

Arithmétique dans \mathbb{Z}

I Divisibilité

1) Divisibilité

Soyons $a, b \in \mathbb{Z}$, on dit que a divise b si il existe $k \in \mathbb{Z}$ tel que $b = ka$. On note alors $a | b$, on dit que a est un diviseur de b et que b est un multiple de a .

Notez que $-1, 1, a$ et $-a$ divisent a .

Notez que $a | 0$.

Proposition.

$\forall a, b \in \mathbb{Z}$, on a

$$a | b \Rightarrow (-a) | b, a | (-b), (-a) | (-b).$$

(Exercice).

On note Div(a) l'ens. des diviseurs de a :

$$\text{Div}(a) = \{k \in \mathbb{Z}, k | a\}$$

On note Mult(a) l'ens. des multiples de a :

$$\text{Mult}(a) = \{ka, k \in \mathbb{Z}\}.$$

Notez que $\text{Div}(a) \subset [-a, a]$, donc c'est un ens. fini.

Par contre $\text{Null}(a)$ est infini, sauf pour $a=0$.

Proposition

$\forall a, b, c, d \in \mathbb{Z}$,

i) $a|b$ et $b|c \Rightarrow a|c$

ii) $a|b$ et $b|a \Rightarrow |a|=|b|$.

iii) $a|b$ et $a|c \Rightarrow a|(b+c)$

iv) $a|b$ et $c|d \Rightarrow ac|bd$

v) $a|b \Rightarrow \forall p \in \mathbb{N} \quad a^p|b^p$.

Dém.

i) $b = ak, c = bl' \Rightarrow c = abk' \quad \checkmark$

ii) $b = ak$ et $a = k'b \Rightarrow b = kk'b \Rightarrow kk' = 1$ (si $b \neq 0$). Mais comme $k, k' \in \mathbb{Z}$ ça laisse peu de choix : $k' = k = \pm 1$ et donc $|b| = |a|$.

Si $b = 0$, ça fait que $0|a \Rightarrow a = 0$ et donc $|a| = |b|$ aussi.

iii) $b = ak, c = al' \Rightarrow b+c = a(k+l') \quad \checkmark$

iv) $b = ak, d = cl' \Rightarrow bd = ac(kl') \quad \checkmark$

v) $b = ak \Rightarrow b^p = a^pk^p \quad \checkmark$

■

2) Division euclidienne

Thm

Pour tout $a \in \mathbb{Z}$, tout $b \in \mathbb{N}^*$, il existe un unique couple (q, r) tel que $q \in \mathbb{Z}$, $r \in [0, b-1]$ tel que $a = bq+r$

Dem

Existence: on prend $q = \lfloor \frac{a}{b} \rfloor$ et $r = a - bq$ et ça marche.

Unicité: si $a = bq + r = b q' + r'$, avec $r, r' \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$, alors

$$b(q-q') = r' - r. \text{ En particulier } -b < r - r' < b \text{ et donc } -b < b(q-q') < b.$$

Donc, comme $b \neq 0$ et $b > 0$, on a $-1 < q - q' < 1$. Mais comme $q - q' \in \mathbb{Z} \Rightarrow q = q'$.

Par suite $r = r'$. □

q et r sont appelés quotient et reste de la division euclidienne de a par n .

3) Congruences

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Soient $a, b \in \mathbb{Z}$, on dit que a est congru à b modulo n , si $n \mid b-a$.

Autrement dit, si $\exists k \in \mathbb{Z}$ tq $a = b + kn$

On note sa $a \equiv b \pmod{n}$.

Par exemple: $13 \equiv 3 \pmod{5}$, $13 \equiv 8 \pmod{5}$, $13 \equiv (-2) \pmod{5}$.

Remarque

$$n \mid a \Leftrightarrow a \equiv 0 \pmod{n}.$$

Proposition

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, tout $a \in \mathbb{Z}$, il existe un unique $r \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ tq $a \equiv r \pmod{n}$. Ce r est le reste de la div. euclidienne de a par n .

Dem

Si r est le reste de la div. eucl. de a par n , on a $a = rq + r$

et $n \in [0, n-1]$. Donc $a \equiv n \pmod{n}$ et $n \in [0, n-1]$.
 L'unicité, si $a \equiv n' \pmod{n}$ avec $n' \in [0, n-1]$, alors $a = nq + r = nq' + r'$.
 On conclut facilement par l'unicité de la div-euch. \blacksquare

Proposition

$\forall a, b, c \in \mathbb{Z} :$

- $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow b \equiv a \pmod{n}$
- $a \equiv b \pmod{n}$ et $b \equiv c \pmod{n} \Rightarrow a \equiv c \pmod{n}$.

Dém

- $a = b + nk \Rightarrow b = a - nk$. \swarrow
- $a = b + nk$ et $b = c + nk' \Rightarrow a = c + nk' + nk = c + n(k+k')$ \swarrow

\blacksquare

Proposition

Soient $a, a', b, b' \in \mathbb{Z}$ tq $a \equiv a' \pmod{n}$ et $b \equiv b' \pmod{n}$. Alors on a :

i) $a+b \equiv a'+b' \pmod{n}$

ii) $ab \equiv a'b' \pmod{n}$.

iii) $-a \equiv -a' \pmod{n}$

iv) $a^p \equiv a'^p \pmod{n}$.

