

**Exercice 1 (Puissances extérieures)**

- (1) Si  $p : M^r \rightarrow \Lambda$  existe, par propriété universelle du produit tensoriel, il existe un unique morphisme de  $A$ -module  $\hat{p} : M^{\otimes r} \rightarrow \Lambda$  tel que  $\hat{p}(m_1 \otimes \cdots \otimes m_r) = p(m_1, \dots, m_r)$ . De plus, par la définition de alternée, les éléments de la forme  $m_1 \otimes \cdots \otimes m_r$  tels que  $m_i = m_j$  pour un couple  $1 \leq i \neq j \leq r$  sont dans le noyau de  $\hat{p} : M^{\otimes r} \rightarrow \Lambda$ . Notons donc  $S \subset M^{\otimes r}$  le sous- $A$ -module engendré par les éléments de cette forme et posons

$$p : M^r \xrightarrow{\pi} M^{\otimes r} \xrightarrow{p_S} M^{\otimes r}/S =: \Lambda.$$

Puisqu'on sait que  $M^{\otimes r}$  est engendré comme  $A$ -module par les  $m_1 \otimes \cdots \otimes m_r$ ,  $\Lambda$  est engendré comme  $A$ -module par les  $p_S(m_1 \otimes \cdots \otimes m_r) = p(m_1, \dots, m_r) =: m_1 \wedge \cdots \wedge m_r$ . En particulier, la condition  $f = \tilde{f} \circ p$  impose  $\tilde{f}(p_S(m_1 \otimes \cdots \otimes m_r)) = f(m_1, \dots, m_r)$ . Donc si  $\tilde{f} : \Lambda \rightarrow N$  existe, il est unique. Il reste à montrer l'existence de  $\tilde{f} : \Lambda \rightarrow N$ . Mais par propriété universelle du produit tensoriel, il existe un unique morphisme de  $A$ -modules  $\hat{f} : M^{\otimes r} \rightarrow N$  tel que  $\hat{f} \circ \pi = f$  et par la définition de alternée,  $S \subset \ker(\hat{f})$  donc par propriété universelle du noyau, il existe un unique morphisme de  $A$ -modules  $\tilde{f} : \Lambda = M^{\otimes r}/S \rightarrow N$  tel que  $\tilde{f} \circ p_S = \hat{f}$  donc  $\tilde{f} \circ p = \tilde{f} \circ p_S \circ \pi = \hat{f} \circ \pi = f$ . Cela montre l'existence.

- (2) Soit  $f : M \rightarrow N$  un morphisme de  $A$ -modules. On vérifie immédiatement que l'application  $\phi : M^r \xrightarrow{f^r} N^r \xrightarrow{p} \bigwedge^r N$  est  $r$ - $A$ -multilinéaire alternée donc par la propriété universelle de (1), il existe un unique morphisme de  $A$ -modules  $\bigwedge^r f : \bigwedge^r M \rightarrow \bigwedge^r N$  tel que  $\bigwedge^r f(m_1 \wedge \cdots \wedge m_r) = f(m_1) \wedge \cdots \wedge f(m_r)$ . Si  $f : M \rightarrow N$ ,  $g : N \rightarrow P$  sont des morphismes de  $A$ -modules,  $\bigwedge^r(g \circ f) : \bigwedge^r M \rightarrow \bigwedge^r P$  et  $\bigwedge^r(g) \circ \bigwedge^r(f) : \bigwedge^r M \rightarrow \bigwedge^r P$  sont deux morphismes de  $A$ -modules  $\bigwedge^r M \rightarrow \bigwedge^r P$  tels que  $m_1 \wedge \cdots \wedge m_r \rightarrow g \circ f(m_1) \wedge \cdots \wedge g \circ f(m_r)$  donc ils sont égaux.
- (3) Puisque  $\mathcal{S}_n$  est engendré par les transpositions, il suffit de montrer l'assertion pour les transpositions. Or si  $\tau = (i, j) \in \mathcal{S}_n$  on a  $m_1 \wedge \cdots \wedge (m_i + m_j) \wedge \cdots \wedge (m_i + m_j) \wedge \cdots \wedge m_r = 0$ , où  $m_i + m_j$  est placé en indice  $i$  et  $j$ . On conclut en utilisant la  $r$ - $A$ -multilinéarité et le fait que  $m_1 \wedge \cdots \wedge m_i \wedge \cdots \wedge m_i \wedge \cdots \wedge m_r = m_1 \wedge \cdots \wedge m_j \wedge \cdots \wedge m_j \wedge \cdots \wedge m_r = 0$ .
- (4) On sait déjà que  $\bigwedge^r M$  est engendré comme  $k$ -espace vectoriel par les éléments de la forme  $\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}$ ,  $1 \leq i_1, \dots, i_n \leq r$ . De plus, comme pour toute transposition  $\tau \in \mathcal{S}_n$  on a  $\mu_{i_{\tau(1)}} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_{\tau(n)}} = -\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}$ ,  $\bigwedge^r M$  est en fait engendré comme  $k$ -espace vectoriel par les éléments de la forme  $\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}$ ,  $1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r$ . Si  $n > r$ ,  $\bigwedge^r M$  est donc trivial. Il reste à voir que si  $n \leq r$ , les  $\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}$ ,  $1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r$  sont  $k$ -libres. Suivons l'indication et introduisons l'application

