

Simplicité de A_n , $n \geq 5$

Énoncé: • Lemme: \rightarrow Pour tout $n \geq 2$, A_n est engendré par les 3-cycles.

\rightarrow Si $n \geq 5$, les 3-cycles sont conjugués dans A_n .

• Th: Si $n \geq 5$, A_n est simple.

• Corollaire: Si $n \geq 5$, les sg distingués de S_n sont $\{\text{id}\}, A_n, S_n$.

⊗ Lemme.

- Un élément de A_n est produit d'un nombre pair de transpositions. Il suffit alors de vérifier que les doubles transpositions sont engendrées par les 3-cycles. On considère $(a\ b)$ et $(c\ d)$: si elles ont au au deux éléments communs, $(a\ b)(c\ d)$ est l'identité ou un 3-cycle. Sinon $(a\ b)(c\ d) = (a\ b)(b\ c)^2(c\ d) = (a\ b\ c)(b\ c\ d)$ est produit de deux 3-cycles.

- Soient $(a\ b\ c)$ et $(a'\ b'\ c')$ deux 3-cycles. On prend $\sigma \in S_n$ tq $\sigma(a) = a'$, $\sigma(b) = b'$, $\sigma(c) = c'$: $\sigma(a\ b\ c)\sigma^{-1} = (a'\ b'\ c')$. Si $\sigma \in A_n$ c'est bon. Sinon soient $d, e \notin \{a, b, c\}$ (ce qui est possible puisque $n \geq 5$). $(\sigma(d\ e))(a\ b\ c)(\sigma(d\ e))^{-1} = \sigma(d\ e)(a\ b\ c)(d\ e)\sigma^{-1} = \sigma(a\ b\ c)\sigma^{-1} = (a'\ b'\ c')$ car $(d\ e)$ et $(a\ b\ c)$ commutent. Cette fois on a $\sigma(d\ e) \in A_n$. □

⊗ Th.

- Soit $H \triangleleft A_n$ non trivial. Pour mg $H = A_n$, d'après le lemme il suffit de trouver un 3-cycle dans H . Soit $\sigma \in H \setminus \{\text{id}\}$ de nombre de points fixes maximal: on mg il s'agit d'un 3-cycle.
- On décompose σ en cycles à supports disjoints. Par l'algorithme sg tous ces cycles sont des transpositions. $\sigma \in A_n$ donc elles sont en nombre pair. Soient $(a\ b)$ et $(c\ d)$ deux d'entre elles. On prend alors $e \notin \{a, b, c, d\}$ (possible car $n \geq 5$), et $\gamma = (c\ d\ e)$ et $\sigma' = [\gamma, \sigma] = \gamma\sigma\gamma^{-1}\sigma^{-1}$. Puisque $H \triangleleft A_n$, $\gamma\sigma\gamma^{-1}\in H$ et $\sigma' \in H$. Tout point fixe de σ différent de e est aussi fixé par γ , donc par σ' . De plus $\sigma'(b) = \gamma\sigma\gamma^{-1}\sigma^{-1}(b) = \gamma\sigma\gamma^{-1}(a) = \gamma\sigma(a) = \gamma(b) = b$, et de même $\sigma'(a) = a$. Au total σ' a donc au moins un point fixe de plus que σ , sans être l'identité (en effet $\sigma'(c) = \gamma\sigma\gamma^{-1}\sigma^{-1}(c) = \gamma\sigma\gamma^{-1}(d) = \gamma\sigma(d) = \gamma(e) = e$): cela contredit la minimalité de σ : σ est algorithme.

• Ce qui précède montre qu'au moins un cycle de la décomposition est de longueur ≥ 3 , et on note trois de ses points consécutifs a, b, c . De nouveau, on suppose par l'absurde $\sigma \neq (a\ b\ c)$. Si le support de σ ne compte qu'un seul autre point d , nécessairement $\sigma = (a\ b\ c\ d)$; mais c'est impossible car $\sigma \in A_n$.

