

# MACISA – Mathematics applied to cryptology and information security in Africa

2013/09/17 – EMI, Rabat

**Damien ROBERT**

Équipe LFANT, Inria Bordeaux Sud-Ouest

# Contenu

- 1 Objectifs
- 2 Organisation
- 3 Thème algèbre
- 4 Thème géométrie

## Contexte actuel

- [http://en.wikipedia.org/wiki/PRISM\\_\(surveillance\\_program\)](http://en.wikipedia.org/wiki/PRISM_(surveillance_program)) :  
« The Prism program collects stored Internet communications based on demands made to Internet companies » (Microsoft, Yahoo !, Google, Facebook, Paltalk, YouTube, AOL, Skype, Apple...)
  - Officiellement pour lutter contre le terrorisme ;
  - Mais aussi utilisé pour l'espionnage économique :  
<http://www.theguardian.com/world/2013/jun/09/edward-snowden-nsa-whistleblower-surveillance>
  - Les États-Unis ne sont pas les seuls à avoir des systèmes de surveillance...  
<http://www.theguardian.com/world/2013/jul/04/france-electronic-spying-operation-nsa>
- ⇒ L'utilisation de la cryptographie est un enjeu de souveraineté nationale !

## Quelle cryptographie ?

- Tout système ad-hoc, non basé sur des standards a été cassé (DECSS, GSM, WEP...)
- Utiliser un standard suffit-il ?

## Quelle cryptographie ?

<http://blog.cryptographyengineering.com/2013/09/on-nsa.html>

Matthew GREEN — « The NSA has been :

- Tampering with national standards (NIST is specifically mentioned) to promote weak, or otherwise vulnerable cryptography.
- Influencing standards committees to weaken protocols.
- Working with hardware and software vendors to weaken encryption and random number generators.
- Attacking the encryption used by “the next generation of 4G phones”.
- Obtaining cleartext access to “a major internet peer-to-peer voice and text communications system”
- Identifying and cracking vulnerable keys.
- Establishing a Human Intelligence division to infiltrate the global telecommunications industry.
- decrypting SSL connections.

»

## Quelle cryptographie ?

- Tout système ad-hoc, non basé sur des standards a été cassé (DECSS, GSM, WEP...)
  - Utiliser un standard suffit-il ?
- ⇒ On a besoin d'une cryptographie issue de la recherche publique, conduite par des experts universitaires, en lien avec le milieu économique local.

# MACISA

- MACISA : Mathematics applied to cryptography and information security in Africa ;
- Cryptologie à clés publiques, via des constructions provenant de l'algèbre et de la géométrie ;
- Authentification, chiffrement asymétrique, signature, preuves zero-knowledge ;
- Étude des aspects théoriques et algorithmiques.
- **Nouvellement créée.** Réunion de lancement à Rennes en Décembre 2013.

## Deux thèmes :

- 1 Anneaux, primalité, factorisation et logarithme discret ;
- 2 Cryptographie elliptique et hyperelliptique.

## Organisateurs

- **Guy Martial NKIET** (Franceville), *coordinateur* ;
- **Jean-Marc COUVEIGNES** (Bordeaux), *vice-coordinateur* ;
- **Andreas ENGE** (Bordeaux) ;
- **Tony EZOME** (Franceville), *responsable scientifique du thème algèbre* ;
- **Damien ROBERT** (Bordeaux), *responsable scientifique du thème géométrie*.

## Participants

- École Normale Supérieure de Bambili, Bamenda, Cameroun : **Émmanuel FOUOTSA** ;
- Inria Bordeaux et Université de Bordeaux, France : **Jean-Marc COUVEIGNES, Andreas ENGE, Damien ROBERT** ;
- Université Cheikh Anta Diop, Dakar, Sénégal : **Abdoul Aziz CISS, Djiby Sow** ;
- Université des Sciences et Techniques de Masuku, Franceville, Gabon : **Guy Martial NKIET, Tony EZOME** ;
- Université de Ngaoundéré, Cameroun : **Daniel TIEUDJO** ;
- Université de Rennes, France : **Sylvain DUQUESNE, Reynald LERCIER, David LUBICZ, Julien SEBAG** ;
- Université des Sciences, Yaoundé, Cameroun : **Marcel TONGA** ;

# Thésards

- Hortense Boudjou TCHAPGNOUO (Maroua);
- Émmanuel FOUOTSA (Rennes et Yaoundé);
- Kodjo Kpognon EGADÉDÉ (Rennes);
- Nicolas MASCOT (Bordeaux);
- Régis Maurin Obiang MBA (Montpellier);
- Christophe TRAN (Rennes).

