

Nbt:  $a|b$  signifie  $a$  divise  $b$ .  $a \wedge b$  signifie  $\text{pgcd}(a,b)$ .

① Méthodes pour les équations linéaires.  $a \vee b$  signifie  $\text{ppcm}(a,b)$ .

### ① Equations linéaires dans $\mathbb{Z}$ .

Thm 1: (Bézout) Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Il existe  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que  $au + bv = a \wedge b$ .

Rq 2: La preuve est construite autour de l'algorithme d'Euclide étendu décrit en annexe.

Lemme 3: (Egault) Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}$  tels que  $a \wedge b = 1$ .

Si  $a|bc$  alors  $a|c$ .

Thm 4: Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ . L'équation diophantienne d'inconnues  $x, y \in \mathbb{Z}$   $ax + by = c$  admet au moins une solution si et seulement si  $a \wedge b | c$ . Une solution est alors  $\frac{c}{a \wedge b} (u, v)$  avec les notations du théorème 1.

Si  $(x_0, y_0)$  est une solution particulière, alors l'ensemble des solutions est  $\left\{ \left( x_0 + \frac{kb}{a \wedge b}, y_0 - \frac{ka}{a \wedge b} \right), k \in \mathbb{Z} \right\}$ .

Ex 5:  $12x + 8y = 28$  admet pour ensemble de solutions  $\{(1+2k, 2-3k), k \in \mathbb{Z}\}$ .

### ② Systèmes de congruences.

Thm 6: Soient  $m, n \in \mathbb{N}^*$ ,  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Le système d'inconnue  $x \in \mathbb{Z}$   $\begin{cases} x \equiv a \pmod{m} \\ x \equiv b \pmod{n} \end{cases}$  admet au moins une solution si et seulement si  $a \equiv b \pmod{m \wedge n}$ .

Si  $x_0$  est une solution particulière, alors l'ensemble des solutions est  $\{x \in \mathbb{Z}, x \equiv x_0 \pmod{m \vee n}\}$ .

Rq 7: Si  $a - b = c \pmod{m \wedge n}$  et  $mu + nv = m \wedge n$  (Bézout) alors  $nv + c + b$  est une solution.

Cor 8: (restes chinois) Soit  $k \in \mathbb{N}^*$ . Soient  $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ .

Soient  $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{N}^*$  tels que:  $\forall i \neq j, m_i \wedge m_j = 1$ .  
Le système d'inconnue  $x \in \mathbb{Z}$   $\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{m_k} \end{cases}$  admet

des solutions, et si  $x_0$  est une solution particulière, alors l'ensemble des solutions est  $\{x \in \mathbb{Z}, x \equiv x_0 \pmod{m_1 \dots m_k}\}$ .

Rq 9: On peut construire une solution à  $\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{m_k} \end{cases}$  grâce à une solution à  $\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv a_{k-1} \pmod{m_{k-1}} \end{cases}$  et à la remarque 7.

Ex 10:  $\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 4 \pmod{7} \end{cases}$  admet pour ensemble de solutions

$\{x \in \mathbb{Z}, x \equiv 18 \pmod{35}\}$ .

### ② Autres méthodes élémentaires.

#### ① Méthodes arithmétiques.

Soit  $n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$ . Notons  $\pi: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  le morphisme surjectif canonique. Soit  $k \in \mathbb{N}^*$ . Soit  $f: \mathbb{Z}^k \rightarrow \mathbb{Z}$ .

Si  $f(x_1, \dots, x_k) = 0$  alors  $\pi(f(x_1, \dots, x_k)) = 0$ . Par contraposée, si  $\pi \circ f$  n'a pas de zéro dans  $\mathbb{Z}^k$  alors  $f$  n'a pas de zéro dans  $\mathbb{Z}^k$ .

