

Simplicité de \mathfrak{A}_n pour $n \geq 5$

Leçons : 101, 103, 104, 105, 108

[Ulm], exercices 7.10-11
[Per], théorème 8.1

Théorème

Soit $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 5$.
 \mathfrak{A}_n est simple.

Démonstration :

Étape 1 : Montrons que \mathfrak{A}_5 est simple.

Soit $H \triangleleft \mathfrak{A}_5$, H est réunion de classes de conjugaison dans \mathfrak{A}_5 .

On connaît les classes de conjugaison dans \mathfrak{S}_5 , déduisons-en celles de \mathfrak{A}_5 .

Lemme

Soit $n \in \mathbb{N}$, $G = \mathfrak{A}_n$ ou \mathfrak{S}_n .

On note $\sigma^G = \{\gamma\sigma\gamma^{-1} \mid \gamma \in G\}$ et $Z_G(\sigma) = \{\gamma \in G \mid \gamma\sigma\gamma^{-1} = \sigma\}$ où $\sigma \in \mathfrak{A}_n$.

On a deux cas :

- Soit $\#\sigma^{\mathfrak{A}_n} = \frac{1}{2}\#\sigma^{\mathfrak{S}_n}$ et $Z_{\mathfrak{A}_n}(\sigma) = Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma)$;
- Soit $\sigma^{\mathfrak{A}_n} = \sigma^{\mathfrak{S}_n}$ et $\exists \alpha \in \mathfrak{S}_n \setminus \mathfrak{A}_n, \alpha\sigma\alpha^{-1} = \sigma$.

Démonstration :

On considère $\tilde{\varepsilon} : \begin{matrix} Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma) & \rightarrow & \{\pm 1\} \\ \gamma & \mapsto & \varepsilon(\gamma) \end{matrix}$. On a donc deux cas :

- Soit $\tilde{\varepsilon}$ est trivial, alors $Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma) \subseteq \mathfrak{A}_n$ et par suite $Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma) = Z_{\mathfrak{A}_n}(\sigma)$.

Par la relation orbite-stabilisateur pour l'action de conjugaison :

$$\#\mathfrak{S}_n = \#Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma) \times \#\sigma^{\mathfrak{S}_n} \text{ et } \#\mathfrak{A}_n = \#Z_{\mathfrak{A}_n}(\sigma) \times \#\sigma^{\mathfrak{A}_n} \text{ d'où } \#\sigma^{\mathfrak{A}_n} = \frac{1}{2}\#\sigma^{\mathfrak{S}_n}.$$

- Soit $\tilde{\varepsilon}$ est non-trivial et $Z_{\mathfrak{A}_n}(\sigma) = \text{Ker } \tilde{\varepsilon}$ est d'indice 2 dans $Z_{\mathfrak{S}_n}(\sigma)$.

Ainsi, il existe $\alpha \in \mathfrak{S}_n \setminus \mathfrak{A}_n$, tel que $\alpha\sigma\alpha^{-1} = \sigma$.

De plus, la relation orbite-stabilisateur donne ici : $\#\sigma^{\mathfrak{A}_n} = \#\sigma^{\mathfrak{S}_n}$ d'où $\sigma^{\mathfrak{A}_n} = \sigma^{\mathfrak{S}_n}$. ■

D'après le lemme, au passage de \mathfrak{S}_5 à \mathfrak{A}_5 , les classes de conjugaison sont soit conservées, soit coupées en deux. On construit alors le tableau suivant :

Classes dans \mathfrak{S}_5	Cardinaux dans \mathfrak{S}_5	Passage dans \mathfrak{A}_5
Id	1	Conservée car de cardinal impair
$(a b c)$	20	Conservée car $(d e)(a b c)(d e)^{-1} = (a b c)$
$(a b)(c d)$	15	Conservée car de cardinal impair
$(a b c d e)$	24	Coupée car $24 \nmid 60$ (relation orbite-stabilisateur)

Or H est réunion de classes de conjugaison, contient Id et vérifie $\#H \mid 60$ (théorème de Lagrange).

Ainsi, on conclut assez rapidement que $\#H \in \{1, 60\}$ et donc \mathfrak{A}_5 est simple. ¹

Étape 2 : Déduisons-en que \mathfrak{A}_n est simple pour tout $n \geq 5$.

Soit $H \triangleleft \mathfrak{A}_n$, $H \neq \{\text{Id}\}$.

Soit $\sigma \in H \setminus \{\text{Id}\}$ et $a \in \llbracket 1, n \rrbracket$ tel que : $a \neq \sigma(a) =: b$.

