

LDD/S6 MDD354 Structures algébriques : Graphes, groupes, algèbre linéaire, topologie ...

**Examen du 3 mai 2024
Durée 3 heures**

La qualité de la rédaction entrera pour une grande part dans la notation. Les calculatrices, téléphones mobiles, objets connectés et documents ne sont pas autorisés.

Le résultat de l'exercice A pourra être librement utilisé dans l'exercice B et l'exercice C ; même si l'exercice A n'a pas été résolu.

.0 . – Conventions et notations

Les notations et conventions qui suivent seront utilisées tout au long de ce texte.

Notation .0.1 (Matrice/endomorphisme d'adjacence) Soit $G := (\mathcal{V}(G), \mathcal{E}(G), \varepsilon(G))$ un *graphe fini simple non-orienté*. On notera $\mathcal{A}(G) := \left(a(G)_{u,v} \right)_{\substack{u \in \mathcal{V}(G) \\ v \in \mathcal{V}(G)}}$ la *matrice d'adjacence* de G ; et pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{A}(G)^n := \left(a_{u,v}^{(n)}(G) \right)_{\substack{u \in \mathcal{V}(G) \\ v \in \mathcal{V}(G)}}$.

Rappel .0.2 (Chemin) On rappelle que, pour $n \in \mathbb{N}$ un *entier naturel*, le *chemin de longueur n* est le *graphe fini simple non-orienté* \mathbf{P}_n défini par :
 $\mathcal{V}(\mathbf{P}_n) = [0; n] \subset \mathbb{N}$;
 $\mathcal{E}(\mathbf{P}_n) = \{ \{i, i + 1\} \}_{0 \leq i \leq n-1}$.

Définition .0.3 (Parcours, circuit) Étant donné un *graphe simple non-orienté* $G := (\mathcal{V}(G), \mathcal{E}(G), \varepsilon(G))$, pour $\ell \in \mathbb{N}$ un *entier naturel*,

i) (**Parcours**)

un *parcours de longueur ℓ* dans G est un *morphisme de graphes à non-orienté*

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{E}(\mathbf{P}_\ell) & \xrightarrow{\mathcal{E}(\pi)} & \mathcal{E}(G) \\ \varepsilon(\mathbf{P}_\ell) \downarrow & & \varepsilon(G) \downarrow \\ \mathcal{P}_{1,2}([\mathbf{P}_\ell]) & \xrightarrow{\mathcal{P}_{1,2}([\pi])} & \mathcal{P}_{1,2}([G]) \end{array} \quad (\text{cf.})$$

la définition I.4.10.)

Il revient au même de se donner l'ensemble $\{v_0, \dots, v_\ell := \mathcal{V}(\pi)(\ell)\} \subset \mathcal{V}(G)$ de sorte que $\forall 0 \leq i \leq \ell-1, \{v_i, v_{i+1}\} \in \mathcal{E}(G)$ soit une *arête* de G .

Noter qu'on ne demande absolument pas que $\mathcal{V}(\pi)$ soit *injective* ; autrement dit le *parcours* π « peut repasser plusieurs fois par un même *sommet* » ; $\mathcal{E}(\pi)$ n'a pas plus de bonne raison d'être alors *injective*.

ii) (**Circuit**)

Le *parcours* π est un *circuit* si $\pi(0) = \pi(\ell)$.

Notation .0.4 (Parcours) Étant donné un *graphe simple non-orienté* $G := (\mathcal{V}(G), \mathcal{E}(G), \varepsilon(G))$, pour tout $(v, w, \ell) \in \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G) \times \mathbb{N}$,

on note $P(G)_{v,w,\ell}$ l'ensemble des *parcours de longueur ℓ* dans G tels que $\mathcal{V}(\pi)(0) = v$ et

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{E}(\mathbf{P}_\ell) & \xrightarrow{\mathcal{E}(\pi)} & \mathcal{E}(G) \\ \varepsilon(\mathbf{P}_\ell) \downarrow & & \varepsilon(G) \downarrow \\ \mathcal{P}_{1,2}([\mathbf{P}_\ell]) & \xrightarrow{\mathcal{P}_{1,2}([\pi])} & \mathcal{P}_{1,2}([G]) \end{array}$$

$\mathcal{V}(\pi)(\ell) = w$.

Exercice A : (Itérés de la matrice d'adjacence)

Montrer que $\forall (u, v, \ell) \in \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G) \times \mathbb{N}, \#(P(G)_{u,v,\ell}) = a_{u,v}^{(\ell)}(G)$.

