# Cours Arithmétique et Polynômes du premier semestre de L1 (écrit par Mireille Fouquet (\*), version de 2025 avec table des matières)

## Table des matières

Ch. 1. Arithmétique dans $\mathbb{Z}$	
I. Divisibilité et congruences	
II. Nombres premiers entre eux	
III. Nombres premiers	
V. Résolution d'équations	
Ch. 2. Nombres complexes	
[. Rappels	
II. Puissance et racine $n^{\rm e}$	
Ch. 3. Polynômes	
I. Division euclidienne dans $\mathbb Z$	
II. Anneau $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ???	
Ch. 4. Méthode de Gauss	
[. Systèmes linéaires	
II. Rappels de géométrie affine	
Sources:	
Liret et Martinais, <i>Mathématiques pour le DEUG. Algèbre 1ère année.</i> Éd. Dunod. [512 LIR]	
E. Ramis, C. Deschamps, J. Odoux, Cours de mathématiques [51 L RAM] :	
512 RAM], [514 RAM], [515 RAM], [517 RAM], [517 RAM], niveau L1 seul dans [51 L1 RAM]	
• Marc Hindry, Cours de Mathématiques, Première Année. Université Paris 7.	
<pre>(http://www.imj-prg.fr/~marc.hindry/Cours-L1.pdf)</pre>	

## Précisions:

Le fichier source contient :

- des démonstrations qu'on fait apparaître en vert en remplaçant

\long\def\invisible#1{} par %\long\def\invisible#1{}

- des compléments, pour s'adapter à d'éventuels nouveaux programmes plus complets, qu'on fait apparaître en rouge en remplaçant

\long\def\horsprogramme#1{} par %\long\def\horsprogramme#1{}

Ce fichier source est utilisable librement par tous les enseignants de l'UFR de mathématiques de l'université Paris Cité. Vous pouvez réutiliser le fichier source et le modifier significativement sans me citer pour votre enseignement. Merci de me citer si vous reproduisez des chapitres quasiment à l'identique.

<sup>(\*)</sup> Pour me contacter : Mireille Fouquet<fouquet@math.univ-paris-diderot.fr>

# Ch. 1. Arithmétique dans $\mathbb{Z}$

#### Plan

- I. Divisibilité et congruences
- II. Nombres premiers entre eux
- III. Nombres premiers
- IV. Résolution d'équations

## I. Divisibilité et congruences

## 1. Généralités

On appelle entier (ou entier relatif, c'est-à-dire positif ou négatif) tout élément de  $\mathbb{Z} = \{\ldots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \ldots\}.$ 

Le sous-ensemble des entiers positifs est noté  $\mathbb{N}$  et il est courant de dire que tout élément de  $\mathbb{N}$  est un entier naturel.

#### **Définition**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

On dit qu'un entier a est un multiple d'un entier b, ou que b est un diviseur de a lorsqu'il existe un entier k tel que a = kb. On dit aussi que b divise a et on le note  $b \mid a$ .

## Exemples

8 est un multiple de 2 et 2 est un diviseur de 8, puisque  $8=4\times 2$ . -6 est un multiple de 3 puisque  $-6=(-2)\times 3$  et -3 est un diviseur de 6 puisque  $6=(-2)\times (-3)$ 

## Propriétés

- Les seuls diviseurs de 1 sont 1 et -1.
- Tout entier divise 0, i.e. 0 est multiple de tout entier.
- Le seul multiple de 0 est 0, i.e. 0 est le seul entier divisible par 0/
- Tout entier est divisible par 1 et -1.
- Tout entier est divisible par lui-même et son opposé.

## Proposition

Soit a un entier non nul. Soit b un diviseur de a. Alors il existe un unique entier q tel que a = bq.

#### DÉMONSTRATION

Soit  $a \in \mathbb{Z}^*$ . Comme  $a \neq 0$ , on sait que 0 ne divise pas a donc b diviseur de a est non nul. Supposons qu'il existe  $q_1$  et  $q_2$  entiers tels que  $a = bq_1 = bq_2$ . Donc  $bq_1 - bq_2 = 0 = b(q_1 - q_2)$ . Comme  $b \neq 0$ , on a donc  $q_1 - q_2 = 0$  soit  $q_1 = q_2$ .

## **Proposition**

Soient a, b et c trois entiers.

- 1. Si a divise b et b divise c, alors a divise c.
- 2. Si a divise b et b divise a, alors  $a = \pm b$ .
- 3. Si a divise b et a divise c, alors a divise b + c.
- 4. Si a divise b, alors a divise bc.

5. Si a divise b, alors ac divise bc.

#### DÉMONSTRATION

Soient a, b et c trois entiers.

- 1. Supposons que a divise b et que b divise c, donc il existe  $q_1$  et  $q_2$  deux entiers tels que  $b = aq_1$  et  $c = bq_2$ . Donc  $c = aq_1q_2 = a(q_1q_2)$  donc a divise c.
- 2. Supposons que a divise b et que b divise a, donc il existe  $q_1$  et  $q_2$  deux entiers tels que  $b=aq_1$  et  $a=bq_2$ . Donc  $a=aq_1q_2$  donc  $a-a(q_1q_2)=0=a(1-q_1q_2)$ . Supposons que a=0 alors  $b=aq_1=0=a$ . Supposons que  $a\neq 0$  alors  $1-q_1q_2=0$ , i.e.  $q_1q_2=1$  donc  $q_1=q_2=\pm 1$  et donc  $a=\pm b$ .
- 3. Supposons que a divise b et que a divise c, donc il existe  $q_1$  et  $q_2$  deux entiers tels que  $b = aq_1$  et  $c = aq_2$ . Donc  $b + c = aq_1 + aq_2 = a(q_1 + q_2)$ , donc a divise b + c.
- 4. Supposons que a divise b, donc il existe un entier q tel que b=aq. Donc bc=aqc=a(qc) i.e. a divise bc.
- 5. Supposons que a divise b, donc il existe un entier q tel que b = aq. Donc bc = aqc = (ac)q, i.e. ac divise bc.