# Anneaux, primalité, factorisation, logarithme discret

**Participants : EZOME, BOUDJOU, CISS, COUVEIGNES, DUQUESNE, ENGE, LERCIER, NKIET, MASCOT, TIEUDJO, TONGA.**

- Bases normales ;
- Residue number system ;
- Tests de primalité ;
- Calcul d'index.

## Bases normales

### Définition

Une extension Galoisienne de corps  $L/K$  est représentée par une base normale  $B$  si  $B$  est un toreur sous l'action de  $\text{Gal}(L/K)$ .

- Sur un corps fini  $L = \mathbb{F}_{p^e}$ , une base normale est générée par un élément primitif  $x$ . La base est alors donnée par

$$B = (x, x^p, x^{p^2}, \dots, x^{p^{e-1}}).$$

- Calcul très efficace du Frobenius ;
- Multiplication rapide.

### Remarque

*On peut utiliser les courbes elliptiques pour générer des bases normales (ou pseudo-normales) de corps finis.*

## Residue number system (RNS)

### Théorème (Théorème des restes Chinois)

Si  $N = \prod p_i^{e_i}$ , alors

$$\mathbb{Z}/N\mathbb{Z} \simeq \prod \mathbb{Z}/p_i^{e_i}$$

- Représentation d'un nombre via son système de résidus ;
- Arithmétique rapide ;
- Implémentation hardware efficace.

## Tests de primalité

- Soit  $n$  un entier naturel,  $n - 1 = 2^s d$  ( $d$  impair). Supposons  $n$  premier.
- Soit  $x \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*$  ;
- Par le petit théorème de Fermat,  $x^{n-1} = 1$  ;
- Les seules racines carrées de l'unité sont  $\{1, -1\}$  donc soit  $x^d = 1$ , soit il existe  $0 \leq r < s$  tel que  $x^{2^r d} = -1$  ;
- Si on trouve  $x$  tel que cette alternative n'est pas vérifiée, alors  $n$  est en fait un nombre composé ;
- C'est le test probabiliste de Miller Rabin.

### Remarque

*On peut améliorer l'efficacité du test de Miller Rabin en utilisant la théorie Galoisienne des anneaux étales.*

# Cryptographie elliptique et hyperelliptique

**Participants : ROBERT, CISS, COUVEIGNES, DIAO, DUQUESNE, ENGE, EZOME, FOUOTSA, KPOGNON, LUBICZ, MASCOT, SEBAG, SOW, TRAN.**

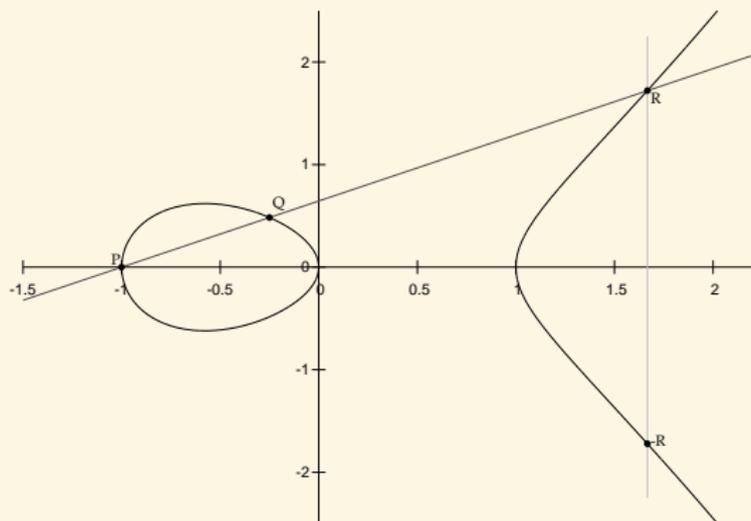
- Modèles de courbes, lois d'addition ;
- Sécurité : Comptage de points ;
- Couplages.