Indication : On pourra donner une démonstration par récurrence sur l'entier naturel $\ell \in \mathbb{N}$.

Exercice B : (Parcours dans le graphe K_5)

Soit $A := \mathcal{A}(K_5)$ la matrice d'adjacence du graphe complet K_5 .

- 1) Écrire la matrice A .
- 2) Montrer qu'il existe $\alpha \in \mathbb{N}$ tel que $A^2 = \alpha \text{Id}_5 + A$.
- 3) Montrer que pour tout $\ell \in \mathbb{N}$, il existe un unique couple $(a_\ell, b_\ell) \in \mathbb{R}^2$ et un unique $Q \in \mathbb{R}[X]$ tels que $X^\ell = (X+1)(X-\alpha) \cdot Q + a_\ell X + b_\ell$.
- 4) Déterminer a_ℓ et b_ℓ en fonction de α et ℓ .
- 5) Calculer A^ℓ pour $\ell \in \mathbb{N}$ en fonction de A, Id_5, α et ℓ .
- 6) Si, pour tout $(u, \ell) \in \mathcal{V}(K_5) \times \mathbb{N}$, $P(K_5)_{u,u,\ell}$ est défini comme en .0..0.4, calculer $\#(P(K_5)_{u,u,\ell})$ en fonction de α et ℓ .

Indication : On pourra, bien entendu, utiliser le résultat de l'exercice A .

- 7) Donner $\#(P(K_5)_{u,u,\ell})$ pour $\ell = 2, 3, 4$.

Exercice C : (Parcours dans le graphe C_6)

Dans l'exercice C , on suppose que $G = C_6$ est le cycle à 6 sommets que l'on peut considérer comme le graphe de CAYLEY associé à $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ et $\{-1, 1\}$.

1) (Parcours et graphe sommets-transitif)

- a) Montrer que, pour tout $(u, v) \in \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G)$, il existe un automorphisme de graphes à non-orienté tel que $\tau(u) = v$. $\tau \in \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{no}}}(G)$

Définition a.1 On dit alors que C_6 est *sommets-transitif* .

- b) Pour tout $(u, v) \in \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G)$ et tout $\ell \in \mathbb{N}$, construire une bijection $P(G)_{u,u,\ell} \cong P(G)_{v,v,\ell}$.

Indication : On pourra, bien entendu utiliser le point a .

2) (Spectre)

On note $j := e^{\frac{2i\pi}{3}} \in \mathbb{C}$; et on rappelle que $j^3 = 1$, et $1 + j + j^2 = 0$. On note encore $\zeta := -j$.

On note $E := \mathbb{C}^{\mathcal{V}(G) = \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}}$ le \mathbb{C} -espace vectoriel des applications de $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ dans \mathbb{C} ; et pour tout $u \in \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$, $\beta_u \in E : \mathbb{Z}/6\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}, v \mapsto \zeta^{uv}$.

On note $\Phi(G) \in \text{End}(E)$ l'endomorphisme d'adjacence du graphe G .

a) (Vecteur propre)

Calculer $\Phi(G)(\beta_u)$ pour tout $u \in \mathcal{V}(G)$.

- b) Déterminer le spectre $\text{Sp}(G) = \text{Sp}(\Phi(G)) = \text{Sp}(\mathcal{A}(G))$ de G et une base de E de vecteurs propres pour $\Phi(G)$.

Indication : On pourra, bien entendu utiliser le calcul du point a .

3) (Parcours dans C_6)

a) (Trace)

Montrer que, pour tout $\ell \in \mathbb{N}$, $\text{tr}(\mathcal{A}(G)^\ell) = (2^\ell + 2) \cdot (1 + (-1)^\ell)$; où $\text{tr}(\mathcal{A}(G)^\ell) = \text{tr}(\Phi(G)^\ell)$ est la trace de l'itérée $\ell^{\text{ème}}$ (la puissance $\ell^{\text{ème}}$) de la matrice d'adjacence de G .

b) (Parcours)

Calculer en fonction de $\ell \in \mathbb{N}$, $\#(P(G)_{u,u,\ell})$ pour tout $u \in \mathcal{V}(G)$.

Indication : On pourra utiliser les résultats de l'exercice A , et du point b de la question 1 .

c) (Parcours de longueur impaire)

Pour $(u, \ell) \in \mathcal{V}(G) \times \mathbb{N}$, quelle(s) propriété(s) de $P(G)_{u,u,\ell}$ peut-on énoncer ?