#### Lemme

Soit a un entier naturel non nul. Soit d est un diviseur de a. On a alors  $-a \le d \le a$ .

#### DÉMONSTRATION

Soit a un entier naturel non nul. Soit d est un diviseur de a. Donc il existe un entier q tel que a = dq.

Supposons d > 0. Supposons d > a, alors, comme a > 0 et d > 0, q > 0 donc  $q \ge 1$ . Donc  $a = d \times q > a \times 1 = a$ , ce qui est impossible. Donc  $d \le a$ .

Supposons d < 0. Alors -d est un diviseur de a et -d > 0 donc  $-d \le a$ , i.e.  $d \ge -a$ .

## 2. Division euclidienne

Pour tous entiers a et b,  $b \neq 0$ , on peut établir une relation via la division euclidienne.

#### Théorème

Soient  $a \in \mathbb{Z}$  et  $b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ . Il existe un unique couple  $(q, r) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  tel que : a = bq + r et  $0 \le r < |b|$  « division euclidienne de a par b».

Dans ce cas, r s'appelle le reste et q s'appelle le quotient, de la division de a par b.

## Exemples

Division euclidienne de 64 par 7 :  $64 = 9 \times 7 + 1$ . 9 est le quotient de cette division et 1 est son reste.

Division euclidienne de 37 par  $-5:37=(-7)\times(-5)+2$ . -7 est le quotient de cette division et 2 est son reste.

Division euclidienne de -21 par  $-4:-21=6\times(-4)+3$ . 6 est le quotient de cette division et 3 est son reste.

#### DÉMONSTRATION

• On montre tout d'abord l'existence dans le cas où  $a \ge 0$ .

Récurrence sur  $n \in \mathbb{N}$ :  $(H_n)$  existence de  $(q, r) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  quand  $0 \le a \le n$  et  $b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ .

- (i) On suppose que n = 0. On a :  $a = 0 = b \, 0 + 0$ . Cela montre que  $(H_0)$  est vraie.
- (ii) On suppose que  $(H_n)$  est vraie et  $0 \le a \le n+1$ : - soit  $0 \le a < |b|$  puis l'égalité  $a = b \cdot 0 + a$  fournit un couple (q, r);

- soit  $0 < |b| \le a \le n+1$  donc  $0 \le a - |b| \le n$  puis grâce à  $(H_n)$  il existe  $(q_0, r_0) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  tel que  $a - |b| = bq_0 + r_0$  et  $0 \le r_0 < |b|$ , donc  $a = b(q_0 + \operatorname{sg}(b)) + r_0$  ce qui donne un couple (q, r). On en déduit que  $(H_{n+1})$  est vraie.

- (iii) Ainsi l'existence est obtenue quand  $a \ge 0$ .
- On montre maintenant l'existence dans le cas où a < 0.

D'après le cas précédent, il existe  $(q_1, r_1) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  tel que  $-a = bq_1 + r_1$  et  $0 \le r_1 < |b|$ : - soit  $r_1 = 0$  et on utilise l'égalité  $a = b(-q_1)$ ;

- soit  $r_1 \neq 0$  et on utilise l'égalité  $a = b(-q_1 \operatorname{sg}(b)) + |b| r_1$  avec  $0 \leq |b| r_1 < |b|$ .
  - On montre maintenant l'unicité (dans tous les cas).

On se donne  $(q,r), (q',r') \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  tels que :

$$a = bq + r = bq' + r', \ 0 \le r < |b| \ \text{et} \ 0 \le r' < |b|.$$

On a:  $0-(|b|-1) \le r'-r \le (|b|-1)-0$  et |b||q-q'| = |r'-r| donc  $|b||q-q'| \le |b|-1$ . D'où : q=q' (par l'absurde), puis r=r' (car bq+r=bq'+r').

## Propriété

Soient  $a \in \mathbb{Z}$  et  $b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ .

a est divisible par b si et seulement si le reste de la division euclidienne de a par b est nul.

#### DÉMONSTRATION

Soient  $a \in \mathbb{Z}$  et  $b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ .

Supposons que a est divisible par b. Alors il existe un entier q tel que a = bq. Donc a = bq + 0 et  $0 \le 0 < |b|$ . Par unicité du quotient et du reste de la division euclidienne, q est le quotient de la division euclidienne de a par b et 0 son reste.

Inversement, si la division euclidienne de a par b est égal à 0, alors si on note q son quotient, a = bq + 0 = bq et donc a est divisible par b.

# 3. Congruences

#### Définition

Soient a et b deux entiers relatifs et soit n un entier naturel.

On dit que a est congru à b modulo n si et seulement si n divise a-b. On le note  $a \equiv b \mod n$  ou  $a \equiv b[n]$ .

## Exemples

- $24 \equiv 10 \mod 7$  puisque 7 divise 24 10 = 14.
- $-13 \equiv 9 \mod 11$  puisque 11 divise -13 9 = -22.
- $-8 \equiv -13 \mod 5$  puisque 5 divise -13 (-8) = -5.

#### Remarques

Soient a et b deux entiers.

Si  $a \equiv b \mod 0$  alors  $0 \mid (a-b)$ , donc a-b=0 i.e. a=b. La congruence modulo 0 est équivalente à l'égalité classique.

La congruence modulo 1 est triviale pour sa bort, puisque quelque soient a et b,  $1 \mid (a-b)$ , i.e. quelque soient a et b entiers,  $a \equiv b \mod 1$ .