$$\phi : M^n \rightarrow M^{\otimes n}, (m_1, \dots, m_n) \rightarrow \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n} \epsilon(\sigma) m_{\sigma(1)} \otimes \cdots \otimes m_{\sigma(n)},$$

qui est clairement  $r$ - $k$ -multilinéaire. Elle est aussi alternée car si  $m_i = m_j$ , en notant  $\tau = (i, j)$  on a

$$\begin{aligned} \phi(m_1, \dots, m_n) &= \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n / \langle \tau \rangle} \epsilon(\sigma) m_{\sigma(1)} \otimes \cdots \otimes m_{\sigma(n)} + \epsilon(\sigma\tau) m_{\sigma\tau(1)} \otimes \cdots \otimes m_{\sigma\tau(n)} \\ &= \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n / \langle \tau \rangle} (\epsilon(\sigma) + \epsilon(\sigma\tau)) m_{\sigma(1)} \otimes \cdots \otimes m_{\sigma(n)} = 0. \end{aligned}$$

Par propriété universelle de la  $n$ ième puissance extérieure on a donc un unique morphisme de  $k$ -espaces vectoriels  $\check{\phi} : \bigwedge^n M \rightarrow M^{\otimes n}$  tel que  $\check{\phi}(m_1 \wedge \cdots \wedge m_n) = \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n} \epsilon(\sigma) m_{\sigma(1)} \otimes \cdots \otimes m_{\sigma(n)}$ .

Vérifions que les images des  $\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}$ ,  $1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r$  par  $\tilde{\phi}$  sont  $k$ -libres. Soit

$$\sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r} a_{\tilde{\phi}}(\mu_{i_1} \wedge \cdots \wedge \mu_{i_n}) = 0$$

une relation de dépendance linéaire. On a donc

$$0 = \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r} a_{\tilde{\phi}} \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n} \epsilon(\sigma) \mu_{i_{\sigma(1)}} \otimes \cdots \otimes \mu_{i_{\sigma(n)}} = \sum_{\sigma \in \mathcal{S}_n} \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r} a_{\tilde{\phi}} \epsilon(\sigma) \mu_{i_{\sigma(1)}} \otimes \cdots \otimes \mu_{i_{\sigma(n)}}.$$

Mais les  $(i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)})$  pour  $1 \leq i_1 < \cdots < i_n \leq r$ ,  $\sigma \in \mathcal{S}_n$  sont tous distincts donc  $k$ -libres dans  $M^{\otimes n}$ .

- (5) La première partie de l'assertion résulte de (2) puisque  $\wedge^n((gh)\cdot) = \wedge^n((g\cdot) \circ (h\cdot)) = \wedge^n g \cdot \circ \wedge^n h\cdot$ . Pour la seconde partie, pour  $g \in G$ , on note  $(\Sigma_{i,j})_{1 \leq i,j \leq r} \in GL_r(k)$  la matrice de l'image de  $g$  dans  $\mu_1, \dots, \mu_r$ , on a

$$g\mu_i \wedge g\mu_j = \left( \sum_{1 \leq k \leq r} \Sigma_{k,i} \mu_k \right) \wedge \left( \sum_{1 \leq k \leq r} \Sigma_{k,j} \mu_k \right)$$

