

Générateurs et relations

Proposition : Soit G un groupe et $\{H_i\}_{i \in I}$ une famille des sous-groupes (respectivement sous-groupes normaux) de G . Alors $\bigcap_{i \in I} H_i$ est un sous-groupe (respectivement, un sous-groupe normal) de G .

Preuve : exercice facile.

Proposition : Soit X un sous-ensemble d'un groupe G (X pas nécessairement un groupe). Alors il existe un plus petit sous-groupe $\langle X \rangle$ de G contenant X et il existe un plus petit sous-groupe normal N_G^X de G contenant X .

Preuve Soit $\mathcal{X} = \{H \leq G \mid X \subseteq H\}$ et soit $\mathcal{X}^N = \{H \trianglelefteq G \mid X \subseteq H\}$. Alors

$$\langle X \rangle = \bigcap_{H \in \mathcal{X}} H \quad \text{et} \quad N_G^X = \bigcap_{H \in \mathcal{X}^N} H$$

Il est facile de voir que ce sont les plus petits sous-groupes de G avec les propriétés voulues. (utiliser raisonnement par l'absurde) \square

En fait on peut décrire les éléments de $\langle X \rangle$ et N_G^X (voir les propositions suivantes).

Définitions

$\langle X \rangle$ est appelé le sous-groupe de G engendré par X
 X est appelé l'ensemble de générateurs de X
 N_G^X est appelé la clôture normale de X dans G .

Remarques

- 1) $\langle \emptyset \rangle = \{1\}$.
- 2) $\#X = 1$ alors $\langle X \rangle$ est un sous-groupe cyclique.

Soit $X \subseteq G$ et notons $X^{-1} := \{x^{-1} \mid x \in X\}$.

Soit $S(X) := \{u \in G \mid u = x_1 x_2 \dots x_n, x_i \in X \cup X^{-1} \forall u, i\}$

Proposition $\langle X \rangle = S(X)$.

Preuve : A voir que $S(X)$ est un sous-groupe de G .

$1 \in S$ ✓ ; l'inverse de $x_1 \cdot x_2 \dots x_n$ est $x_n^{-1} x_{n-1}^{-1} \dots x_1^{-1}$.

$u = x_1 x_2 \dots x_n, v = y_1 y_2 \dots y_m$ alors $uv^{-1} \in S(X)$.

De plus $X \subseteq S(X)$.

Si $H \leq G$ contient X alors forcément il contient X^{-1} (car tout inverse d'un élément de H est dans H),

et il contient tout produit fini de éléments dans $X \cup X^{-1}$ (car tout produit des 2 éléments de H est contenu dans H). Donc $S(X) \subseteq H$,

ce qui entraîne que $S(X)$ est minimal contenant X .

Donc $\langle X \rangle = S(X)$. □

Notons l'orbite par conjugaison de X dans G par.

$$X^G := \{g x g^{-1} \mid g \in G, x \in X\}.$$

Proposition $N_G^X = S(X^G)$.

Preuve On sait que $S(X^G)$ est un sous-groupe de G . On veut voir qu'il est normal :

Soit $u = g_1 x_1 g_1^{-1} g_2 x_2 g_2^{-1} \dots g_n x_n g_n^{-1}$, $g_i \in G, x_i \in X \cup X^{-1}$

Alors $a u a^{-1} = a g_1 x_1 g_1^{-1} a^{-1} a g_2 x_2 g_2^{-1} a^{-1} a \dots a^{-1} a g_n x_n g_n^{-1} a^{-1}$
 $= (a g_1) x_1 (a g_1)^{-1} (a g_2) x_2 (a g_2)^{-1} \dots (a g_n) x_n (a g_n)^{-1} \in S(X^G)$

Donc $S(X^G) \trianglelefteq G$.

(31)

Pour tester la minimalité on procède comme dans la proposition précédente. \square

Définition: Soit G un groupe.

S'il existe un sous-ensemble X de G tel que $\langle X \rangle = S(X) = G$ on dit que X est un ensemble de générateurs de G .