1. On peut faire autrement ici (on ne le fera pas, parce que c'est plus long même si c'est plus rigolo). \mathfrak{A}_5 admet 5 classes de conjugaison donc 5 caractères irréductibles : de degrés 1 (pour la représentation triviale), d_2, d_3, d_4 et d_5 . On a : $60 = 1 + d_2^2 + d_3^2 + d_4^2 + d_5^2$, et on en déduit (en essayant de manière exhaustive, c'est bon hein, 59 c'est pas la mort non plus), que $d_2 = d_3 = 3, d_4 = 4$ et $d_5 = 5$. Soit \mathcal{C} une classe de conjugaison de \mathfrak{A}_5 . $\mathbb{1}_{\mathcal{C}}$ étant une fonction centrale, on obtient :

$$\mathbb{1}_{\mathcal{C}} = \sum_{i=1}^5 \langle \mathbb{1}_{\mathcal{C}}, \chi_i \rangle \chi_i = \frac{1}{\#\mathcal{C}} \sum_{i=1}^5 \sum_{g \in \mathcal{C}} \mathbb{1}_{\mathcal{C}}(g) \chi_i(g) \chi_i = \frac{\#\mathcal{C}}{\#\mathfrak{C}} \sum_{i=1}^5 \overline{\chi_i(\mathcal{C})} \chi_i.$$

Et donc $1 = \frac{\#\mathcal{C}}{\#\mathfrak{C}} \sum_{i=1}^5 |\chi_i(\mathcal{C})|^2$. Finalement, $\sum_{i=1}^5 |\chi_i(\mathcal{C})|^2 = \frac{\#\mathfrak{C}}{\#\mathcal{C}}$. Supposons maintenant que $\mathcal{C} \neq \{\text{Id}\}$, et donc $\frac{\#\mathfrak{C}}{\#\mathcal{C}} \leq 5$, donc $\forall i \in \llbracket 2, 5 \rrbracket, |\chi_i(\mathcal{C})| < 3 \leq \chi_i(\text{Id})$. Donc $\forall i \in \llbracket 2, 5 \rrbracket, \text{Ker } \chi_i = \{\text{Id}\}$. Donc les seuls sous-groupes distingués de \mathfrak{A}_5 sont \mathfrak{A}_5 et $\{\text{Id}\}$, donc \mathfrak{A}_5 est simple.

Soit $c \notin \{a, b, \sigma(b)\}$, et $\tau = (a c b)$ et $\tau^{-1} = (a b c)$.

On définit $\rho = \underbrace{\tau\sigma\tau^{-1}}_{\in H} \underbrace{\sigma^{-1}}_{\in H} = \tau(\sigma\tau^{-1}\sigma^{-1}) = (a b c)(\sigma(a) \sigma(b) \sigma(c)) \in H$.

Donc $\text{supp } \rho = \{a, b, c, \sigma(b), \sigma(c)\}$, d'où $\# \text{supp } \rho \leq 5$.

Aussi $\rho \neq \text{Id}$ car $\rho(b) = \tau\sigma\tau^{-1}(a) = \tau\sigma(b) \neq b$ car $\sigma(b) \neq c = \tau^{-1}(b)$.

Soit alors $E \subseteq \llbracket 1, n \rrbracket$, avec $E \supseteq \text{supp } \rho$ et $\#E = 5$.

On définit l'injection $i : \begin{cases} \mathfrak{A}(E) & \rightarrow & \mathfrak{A}_n \\ u & \mapsto & \bar{u} \end{cases}$ où $\bar{u}|_E = u$ et $\bar{u}|_{E^c} = \text{Id}$.

Soit $H' = i^{-1}(H)$; i est un morphisme de groupes et donc $H' \triangleleft \mathfrak{A}(E)$.

Or $\rho|_E \neq \text{Id}$ et $\rho|_E \in H'$ car $\rho \in H$.

Ainsi, $H' = \mathfrak{A}(E)$ car $\mathfrak{A}(E) \simeq \mathfrak{A}_5$ est simple.

Soit alors v un 3-cycle de $\mathfrak{A}(E)$; $\bar{v} \in H$ et \bar{v} est un 3-cycle de \mathfrak{A}_n .

Comme on l'a vu précédemment, pour $n \geq 5$, les 3-cycles sont conjugués dans \mathfrak{A}_n .

Donc H contient tous les 3-cycles; mais ils engendrent \mathfrak{A}_n !

Finalement, $H = \mathfrak{A}_n$ et donc \mathfrak{A}_n est simple. ■

Références

[Ulm] F. ULMER – *Théorie des groupes*, Ellipses, 2012.

[Per] D. PERRIN – *Cours d'algèbre*, Ellipses, 1996.