Soient donc $d \neq e$ dans le support de σ mais pas dans $\{a, b, c\}$. On pose $\gamma = (c\ d\ e)$ et $\sigma' = [\gamma, \sigma] = \gamma\sigma\gamma^{-1}\sigma^{-1}$. Là encore $\sigma' \in H$ et $\sigma' \neq \text{id}$ (car $\sigma'(c) = \delta\sigma\delta^{-1}\sigma^{-1}(c) = \gamma\sigma\delta^{-1}(b) = \gamma\sigma(b) = \gamma(c) = d$). Tout point fixe de σ est aussi fixé par γ (car le support de γ est inclus dans le support de σ), donc par σ' . De plus $\sigma'(b) = \gamma\sigma\delta^{-1}\sigma^{-1}(b) = \gamma\sigma\delta^{-1}(a) = \gamma\sigma(a) = \gamma(b) = b$. σ' a au moins un point fixe de plus que σ ; là encore la minimalité de σ est mise en défaut et c'est absurde.

Finalement on conclut que $\sigma = (a\ b\ c)$ est un 3-cycle. □

⊗ Corollaire.

Soit $H \trianglelefteq S_n$. $H \cap A_n \trianglelefteq A_n$ donc d'après le th $H \cap A_n$ est A_n ou $\{\text{id}\}$. Dans le premier cas, $A_n \subset H$ donc H est A_n ou S_n .

Dans le second on note $H = \{\text{id}\}$. $\text{Ker}(\text{E}|_H) = H \cap A_n = \{\text{id}\}$ donc $\text{E}|_H$ est injective et $H \cong \text{E}(H)$ est d'ordre 1 ou 2. On suppose par l'absurde que c'est 2, en notant $H = \{\text{id}, \sigma\}$ avec $\sigma \neq \text{id}$. Pour $\tau \in S_n$, $\tau\sigma\tau^{-1} \neq \text{id}$ et $\tau\sigma\tau^{-1} \in H$ car $H \trianglelefteq S_n$: $\tau\sigma\tau^{-1} = \sigma$, c'est que σ et τ commutent. σ est donc dans le centre de S_n , qui est trivial dès que $n \geq 3$: $\sigma = \text{id}$. C'est absurde, d'où $H = \{\text{id}\}$. □

Complément 1: Pour $n \geq 3$, $Z(S_n)$ est trivial.

Preuve.

Soit $\sigma \neq \text{id}$: il existe a tq $\sigma(a) \neq a$; on note $b = \sigma(a)$. Vu que $n \geq 3$ on peut prendre $c \notin \{a, b\}$. Alors $(\sigma \cdot (b\ c))(a) = \sigma(a) = b$ mais $((b\ c)\sigma)(a) = (b\ c)(a) = c$. σ et $(b\ c)$ ne commutent pas. □

Complément 2: A_4 n'est pas simple.

Preuve.

A_4 est constitué de l'identité, de 3-cycles et de doubles transpositions. Si on note H l'ensemble regroupant id et les doubles transpositions, c'est un sg de A_4 . Par ailleurs c'est l'ens des éléments d'ordre 1 ou 2 de A_4 ; or les conjugaisons préervent l'ordre : elles laissent H stable. Fini $H \trianglelefteq A_4$. □

Complément 3: Si $n \geq 5$, $D(A_n) = D(S_n) = A_n$; en particulier A_n et S_n ne sont pas résolubles.

Preuve.

Il est clair que $D(A_n) \subset D(S_n) \subset A_n$. De plus $D(A_n)$ est un sg distingué de A_n , et n'est pas trivial car A_n n'est pas abélien (pour $n \geq 5$): $D(A_n) = A_n$. \square

Complément 4: Pour $n \geq 2$, tout sg d'indice m de S_n est isomorphe à S_{n-1} .

Preuve.

C'est trivial si $n \leq 3$. Si $n=4$, $|H|=6$. S_4 n'admettant pas d'élément d'ordre 6 (le pgcm des longueurs devrait pour cela être 6), H n'est pas cyclique, ce qui impose $H \cong S_3$.