Dém

$$a = a' + kn, b = b' + k'n$$

i) $\Rightarrow a+b = a'+b'+(k+k')n$. \swarrow

ii) $ab = a'b' + b'kn + ak'n + kk'n^2 = a'b' + kn$. \swarrow

iii) $-a = -a' - kn$ \swarrow

iv) Soit on suppose $aa \equiv a'a' \pmod{n}$ etc. par récurrence, soit on écrit

$$a^p = (a' + kn)^p = a'^p + \sum_{i=0}^{p-1} \binom{p}{i} a'^i (kn)^{p-i}$$

$$= a'^p + kn. \quad \square$$

II PGCD et PPCN

1) PGCD

Soient $a, b \in \mathbb{Z}$. Pour tout $d \in \mathbb{Z}$ tel que $d | a$ et $d | b$ on dit que d est un diviseur commun de a et de b . On note $\text{Div}(a, b)$ l'ens. des diviseurs communs de a et b . On a donc

$$\text{Div}(a, b) = \text{Div}(a) \cap \text{Div}(b).$$

$$\text{Par exemple } \text{Div}(24, 18) = \{-6, -3, -2, -1, 1, 2, 3, 6\}$$

Proposition

$\forall a, b \in \mathbb{Z}$ avec $(a, b) \neq (0, 0)$, l'ensemble $\text{Div}(a, b)$ admet un plus grand élément.

Dém

$\text{Div}(a, b) \subset \mathbb{Z}$ par définition, il est non vide car il contient 1. Enfin $\text{Div}(a, b) \subset \text{Div}(a)$ donc $\text{Div}(a, b)$ est fini. Il admet donc un plus grand élément. \square

Le plus grand élément de $\text{Div}(a, b)$ est appelé PGCD de a et b . On le note $\text{pgcd}(a, b)$ ou encore $a \wedge b$.

Dans l'exemple on voit que $\text{pgcd}(24, 18) = 6$.

Par convention on pose $\text{pgcd}(0, 0) = 0$.

Proposition

$\forall a, b \in \mathbb{Z}$, on a :

- $\text{pgcd}(a, b) \in \mathbb{N}$
- $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}(b, a)$
- $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}(|a|, |b|)$.
- si $a \mid b$ alors $\text{pgcd}(a, b) = |a|$.

Dem Raissonnée en exercice.

2) Algorithmes d'Euclide

Proposition

Si $a \in \mathbb{Z}$ et $b \in \mathbb{N}^*$, si n est le reste de la div. eucl. de a par b , alors $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}(b, n)$.

Dem

$$a = bq + r, \text{ donc si } d \mid a \text{ et } d \mid b \Rightarrow d \mid r = a - bq.$$

Réciiproquement si $d \mid r$ et $d \mid b$, alors $d \mid a = bq + r$.

Donc $\text{Div}(a, b) = \text{Div}(b, r)$. D'où $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}(b, r)$. □

Notez que $\text{pgcd}(a, 0) = |a|$ et $\text{pgcd}(1, a) = 1$.

On en déduit l'algorithmme d'Euclide

Soient $a, b \in \mathbb{Z}$, on veut calculer $s = \text{pgcd}(a, b)$. Déjà on peut remplacer a, b par $|a|, |b|$; donc on peut supposer, sans perte de généralité, que $a, b \in \mathbb{N}$. On peut aussi supposer que $a > b$, sinon on inverse les noms.

(et si $a = b$, $\text{pgcd}(a, b) = a$). On écarte le cas $b = 0$ aussi car $\text{pgcd}(a, 0) = a$.

On note $a_0 = a$, $a_1 = b$, puis a_2 le reste de a_0/a_1 .

On a donc $\delta = \text{pgcd}(a_1, a_2)$ avec $a_2 < a_1$.

→ si $a_2 = 0$ alors c'est fini, $\delta = a_1$.

→ si $a_2 \neq 0$ alors on recommence : soit a_3 le reste de a_1/a_2 .

On a $\delta = \text{pgcd}(a_2, a_3)$ et $a_3 < a_2$.

Et ainsi de suite, l'algorithme s'arrête forcément à un $a_m = 0$ car $a_1 > a_2 > a_3 > \dots > 0$.

On trouve donc un $a_m = 0$ et donc $\delta = \text{pgcd}(a_{m-1}, a_m) = a_{m-1}$.

(Le pgcd est le dernier reste non nul).

Exemples :

$$24 = 1 \times 18 + 6, \quad 18 = 3 \times 6 + 0 \Rightarrow \text{pgcd}(24, 18) = 6.$$

$$24 = 2 \times 9 + 6, \quad 9 = 1 \times 6 + 3, \quad 6 = 2 \times 3 + 0 \Rightarrow \text{pgcd}(24, 9) = 3.$$

3) Théorème de Bezout

Théorème (Égalité de Bezout)

Soyons $a, b \in \mathbb{Z}$, alors il existe $u, v \in \mathbb{Z}$ tels que
 $au + bv = \text{pgcd}(a, b)$.

