

# I - Propriétés algébriques des parties génératrices

## 1. Parties génératrices, groupes monogènes

**Def 1.** Soient  $G$  un groupe et  $A \subset G$ . Le plus petit sous-groupe de  $G$  contenant  $A$  existe et est noté  $\langle A \rangle$ . C'est le sous-groupe engendré par  $A$ . Il est égal à l'intersection des sous-groupes de  $G$  contenant  $A$ , et à  $\{s_1 \dots s_n : s_i \in A \cup A^{-1}\}$ . Si  $\langle A \rangle = G$ , on dit que  $A$  est une partie génératrice; si  $|A| = 1$  on dit que  $\langle A \rangle$  est monogène. On a toujours  $G = \langle G \rangle$ .

**Exm 2.** Les seuls groupes monogènes (à iso près) sont  $\mathbb{Z}$  et les groupes cycliques  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ .

**Exm 3.** Des exemples non-abéliens sont :

- $D_n = \langle \text{rotation d'angle } 2\pi/n, \text{ réflexion d'axe } O_x \rangle$  ;
- $S_n = \langle (i \ j) : i < j \rangle$  ;
- $S_n = \langle (i \ i+1) : i < n \rangle$  ;
- $S_n = \langle (1 \ 2), (1 \ 2 \dots \ n) \rangle$  ;
- $A_n = \langle 3\text{-cycles} \rangle$ .

**Def 4.** L'ordre d'un élément  $g$  d'un groupe est l'ordre de  $\langle g \rangle$ .

**Prop 5.**  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  est le seul groupe d'ordre  $p$  (à iso près,  $p$  premier).

Les sous-groupes de  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  sont isomorphes à  $\mathbb{Z}/d\mathbb{Z}$  avec  $d|n$ .

Les générateurs de  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  sont les éléments de  $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$ .

**App 6.** Si  $G/\mathcal{Z}(G)$  est cyclique alors  $G$  est abélien.

**Prop 7.** Si  $k$  est un corps, tout sous-groupe fini de  $k^\times$  est cyclique.

**Thm 8.**  $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$  est cyclique lorsque  $n=4$  ou lorsque  $n$  est de la forme  $p^r$  ou  $2p^r$  avec  $p$  premier impair.

**Prop 9.** Si  $H$  est un sous-groupe strict de  $G$  alors  $G \setminus H$  est une partie génératrice de  $G$ .

**Prop 10.** Si  $G = \langle S \rangle$  et  $H = \langle T \rangle$  alors  $(S \times 1) \cup (1 \times T)$  est une partie génératrice de  $G \times H$ .

**Def 11.** Le sous-groupe dérivé  $D(G)$  d'un groupe  $G$  est le sous-groupe engendré par les commutateurs :

$$D(G) = \langle [a, b] = aba^{-1}b^{-1} : a, b \in G \rangle.$$

C'est le plus petit sous-groupe distingué de  $G$  tel que le quotient  $G_{ab} = G/D(G)$  soit abélien.

**App 12.** Si  $G$  est un groupe topologique connexe alors  $D(G)$  est aussi connexe.

## 2 Minimalité

**Prop 13.** Si  $G$  est un groupe fini, on peut toujours en trouver une partie génératrice de cardinal  $\leq \lfloor \log_2 |G| \rfloor$ .

On peut parfois faire beaucoup mieux :  $D_n$  et  $S_n$  sont toujours engendrés par deux éléments mais  $|D_n| = 2n$  et  $|S_n| = n!$ .

**Lem 14.** Si  $[G:H]$  est le plus petit diviseur premier de  $|G|$  alors  $H$  est distingué dans  $G$ .

**Thm 15.** (de la base de Burnside)

Les parties génératrices minimales d'un  $p$ -groupe fini ont toutes le même cardinal.

**Exm 16.** Le groupe quaternionique  $\mathbb{Q}_8$  est un 2-groupe et ses parties génératrices minimales sont toutes de cardinal 2.

**Exm 17.** Le groupe symétrique  $S_n$  avec  $n \geq 3$  n'est pas un  $p$ -groupe, il a des parties génératrices minimales de cardinaux différents.

**Exm 18.** Le  $p$ -groupe de Prüfer  $\mathbb{Z}_{p^\infty} = \{z \in \mathbb{C} \mid \exists x \in \mathbb{N}, z^{p^x} = 1\}$  est un  $p$ -groupe mais n'a aucune partie génératrice minimale.