# Les courbes elliptiques

## Définition (char $k \neq 2, 3$ )

Une courbe elliptique est une courbe plane d'équation

$$y^2 = x^3 + ax + b \quad 4a^3 + 27b^2 \neq 0.$$



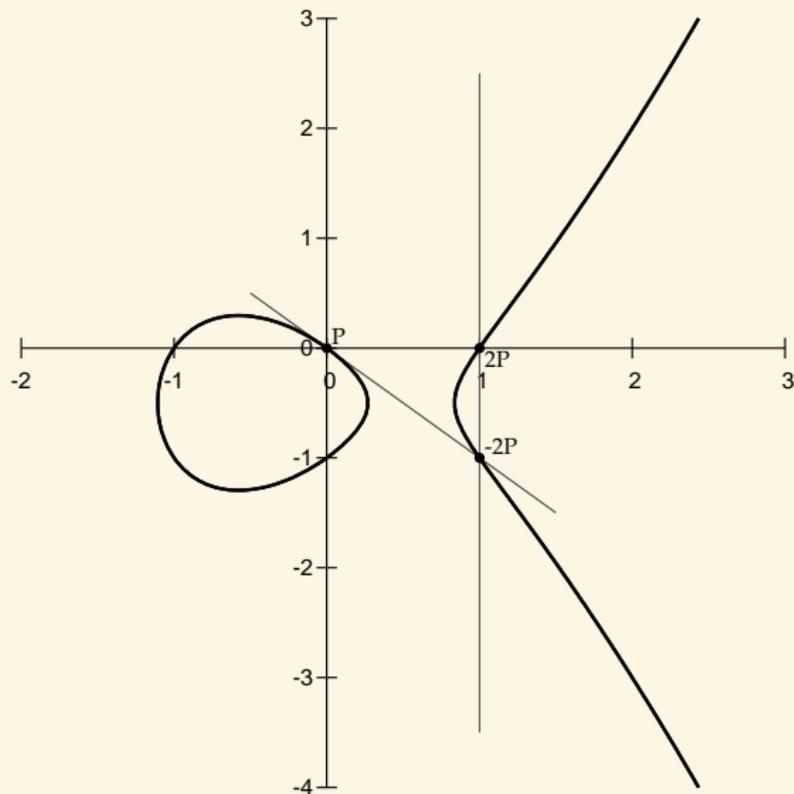
Exponentiation :

$$(\ell, P) \mapsto \ell P$$

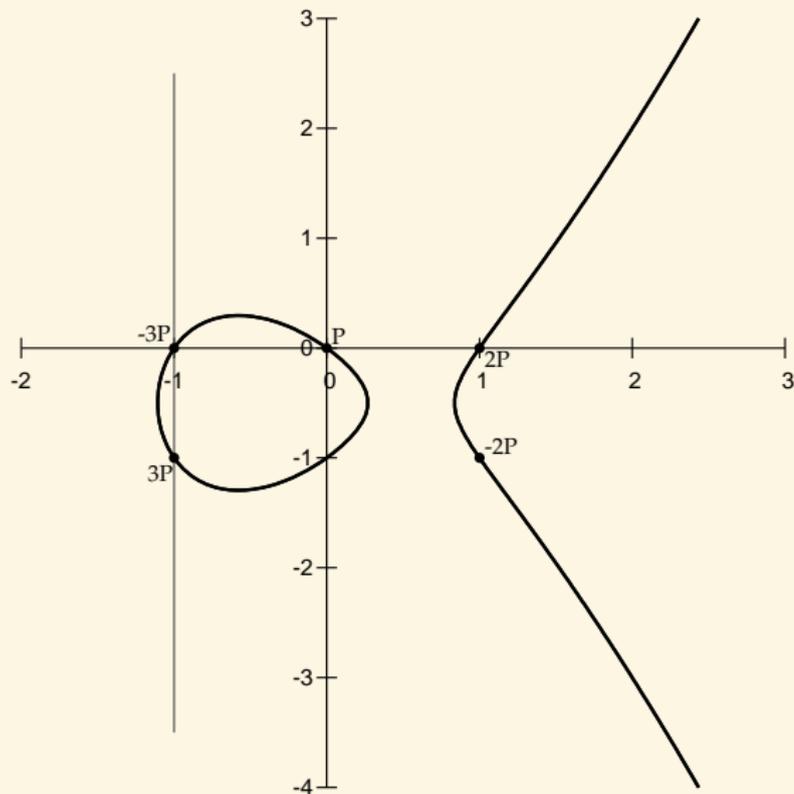
Logarithme discret :