#### **Propriétés**

Soient a, b, c et d quatre entiers et soient m et n deux entiers naturels non nuls.

- 1. Si  $a \equiv b[n]$  alors  $b \equiv a[n]$ .
- 2. Si  $a \equiv b[n]$  et  $b \equiv c[n]$  alors  $a \equiv c[n]$ .
- 3. Si  $a \equiv c[n]$  et  $b \equiv d[n]$ , alors  $a + b \equiv c + d[n]$  et  $ab \equiv cd[n]$ .

4. Si  $a \equiv b[n]$  alors  $ma \equiv mb[mn]$ .

#### DÉMONSTRATION

Soient a, b, c et d quatre entiers et soient m et n deux entiers naturels non nuls.

- 1. Supposons  $a \equiv b[n]$ , alors il existe  $q \in \mathbb{Z}$  tel que a-b=qn. Donc b-a=-qn donc  $b \equiv a[n]$ .
- 2. Supposons  $a \equiv b[n]$  et  $b \equiv c[n]$ , alors il existe  $q_1, q_2 \in \mathbb{Z}$  tels que  $a b = q_1 n$  et  $b c = q_2 n$ . Donc  $a c = (a b) + (b c) = q_1 n + q_2 n = (q_1 + q_2)n$ . Donc  $a \equiv c[n]$ .
- 3. Supposons  $a \equiv c[n]$  et  $b \equiv d[n]$ , alors il existe  $q_1, q_2 \in \mathbb{Z}$  tels que  $a-c = q_1 n$  et  $b-d = q_2 n$ . Donc  $(a+b)-(c+d) = (a-c)+(b-d) = q_1 n + q_2 n = (q_1+q_2)n$ . Donc  $a+b \equiv c+d[n]$ . On a aussi :  $ab-cd = (a-c)b+bc-cd = (a-c)b+(b-d)c = q_1 nb+q_2 nc = (q_1b+q_2c)n$ . Donc  $ab \equiv cd[n]$ .
- 4. Supposons  $a \equiv b[n]$ , alors il existe  $q \in \mathbb{Z}$  tel que a-b=qn. Donc ma-mb=m(a-b)=mqn donc  $ma \equiv mb[mn]$ .

## Proposition

Soit a un entier relatif et soit n un entier naturel non nul. On pose r le reste de la division euclidienne de a par n. Alors  $a \equiv r \mod n$ .

#### **DÉMONSTRATION**

Soit a un entier relatif et soit n un entier naturel non nul. On pose q et r le quotient et le reste de la division euclidienne de a par n, i.e. a=qn+r et  $0 \le r < |a|$ . Donc a-r=qn et donc  $a \equiv r \mod n$ .

## II. Nombres premiers entre eux

## 1. PGCD - Algorithme d'Euclide

#### **Définition-Proposition**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  tels que au moins l'un des deux est différent de 0. Il existe un unique  $d \in \mathbb{N}$  qui divise a et b et tel que tout diviseur d' dans  $\mathbb{Z}$  de a et b est tel que  $d' \leq d$ . On l'appelle plus grand commun diviseur de a et de b.

On le note :  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$  ou  $d = a \wedge b$ .

On posera pgcd(0,0) = 0.

#### **DÉMONSTRATION**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  tels que au moins l'un des deux est différent de 0. Supposons que  $a \neq 0$ .

On considère l'ensemble  $\mathcal{D}$  des diviseurs communs positifs ou nuls de a et de b. Cet ensemble est une partie de  $\mathbb{N}$  non vide puisque  $1 \in \mathcal{D}$  et majorée par |a|. Il admet donc un unique plus grand élément. Notons d cet élément. Par définition, tout diviseur naturel d' de a et de b appartient à  $\mathcal{D}$  et donc, par définition de d,  $d' \leq d$ .

#### Exemple

pgcd(15, 27) = 3.

#### **Propriétés**

- Pour tout  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $\operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(b, a)$ .
- Pour tout  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $\operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(|a|, |b|)$ .
- Pour tout  $a \in \mathbb{Z}$ , pgcd(0, a) = |a|.

• Pour tout  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $\operatorname{pgcd}(1, a) = 1$ .

## Proposition

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  avec  $b \neq 0$ . On note r le reste de la division euclidienne de a par b. Alors  $\operatorname{pgcd}(a,b) = \operatorname{pgcd}(b,r)$ .

#### DÉMONSTRATION

On note q le quotient de la division euclidienne de a par b. On a donc a = bq + r soit r = a - bq. On pose  $\mathcal{D}$  l'ensemble des diviseurs communs positifs ou nuls de a et de b et  $\mathcal{D}'$  l'ensemble des diviseurs communs positifs ou nuls de b et de r. Soit  $d \in \mathcal{D}$  donc il existe  $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$  tel que  $a = dk_1$  et  $b = dk_2$ . Donc  $r = a - bq = dk_1 - dk_2q = d(k_1 - k_2q)$  et donc  $d \mid r$ . Ainsi on a  $d \mid b$  et  $d \mid r$  et donc  $d \in \mathcal{D}'$ . Donc  $\mathcal{D} \subseteq \mathcal{D}'$ . Soit  $d' \in \mathcal{D}'$  donc il existe  $\ell_1, \ell_2 \in \mathbb{Z}$  tel que  $b = d'\ell_1$  et  $r = d'\ell_2$ . Donc  $a = bq + r = d'\ell_1q + d'\ell_2 = d'(\ell_1q + \ell_2)$  et donc  $d' \mid a$ . Ainsi on a  $d' \mid b$  et  $d' \mid a$  et donc  $d' \in \mathcal{D}$ . Donc  $\mathcal{D}' \subseteq \mathcal{D}$ . Donc  $\mathcal{D} = \mathcal{D}'$  et donc leur plus grand élément est le même.