# II - Groupes de type fini

## 1. En général

**Def 19.** Soit  $X$  un ensemble. Le groupe  $F_X$  des mots de la forme  $x_1^{e_1} \dots x_s^{e_s}$  avec  $x_i \in X$  et  $e_i = \pm 1$ , modulo les relations

$xx^{-1} = x^{-1}x = 1$  pour  $x \in X$  et muni de la concaténation des

(classes de) mots s'appelle le groupe libre sur  $X$ . C'est l'unique

groupe (à iso. près) vérifiant la propriété universelle :

pour tout groupe  $G$  et toute application  $X \rightarrow G$ , il existe un

unique morphisme  $F_X \rightarrow G$  tel que  $X \rightarrow F_X \rightarrow G$  commute,

$X \rightarrow F_X$  envoyant  $x$  sur  $x$ .

**Def 20.** Un groupe est de type fini s'il admet une partie génératrice finie.

**Exm 21.** Les groupes finis, les  $\mathbb{Z}^r$ ,  $PSL(2, \mathbb{Z})$  ou encore  $GL(n, \mathbb{F}_q)$  sont de type fini.  $\mathbb{Q}$  et  $\mathbb{Q}^\times$  ne sont pas de type fini.

**Prop 22.** Si  $G$  n'est pas de type fini alors toute partie génératrice de  $G$  a le même cardinal que  $G$ .

**Prop 23.** Les groupes de type fini sont exactement les quotients des groupes libres sur un nombre fini de générateurs.

Ainsi, un quotient d'un groupe de type fini est aussi de type fini.

DVP 1



Exm 42 Annexe ①: graphe de Cayley de  $\langle a, b \mid a^3, b^2, (ab)^4 \rangle$  selon  $S = \{a, b\}$ . C'est un cube tronqué.

Rmq 43. Le graphe de Cayley dépend de la partie génératrice choisie! Le groupe précédent admet un graphe de Cayley qui est un octaèdre tronqué.

Rmq 44. Par construction, le groupe  $G$  agit simplement transitivement sur chacun de ses graphes de Cayley. Ainsi, si un groupe  $H$  agit aussi simplement transitivement sur  $\Gamma(G, S)$  alors  $G \cong H$ .

Prop 45. Le groupe  $G_4$  agit simplement transitivement sur le cube tronqué en annexe ①. Ainsi:  
 $G_4 \cong \langle a, b \mid a^3, b^2, (ab)^4 \rangle$ .  
C'est la présentation donnée en Exm 26.

## IV - Aspects pratiques

### 1. Application en cryptographie: le système El Gamal

Déf 46. Soient  $G$  un groupe cyclique et  $g \in G$  un générateur. Pour  $0 \leq i < |G|$ , le logarithme discret de  $g^i$  est l'entier  $i$ .

Principe 47. Le cryptosystème El Gamal permet d'envoyer un message  $M \in \{0, \dots, |G| - 1\}$  de façon sécurisée grâce à la difficulté pratique du calcul du logarithme discret dans  $G = (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^\times$  (ou plus généralement  $G = \mathbb{F}_q^\times$ , qui est cyclique, en vertu de la Prop 7).

Chiffrement 48. (cf. Annexe ②). Alice souhaite envoyer un message à Bob. Bob possède une clé publique  $(p_b, g_b, \beta_b)$  et une clé privée  $\alpha_b$ , telles que:

- $p_b$  est un (grand) nombre premier;
- $g_b$  est un générateur de  $(\mathbb{Z}/p_b\mathbb{Z})^\times$ ;
- $0 \leq \alpha_b < p_b$  et  $\beta_b = g_b^{\alpha_b}$ .

Pour envoyer le message  $M$  à Bob, Alice choisit  $k_a \in p_b - 1$

(qu'elle devra changer régulièrement), puis envoie à Bob le couple chiffré:

$$(y_1, y_2) = (g_b^{k_a}, \beta_b^{k_a} M).$$

Déchiffrement 49. Pour lire le message, Bob calcule  $y_2 (y_1^{\alpha_b})^{-1}$  pour obtenir  $M$  modulo  $p_b$ .

Sécurité 50. On ne sait pas décrypter les messages interceptés sans connaître la clé privée  $\alpha_b$ . Les meilleurs algorithmes de calcul du logarithme discret pour retrouver  $\alpha_b$  sont actuellement en  $O(e^{\sqrt{\log_2(p) \log_2(\log_2(p))}})$ .

### 2. Vérifier l'associativité d'une table de multiplication

Rmq 51. Étant donnée une table de multiplication de taille  $n \times n$ , on peut vérifier qu'elle admet un élément neutre et que chaque élément a un inverse en temps  $O(n^2)$ . Pour vérifier l'associativité, l'algorithme naïf consistant à vérifier que  $a(bc) = (ab)c$  pour tous  $a, b$  et  $c$  s'exécute en  $O(n^3)$  opérations.

