

Chapitre II

Notion de structure de groupe

I – Définitions

1. Définition générale

Définition : Un *groupe* est un ensemble G muni d'une loi de composition interne notée $*$: $G \times G \rightarrow G$, $(x, y) \mapsto x * y$, telle que :

- la loi $*$ soit associative $\rightarrow (x * y) * z = x * (y * z)$,
- la loi $*$ possède un élément neutre $e \in G \rightarrow \forall x \in G, x * e = e * x = x$,
- tout élément $x \in G$ possède un symétrique (ou inverse) pour $*$, noté x^{-1} , satisfaisant

$$x * x^{-1} = x^{-1} * x = e.$$

- Si de plus, $\forall x, y \in G$, on a $x * y = y * x$ alors G est dit commutatif (ou abélien).

2. Sous-groupes

Définition : Soit $(G, *)$ un groupe et $H \subset G$ une partie de G .

On dit que $(H, *)$ est un *sous-groupe* de G si $*|_{H \times H}$ reste une loi avec les mêmes propriétés.

Exemples :

- . $(\mathbb{R}, +)$ est un groupe commutatif avec $e = 0$ et $x^{-1} = -x$ (notation de l'inverse lorsque $* = +$).
- . $(\mathbb{N}, +)$ n'est pas un sous-groupe : il n'a pas de nombre négatif, et donc pas d'inverse.
- . $(\mathbb{Z}, +)$ est un sous-groupe de $(\mathbb{R}, +)$.
- . (\mathbb{R}, \times) n'est pas un groupe : 0 n'a pas d'inverse.
- . (\mathbb{R}^*, \times) est un groupe multiplicatif.
- . (\mathbb{Q}^*, \times) est un sous-groupe de (\mathbb{R}^*, \times) .
- . $(\{-1, 1\}, \times)$ est un sous-groupe de (\mathbb{R}^*, \times) .

Proposition : H est un sous-groupe de $(G, *)$ si et seulement si :

- l'élément neutre $e \in H$,
- $\forall x, y \in H, x * y \in H$,
- $\forall x \in H, x^{-1} \in H$,

ou de manière équivalente à ces trois propriétés :

- $H \neq \emptyset$ et $\forall x, y \in H, x * y^{-1} \in H$.

Définition : Soit $(G, *)$ un groupe et $A \subset G$. On dit que A engendre G si tout élément $y \in G$ s'écrit comme un produit d'éléments $a \in A$ (ou $a \in A^{-1}$).

II – Exemples

1. Quelques groupes liés aux nombres

- $(\mathbb{Z}, +) \subset (\mathbb{R}, +) \subset (\mathbb{C}, +)$.

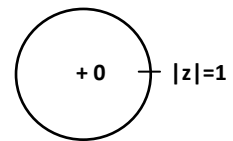
- $(\mathbb{Q}^*, \times) \subset (\mathbb{R}^*, \times) \subset (\mathbb{C}^*, \times)$.

- Le cercle $S^1 = \{z \in \mathbb{C}, |z| = 1\}$ est un sous-groupe de (\mathbb{C}^*, \times) car :

→ $1 \in S^1$

→ $|z_1 z_2| = |z_1| \times |z_2| = 1$ pour $z_1, z_2 \in S^1$

→ $|z_1^{-1}| = \left| \frac{1}{z_1} \right| = \frac{1}{|z_1|} = 1$ pour $z_1 \in S^1$.



- Polygone régulier à n sommets inscrit dans S^1 :

Pour $n \in \mathbb{N}^*$, on considère. $P_n = \{z \in S^1; z = e^{\frac{2i\pi k}{n}} \text{ avec } 0 \leq k \leq n - 1\}$.

P_n est un sous-groupe à n éléments du cercle. (D'autres exemples de nature géométrique sont donnés par les groupes cristallographiques de l'espace, très utiles en chimie et physique.)

Remarque : P_n est engendré par $z_1 = e^{\frac{2i\pi}{n}}$. En effet, $e^{\frac{2i\pi k}{n}} = z_1^k$.

Exemples culturels :

- Dans $(\mathbb{Z}, +)$, pour n donné, on note

$$n\mathbb{Z} \stackrel{\text{def}}{=} \{\text{multiples de } n\} = \{nk, k \in \mathbb{Z}\} \subset \mathbb{Z}.$$

→ $n\mathbb{Z}$ est le sous-groupe de \mathbb{Z} engendré par n .

- On note $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} =$ entiers modulo les multiples de n , c'est-à-dire que l'on identifie deux entiers dont la différence est un multiple de n .