S'il existe X un ensemble de générateurs de G , tel que $\#X < \infty$, alors on dit que G est de type fini ou G est de génération finie.

Remarque G fini $\Rightarrow G$ de type fini

Exemples

1) $G = \langle G \rangle$.

2) $G = S_n$ alors $G = \langle X \rangle$ ou $X = \{\text{transpositions}\}$

3) $G = C_n$ alors $G = \langle g \rangle$, g - générateur.

4) $G = \mathbb{Z}$ alors $G = \langle 1 \rangle$.

Donc on remarque qu'il est naturel d'envisager un sous-groupe à l'intérieur d'un groupe ambiant (donc la loi de multiplication est définie) pour toute paire d'éléments. On essaye maintenant de construire des groupes sans avoir un groupe ambiant. Pour ceci le concept crucial est celui de groupe libre qu'on définira et construira par la suite.

Groupe libre et présentations

(32)

Déf Soit X un ensemble

Un groupe libre sur X est un couple (F, i) où F est un groupe et $i: X \rightarrow F$ est une application, tels que la propriété universelle suivante est satisfaite :

Pour tout groupe G et pour toute application $f: X \rightarrow G$, il existe un unique homomorphisme de groupes $\bar{f}: F \rightarrow G$ tel que $\bar{f} \circ i = f$.

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{i} & F \\ f \downarrow & \swarrow \exists! \bar{f} & \\ G & & \end{array}$$

Lemme : Si (F, i) existe (pour un X fixé) alors il est unique à isomorphisme près.

Preuve Soit (F', i') un autre groupe libre sur X

Alors on a qu'il existe \bar{i} et \bar{i}' tels que

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{i} & F \\ i' \downarrow & \swarrow \bar{i}' & \\ F' & & \end{array} \quad \text{et} \quad \begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{i'} & F' \\ i \downarrow & \swarrow \bar{i} & \\ F & & \end{array}$$

Donc $\bar{i} \circ \bar{i}'$ est un homomorphisme de F dans F tel que le diagramme suivant commute :

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{i} & F \\ i \downarrow & \swarrow \bar{i} \circ \bar{i}' & \\ F & & \end{array}$$

Comme id_F fait aussi commuter le diagramme, par unicité on a que $\bar{i} \circ \bar{i}' = \text{id}_F$.

De même on obtient que $\bar{i} \circ i = \text{id}_{F'}$, (33)
 Donc \bar{i} est un isomorphisme et $F \cong F'$. □

Lemme (propriétés de (F, i)).

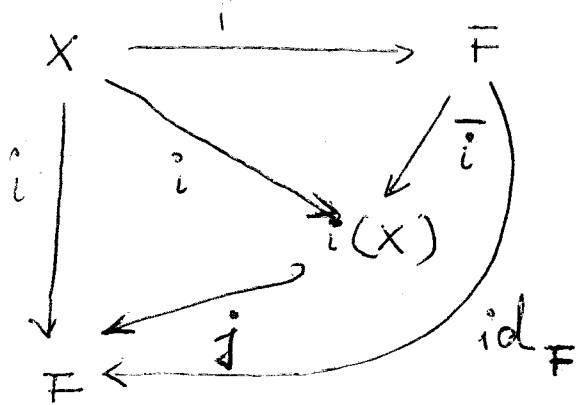
Soit (F, i) un groupe libre sur X . Alors

- 1) $F = \langle i(X) \rangle$
- 2) i est injective.

Preuve

1) Soit $H = \langle i(X) \rangle \leq F$

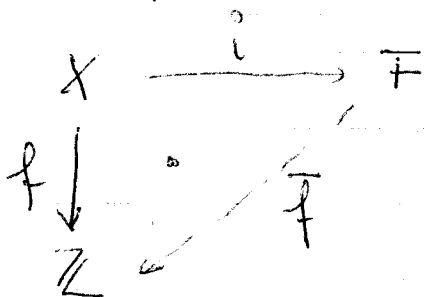
Donc on a :



ou $j: \langle i(X) \rangle \hookrightarrow F$
 est l'inclusion.
 Par propriété universelle
 $j \circ i = \text{id}_F$. En
 particulier j est surjective
 donc un isomorphisme.