## Algorithme d'Euclide

```
Entrées : a, b \in \mathbb{Z} tel que b \neq 0. Sortie : pgcd(a, b) Initialisation : (r, r') \leftarrow (a, b)
```

Tant que  $r' \neq 0$ , faire :

- $q \leftarrow$  quotient de la division euclidienne de r par r';
- $(r, r') \leftarrow (r', r qr')$

Fin Tant que Retourner r.

#### Remarque

Dans l'algorithme d'Euclide, r - qr' est égal au reste de la division euclidienne de r par r'.

#### Exemples

```
Calcul du pgcd de 87 et 35 :
```

```
87 = 35 \times 2 + 17
```

 $35 = 17 \times 2 + 1$ 

 $17 = 1 \times 17 + 0$ 

Donc pgcd(87, 35) = 1 Calcul du pgcd de 147 et 24 :

 $147 = 24 \times 6 + 3$ 

 $24 = 3 \times 8 + 0$ 

Donc pgcd(147, 24) = 3

#### **Proposition**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  avec  $b \neq 0$ . Le résultat de l'algorithme d'Euclide est le pgcd de a et de b.

#### **DÉMONSTRATION**

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  avec  $b \neq 0$ . On pose  $r_0 = a$  et  $r_1 = b$ . On construit la suite  $(r_i)$  telle que pour tout  $i \geq 0$ ,  $r_{i+2}$  est le reste de la division euclidienne de  $r_i$  par  $r_{i+1}$ . Soit k le rang du dernier reste non nul, i.e.  $r_k \neq 0$  et  $r_{k+1} = 0$ . Montrons par récurrence la propriété  $P_i$ :  $pgcd(a,b) = pgcd(r_i,r_{i+1})$ . Au rang 0, on a bien  $pgcd(a,b) = pgcd(r_0,r_1)$  par définition de  $r_0$  et de  $r_1$ . Soit  $i \in \mathbb{N}$ . Supposons  $P_i$ , i.e.  $pgcd(a,b) = pgcd(r_i,r_{i+1})$ .

Si  $r_{i+1} \neq 0$ ,  $r_{i+2}$  est défini et  $\operatorname{pgcd}(r_i, r_{i+1}) = \operatorname{pgcd}(r_{i+1}, r_{i+2})$  et donc par hypothèse de récurrence,  $\operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(r_{i+1}, r_{i+2})$ .

Si  $r_{i+1} = 0$ , par hypothèse de récurrence,  $\operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(r_i, 0) = r_i$  et  $r_{i+2}$  est non défini. De plus, par définition du reste, on a  $0 \le r_{i+1} < |r_i|$  (et donc pour tout i > 1,  $r_i \ge 0$ ). Donc à partir du rang 2, la suite  $(r_i)$  est strictement décroissante et bornée par 0, donc cette suite d'entiers naturels atteint 0. Ainsi l'algorithme d'Euclide se termine et  $\operatorname{pgcd}(a, b) = r_k$ .

## 2. Nombres premiers entre eux

#### Définition

On dit que  $a, b \in \mathbb{Z}$  sont premiers entre eux si :  $\operatorname{pgcd}(a, b) = 1$ .

#### Exemple

6 et 35 sont premiers entre eux.

## Proposition

Soient a et b deux entiers non nuls alors  $\frac{a}{\operatorname{pgcd}(a,b)}$  et  $\frac{b}{\operatorname{pgcd}(a,b)}$  sont premiers entre eux.

#### DÉMONSTRATION

On pose  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ ,  $q = \frac{a}{d}$  et  $q' = \frac{b}{d}$ .

On note  $k = \operatorname{pgcd}(q, q')$ .

Par définition,  $k \mid q$  et  $k \mid q'$ . Donc  $dk \mid dq = a$  et  $dk \mid dq' = b$ . Par définition de d,  $dk \leq d$ . Or  $d \geq 1$  puisque  $a \neq 0$  et  $b \neq 0$ , donc  $k \leq 1$ .

De plus comme  $a \neq 0$  et  $b \neq 0$ ,  $q \neq 0$  et  $q' \neq 0$  donc  $k \geq 1$ . Donc k = 1.

## Algorithme d'Euclide étendu

Entrées :  $a, b \in \mathbb{Z}$  tel que  $b \neq 0$ . Sortie :  $r = \operatorname{pgcd}(a, b)$  et  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que  $au + bv = \operatorname{pgcd}(a, b)$  Initialisation :  $(r, u, v, r', u', v') \leftarrow (a, 1, 0, b, 0, 1)$ 

Tant que  $r' \neq 0$ , faire :

- $q \leftarrow$  quotient de la division euclidienne de r par r';
- $(r, u, v, r', u', v') \leftarrow (r', u', v', r qr', u qu', v qv')$

Fin Tant que Retourner (r, u, v).

#### Proposition

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  tel que  $b \neq 0$ .

L'algorithme d'Euclide étendu retourne le pgcd(a, b) et  $u, v \in \mathbb{Z}$  tels que au + bv = pgcd(a, b).

#### DÉMONSTRATION

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$  avec  $b \neq 0$ .

Dans l'algorithme d'Euclide étendu, les variables r et r' correspondent respectivement aux variables r et r' de l'algorithme d'Euclide. Donc l'algorithme d'Euclide étendu se termine et retourne r = pgcd(a, b).