→ Par exemple : $3 \equiv 0$ et $5 \equiv -1 \equiv 2$ dans $\mathbb{Z}/3\mathbb{Z}$, $2n + 1 \equiv 1$ dans $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$.

On munit $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \cong \{0, 1, \dots, n - 1\}$ d'une addition donnée par le reste de la division euclidienne par n . Par exemple, $2 + (n - 1) = n + 1 \equiv 1$ dans $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$. Ce groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$ s'interprète géométriquement comme le polygone (P_n, \times) vu ci-dessus.

- Si $n = p$ est un nombre premier, $(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^* = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\}$ est un groupe pour le produit modulo p . Muni de ces deux lois $(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}, +, \times)$ est un corps fini, très utile en cryptographie. Par exemple, l'algorithme d'authentification par code pin des cartes bancaire est basé sur des calculs dans ce corps.

- $(\mathbb{R}, +, \times)$, $(\mathbb{C}, +, \times)$, $(\mathbb{Q}, +, \times)$ sont des corps plus connus.

2. Exemple important en algèbre : l'espace \mathbb{R}^n

Définition : Soit $n \in \mathbb{N}^*$. On note

$$\mathbb{R}^n = \{\vec{x} = (x_1, \dots, x_n) \mid x_i \in \mathbb{R}\} = \{\text{ensemble des } n - \text{uplets de réels}\}.$$

La loi d'addition interne est définie comme suit :

pour $\vec{x} = (x_1, \dots, x_n)$ et $\vec{y} = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^n$, on pose

$$\vec{x} + \vec{y} = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, \dots, x_n + y_n).$$

Proposition : Muni de cette loi +, $(\mathbb{R}^n, +)$ est un groupe abélien.

→ L'élément neutre est le vecteur nul : $\vec{0} = (0, \dots, 0)$.

→ Le vecteur opposé de \vec{x} pour la loi + est $-\vec{x} = (-x_1, \dots, -x_n)$.

III – Groupes d'applications

1. Groupe des bijections

On note $\text{Bij}(X)$ l'ensemble des bijections de $f: \begin{matrix} X \rightarrow X \\ x \mapsto f(x) \end{matrix}$ avec $X \neq \emptyset$ donné.

Proposition : $G = \text{Bij}(X)$ est un groupe pour la loi $* = o =$ composition.

Démonstration :

- Associativité : on a vu que $(f o g) o h = f o (g o h)$.

- Élément neutre : $Id_X: \begin{matrix} X \rightarrow X \\ x \mapsto x \end{matrix}$. On a $f o Id_X = Id_X o f = f$.

- Inverse de $f =$ application réciproque f^{-1} car $f o f^{-1} = f^{-1} o f = Id_X$.

Théorème : $\text{Bij}(X)$ n'est plus commutatif dès que X possède au moins 3 éléments.

Démonstration : Soient $x_1, x_2, x_3 \in X$ 2 à 2 distincts.

On considère l'application $f : X \rightarrow X$ définie par

$f(x_1) = x_2, f(x_2) = x_1$ et $f(x) = x$ si $x \neq x_1, x_2$. Il s'agit de la transposition de x_1 et x_2 .

On considère de même $g : X \rightarrow X$ définie par

$g(x_1) = x_3, g(x_3) = x_1$ et $g(x) = x$ si $x \neq x_1, x_3$. Il s'agit de la transposition de x_1 et x_3 .

On a $(f o g)(x_1) = f(g(x_1)) = f(x_3) = x_3,$

et $(g o f)(x_1) = g(f(x_1)) = g(x_2) = x_2.$

Ce qui nous montre que $(f o g) \neq (g o f)$.

2. Groupe des permutations

Dans ce paragraphe, on considère que $X = \{1, 2, \dots, n\}$ est un ensemble fini à n éléments.

Définition : On appelle $S_n = \text{Bij}(X)$ le groupe des *permutations* de n éléments.

Théorème :

i) S_n est un groupe fini à $n!$ éléments.

ii) Tout élément de S_n s'écrit comme le produit d'au plus $(n - 1)$ transpositions τ_{ij} telles que $\tau_{ij}(i) = j$, $\tau_{ij}(j) = i$ et $\tau_{ij}(k) = k$ si $k \neq i, j$.

Démonstration i) : Pour définir une permutation générale $\sigma \in S_n$, il faut donner :

$\sigma(1) \in X \rightarrow n$ possibilités,

$\sigma(2) \in X - \{\sigma(1)\} \rightarrow n - 1$ possibilités,

$\sigma(3) \in X - \{\sigma(1), \sigma(2)\} \rightarrow n - 2$ possibilités,

...