Si $n \geq 5$, S_n agit sur l'ens des classes à gauche S_n/H (qui n'est pas un groupe sauf si $n=2$), ce que l'on reformule en un morphisme $\varphi: S_n \rightarrow S(S_n/H)$. $\text{Ker } \varphi \trianglelefteq S_n$, or $\text{Ker } \varphi \subset \text{Stab}(H) = H$ donc $|\text{Ker } \varphi| \leq (n-1)! < \frac{n!}{2} = |A_n|$ et $A_n \not\subset H$: le corollaire du th donne $\text{Ker } \varphi = \{\text{id}\}$.

Puisque $|S_n/H| = m$, $|S_n| = |\varphi(S_n/H)|$ et φ est donc un isomorphisme.

Voyant maintenant l'action naturelle de $S(S_n/H)$ sur S_n/H , $\text{Stab}(H) = \varphi(H)$. En effet si $\varphi(\sigma) \in \varphi(H) = S(S_n/H)$, $\varphi(\sigma)(H) = H \Leftrightarrow \sigma H = H \Leftrightarrow \sigma \in H$. $\varphi(H)$ est ainsi le stabilisateur d'un point de S_n/H sous l'action du groupe symétrique $S(S_n/H)$, donc isomorphe au stabilisateur d'un point de \mathbb{P}^1 sous l'action de S_n , ce qui est bien isomorphe à S_{n-1} . Évidemment, $H \cong \varphi(H) \cong S_{n-1}$. \square

Réf: • Lang - Algebra: § 32 (lemme, th).

• Perrin: § 13 (ql 1), § 28 (ql 3), § 30 (corollaire, ql 4).

↳ Deux remarques sur Lang. D'abord il note $J_n = \llbracket i, n \rrbracket$. Ensuite à la fin de la preuve du th il y a une erreur: il affirme que $\sigma'(a) = a$ (il note $i = a$), alors que c'est faux (c'est plutôt $\sigma'(i) = i$).

↳ Dans les deux parties principales de la preuve du th le raisonnement est le même, avec $\gamma = (c \ d \ e)$ et $\sigma' = [\gamma, \sigma]$ déf posé; attention cependant les hypothèses sur a, b, c, d, e ne sont pas les mêmes! Mais la structure et les arguments communs permettent d'aller plus vite à la fin.

↳ Perrin donne une autre preuve du th (elle aussi basée sur le lemme).

↳ Le corollaire et les ql 3 et 4 sont des corollaires du th. Ils sont faits dans Perrin mais pas dans Lang.

- ↪ Le cas de A_4 et de son rg propre non trivial $H \triangleleft A_4$ est évoqué dans Lang et Perrin sans démonstration. On peut montrer d'une part que $H = D(A_4)$ (en particulier H est caractéristique et $H \triangleleft S_4$ également, et A_4 et S_4 sont résolvables), d'autre part que H est l'unique rg propre non trivial distingué de A_4 .
- ↪ On peut aussi mg $D(A_n) = D(S_n) = A_n$ pour $n \geq 5$ en utilisant le lemme mais pas le th. Cette preuve est donnée dans Perrin.
- ↪ Le corollaire indiquant la non-résolvabilité de S_n pour $n \geq 5$ est important par son application en théorie de Galois. Via le théorème d'Abel-Galois (K de corps, $P \in K[X]$ irréd) :
 Présoluble par radicaux si son groupe de Galois est résolvable il indique que le polynôme générique sur $K(T_1, \dots, T_m)$, $P = X^n + \sum_{k=1}^n (-1)^k T_k X^{n-k}$, qui est de groupe de Galois S_n , n'est pas résoluble par radicaux si $n \geq 5$. Autrement dit il n'existe pas de formule "par radicaux" générique pour exprimer les racines d'un polynôme de degré ≥ 5 sur K .
 Cette impossibilité générique n'empêche pas qu'une expression par radicaux soit possible dans certains cas ($\text{Rac}(X^5) = \{0\}$ sur \mathbb{Q}), mais s'y ajoute une impossibilité dans tous les cas où le groupe de Galois est S_n ($X^5 - 5X + 3$ sur \mathbb{Q} (non trivial)).