On pose  $r_0 = a$ ,  $r_1 = b$ ,  $u_0 = 1$ ,  $u_1 = 0$ ,  $v_0 = 0$  et  $v_1 = 1$ . On construit les suites  $(r_i)$ ,  $(q_i)$ ,  $(u_i)$  et  $(v_i)$  telles que pour tout  $i \geq 0$ ,  $r_{i+2}$  est le reste de la division euclidienne de  $r_i$  par  $r_{i+1}$ ,  $q_i$  est le quotient de la division euclidienne de  $r_i$  par  $r_{i+1}$ ,  $u_{i+2}$  est égal à  $u_i - q_i u_{i+1}$  et  $v_{i+2}$  est égal à  $v_i - q_i v_{i+1}$ . Soit k le rang du dernier reste non nul, i.e.  $r_k \neq 0$  et  $r_{k+1} = 0$ . Soit  $i \geq 0$ . Montrons la propriété  $Q_i$ : " $r_i = au_i + bv_i$  et  $r_{i+1} = au_{i+1} + bv_{i+1}$ ".

Par définition,  $r_0 = a$  donc  $r_0 = a \times 1 + b \times 0 = au_0 + bv_1$ . De même,  $r_1 = b = a \times 0 + b \times 1 = au_1 + bv_1$ . Donc  $Q_0$  est vraie.

Soit  $i \geq 0$ . Supposons  $Q_i$ .

Si  $r_{i+1} = 0$ , alors on sort de la boucle tant que de l'algorithme et on a bien, d'après  $Q_i$ ,  $r_i = au_i + bv_i$ .

Si  $r_{i+1} \neq 0$ ,  $r_{i+2} = r_i - q_i r_{i+1} = au_i + bv_i - q_i (au_{i+1} + bv_{i+1})$ , par hypothèse de récurrence. Donc  $r_{i+2} = a(u_i - q_i u_{i+1}) + b(v_i - q_i v_{i+1}) = au_{i+2} + bv_{i+2}$  par définition des suites  $(u_i)$  et  $(v_i)$ . Ainsi, en supposant  $Q_i$ ,  $Q_{i+1}$  vraie.

L'algorithme d'Euclide étendu nous permet de démontrer le théorème suivant.

## Théorème Théorème de Bézout

Soient a et b deux entiers. Il existe  $(u, v) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$  tel que  $au + bv = \operatorname{pgcd}(a, b)$ .

## Proposition

Soient a et b deux entiers. a et b sont premiers entre eux si et seulement si il existe deux entiers u et v tels que au + bv = 1.

Attention! ce résultat n'est valable que pour  $\operatorname{pgcd}(a,b)=1$ . En effet, pour a=2 et b=3,  $a\times 4+b\times (-2)=2$  et pourtant  $\operatorname{pgcd}(a,b)=1$ .

#### DÉMONSTRATION

Soient a et b deux entiers.

Supposons que pgcd(a, b) = 1. Alors d'après le théorème de Bezout, il existe deux entiers u et v tels que au + bv = 1.

Supposons qu'il existe deux entiers u et v tels que au + bv = 1. Soit d un diviseur positif de a et de b, alors d divise au et d divise bv, donc d divise au + bv = 1. Comme d est positif, d = 1 et donc pgcd(a, b) = 1.

## Proposition

Soient a et b deux entiers.

- (i) Soit d un diviseur commun à a et à b. Alors d = pgcd(a, b) si et seulement si tout diviseur commun à a et à b divise d.
- (ii) Pour tout entier positif non nul m,  $pgcd(ma, mb) = m \ pgcd(a, b)$ .

## DÉMONSTRATION

- (i) Soient a et b deux entiers. D'après le théorème de Bézout, il existe deux entiers u et v tels que au + bv = pgcd(a, b).
  Soit d' diviseur commun de a et de b. Donc d' | au et d' | bv, donc d' | au + bv = pgcd(a, b). Donc tout diviseur commun à a et à b divise pgcd(a, b).
  Soit d un diviseur commun à a et à b tel que tout diviseur commun d' à a et à b divise d. Comme pgcd(a, b) divise a et b, par définition de d, pgcd(a, b) | d et donc pgcd(a, b) ≤ d. Inversement, on vient de démontrer que tout diviseur de a et de b divise pgcd(a, b). Donc d | pgcd(a, b) et donc d = pgcd(a, b).
- (ii) On pose  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ . Soit  $m \in \mathbb{N}^*$ . Supposons que  $(a, b) \neq (0, 0)$ . Alors d > 0. Comme  $d \mid a$  et  $d \mid b$ , donc  $md \mid ma$  et  $md \mid mb$ . D'après le théorème de Bézout, il existe deux entiers u et v tels que au + bv = d. Soit k un entier positif qui divise ma et mb. Donc  $k \mid mau$  et  $k \mid mbv$ , donc  $k \mid mau + mbv = md$ . Donc tout diviseur commun à ma et à mb divise md, donc  $md = \operatorname{pgcd}(ma, mb) = m \operatorname{pgcd}(a, b)$ .

#### Théorème Théorème de Gauss

Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}^*$ .

Si  $a \mid bc$  et pgcd(a, b) = 1, alors  $a \mid c$ .

#### DÉMONSTRATION

Soient  $a, b, c \in \mathbb{Z}^*$  tels que  $a \mid bc$  et pgcd(a, b) = 1.

D'après la proposition précédente,  $\operatorname{pgcd}(ac,bc) = c \operatorname{pgcd}(a,b)$  et donc par hypothèse,  $\operatorname{pgcd}(ac,bc) = c$ . De plus, par définition,  $a \mid ac$  et par hypothèse,  $a \mid bc$ , donc d'après la proposition précédente,  $a \mid \operatorname{pgcd}(ac,bc) = c$ .

# 3. <u>PPCM</u>

## Définition-Proposition

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Il existe un unique  $m \in \mathbb{N}$  multiple de a et de b et tel que tout  $m' \in \mathbb{N}$  multiple de a et b est tel que  $m \leq m'$ . On l'appelle plus petit commun multiple de a et de b.