$$(P, \ell P) \mapsto \ell$$

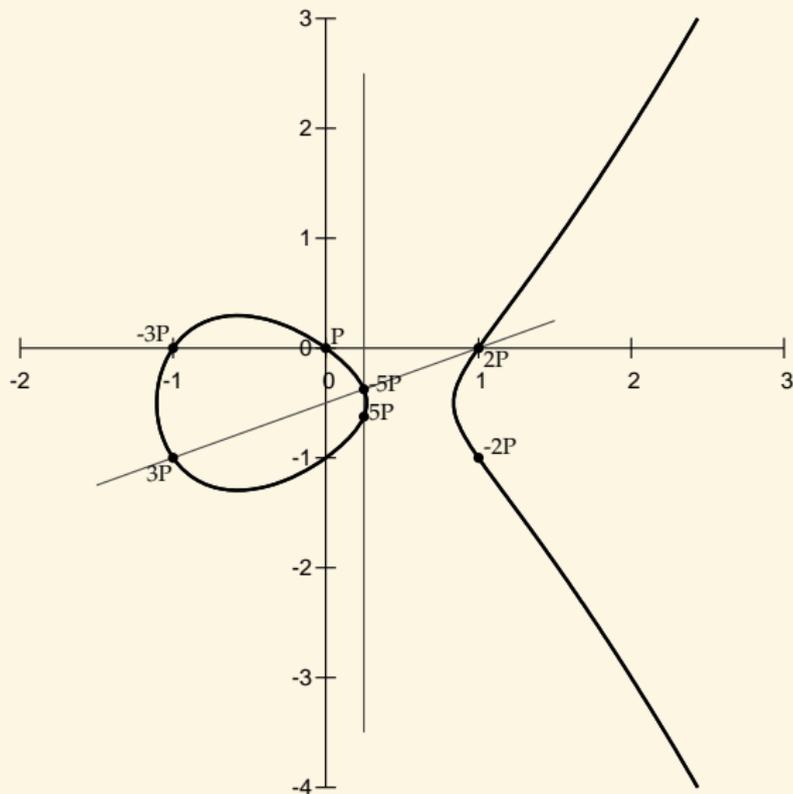
# Exponentiation sur une courbe elliptique



# Exponentiation sur une courbe elliptique



# Exponentiation sur une courbe elliptique



# Utilisation des courbes elliptiques

## Exemple (ECC 160 bits)

- $E$  courbe elliptique  $y^2 = x^3 + x + 333$  sur

$\mathbb{F}_{1461501637330902918203684832716283019655932542983}$

- Clé publique :

$P = (1369962487580788774992199588498961558341362086296,$   
 $407160203592982096299905031630798490942043935021);$

$Q = (69569756243634326598411303228618910556938958980,$   
 $1126203611660190221708449639677667925024412968395);$

- Clé secrète :  $\ell$  tel que  $Q = \ell P$ .

- Recommandées par la NSA ;
- Utilisées dans les passeports biométriques Européens.

## Avantage des courbes elliptiques

À niveau de sécurité égale, les cryptosystèmes basés sur les courbes elliptiques, par rapport à RSA sont

- plus rapides ;
- plus compacts ;
- plus puissants.

### Exemple (Couplages)

- Un couplage est une application bilinéaire non dégénérée.
- Sur une courbe elliptique, à partir d'une **clé publique** on peut générer d'autres **clé publiques**. De même pour la **clé secrète**.

⇒ Certificats anonymes, cryptographie fondée sur l'identité, signatures courtes, diffusion multicanaux ...

### Exemple (Fonctions de hachage)

Les graphes d'isogénies de courbes elliptiques supersingulières fournissent des fonctions de hachage cryptographiquement sûres.