2) Si $X = \{x\}$ a un élément, alors i est
 clairement injective. Supposons que $\#X \geq 2$.
 Soit $x \neq y, x, y \in X$.

On définit $f: X \rightarrow \mathbb{Z}$ par $f(x) = 1$ et
 $f(z) = 0, \forall z \in X \setminus \{x\}$. En particulier, $f(y) = 0$.



Par propriété universelle, il
 existe $\bar{f}: F \rightarrow \mathbb{Z}$ tel que
 $\bar{f} \circ i = f$. En particulier,

$\bar{f}(i(x)) = f(x) = 1 \neq 0 = f(y) = \bar{f}(i(y))$
 Donc $i(x) \neq i(y)$ et i est injective. □

Théorème (existence du groupe libre).

Pour tout ensemble X , il existe un groupe libre sur X .

Preuve

Considérons l'ensemble $X^{-1} := \{x^{-1} \mid x \in X\}$.
C'est tout simplement un ensemble isomorphe à X et disjoint à X .

Soit $W = \{x_1 x_2 \dots x_n \mid x_i \in X \cup X^{-1}\}$ l'ensemble des mots finis avec lettres en $X \cup X^{-1}$.

Sur W on considère l'opération de concaténation des mots $(x_1 x_2 \dots x_n, y_1 y_2 \dots y_m) \mapsto x_1 x_2 \dots x_n y_1 y_2 \dots y_m$.

Soit ϕ le mot vide et considérons sur W la relation d'équivalence engendrée par $\{x x^{-1} \sim \phi \mid x \in X\} \cup \{x^{-1} x \sim \phi \mid x \in X\}$.

Alors $W = W / \sim$ est un groupe pour l'opération de concaténation.

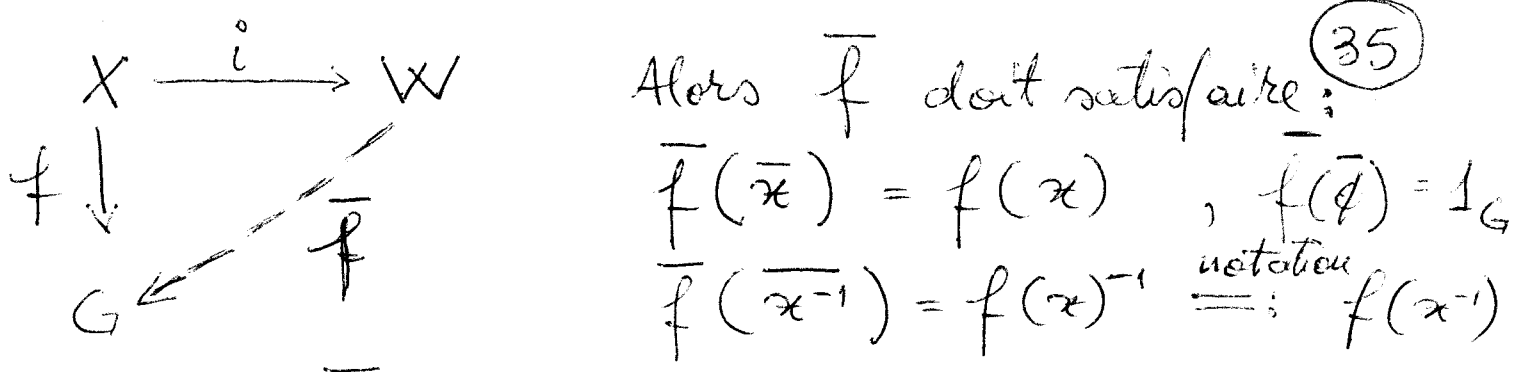
En effet ϕ est l'élément neutre et $x_n^{-1} x_{n-1}^{-1} \dots x_1^{-1}$ est l'inverse de $x_1 x_2 \dots x_n$.

De plus, l'opération de concaténation est clairement associative.