On le note : d = ppcm(a, b) ou  $d = a \lor b$ .

## Remarque

ppcm(0,0) = 0

DÉMONSTRATION

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

On considère l'ensemble  $\mathcal{M} = \{k \in \mathbb{N} \mid a \mid k \text{ et } b \mid k\}$  des multiples communs positifs ou nuls de a et de b. Cet ensemble est une partie de  $\mathbb{N}$  non vide puisque  $\mid ab \mid \in \mathcal{M}$  et minorée par min( $\mid a \mid, \mid b \mid$ ). Il admet donc un unique plus petit élément. Notons m cet élément. Par définition, tout multiple naturel m' de a et de b appartient à  $\mathcal{M}$  et donc, par définition de m,  $m \leq m'$ .

#### **Propriétés**

- Pour tous  $a, b \in \mathbb{Z}$ , ppcm(a, b) = ppcm(b, a).
- Pour tout  $a \in \mathbb{Z}$ , ppcm(0, a) = 0.
- Pour tout  $a \in \mathbb{Z}$ , ppcm(0, a) = |a|.

## Proposition

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

Alors  $ab = \operatorname{pgcd}(a, b) \times \operatorname{ppcm}(a, b)$ .

#### DÉMONSTRATION

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}$ .

Supposons l'un de a et de b au moins est nul. On suppose que a=0. Donc ab=0. On sait aussi que ppcm(0,b)=0 donc  $pgcd(a,b)\times ppcm(a,b)=0=ab$ .

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}^*$ .

On pose  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ .  $d \neq 0$  puisque  $a, b \in \mathbb{Z}^*$ . On pose  $q = \frac{a}{d}$  et  $q' = \frac{b}{d}$ , i.e. a = dq et b = dq'.

 $d = \operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(dq, dq') = d \times \operatorname{pgcd}(q, q') \text{ donc } \operatorname{pgcd}(q, q') = 1.$ 

Posons m = qdq'. Donc dm = dqdq' = ab. De plus, m = aq' et m = qb.  $a \mid m$  et  $b \mid m$  donc  $\operatorname{ppcm}(a,b) \leq m$ .

Soit  $\ell$  un multiple de a et de b strictement positif. On pose  $k=\frac{\ell}{a}$  et  $k'=\frac{\ell}{b}$ . On a  $\ell=ak=bk',$  donc kqd=k'dq'.

Comme  $d \neq 0$ , on a kq = k'q'. Donc  $q \mid k'q'$  et  $q' \mid kq$ . Or  $\operatorname{pgcd}(q, q') = 1$  donc d'après le lemme de Gauss,  $q \mid k'$  et  $q' \mid k$ .

Donc  $m = bq \mid bk' = \ell$  donc  $m \le \ell$ . Donc en particulier, comme ppcm(a, b) est un multiple de a et de b,  $m \le ppcm(a, b)$ .

Done  $m = \operatorname{ppem}(a, b)$ .

#### Corollaire

Soient  $a, b \in \mathbb{Z}^*$ .

a et b sont premiers entre eux si et seulement si ppcm(a, b) = ab.

## III. NOMBRES PREMIERS

#### **Définition**

Un entier  $p \ge 2$  est dit premier lorsqu'il possède pour seuls diviseurs positifs 1 et lui-même.

## Exemples

3 est un nombre premier puisque les seuls entiers positifs qui le divisent sont 1 et 3. Néanmoins, on remarque que 3 admet quatre diviseurs  $\{-3, -1, 1, 3\}$ . 4 n'est pas un nombre premier puisque 2 le divise.

## **Proposition**

Soit n un entier et soit p un nombre premier. Alors soit p divise n soit n et p sont premiers entre eux.

#### DÉMONSTRATION

Soit n un entier et soit p un nombre premier. On pose  $d = \operatorname{pgcd}(n, p)$ .

Donc d est un diviseur positif de p donc d=1 ou d=p. Si d=1, alors  $\operatorname{pgcd}(n,p)=1$ , i.e. n et p sont premiers entre eux. Si d=p alors  $\operatorname{pgcd}(n,p)=p$  et donc p divise n.

## Proposition

Tout nombre entier  $n \geq 2$  admet un diviseur premier.

#### DÉMONSTRATION

Démontrons cette proposition par récurrence forte.

Initialisation : 2 est un nombre premier et il se divise lui-même donc 2 admet un diviseur premier.

Hérédité : Soit  $n \ge 2$  un entier. On suppose que, pour tout entier k tel que  $2 \le k \le n$ , k admet un diviseur premier.

Montrons que n+1 admet un diviseur premier.

Si n+1 est un nombre premier, alors n+1 se divise lui-même et donc n+1 admet un diviseur premier.

Si n+1 n'est pas un nombre premier donc il existe un entier positif r tel que 1 < r < n+1 et r divise n+1. Comme 1 < r < n+1, donc  $2 \le r \le n$  et donc par hypothèse de récurrence, r admet un diviseur premier p. Or comme r divise n+1 et que p divise r, donc p divise n+1 et donc n+1 admet p comme diviseur premier.

Ainsi par récurrence, on a démontré que tout nombre entier  $n \geq 2$  admet un diviseur premier.

#### Théorème

Il existe une infinité de nombres premiers.

#### DÉMONSTRATION

Démontrons ce théorème par l'absurde.

Supposons qu'il n'existe qu'un nombre fini de nombres premiers. Comme 2 est un nombre premier, le nombre r de nombres premiers est supérieur ou égal à 1.