donc le coefficient correspondant à  $\mu_i \wedge \mu_j$  est  $\Sigma_{i,i} \Sigma_{j,j} - \Sigma_{j,i} \Sigma_{i,j}$ . Par ailleurs,

$$\begin{aligned} \chi_W(g)^2 - \chi_W(g^2) &= \left( \sum_{1 \leq i \leq r} \Sigma_{i,i} \right)^2 - \sum_{1 \leq i \leq r} \sum_{1 \leq j \leq r} \Sigma_{i,j} \Sigma_{j,i} \\ &= \sum_{1 \leq i \leq r, 1 \leq j \leq r} (\Sigma_{i,i} \Sigma_{j,j} - \Sigma_{i,j} \Sigma_{j,i}) \\ &= 2 \sum_{1 \leq i < j \leq r} (\Sigma_{i,i} \Sigma_{j,j} - \Sigma_{i,j} \Sigma_{j,i}). \end{aligned}$$

## Exercice 2 (Groupe simple d'ordre 180)

$180 = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5$ . Comme  $G$  est simple, pour tout premier  $p \mid |G|$ ,  $N_p(G) > 1$ .

- (1)  $N_5(G) > 1$ ,  $N_5(G) \equiv 1[5]$ ,  $N_5(G) \mid 36$  donc  $N_5(G) = 6$  ou  $N_5(G) = 36$  sont les deux seules possibilités. Si  $N_5(G) = 6$ , l'action par conjugaison de  $G$  sur  $\mathcal{S}_6(G)$  induirait un morphisme  $\phi : G \rightarrow \mathcal{S}_6$  non trivial donc injectif puisque  $G$  est simple. Puisque  $\mathcal{A}_6 \cap G \subset G$  est un sous-groupe normal, on doit avoir  $\mathcal{A}_6 \cap G = 1$  ou  $G$ . Mais  $\mathcal{A}_6 \cap G = 1$  n'est évidemment pas possible car cela forcerait  $|G| \leq 2!$ . Donc  $G \subset \mathcal{A}_6$  est d'indice 2 donc normal<sup>1</sup>, ce qui contredit la simplicité de  $\mathcal{A}_6$ .
- (2)  $N_3(G) > 1$ ,  $N_3(G) \equiv 1[3]$ ,  $N_3(G) \mid 20$  donc  $N_3(G) = 4$  ou  $N_3(G) = 10$ . Si  $N_3(G) = 4$  l'action par conjugaison de  $G$  sur  $\mathcal{S}_3(G)$  induirait un morphisme  $\phi : G \rightarrow \mathcal{S}_4$  non trivial donc injectif puisque  $G$  est simple, ce qui n'est pas possible puisque  $|G| = 180 < 24 = |\mathcal{S}_4|$ . Donc on a forcément  $N_3(G) = 10$ .
- (3) Soit  $H$  un groupe d'ordre  $9 = 3^2$ . C'est donc un 3-groupe. Or on sait que  $Z(H) \neq 1$  et que  $H/Z(H)$  est soit trivial, soit non cyclique. On a donc forcément  $H$  abélien. Soit maintenant  $H$  un groupe d'ordre  $18 = 2 \cdot 3^2$ . On a  $N_3(H) \equiv 1[3]$ ,  $N_3(H) \mid 2$  donc forcément  $N_3(H) = 1$ .
- (4) Soit  $S \neq S' \in \mathcal{S}_3(G)$  et  $g \in S \cap S'$ . Notons  $C_G(g) \subset G$  le centralisateur de  $g$  dans  $G$ . Puisque  $g \in S \cap S'$  et  $S, S'$  sont abéliens, on a  $S \neq S' \subset C_G(g)$  donc  $9 \mid |C_G(g)|$  et  $|C_G(g)| > 9$ . Les seules possibilités pour  $|C_G(g)|$  sont donc 18, 36, 45, 90, 180.  $|C_G(g)| = 36, 45, 90$  impliquerait que  $G$  contient un sous-groupe strict d'indice  $[G : C_G(g)] \leq 5$ . En faisant agir  $G$  par translation sur les classes à gauche de  $C_G(g)$  on obtiendrait alors un morphisme  $\phi : G \rightarrow \mathcal{S}(G/C_G(g))$  non-trivial donc injectif puisque  $G$  est simple, ce qui contredirait  $|\mathcal{S}(G/C_G(g))| \leq 5! = 120$ . Donc  $|C_G(g)| = 18$  ou 180. Si  $|C_G(g)| = 18$ ,  $C_G(g)$  possède un unique 3-Sylow. Or  $S, S'$  sont des 3-Sylow de  $C_G(g)$ , ce qui contredit  $S \neq S'$ . Donc  $|C_G(g)| = 180$  i.e.  $g \in Z(G) = 1$ .
- (5) Montrons qu'il y a trop d'éléments. Les 5-Sylow sont d'ordre premier 5 donc si  $S, S' \in \mathcal{S}_5(G)$ ,  $S \cap S' = 1$ . Cela nous donne  $36 \times 4 = 144$  éléments d'ordre 5. Les 3-Sylow eux, nous donne  $10 \times 8 = 80$  éléments d'ordre 3 ou 9. Cela fait trop d'éléments...