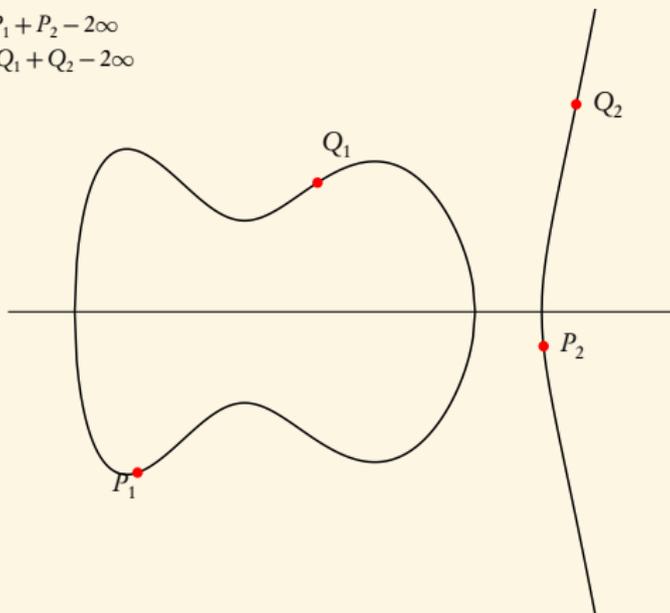
## Dimension supérieure

**Dimension 2 :** Loi d'addition sur la Jacobienne d'une courbe hyperelliptique de genre 2 :

$$y^2 = f(x), \deg f = 5.$$

$$D = P_1 + P_2 - 2\infty$$

$$D' = Q_1 + Q_2 - 2\infty$$



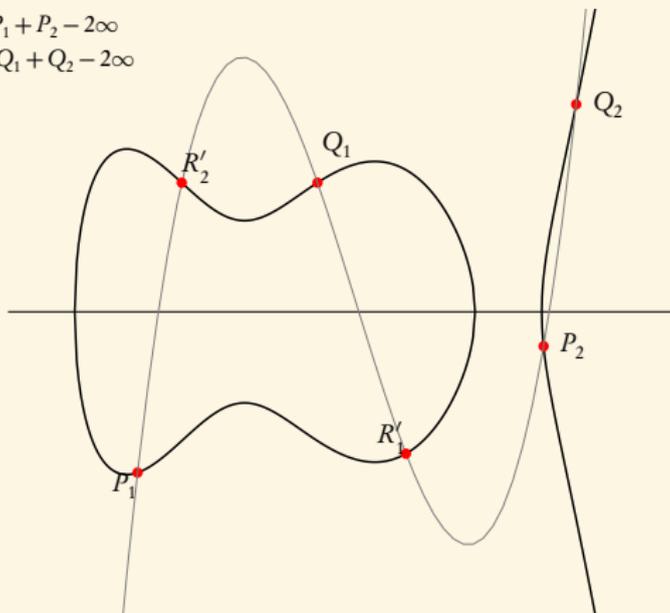
## Dimension supérieure

**Dimension 2 :** Loi d'addition sur la Jacobienne d'une courbe hyperelliptique de genre 2 :

$$y^2 = f(x), \deg f = 5.$$

$$D = P_1 + P_2 - 2\infty$$

$$D' = Q_1 + Q_2 - 2\infty$$

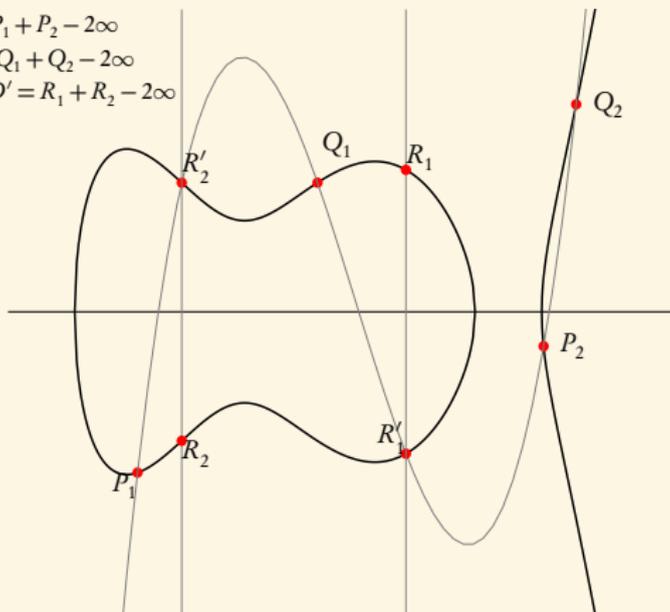


## Dimension supérieure

**Dimension 2 :** Loi d'addition sur la Jacobienne d'une courbe hyperelliptique de genre 2 :

$$y^2 = f(x), \deg f = 5.$$

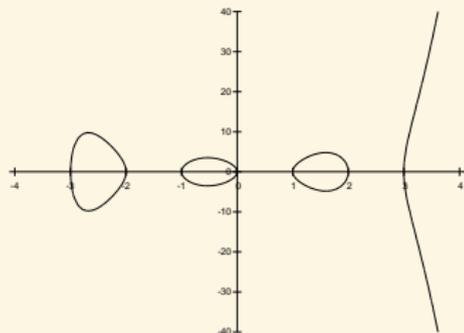
$$\begin{aligned} D &= P_1 + P_2 - 2\infty \\ D' &= Q_1 + Q_2 - 2\infty \\ D + D' &= R_1 + R_2 - 2\infty \end{aligned}$$