Maintenant X est un sous-ensemble de W par l'inclusion $i: X \rightarrow W$,
 $x \mapsto \overline{x}$

A voir (W, i) est un groupe libre sur X .

Soit G un groupe et $f: X \rightarrow G$ une application.



Donc \bar{f} est uniquement déterminé comme morphisme de groupes par :

$$\bar{f}(x_1 x_2 \dots x_n) = f(x_1) f(x_2) \dots f(x_n)$$

et il est bien défini car

$$f(x x^{-1}) = f(x) \cdot f(x)^{-1} = 1_G = \bar{f}(\emptyset)$$

Donc (W, i) satisfait la propriété universelle. \square

Définition Le groupe (W, i) , qui est unique à isomorphisme près, par le lemme précédent, est appelé le groupe libre sur X et est noté $F(X)$ ou F_X .

Exemples

1) $F_\emptyset = \{1\}$

2) $F_{\{x\}} = \mathbb{Z}$

Remarque : (voir le théorème suivant).

Tout groupe est le quotient d'un groupe libre.

Théorème : Soit G un groupe. Il existe alors une suite exacte courte des groupes

$$1 \rightarrow N \rightarrow F \rightarrow G \rightarrow 1$$

tel que F est un groupe libre (d'où la remarque précédente).

Preuve :

Soit X un ensemble de générateurs de G .
Il existe toujours, quitte à prendre G lui-même, le but est bien sûr de le prendre aussi petit que possible.

Soit F_x le groupe libre sur X . Alors il existe un unique homomorphisme de groupes.

$\bar{j} : F_x \rightarrow G$ avec $\bar{j} \circ i = j$ ou $i : X \rightarrow F_x$
et $j : X \rightarrow G$ sont les inclusions canoniques.

Comme $G = \langle j(X) \rangle$ et $F = \langle i(X) \rangle$ on a que \bar{j} est surjective. Notons $N := \text{Ker } \bar{j}$.

Alors on a la suite exacte courte :

$$1 \rightarrow N \hookrightarrow F \xrightarrow{\bar{j}} G \rightarrow 1 \quad \square$$

Remarque N 'contient' les relations entre les générateurs de G . Donc F et N décrivent $G (\cong F/N)$ d'où la définition suivante.

Définition Soit G un groupe, soit X un ensemble et soit R un sous-ensemble de F_x .
On dit que $\langle X | R \rangle$ est une présentation de G par générateurs et relations et on écrit $G = \langle X | R \rangle$ si

1) Il existe une application $f : X \rightarrow G$ tel que $G = \langle f(X) \rangle$. (donc $\bar{f} : F_x \rightarrow G$ est surjective)

2) $\text{Ker } \bar{f} = N_{F_x}^R$

Autrement dit, on a une suite exacte courte :

$$1 \rightarrow N_{F_x}^R \hookrightarrow F_x \xrightarrow{\bar{f}} G \rightarrow 1$$