- Ex 11: i)  $x^2 + 3y = 5$  (réduction modulo 3)  
 ii)  $x^2 + (x+1)^2 = 2y$  (réduction modulo 2)  
 iii)  $3^a + 1 = 5^b + 7^c$  (réduction modulo 3; on est ramené à  $a=0$ , et donc à  $2 = 5^b + 7^c$   
 On obtient  $a=b=c=0$  qui conviennent)

Thm 12: Les solutions de l'équation  $x^2 + y^2 = z^2$  où  $(x, y, z) \in \mathbb{N}^3$  de pgcd 1 sont les triplets  $(p^2 - q^2, 2pq, p^2 + q^2)$  où  $(p, q) \in \mathbb{N}^2$  avec  $\text{pgcd}(p, q) = 1$  et  $p > q$  ainsi que les triplets  $(2pq, p^2 - q^2, p^2 + q^2)$  où  $p$  et  $q$  vérifient les mêmes conditions.

Cor 13: Les solutions de l'équation  $x^2 + y^2 = z^2$  où  $(x, y, z) \in \mathbb{Z}^3$  sont les triplets:  $(\epsilon_1 a(p^2 - q^2), \epsilon_2 a 2pq, \epsilon_3(p^2 + q^2))$  et  $(\epsilon_1 a 2pq, \epsilon_2 a(p^2 - q^2), \epsilon_3(p^2 + q^2))$  où  $a \in \mathbb{N}$ ,  $(\epsilon_1, \epsilon_2, \epsilon_3) \in \{-1, 1\}^3$  et  $(p, q) \in \mathbb{N}^2$  avec  $p > q$  et  $\text{pgcd}(p, q) = 1$ .

On va à présent utiliser la méthode de la descente de Fermat qui repose sur le fait que toute partie non vide de  $\mathbb{N}$  admet un minimum.

Ex 14: L'équation  $x^3 + 2y^3 = 4z^3$  n'a pas de solution sur  $\mathbb{Z}^3 \setminus \{(0, 0, 0)\}$

Thm 15: L'équation  $x^4 + y^4 = z^2$  d'inconnues  $(x, y, z) \in (\mathbb{Z} \setminus \{0\})^3$  n'a pas de solution

Cor 16: L'équation  $x^4 + y^4 = z^4$  n'a pas de solution dans  $(\mathbb{Z} \setminus \{0\})^3$ .

2°) Méthodes venant de l'analyse

Ex 17:  $\left(\sum_{i=1}^n x_i\right)^n = \prod_{i=1}^n x_i$  n'a pas de solution dans  $\mathbb{N}^n$  autre que  $(0)_{1 \leq i \leq n}$  si  $n > 1$ . (On utilise l'inégalité arithmético-géométrique)

Ex 18: L'ensemble des solutions (où  $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$ )  $y^2 + y = x^4 + x^3 + x^2 + x$  est  $\{(-1, -1), (-1, 0), (0, -1), (0, 0), (2, -6), (2, 5)\}$

(On multiplie l'équation par 4 puis on lui ajoute 1:  $(2y+1)^2 = 4(x^4 + x^3 + x^2 + x) + 1$  et on vérifie par l'étude de deux trinômes de second degré si  $x < -1$  ou  $x \geq 2$  alors  $(2x^2 + x)^2 < 4(x^4 + x^3 + x^2 + x) + 1 < (2x^2 + x + 1)^2$  donc on est ramené à  $x \in \{-1, 0, 1, 2\}$ )

III Les carrés dans les anneaux cycliques et les corps finis.

① Les anneaux cycliques.

Not 19: Soient  $p$  premier impair,  $a \in \mathbb{Z} \setminus p\mathbb{Z}$ .  $\left(\frac{a}{p}\right) = a^{\frac{p-1}{2}}$ .

Prop 20:  $\left(\frac{a}{p}\right) = 1$  si et seulement si  $a$  est un carré mod  $p$ .

Les deux théorèmes suivants vont nous permettre de calculer  $\left(\frac{a}{p}\right)$  pour  $p$  premier impair.