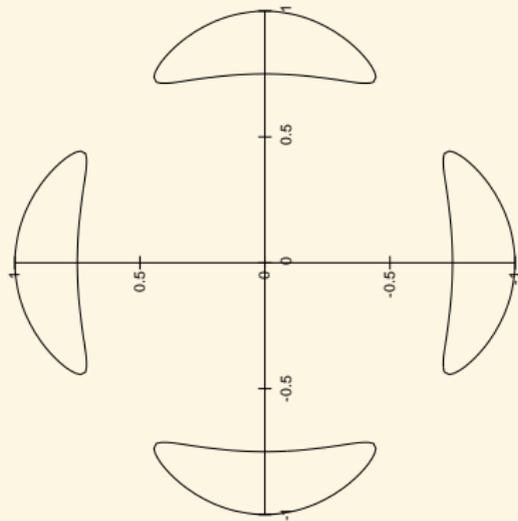
# Dimension supérieure

## Dimension 3

Jacobiennes de courbes hyperelliptiques de genre 3.



Jacobiennes de quartiques.



# Grphe d'isogénies sur les courbes elliptiques

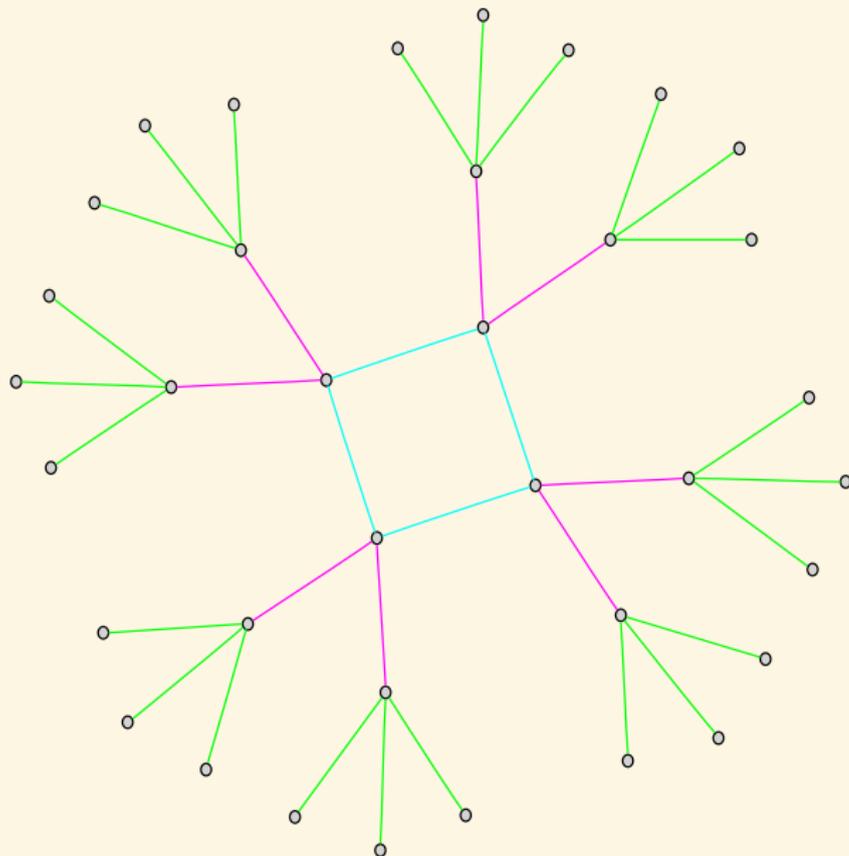
## Définition

Les isogénies sont les **morphismes** de courbes elliptiques.