## Exercice 3 (Table des caractères de $\mathcal{A}_5$ )

<sup>1</sup>Si  $G$  est un groupe fini et  $H \subset G$  un sous-groupe d'indice 2, on a pour tout  $g \in G \setminus H$ ,  $G = H \sqcup gH = H \sqcup Hg$  donc  $Hg = gH$ .

- (1) On indexe les classes par le type de la décomposition en cycles à support disjoint. On a

Classe	Cardinal
$C_0 := C_{(1)(1)(1)(1)(1)}$	1
$C_\tau := C_{(2)(1)(1)(1)}$	$\binom{5}{2} = 10$
$C_{(2)(2)(1)}$	$5 \times 3 = 15$
$C_{(3)(1)(1)}$	$2 \binom{5}{3} = 20$
$C_{(3)(2)}$	$2 \binom{5}{3} = 20$
$C_{(4)(1)}$	$5 \times 3! = 30$
$C_c := C_{(5)}$	$4! = 24$

- (2) On vérifie immédiatement que  $W \subset V$  est un sous- $\mathbb{C}[\mathcal{S}_5]$ -module et que  $V = W \oplus \mathbb{I}$ , où  $\mathbb{I} = \mathbb{C}(e_1 + \dots + e_5)$  est la représentation triviale. Pour  $\sigma \in \mathcal{S}_5$ ,  $\chi_V(\sigma)$  est le nombre de points fixes de  $\sigma$  et  $\chi_W(\sigma) = \chi_V(\sigma) - 1$ . Autrement dit

Classe	$\chi_W$
$C_0$	4
$C_\tau$	2
$C_{(2)(2)(1)}$	0
$C_{(3)(1)(1)}$	1
$C_{(3)(2)}$	-1
$C_{(4)(1)}$	0
$C_c := C_{(5)}$	-1

De plus  $(\chi_W, \chi_W)_{\mathcal{A}_5} = \frac{1}{60}(16 + 20 + 24) = 1$  donc  $W|_{\mathcal{A}_5}$  est bien un  $\mathbb{C}[\mathcal{A}_5]$ -module simple.