Thm 21: Soit  $p$  premier impair. Soient  $a, b \in \mathbb{Z} \setminus p\mathbb{Z}$ .

(i)  $\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$ . (ii)  $\left(\frac{-1}{p}\right) = 1 \iff p \equiv 1 \pmod{4}$ .

(iii)  $\left(\frac{2}{p}\right) = 1 \iff p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ .

Thm 22: (réciprocité quadratique) Soient  $p, q$  premiers impairs.

$\left(\frac{p}{q}\right)\left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{(p-1)(q-1)}{4}}$  DÉVELOPPEMENT 1.

Thm 23: Soit  $n \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$ . Soit  $a \in \mathbb{Z}$  tel que  $agn = 1$ .

Soient  $p_1, \dots, p_k$  premiers distincts,  $n_1, \dots, n_k \in \mathbb{N}^*$  tels que  $n = \prod_{i=1}^k p_i^{n_i}$ .

(i)  $a$  est un carré modulo  $n \iff \forall i \in \{1, \dots, k\} a$  est un carré mod  $p_i^{n_i}$ .

(ii) Si  $p_i \neq 2$ ,  $a$  est un carré mod  $p_i^{n_i} \iff a$  est un carré mod  $p_i$ .

(iii) Si  $p_i = 2$  et  $n_i \geq 3$ ,  $a$  est un carré mod  $2^{n_i} \iff a \equiv 1 \pmod{8}$ .

$n_i = 2$ :  $a$  est un carré mod  $4 \iff a \equiv 1 \pmod{4}$ .

$n_i = 1$ :  $a$  est un carré mod  $2$ .

② Recherche de racine carrée dans les corps finis.

Prop 24: Soient  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $a \in (\mathbb{F}_n)^*$ .  $a$  admet une unique racine carrée:  $a^{2^{n-1}}$ .

Prop 25: Soient  $p$  un nombre premier impair,  $n \in \mathbb{N}^*$ .

Le sous-groupe des carrés d'éléments de  $(\mathbb{F}_p)^*$  est d'indice deux dans  $(\mathbb{F}_p)^*$ ; ses éléments sont les racines de  $X^{\frac{p-1}{2}} - 1$ .

Si  $p \equiv 3 \pmod{4}$  et  $a$  carré dans  $(\mathbb{F}_p)^*$  alors  $(a^{\frac{p+1}{4}})^2 = a$ .

Dans le cas général, l'algorithme de Cipolla donne une racine carrée de  $a$ .

IV Utilisation d'anneaux.

① L'anneau des entiers de Gauss.

Thm 26:  $\mathbb{Z}[i] = \{a+ib, a, b \in \mathbb{Z}\}$  est euclidien.

Prop 27:  $(\mathbb{Z}[i])^* = \{\pm 1, \pm i\}$ .

Ex 28:  $y^2 = x^3 - 1$  a pour unique solution  $(1, 0)$ .

Thm 29: L'équation diophantienne d'inconnues  $x, y \in \mathbb{Z}$   $n = x^2 + y^2$  admet au moins une solution si et seulement si tout nombre premier congru à 3 modulo 4 apparaît avec un exposant pair dans la décomposition en facteurs premiers de  $n$ .

② L'anneau des quaternions.

Def 30:  $\mathbb{H} = \mathbb{R}^4$  muni de l'addition usuelle et du produit qui vérifie  $i^2 = j^2 = k^2 = -1$  et  $ij = k$  et 1 élément neutre où  $(1, i, j, k)$  est la base canonique de  $\mathbb{R}^4$ .

$\mathbb{H} = \mathbb{Z}^4 \cup (\frac{1}{2} + \mathbb{Z})^4$  (quaternions de Hurwitz).

Thm 31:  $\mathbb{H}$  est une algèbre à division et  $\mathbb{H}$  est un sous-anneau de  $\mathbb{H}$  où on peut définir une division euclidienne à gauche.

Thm 32: L'équation diophantienne d'inconnues  $x_1, x_2, x_3, x_4 \in \mathbb{Z}$   $n = x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2$  admet au moins une solution.