Dém

On reprend l'algorithme d'Euclide:

$$a_0 = q_1 a_1 + a_2, \quad a_1 = q_2 a_2 + a_3, \quad \dots, \quad a_{m-2} = q_{m-1} a_{m-1} + 0.$$

On a clairement $a_0 = au_0 + bv_0$ avec $u_0, v_0 \in \mathbb{Z}$, et $a_1 = au_1 + bv_1$, avec $u_1, v_1 \in \mathbb{Z}$. Ensuite

$$a_2 = a_0 - a_1 q_1 \text{ donc } a_2 = au_2 + bv_2, \quad u_2, v_2 \in \mathbb{Z}.$$

et ainsi de suite jusqu'à $\text{pgcd}(a, b) = a_{m-1} = au + bv$, avec $u, v \in \mathbb{Z}$. □

On a même l'algo. pour trouver u, v :

$$\star 24 = 1 \times 18 + 6, \quad 6 = 2 \times 3 + 0 \Rightarrow 6 = 24 - 18 \quad \leftarrow$$

$$\star 24 = 2 \times 9 + 6, \quad 9 = 1 \times 6 + 3, \quad 6 = 2 \times 3 + 0$$

$$\Rightarrow 6 = 24 - 2 \times 9 \Rightarrow 3 = 9 - 6 = 9 - (24 - 2 \times 9) = -24 + 3 \times 9$$

$$\star 150 = 2 \times 54 + 42, \quad 54 = 1 \times 42 + 12, \quad 42 = 3 \times 12 + 6, \quad 12 = 2 \times 6 + 0$$

$$\Rightarrow \text{pgcd}(150, 54) = 6 \quad \text{et}$$

$$42 = 150 - 2 \times 54, \quad 12 = 54 - 42 = -150 + 3 \times 54, \quad 6 = 42 - 3 \times 12 =$$

$$= 150 - 2 \times 54 - 3(-150 + 3 \times 54) = 4 \times 150 - 11 \times 54.$$

Autre façon:

$$6 = 42 - 3 \times 12 = 42 - 3(54 - 42) = 4 \times 42 - 3 \times 54 = 4 \times (150 - 2 \times 54) - 3 \times 54 \\ = 4 \times 150 - 11 \times 54.$$

4) Propriétés du pgcd.

Théorème

$\forall a, b \in \mathbb{Z}, \forall d \in \mathbb{Z}$, on a

$$d | a \wedge d | b \Leftrightarrow d | a \wedge b.$$

Dém

Si $d | a \wedge b$ alors, comme $a \wedge b | a \Rightarrow d | a$; et comme $a \wedge b | b \Rightarrow d | b$.

Inversement, par Bézout $a \wedge b = au + bv$, donc si $d | a \wedge d | b \Rightarrow d | au + bv \Rightarrow d | a \wedge b$. □

Connaissances

$$\text{Div}(a,b) = \text{Div}(a \cdot b).$$

Proposition

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, \forall \lambda \in \mathbb{N}, \text{on a } \text{pgcd}(\lambda a, \lambda b) = \lambda \text{pgcd}(a, b).$$

Dém

$\text{pgcd}(a, b) | a \Rightarrow \lambda \text{pgcd}(a, b) | \lambda a$; de même $\lambda \text{pgcd}(a, b) | \lambda b$. Donc $\lambda \text{pgcd}(a, b) | \text{pgcd}(\lambda a, \lambda b)$.

De plus $\text{pgcd}(a, b) = au + bv \Rightarrow \lambda \text{pgcd}(a, b) = \lambda u + \lambda b v \Rightarrow \text{pgcd}(\lambda a, \lambda b)$ divise $\lambda \text{pgcd}(a, b)$.

On sait $|\alpha| \beta < \beta |\alpha| \Rightarrow |\alpha| = |\beta|$ (exercice). □

5) P.P.C.P.

Soyons $a, b \in \mathbb{Z}$. Tout entier $m \in \mathbb{Z}$ tel que $a|m$ et $b|m$ est appelé multiples communs de a, b . L'ens. des multiples communs de a, b est noté $\text{Nul}(a, b)$. On a donc

$$\text{Nul}(a, b) = \text{Nul}(a) \cap \text{Nul}(b).$$

L'ens. $\text{Nul}(a, b) \cap \mathbb{N}^*$ possède un plus petit élément. (exercice)

On le note ppcm(a, b) ou encore avb.

Si $a \cdot b = 0$, alors $\text{ppcm}(a, b) = 0$.

Proposition

Si $a, b \in \mathbb{Z}$, atunci

• $\text{ppcm}(a, b) \in \mathbb{N}$

• $\text{ppcm}(a, b) = \text{ppcm}(b, a)$

• $\text{ppcm}(a, b) = \text{ppcm}(|a|, |b|)$.

• si $a \mid b$ atunci $\text{ppcm}(a, b) = |b|$.

(exercice).