Remarques

37

1) $G = \langle X | R \rangle \Rightarrow G \cong F_X / N_{F_X}^R$

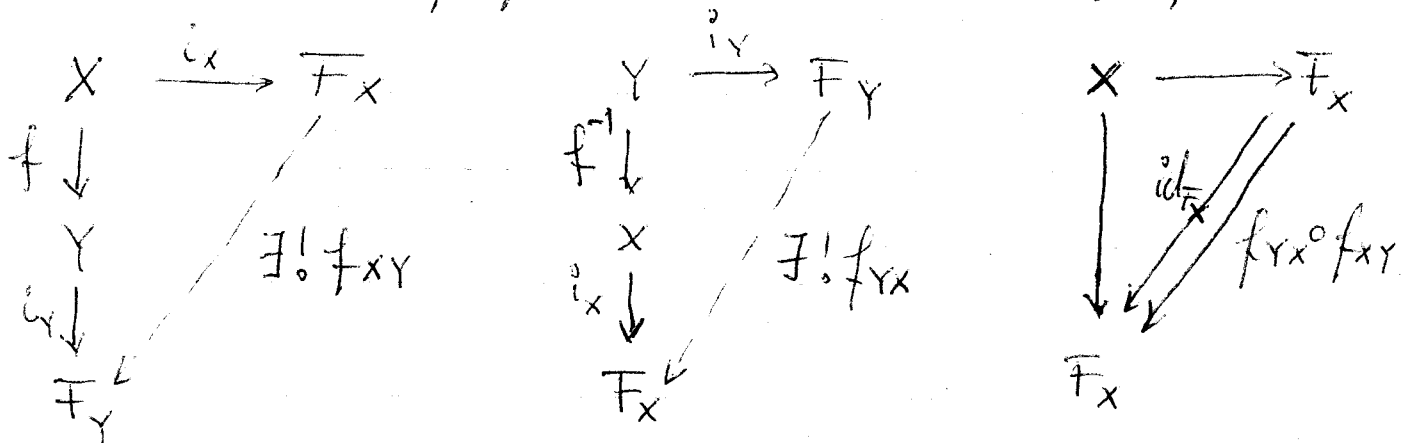
2) Si $r \in R$ alors $\bar{f}(r) = 1$

Donc $N_{F_X}^R$ contient tous les mots de X qui seraient 1 dans G (regardés à travers \bar{f}).
Donc G est l'ensemble de classe d'équivalence des mots de F_X pour la relation $r=1$ pour $r \in R$.

On dit que G est de présentation finie si $\#X < \infty$ et $\#R < \infty$.

3) En général il n'y a pas d'algorithme pour résoudre le problème des mots suivant: étant donné $G = \langle X | R \rangle$ est-ce que $w \in F_X$ est 1 dans G .
Pas d'algorithme même si G est de présentation finie.

4) Toute bijection $f: X \rightarrow Y$ induit un isomorphisme $\bar{f}: F_X \rightarrow F_Y$. Ceci est facile à voir en utilisant la propriété universelle du groupe libre.



Par unicité dans le troisième diagramme $\text{id}_{F_X} = f_{YX} \circ f_{XY}$
De même $f_{XY} \circ f_{YX} = \text{id}_{F_Y}$ donc f_{XY} est un isomorphisme qu'on note \bar{f} . \square

On peut maintenant comparer deux présentations.

Théorème (Van Dyk)

Soit $G = \langle X | R \rangle$ et soit $H = \langle Y | S \rangle$.

Supposons qu'on a une bijection $f: X \rightarrow Y$ telle que $\tilde{f}(R) \subset S$ (où $\tilde{f}: \overline{F}_X \rightarrow \overline{F}_Y$ est l'isomorphisme défini auparavant).

Alors il existe un épimorphisme $\varphi: G \rightarrow H$.

Preuve Il faut compléter le diagramme suivant où les lignes sont des suites exactes courtes et le premier carré commute.

$$\begin{array}{ccccccc}
 1 & \longrightarrow & N_{\overline{F}_X}^R & \longrightarrow & \overline{F}_X & \xrightarrow{\overline{i}_X} & G \longrightarrow 1 \\
 & & \tilde{f} \downarrow & & \downarrow \tilde{f} & & \downarrow \varphi \\
 1 & \longrightarrow & N_{\overline{F}_Y}^S & \longrightarrow & \overline{F}_Y & \xrightarrow{\overline{i}_Y} & H \longrightarrow 1
 \end{array}$$

En effet, comme \tilde{f} est un isomorphisme et $\tilde{f}(R) \subset S$ on a que $N_{\overline{F}_Y}^{\tilde{f}(R)} \subseteq N_{\overline{F}_Y}^S$. De plus $\tilde{f}(N_{\overline{F}_X}^R) = N_{\overline{F}_Y}^{\tilde{f}(R)}$ donc le premier carré commute.

Construction de $\varphi: G \rightarrow H$

Tout $g \in G$ s'écrit $g = \overline{i}_X(\omega)$

On définit $\varphi(g) := \overline{i}_Y \circ \tilde{f}(\omega)$.