- (3) En utilisant la formule on a  $(\chi_\Lambda, \chi_\Lambda)_{\mathcal{S}_5} = \frac{1}{120}(6^2 + 15 \times (-2)^2 + 24 \times 1^2) = 1$  donc  $\Lambda$  est bien un  $\mathbb{C}[\mathcal{S}_5]$ -module simple.
- (4) On a par contre  $(\chi_\Lambda, \chi_\Lambda)_{\mathcal{A}_5} = \frac{1}{60}(6^2 + 15 \times (-2)^2 + 24 \times 1^2) = 2$  donc  $\Lambda|_{\mathcal{A}_5}$  n'est pas un  $\mathbb{C}[\mathcal{S}_5]$ -module simple. Si on écrit  $\Lambda|_{\mathcal{A}_5} = \bigoplus_{U \in \widehat{\mathcal{A}}_5} U^{\oplus n_U}$ , on doit avoir  $2 = (\chi_\Lambda, \chi_\Lambda)_{\mathcal{A}_5} = \sum_{U \in \widehat{\mathcal{A}}_5} n_U^2$ . Donc la seule possibilité est  $\Lambda|_{\mathcal{A}_5} = \Lambda' \oplus \Lambda''$  pour  $\Lambda', \Lambda''$  deux  $\mathbb{C}[\mathcal{A}_5]$ -modules simples non-isomorphes. Mais comme  $\Lambda$  est un  $\mathbb{C}[\mathcal{S}_5]$ -module simple, le morphisme de  $\mathbb{C}[\mathcal{S}_5]$ -modules  $\Lambda' \oplus \tau\Lambda' = \mathbb{C}[\mathcal{S}_5] \otimes_{\mathbb{C}[\mathcal{A}_5]} \Lambda' \rightarrow \Lambda$  adjoint de l'inclusion de  $\mathbb{C}[\mathcal{A}_5]$ -modules  $\Lambda' \hookrightarrow \Lambda|_{\mathcal{A}_5}$  est surjectif donc  $2 \dim(\Lambda') \geq \dim(\Lambda)$ . De même,  $2 \dim(\Lambda'') \geq \dim(\Lambda)$ . D'où on déduit  $\dim(\Lambda') = \dim(\Lambda'') = \dim(\Lambda)/2$  et donc

$$\Lambda' \oplus \tau\Lambda' = \mathbb{C}[\mathcal{S}_5] \otimes_{\mathbb{C}[\mathcal{A}_5]} \Lambda' \xrightarrow{\sim} \Lambda.$$

(Autrement dit,  $\Lambda$  est l'induite de  $\Lambda'$  (ou  $\Lambda''$ ) de  $\mathcal{A}_5$  à  $\mathcal{S}_5$ ). En particulier,  $\chi_{\Lambda'}(\sigma) = \chi_{\Lambda'}(\tau\sigma\tau)$ ,  $\sigma \in \mathcal{A}_5$ .

- (5) Par définition d'une classe de conjugaison,  $\mathcal{S}_5$  agit transitivement sur  $C_{(5)}$  donc le stabilisateur de  $c$  est de cardinal  $|\mathcal{S}_5|/|C_{(5)}| = 120/24 = 5$ . Comme il contient  $\langle c \rangle$ , qui est déjà de cardinal 5, c'est  $\langle c \rangle$ . On a toujours  $Stab_{\mathcal{A}_5}(c) = Stab_{\mathcal{S}_5}(c) \cap \mathcal{A}_5$  donc  $Stab_{\mathcal{A}_5}(c) = \langle c \rangle$  et la classe de conjugaison de  $C'_c$  de  $c$  dans  $\mathcal{A}_5$  est donc de cardinal  $60/5 = 12$ . Soit  $c' \in C_{(5)} \setminus C'_c$ . Puisque  $\mathcal{S}_5$  est engendré par  $\tau$  et  $\mathcal{A}_5$ , on peut écrire  $c' = \sigma\tau c\tau\sigma^{-1}$  avec  $\sigma \in \mathcal{A}_5$  donc quitte à remplacer  $c'$  par  $\sigma^{-1}c\sigma$ , on peut supposer que  $c' = \tau c \tau$ . Prenons  $c = (12345)$  donc  $c^2 = (13524) = \sigma c \sigma^{-1}$  avec  $\sigma = (2354) \notin \mathcal{A}_5$  donc en écrivant  $\sigma = \gamma\tau$  pour un certain  $\gamma \in \mathcal{A}_5$ , on voit que  $c$  et  $c^2$  ne sont pas conjugués dans  $\mathcal{A}_5$ . En appliquant cela à  $c^2$ , on en déduit que  $c^2$  et  $c^4 = c^{-1}$  ne sont pas conjugués dans  $\mathcal{A}_5$  donc  $c^{-1}$  est nécessairement conjugué à  $c$ .
- (6) On a donc 2 classes de conjugaison de 5-cycles  $C'_c, C'_{\tau c \tau}$ . On a vu en cours que les 3-cycles restent conjugués dans  $\mathcal{A}_5$ . Rappelons l'argument. Si  $\gamma, \gamma'$  sont deux 3-cycles, il existe  $\sigma \in \mathcal{S}_5$  tel que  $\gamma' = \sigma\gamma\sigma^{-1}$ . Si  $\sigma \in \mathcal{A}_5$ , on a gagné, sinon, comme le support de  $\gamma'$  est de longueur 3, il existe une transposition  $\theta$  à support disjoint de  $\gamma'$  et donc, pour laquelle  $\gamma' = \theta\sigma\gamma(\theta\sigma)^{-1}$ . On a la classe de conjugaison de l'identité,  $C_0$ . Enfin, les double transpositions restent également conjuguées dans  $\mathcal{A}_5$ . Si  $\gamma, \gamma'$  sont deux double transpositions, il existe  $\sigma \in \mathcal{S}_5$  tel que  $\gamma' = \sigma\gamma\sigma^{-1}$ . Si  $\sigma \in \mathcal{A}_5$ , on a