Soit  $\{p_1, p_2, \ldots, p_r\}$  l'ensemble des r nombres premiers distincts. On pose  $m = \prod_{i=1}^r p_i + 1$ .. m est par définition un nombre entier naturel et donc il admet, d'après la proposition précédente, un diviseur premier. Comme il n'existe qu'un nombre fini de nombres premiers, il existe  $i_0$  tel que  $p_{i_0}$  divise m. Donc il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $m = p_{i_0}k$ . Donc  $m = p_{i_0}k = \prod_{i=1}^r p_i + 1$  soit  $p_{i_0}k - \prod_{i=1}^r p_i = 1$  et donc

$$p_{i_0}\left(k - \prod_{1 \le i \le r, i \ne i_0} p_i\right) = 1$$

Donc  $p_{i_0}$  divise 1, ce qui est impossible parce que  $p_{i_0}$  est un nombre premier donc un entier supérieur strictement à 1.

Il existe donc une infinité de nombres premiers.

#### Lemme d'Euclide

Soient a et b deux entiers et soit p un nombre premier. Si  $p \mid ab$  alors  $p \mid a$  ou  $p \mid b$ .

#### DÉMONSTRATION

Soient a et b deux entiers et soit p un nombre premier.

Supposons  $p \mid ab$ . Si  $p \not\mid a$  alors a et p sont premiers entre eux. D'après le lemme de Gauss,  $p \mid b$ . Autrement  $p \mid a$ .

#### Lemme Contraposée du lemme d'Euclide

Soient a et b deux entiers et soit p un nombre premier.

Si p ne divise pas a et p ne divise pas b, alors p ne divise pas ab.

## Théorème Décomposition en facteurs premiers

Soit  $n \geq 2$  un entier. Il existe un unique entier  $r \geq 1$  et des nombres premiers uniques  $p_1 \geq p_2 \geq \ldots \geq p_r$  tel que  $n = \prod_{i=1}^r p_i$ .

#### DÉMONSTRATION

Existence:

Démonstration par récurrence : Soit  $n \geq 2$  un entier. On pose  $P_n$  la proposition "pour tout entier k compris entre 2 et n, k admet une décomposition en facteurs premiers."

Pour n=2: pour k compris entre 2 et 2, k=2. k admet une décomposition en facteurs premiers évidente :  $k=p_1=2$ .

Hérédité : Soit  $n \ge 2$  un entier. Supposons  $P_n$ . Soit k compris entre 2 et n + 1. Alors soit k est compris entre 2 et n, et par hypothèse de récurrence k admet une décomposition en facteurs premiers, soit k = n + 1.

Supposons k = n + 1. Comme  $n \ge 2$ ,  $k \ge 3$  donc d'après l'un des résultats précédents, k admet un facteur premier p. Si p = n + 1, alors k = n + 1 = p est sa décomposition en facteurs premiers. Si  $p \ne n + 1$ , alors il existe k' entier naturel tel que k = n + 1 = pk'. Comme  $p \ge 2$  donc  $n + 1 = pk' \ge 2k' = k' + k' > k'$  donc k' est compris entre 2 et n et donc k' admet une décomposition en facteurs premiers.

On pose  $k' = \prod_{i=1}^{r'} p'_i$  avec  $p'_1 \ge p'_2 \ge \ldots \ge p'_{r'}$ . Donc  $n+1=pk'=p\prod_{i=1}^{r'} p'_i$ . On pose s=r'+1, on classe p dans la liste des  $p'_i$  et on les nomme  $q_i$ . On a donc  $n+1=\prod_{i=1}^s q_i$ . Unicité:

Soit  $n \geq 2$  un entier. On pose  $Q_n$  la proposition "pour tout entier k compris entre 2 et n, la décomposition en facteurs premiers de k est unique."

Pour n=2: pour k compris entre 2 et 2, k=2. Soit p un diviseur premier de k. Donc  $p \le k=2$  et  $p \ge 2$  par définition d'un nombre premier, donc p=2. Donc une décomposition en facteurs premiers de 2 est  $2^r$  avec  $r \ge 1$ . Mais si r > 1,  $2^r = 2 \times 2^{r-1} > 2$ , ce qui est impossible. Donc k=2=p est l'unique décomposition en facteurs premiers de 2.

Hérédité : Soit  $n \ge 2$  un entier. Supposons  $Q_n$ . Soit k compris entre 2 et n + 1. Alors soit k est compris entre 2 et n, et par hypothèse de récurrence k admet une unique décomposition en facteurs premiers, soit k = n + 1.

Supposons k = n + 1. Supposons que k admet deux décompositions en facteurs premiers :

$$n+1=p_1p_2\ldots p_r=q_1q_2\ldots q_s.$$

Supposons par l'absurde que  $p_1 < q_1$ . Alors pout tout i entier tel que  $1 \ge i \ge s$ ,  $p_1 < q_1 \le q_i$ . Comme  $p_1 > 1$  par définition d'un nombre premier,  $p_1$  ne divise aucun des nombres premiers  $q_i$ , et donc par la contraposée du lemme d'Euclide  $p_1$  ne divise pas n+1: impossible. De même

si  $q_1 < p_1$ ,  $q_1$  ne divise pas n + 1: impossible.

Donc  $p_1 = q_1$ . Soit n' l'entier tel que  $n + 1 = p_1 n'$ .

Si n' = 1 Alors r = s = 1 et la décomposition en facteurs premiers de n + 1 est unique et égale à  $n + 1 = p_1$ .

Si  $n' \geq 2$ , alors  $n+1=pn' \geq 2n' > n'$  donc  $2 \leq n' \leq n$ , alors par hypothèse de récurrence, n' admet une unique décomposition en facteurs premiers. On sait aussi par définition de n' que  $n'=p_2\ldots p_r=q_2\ldots q_s$ . Donc r=s et pour tout  $2\leq i\leq r$ ,  $p_i=q_i$ . Donc n+1 admet une unique décomposition en facteurs premiers.