Exercice D : (Parcours et connexité)

Soit $G := (\mathcal{V}(G), \mathcal{E}(G), \varepsilon(G))$ un *graphe fini simple non-orienté*. Pour tout $(u, v, \ell) \in \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G) \times \mathbb{N}$, $P(G)_{u,v,\ell}$ est défini comme en .0.0.4. Pour tout $u \in \mathcal{V}(G)$, on note $\mathcal{V}(C(G)_u) := \{v \in \mathcal{V}(G) ; \exists \ell \in \mathbb{N}, P(G)_{u,v,\ell} \neq \emptyset\} \subset \mathcal{V}(G)$; et $\mathcal{E}(C(G)_u) := \{\{v, w\} \in \mathcal{E}(G) ; w \in \mathcal{V}(C(G)_u), v \in \mathcal{V}(C(G)_u)\} \subset \mathcal{E}(G)$.

Il s'ensuit que $C(G)_u := (\mathcal{V}(C(G)_u), \mathcal{E}(C(G)_u))$ est le *sous-graphe induit* par G sur $\mathcal{V}(C(G)_u)$.

(Ouvert)

Un *couple* $(\mathcal{W} \subset \mathcal{V}(G), \mathcal{F} \subset \mathcal{E}(G))$ est un *ouvert* de G si

$$\forall (u, v) \in \mathcal{W} \times \mathcal{V}(G), \{u, v\} \in \mathcal{E}(G) \Rightarrow \{u, v\} \in \mathcal{F}.$$

1) Montrer que, pour tout $u \in \mathcal{V}(G)$, $(\mathcal{V}(C(G)_u), \mathcal{E}(C(G)_u))$ est un *ouvert* de G .

(Fermé)

Un *couple* $(\mathcal{W} \subset \mathcal{V}(G), \mathcal{F} \subset \mathcal{E}(G))$ est un *fermé* de G si $(\mathcal{V}(G) \setminus \mathcal{W}, \mathcal{E}(G) \setminus \mathcal{F})$ est un *ouvert* de G .

2) (Fermé)

Montrer que $(\mathcal{W} \subset \mathcal{V}(G), \mathcal{F} \subset \mathcal{E}(G))$ est un *fermé* si et seulement si

$$(*) : \{u, v\} \in \mathcal{F} \Rightarrow (u \in \mathcal{W} \text{ et } v \in \mathcal{W}).$$

3) Montrer que, pour tout $u \in \mathcal{V}(G)$, $(\mathcal{V}(C(G)_u), \mathcal{E}(C(G)_u))$ est un *fermé* de G .

4) (Ouvert-fermé)

Soit $\Omega := (\mathcal{W} \subset \mathcal{V}(G), \mathcal{F} \subset \mathcal{E}(G))$. Montrer que si Ω est à la fois un *ouvert* et un *fermé* $\forall v \in \mathcal{W}, N_G(v) \subset \mathcal{W}$; (autrement dit si \mathcal{W} contient un *sommet* il contient tous ses *voisin* s.)

5) Pour tout $(u, \ell) \in \mathcal{V}(G) \times \mathbb{N}$ on note $\mathcal{V}(u, \ell) := \{v \in \mathcal{V}(G) ; P(G)_{u,v,\ell} \neq \emptyset\}$.

Pour $u \in \mathcal{V}(G)$, exprimer $\mathcal{V}(C(G)_u)$ à l'aide des $\mathcal{V}(u, \ell), \ell \in \mathbb{N}$.

6) Soient $u \in \mathcal{V}(G)$ et $\Omega := (\mathcal{W}, \mathcal{F})$, qui est à la fois un *ouvert* et un *fermé* de G . On suppose de plus que :

O/F₁) $\mathcal{W} \subset \mathcal{V}(C(G)_u)$.

O/F₂) $\mathcal{F} \subset \mathcal{E}(C(G)_u)$.

O/F₃) $u \in \mathcal{W}$.

a) Montrer que, pour tout $\ell \in \mathbb{N}$, $\mathcal{V}(u, \ell) \subset \mathcal{W}$.

b) Montrer que $\mathcal{W} = \mathcal{V}(C(G)_u)$.

c) Montrer que $\mathcal{F} = \mathcal{E}(C(G)_u)$.

d) Que dire de $(\mathcal{V}(C(G)_u), \mathcal{E}(C(G)_u))$ parmi les *couples* $(\mathcal{W}, \mathcal{F})$ *ouverts* et *fermés* tels que $u \in \mathcal{W}$?