gagné, sinon, en écrivant  $\gamma' = \theta\theta'$  comme produit de deux transpositions à supports disjoints, on a encore  $\gamma' = \theta\gamma\theta = \theta\sigma\gamma(\theta\sigma)^{-1}$ . En conclusion:

Classe	Cardinal
$C_0$	1
$C_2 := C_{(2)(2)(1)}$	15
$C_3 := C_{(3)(1)(1)}$	20
$C'_c$	12
$C_{\tau c \tau}$	12

(7) On a déjà le module trivial de dimension 1, le module  $W$  de dimension 4 et les modules  $\Lambda'$ ,  $\Lambda''$ , chacun de dimension 3. On doit avoir 5 modules en tout et, si  $d$  est la dimension du dernier, on doit avoir  $60 = d^2 + 1 + 16 + 9 + 9$  donc  $d = 5$ .

(8) En utilisant que  $\chi_3 = \chi_3(\tau - \tau)$ , on dispose déjà des informations suivantes

	$C_0$	$C_2$	$C_3$	$C_c$	$C_{\tau c \tau}$
$\chi_1$	1	1	1	1	1
$\chi_4 := \chi_W$	4	0	1	-1	-1
$\chi_5$	5	$a$	$b$	$c$	$d$
$\chi_3 := \chi_\Lambda$	3	$x$	$y$	$z$	$t$
$\chi'_3 := \chi_{\Lambda'} = \chi_3(\tau - \tau)$	3	$x$	$y$	$t$	$z$

Par ailleurs, on connaît  $\chi_4$  et on sait que  $\chi_4(\sigma)^2 - \chi_4(\sigma^2) = 2(\chi_3 + \chi_3(\tau - \tau))$ . On en déduit

$$0 - 4 = 2x, 1 - 1 = 2y, 1 + 1 = 2(t + z)$$

donc en particulier  $x = -1$ ,  $y = 0$ ,  $t + z = 1$ . L'orthogonalité entre les colonnes  $C_0$  et  $C_2$  donne  $1 + 5a - 6 = 0$  donc  $a = 1$ . L'orthogonalité entre les colonnes  $C_0$  et  $C_3$  donne  $1 + 4 + 5b = 0$  donc  $b = -1$ . A ce stade, on a

	$C_0$	$C_2$	$C_3$	$C_c$	$C_{\tau c \tau}$
$\chi_1$	1	1	1	1	1
$\chi_4 := \chi_W$	4	0	1	-1	-1
$\chi_5$	5	1	-1	$c$	$d$
$\chi_3 := \chi_\Lambda$	3	-1	0	$1 - t$	$t$
$\chi'_3 := \chi_{\Lambda'} = \chi_3(\tau - \tau)$	3	-1	0	$t$	$1 - t$

L'orthogonalité entre les lignes  $C_0$ ,  $C_c$  donne  $0 = 1 - 4 + 5c + 3$  donc  $c = 0$ . De même,  $d = 0$ . Enfin, l'orthogonalité entre les colonnes  $C_c$ ,  $C_c$  donne  $1 + 1 + (1 - t)^2 + t^2 = 5$  donc  $t = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$ .

(9) La première partie de la question est l'exercice 3.2.5 du cours, à la correction duquel on renvoie.

On voit directement sur la table des caractères de  $\mathcal{A}_5$  que pour tout  $\chi_1 \neq \chi \in \widehat{\mathcal{A}}_5$ ,  $\ker(\chi) = 1$ .

*anna.cadoret@imj-prg.fr*

IMJ-PRG- Sorbonne Université.