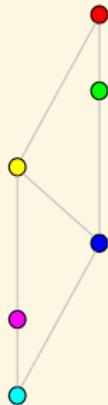
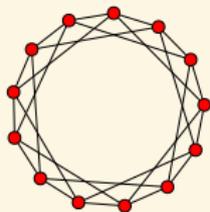
Les isogénies font le lien entre

- arithmétique ;
- anneaux d'endomorphismes ;
- polynômes de classes ;
- polynômes modulaires ;
- comptage de points ;
- relèvements canoniques ;
- espaces de modules ;
- transfert du logarithme discret.

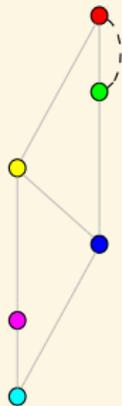
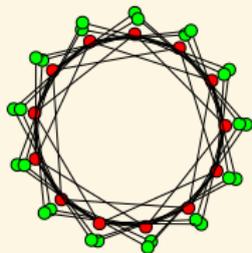
# Graphe d'isogénies sur les courbes elliptiques



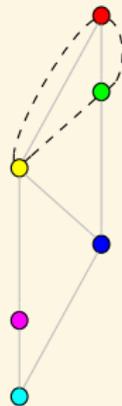
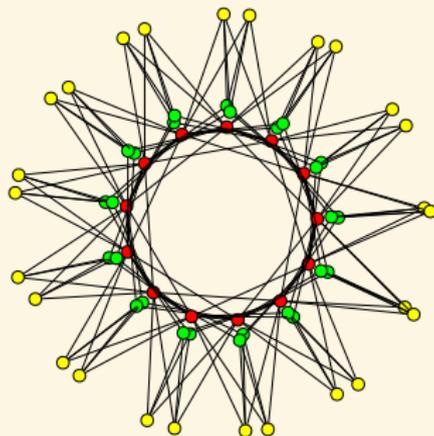
# Graphe d'isogénies en dimension 2



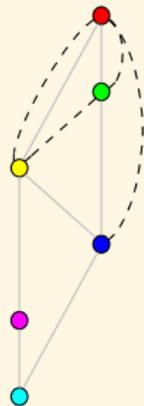
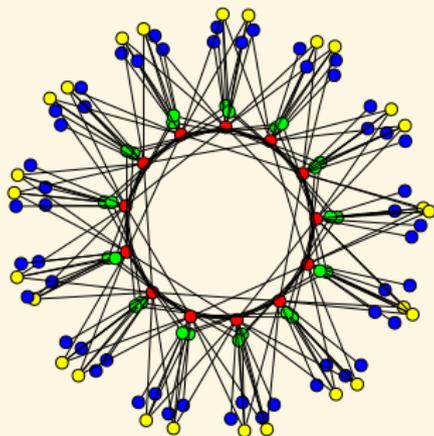
# Graphe d'isogénies en dimension 2



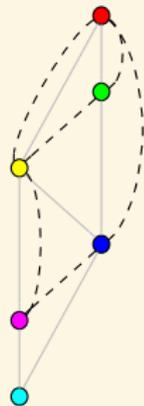
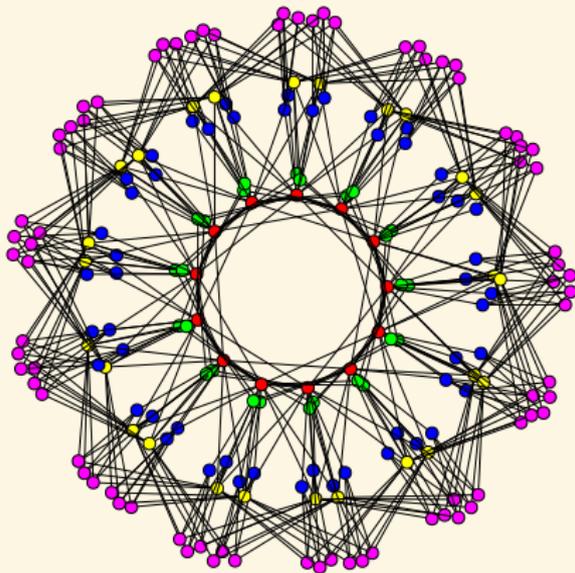
# Graphe d'isogénies en dimension 2



# Graphe d'isogénies en dimension 2



# Graphe d'isogénies en dimension 2



# Graphe d'isogénies en dimension 2