# IV. RÉSOLUTION D'ÉQUATIONS

# 1. Équations diophantiennes

Soient a, b et c des entiers tels que a et b sont non nuls.

On cherche à résoudre dans  $\mathbb{Z}$  l'équation (E) ax+by=c d'inconnues x et y. Une telle équation est appelée équation diophantienne.

On va décrire une méthode de résolution de ce type d'équations en trois étapes.

**Étape** 1 : Calcul de  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ .

Par définition a et b sont non nuls, donc  $d \neq 0$  Si  $d \nmid c$  alors ax + by = c n'a pas de solutions.

#### **DÉMONSTRATION**

Par définition,  $d \mid a$  et  $d \mid b$  donc  $d \mid ax$  et  $d \mid by$  et donc  $d \mid ax + by = c$ .

On suppose à partir de l'étape suivante que  $d \mid c$  donc qu'il existe  $m \in \mathbb{Z}$  tel que c = dm. Étape 2 : Calcul d'une identité de Bézout entre a et b.

Grâce à l'algorithme d'Euclide étendu, on détermine deux entiers u et v tels que  $au + bv = d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ . Alors

$$a(um) + b(vm) = dm = c.$$

On pose  $x_0 = um$  et  $y_0 = vm$ , alors  $ax_0 + by_0 = c$ .

Donc si  $d \mid c$  alors (E) admet au moins le couple  $(x_0, y_0)$  comme solution.

**Étape** 3: Détermination de l'ensemble des solutions de (E).

On suppose connus  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$  et  $(x_0, y_0)$  une solution particulière de (E), i.e.  $ax_0 + by_0 = c$ . On pose a' et b' tels que a = da' et b = db'.

Alors l'ensemble des solutions de (E) est  $S = \{(x_0 + kb', y_0 - ka') \mid k \in \mathbb{Z}\}.$ 

DÉMONSTRATION

Comme  $d = \operatorname{pgcd}(a, b) = \operatorname{pgcd}(da', db') = d\operatorname{pgcd}(a', b')$ , alors  $\operatorname{pgcd}(a', b') = 1$ .

Soit  $(x, y) \in \mathbb{Z}^2$ . (x, y) est une solution de (E) si et seulement si  $ax + by = c = ax_0 + by_0$ . Mais  $ax + by = ax_0 + by_0$  si et seulement si  $a(x - x0) = b(y_0 - y)$  i.e.  $da'(x - x0) = db'(y_0 - y)$ . Comme  $d \neq 0$ ,  $ax + by = ax_0 + by_0$  si et seulement si  $a'(x - x0) = b'(y_0 - y)$ . Ainsi si (x, y) est une solution de (E), alors  $a' \mid b'(y_0 - y)$  et comme pgcd(a', b') = 1, d'après le lemme de Gauss,  $a' \mid (y_0 - y)$  donc il existe  $\ell_1 \in \mathbb{Z}$  tel que  $y = y_0 - \ell_1 a'$ . De même, comme  $b' \mid a'(x - x_0)$ , on a  $b' \mid (x - x_0)$  donc il existe  $\ell_2 \in \mathbb{Z}$  tel que  $x = x_0 + \ell_2 b'$ .

Donc  $a'(x-x_0) = b'(y_0-y)$  s'écrit  $a'b'\ell_2 = b'a'\ell_1$ . Comme  $a', b' \in \mathbb{Z}^*, a'b' \neq 0$  donc  $\ell_2 = \ell_1$ . Donc si (x, y) est une solution de (E) alors il existe  $k \in \mathbb{Z}$  tel que  $x = x_0 + kb'$  et  $y = y_0 - ka'$ . Donc toute solution de (E) est un élément de S/

Inversement, soit  $k \in \mathbb{Z}$ . On pose  $x = x_0 + kb'$  et  $y = y_0 - ka'$ . Alors  $ax + by = a(x_0 + kb') + b(y_0 - ka') = ax_0 + by_0 + ab'k - ba'k = c + da'b'k - db'a'k = c$ . Donc tout élément de S est une solution de (E).

# 2. Équations modulaires

Soient a, b et c des entiers tels que a et b sont non nuls.

On cherche à résoudre l'équation (E')  $ax \equiv c \mod b$  d'inconnue x. Une telle équation est appelée équation modulaire.

On remarque que  $ax \equiv c \mod b$  si et seulement si  $b \mid ax - c$  si et seulement si il existe  $y \in \mathbb{Z}$  tel que ax - c = by i.e. ax + b(-y) = c. Résoudre l'équation (E') est équivalent à résoudre l'équation diophantienne ax + b(-y) = c. On reprend donc la méthode de résolution vue dans la section précédente.

**Étape** 1 : Calcul de  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$ .

Si d/c alors  $ax \equiv c \mod b$  n'a pas de solutions.

On suppose à partir de l'étape suivante que  $d \mid c$  donc qu'il existe  $m \in \mathbb{Z}$  tel que c = dm.

**Étape** 2 : Calcul d'une identité de Bézout entre a et b.

Grâce à l'algorithme d'Euclide étendu, on détermine deux entiers u et v tels que au + bv = d. Alors

$$a(um) \equiv c \mod b$$
.

Donc si  $d \mid c$  alors (E') admet au moins  $x_0 = um$  comme solution.

**Étape** 3 : Détermination de l'ensemble des solutions de (E').

On suppose connus  $d = \operatorname{pgcd}(a, b)$  et  $(x_0, y_0)$  une solution particulière de (E), i.e.  $ax_0 + by_0 = c$ . On pose b' tel que b = db'.

Alors l'ensemble des solutions de (E') est  $S' = \{x_0 + kb' \mid k \in \mathbb{Z}\}.$