$\sigma(n) \in X - \{\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n - 1)\} \rightarrow$ une seule possibilité ($n - 1$ ont été prises).

Au total, on a : $n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times 2 \times 1 = n!$ possibilités.

Illustration : Effectifs de la PMCP ≈ 50 personnes.

→ Il y a $50! = 3 \times 10^{64}$ façons de placer 50 personnes dans une salle de 50 places.

→ Pour se donner un ordre d'idée de la taille de ce nombre : un Téra = 10^{12} , et l'âge de l'univers est estimé à 13.10^9 années = 4.10^{17} secondes. Aucun ordinateur ne peut donc énumérer ni stocker la liste des configurations possibles, et on en est très loin !

Ce genre d'ensemble est « informatiquement infini ». Cela n'empêche pas de « naviguer » dans cet océan de permutations à l'aide d'algorithmes.

Démonstration ii) : On le démontre par récurrence sur n .

$P(n)$: Tout élément de S_n s'écrit comme le produit d'au plus $(n - 1)$ transpositions $\tau_{i,j}$ telles que $\tau_{i,j}(i) = j$, $\tau_{i,j}(j) = i$ et $\tau_{i,j}(k) = k$ si $k \neq i, j$.

- Pour $n = 2$, il n'y a que 2 éléments et S_n n'a donc qu'une transposition possible. OK.

- On suppose $P(n)$ vraie pour un certain rang n . Soit $\sigma \in S_{n+1}$. On considère $\sigma(n + 1)$.

* Si $\sigma(n + 1) = n + 1$, on ne fait rien

* Si $\sigma(n + 1) \neq n + 1$, alors on considère la transposition $\tau_{i,n+1}$ qui échange $i = \sigma(n + 1)$ et $n + 1$. On a donc $(\tau \circ \sigma)(n + 1) = \tau(\sigma(n + 1)) = n + 1$. C'est-à-dire que $\sigma' = \tau \circ \sigma$ préserve $n + 1$. σ' induit en fait une permutation de $\{1, 2, \dots, n\}$.

Par récurrence, σ' s'écrit $\tau_1 \circ \tau_2 \circ \tau_3 \circ \dots \circ \tau_p$ avec $p \leq n$ et des transpositions τ_i .

On a donc $\tau \circ \sigma = \tau_1 \circ \tau_2 \circ \tau_3 \circ \dots \circ \tau_p$, ce qui implique que $(\tau \circ \tau) \circ \sigma = Id \circ \sigma = \sigma$, et finalement que $\sigma = \tau \circ \tau_1 \circ \tau_2 \circ \tau_3 \circ \dots \circ \tau_p$. (Cette preuve est en fait la description d'un algorithme de tri élémentaire.)

S_{n+1} s'écrit donc comme le produit d'au plus n transpositions. La récurrence est finie.

3. Un exemple de groupe ludique : le Rubik's Cube

On a 6 faces, 9 facettes par face, 54 facettes colorées à remettre dans l'ordre.

En fait, les mouvements du cube échangent les 8 coins et les 12 arêtes. De plus, les centres des faces sont remis en place en tournant le cube sur lui-même.

Il reste donc 12 arêtes, avec 2 orientations possibles, et 8 coins, avec 3 orientations, à mettre en place. Le groupe G du cube est engendré par les mouvements associés au cube.

$$G \subset S_{12} \times \left(\frac{\mathbb{Z}}{2\mathbb{Z}}\right)^{12} \times S_8 \times \left(\frac{\mathbb{Z}}{3\mathbb{Z}}\right)^8 = G',$$

avec G' correspondant à

$$\begin{aligned} & (\text{Permutations des 12 arêtes}) \times (\text{Rotation des arêtes})^{12} \\ & \times (\text{Permutations des 8 coins}) \times (\text{Rotation des coins})^8. \end{aligned}$$

On obtient donc

$$\text{Card}(G) \leq \text{Card}(G') = 12! \times 2^{12} \times 8! \times 3^8 \approx 5 \times 10^{20}.$$

En réalité, il y a des configurations impossibles (par exemple tout ok sauf un seul coin ou une arête) et la taille réelle est

$$\text{Card}(G) = \text{Card}(G')/12,$$

voir par exemple http://fr.wikipedia.org/wiki/Rubik%27s_Cube.

Application numérique. On a $\text{Card } G = 4.3 \times 10^{19} \sim 1360$ ans pour un PC pour établir la liste de toutes les configurations !