③ L'anneau des entiers d'Eisenstein.

Thm 33:  $\mathbb{Z}[j] = \{a+jb, a, b \in \mathbb{Z}\}$  est euclidien.

Prop 34:  $(\mathbb{Z}[j])^* = \{\pm 1, \pm j, \pm j^2\}$ .

Thm 35: L'équation  $x^3 + y^3 = z^3$  d'inconnues  $x, y, z \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  n'a pas de solution.

Prop 36: (culturelle) Le grand théorème de Fermat stipule que  $x^n + y^n = z^n$  d'inconnues  $x, y, z \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  n'a pas de solution si  $n \geq 3$ . Il a été démontré par Andrew Wiles en 1995.

Ex:  $y^2 = x^3 + 7$   
(on utilise (ii)).

Ex:  $y^2 = x^3 - 6$   
(on utilise (iii)).

Ex:  $x^2 = 7 + 333y$   
admet une infinité de solutions car 7 est un carré modulo 333.  $x^2 = 5 + 333y$  n'admet pas de solution car 5 n'est pas un carré modulo 333.

Algorithme d'Euclide étendu :

On se ramène au cas où  $a \in \mathbb{N}$  et  $b \in \mathbb{N}^*$ .

On définit par récurrence :

$(r_n)_{n \in \mathbb{N}}$  et  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  et  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}}$ ,

des suites d'entiers.

$$r_0 := a \quad r_1 := b$$

$$u_0 := 1 \quad u_1 := 0$$

$$v_0 := 0 \quad v_1 := 1$$

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad \left\{ \begin{array}{l} r_{n+1} = \begin{cases} r_{n-1} - r_n \lfloor \frac{r_{n-1}}{r_n} \rfloor & \text{si } r_n \neq 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \end{array} \right.$$

$$u_{n+1} = \begin{cases} u_{n-1} - \lfloor \frac{r_{n-1}}{r_n} \rfloor u_n & \text{si } r_n \neq 0 \\ u_n & \text{si } r_n = 0 \end{cases}$$

$$v_{n+1} = \begin{cases} -\lfloor \frac{r_{n-1}}{r_n} \rfloor v_n + v_{n-1} & \text{si } r_n \neq 0 \\ v_n & \text{si } r_n = 0 \end{cases}$$

On considère :  $N = \min \{ n \in \mathbb{N} \mid r_n = 0 \}$

On a alors :  $r_{N-1} = \text{pgcd}(a, b)$

et :  $r_{N-1} = a u_{N-1} + b v_{N-1}$

Algorithme de Cipolla :

Soit  $p$  un nombre premier impair et  $n \geq 1$ . Soit  $a \in (\mathbb{F}_p^*)^2$ .

Pour déterminer une racine carrée de  $a$ , on commence par essayer différents éléments  $u$  de  $\mathbb{F}_p^*$  jusqu'à en trouver un tel que  $u^2 - a$  ne soit pas un carré (c'est-à-dire

$(u^2 - a)^{\frac{p-1}{2}} \neq 1$ ). On pose alors :  $P = X^2 - 2uX + a$ .  $P$  est irréductible et  $\mathbb{F}_p[X]/(P) \cong \mathbb{F}_{p^2}$ .

De plus : en notant  $\bar{X}$ , la classe

de  $X$  dans  $\mathbb{F}_p[X]/(P)$ , on a :

$$\left( \bar{X}^{\frac{p+1}{2}} \right)^2 = a. \quad \text{Donc : } \bar{X}^{\frac{p+1}{2}} \text{ est}$$

une racine carrée de  $a$ , et  $a$  donc un représentant dans  $\mathbb{F}_p$  qui convient.

References :

Elementary methods in number theory, Nathanson (chapitres 2 et 3)

Nouvelles histoires sémiotiques de groupes et de géométries, Elders et Egermont (Tome 1, chapitre V, annexe C).