On vérifie :

a) φ est bien défini :

$$\begin{aligned}
 \overline{i}_X(\omega) = \overline{i}_X(\nu) & \text{ alors } \omega = \nu \circ \rho, \rho \in N_{\overline{F}_X}^R \\
 \Rightarrow \tilde{f}(\omega) = \tilde{f}(\nu) \circ \underbrace{\tilde{f}(\rho)}_{\in N_{\overline{F}_Y}^S}
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \overline{i}_Y \circ \tilde{f}(\omega) = \overline{i}_Y \circ \tilde{f}(\nu) \quad (\text{car } \overline{i}_Y \circ \tilde{f}(\rho) = 1)$$

b) φ est un homomorphisme de groupes (facile)

c) φ fait commuter le 2^{ème} carré.

Donc φ est surjectif car \tilde{f} et \tilde{g} sont surjectifs. \square

Exemple (illustration du théorème de Van Dyck)

Le groupe diédral $D_{2N} = \langle x, y \mid x^N = 1, y^2 = 1, (xy)^2 = 1 \rangle$

$$\underline{N=1} \quad D_2 = \langle x, y \mid x^2 = 1, y = 1, (xy)^2 = 1 \rangle \\ = \langle x \mid x^2 = 1 \rangle \simeq C_2$$

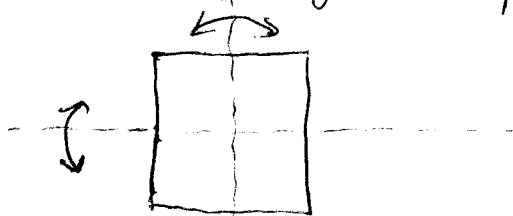
C_2 peut-être vu géométriquement comme engendré par la symétrie d'un segment
Donc D_2 est isomorphe au groupe d'isométries d'un segment



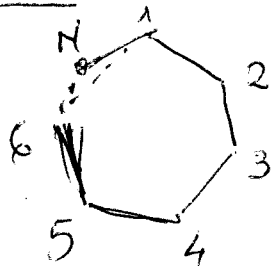
$$\underline{N=2} \quad D_4 = \langle x, y \mid x^2 = 1, y^2 = 1, (xy)^2 = 1 \rangle$$

$$(xy)^2 = 1 \Leftrightarrow xy = y^{-1}x^{-1} = yx \quad (\text{car } x^2 = 1, y^2 = 1).$$

Donc $D_4 \simeq C_2 \times C_2$ est isomorphe au groupe de Klein.
De plus, D_4 est isomorphe au groupe de symétries planaires d'un carré (engendré par les symétries axiales)



$N \geq 3$ Soit



P_N un N -gone régulier dans le plan.
Isométries (P_N) = groupe des isométries du plan qui préservent globalement le N -gone.

Si T est une isométrie du P_N , alors T est complètement déterminée par les images des ^{sommets} 1 et 2. On a :

$$T(1) = i \quad (N \text{ choix possibles.})$$

$$T(2) = \text{voisin de } i \quad (2 \text{ choix possibles})$$

$$\text{Donc } |\text{Isom}(P_N)| = 2N.$$

On définit R et S dans $\text{Isom}(P_N)$ par :

$$R(1) = 2, \quad R(2) = 3 \quad (\text{rotation de } \frac{2\pi}{N})$$

$$S(1) = 1, \quad S(2) = N \quad (\text{symétrie autour de l'axe passant par le centre de } P_N \text{ et par le sommet 1})$$

Exercice : R et S engendrent $\text{Isom}(P_N)$.

On vérifie que R et S satisfont les relations du groupe diédral $R^N = 1, S^2 = 1, (RS)^2 = 1$.

La bijection $\{x, y\} \rightarrow \{R, S\}$ envoie les relations dans Δ_{2N} sur des relations dans $\text{Isom}(P_N)$

Par le théorème de Van Dyck on a une surjection $\varphi : \Delta_{2N} \rightarrow \text{Isom}(P_N)$.

Mais tout élément de Δ_{2N} s'écrit comme $x^a y^b$ avec $0 \leq a \leq n-1$ et $0 \leq b \leq 1$ (utiliser les relations)

Donc Δ_{2N} a au plus $2N$ éléments et on a que φ est un isomorphisme de groupes.