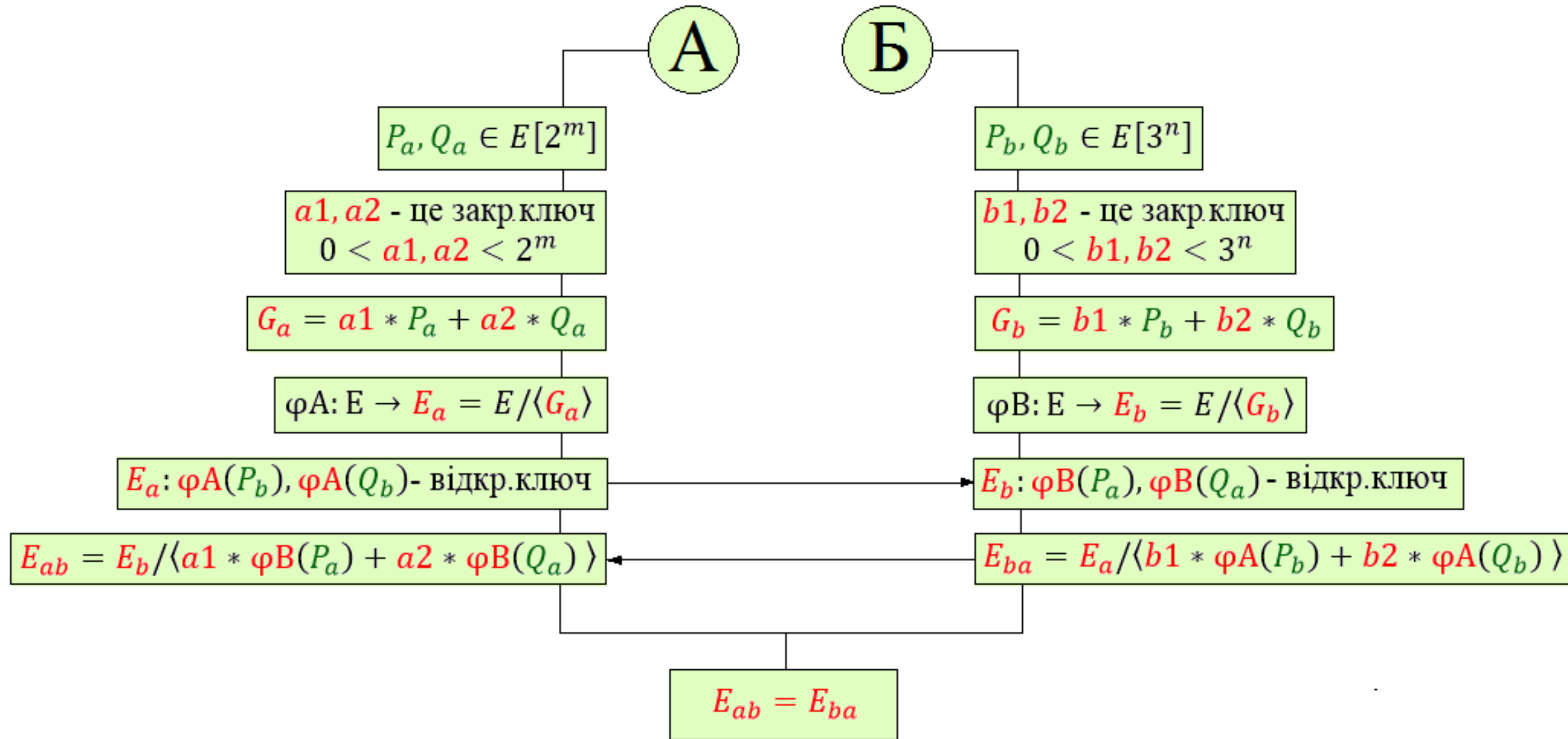


Для ізогенії ступеня 2 :
Кожна крива має 3 ізогенії.



Для ізогенії ступеня 3 :
 Кожна крива має 4 ізогенії.

Схема алгоритму



1. Rostovtsev A., Stolbunov A. Public-Key Cryptosystem Based on Isogenies, Saint Petersburg, 2006 – 19 с.
2. Childs M. A., David Jao D., Soukharev V. Constructing elliptic curve isogenies in quantum subexponential time, 2010
3. David Jao, Luca De Feo, Towards Quantum-Resistant Cryptosystems from Supersingular Elliptic Curve Isogenies, Canada, 2011 – 15 с.
4. Costello C., Longa P., Naehrig M. Efficient algorithms for supersingular isogeny Diffie-Hellman, USA, 2016 – 34с.
5. Ростовцев А.Г., Маховенко Е.Б. Теоретическая криптография, СПб.: Професионал, 2004. – 480 с.
6. О. Н. Василенко, Об алгоритмах построения изогений эллиптических кривых над конечными полями и их приложениях, Матем. вопр. криптогр., Москва, 2010. – том 1, выпуск 1, с. 7–22
7. Материал на сайте wikipedia.org «Supersingular elliptic curve»
8. Материал на сайте wikipedia.org «Supersingular isogeny key exchange»
9. Материал на сайте wikipedia.org «Post-quantum cryptography»
10. Постквантовая реинкарнация алгоритма Диффи-Хеллмана: вероятное будущее (изогении)[Электронный ресурс], Олег Тараскін
Режим доступа: <https://habr.com/ru/company/aktiv-company/blog/332494>
11. Luca De Feo, David Jao, Jérôme Plût Towards quantum-resistant cryptosystems from supersingular elliptic curve isogenies[Электронный ресурс],
Cryptology ePrint Archive: Report 2011/506,- Режим доступа: <https://eprint.iacr.org/2011/506>
12. Craig Costello, Patrick Longa, Michael Naehrig Efficient algorithms for supersingular isogeny Diffie-Hellman[Электронный ресурс],
Cryptology ePrint Archive: Report 2016/413,- Режим доступа: <https://eprint.iacr.org/2016/413>
13. Гайтота Є.В. Ізогенії на еліптичних кривих
14. Craig Costello, David Jao, Patrick Longa, Michael Naehrig, Joost Renes, David Urbanik Efficient compression of SIDH public keys[Электронный ресурс],
Cryptology ePrint Archive: Report 2016/963- Режим доступа: <https://eprint.iacr.org/2016/963>
15. Craig Costello, Huseyin Hisil A simple and compact algorithm for SIDH with arbitrary degree isogenies[Электронный ресурс],
Cryptology ePrint Archive: Report 2017/504 - Режим доступа: <https://eprint.iacr.org/2017/504>
16. SIDH Library[Электронный ресурс], Established: April 16, 2016 - Режим доступа: <https://www.microsoft.com/en-us/research/project/sidh-library/>
17. Luca De Feo Mathematics of Isogeny Based Cryptography[Электронный ресурс] - Режим доступа: <https://arxiv.org/pdf/1711.04062.pdf>
18. А. Пономар Особливості та проблематика створення криптографічних систем, заснованих на використанні изогеній еліптичних кривих,
ISSN 0485-8972,Радиотехника. 2016.Вып. 18696УДК 004.056.55.

Дякуємо за увагу!