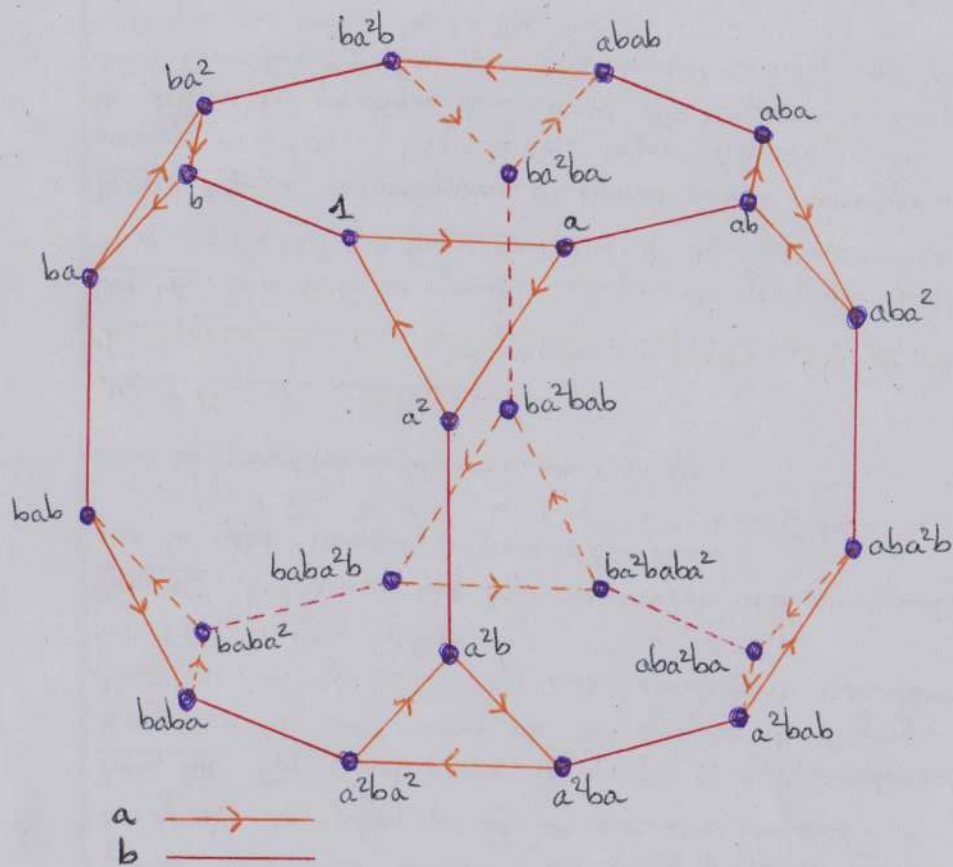
Prop 52. Soit  $(G, \cdot)$  un magma admettant une partie génératrice  $\Gamma$ . Alors  $\cdot$  est associative si et seulement si  $a(bc) = (ab)c$  pour tous  $a, b \in G$  et  $c \in \Gamma$ .

Cor 53. Grâce à la proposition 13, on obtient un test d'associativité en  $O(n^2 \log n)$ .

Thm 54. Étant donnée la table de multiplication d'un magma  $(G, \cdot)$ , après avoir vérifié qu'il admettait un élément neutre et tous les inverses, on peut en trouver une partie génératrice et vérifier son associativité en  $O(n^2)$  opérations élémentaires.

Cor 55. On sait donc reconnaître une table de multiplication d'un groupe en  $O(n^2)$ .

Annexe ①: Graphe de Cayley de  $\langle a, b \mid a^3, b^2, (ab)^4 \rangle$ .



Annexe ②: Système El Gamal

ALICE

- Veut transmettre  $M$
- Choist  $k_a \in \mathbb{Z}_{p_b-1}$  (et change souvent)

envoie  
 $(y_1, y_2) = (g_b^{k_a}, \beta_b^{k_a} M)$

BOB

Public:  $p_b, g_b, \beta_b$   
 Privé:  $\alpha_b$

décode  
 $M = y_2 (y_1^{\alpha_b})^{-1}$

CHARLIE

intercepte  $(y_1, y_2)$

↓

Ne sait pas le décoder car il lui faut connaître  $\alpha_b$ .

- Perrin
- Berhuy, Modules: Théorie, pratique
- Boyer, Petit compagnon des nombres
- Debreil, Groupes finis et treillis de leurs sous-groupes
- Debreil, Mneimné, Le groupe  $S_4$  et ses métamorphoses
- Zavidovique (dvt 1)
- Objectif Agreg et 131 Développements (dvt 2: présenter l'algo pour l'existence, pas la méthode de 131 Dvt)