

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

**Corrigé Des exercices II.7**

**II.7 . – Exercices**

**II.7.1 . – Magmas, groupes**

**Exercice II.7.1.1** Faire les détails de la preuve de la proposition II.4.5.14.

**Solution**

II.4.5.14.i Si  $\epsilon$  et  $\epsilon'$  sont neutres, alors

$$\epsilon = \epsilon * \epsilon' = \epsilon'.$$

II.4.5.14.ii Si  $y$  et  $z$  sont des symétriques de  $x$  pour  $*$ ,

$$x * y = y * x = x * z = z * x = \epsilon.$$

Il s'ensuit que

$$y = y * \epsilon = y * (x * z) = (y * x) * z = \epsilon * z = z.$$

**Exercice II.7.1.2** Étant donné un morphisme  $f : M \rightarrow N$ , (de magmas associatifs) , montrer que :

- 1) si  $\epsilon$  est l'élément neutre de  $M$  son image  $f(\epsilon)$  n'est pas nécessairement l'élément neutre de  $N$  ;

**Solution**

C'est un contre exemple qui n'est pas particulièrement immédiat à construire parce que cette propriété est en fait souvent vraie. Nous ne connaissons pas nécessairement beaucoup d'exemples de magmas qui ne soient pas des groupes ; et dans le cas des groupes l'image de l'élément neutre est l'élément neutre .

Même quand un magma n'est pas un groupe l'ensemble  $\mathbb{N}$  pour l'addition par exemple, il s'injecte naturellement dans un groupe  $\mathbb{Z}$  et les morphismes de magma vont naturellement s'étendre en morphisme de groupes , envoyant neutre sur neutre ; et interdisant du même coup de construire un contre exemple.

Le fait de pouvoir se plonger dans un groupe correspond, pour un magma, ou à tout le moins pour un monoïde, à la propriété d'être intègre. Si l'on y déroge, on peut espérer construire un contre exemple.

Soit  $M = \mathbb{R}$  muni de la multiplication (ou tout autre anneau bien sûr) et  $N = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  muni de la multiplication  $(x, y) * (z, t) = (x * z, y * t)$ . Pour cette dernière loi l'élément neutre est  $(1, 1)$ .

Considérons enfin l'application

$$\phi : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \times \mathbb{R}, x \mapsto (x, 0).$$

On a bien entendu

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, \phi(x * y) = (x * y, 0) = (x, 0) * (y, 0) = \phi(x) * \phi(y)$$

ce qui assure que  $\phi$  est un morphisme de magma. Cependant

$$\phi(1) = (1, 0) \neq (1, 1).$$

- 2) si  $y$  est le symétrique de  $x$  dans  $M$ ,  $f(y)$  n'est pas nécessairement le symétrique de  $f(x)$  dans  $N$ .

**Solution**

Cette propriété est fortement liée à la précédente. En reprenant les notations ci-dessus, pour  $x \neq 0$ ,  $\frac{1}{x}$  est le symétrique de  $x$  dans  $M$ . Or  $\phi(x) = (x, 0)$  n'a tout simplement pas de symétrique dans  $N$ , ce ne peut donc, a fortiori être  $\phi(\frac{1}{x})$ .

**Exercice II.7.1.3** Donner la preuve de la proposition II.4.5.21.

**Solution**

II.4.5.21.i Ceci revient à dire que  $f *_{M^E} g$  est une application bien définie de  $E$  dans  $M$

$$\forall (f, g) \in M^E \times M^E, ;$$

ce qui est clair.

II.4.5.21.ii Si on veut que  $f \mapsto f(x)$  soit un morphisme, nécessairement

$$\forall (f, g) \in M^E \times M^E, (f *_{M^E} g)(x) = f(x) * g(x);$$

ce qui définit bien  $*_{M^E}$  de manière unique.

II.4.5.21.iii

$$\begin{aligned} \forall (f, g, h) \in M^E \times M^E \times M^E, \forall x \in E, ((f *_{M^E} g) *_{M^E} h)(x) &= (f *_{M^E} g)(x) * h(x) \\ &= (f(x) * g(x)) * h(x) \\ &= f(x) * (g(x) * h(x)) \\ &= f(x) * (g *_{M^E} h)(x) \\ &= (f *_{M^E} (g *_{M^E} h))(x); \end{aligned}$$

associativité dans  $M$

c'est-à-dire que  $(f *_{M^E} g) *_{M^E} h = f *_{M^E} (g *_{M^E} h)$  i.e.  $*_{M^E}$  est associative.

II.4.5.21.iv

$$\begin{aligned} \forall (f, g) \in M^E \times M^E, \forall x \in E, (f *_{M^E} g)(x) &= f(x) * g(x) \\ \text{commutativité de } M &= g(x) * f(x) \\ &= (g *_{M^E} f)(x). \end{aligned}$$

c'est-à-dire que  $f *_{M^E} g = g *_{M^E} f$ ; i.e.  $*_{M^E}$  est commutative.

II.4.5.21.v

$$\begin{aligned} \forall f \in M^E, \forall x \in E, (f *_{M^E} \epsilon_{M^E})(x) &= f(x) * \epsilon \\ &= f(x); \end{aligned}$$

i.e.  $f *_{M^E} \epsilon_{M^E} = f$ . On montrerait de même que  $\epsilon_{M^E} *_{M^E} f = f$ ; si bien que  $\epsilon_{M^E}$  est bien un élément neutre pour  $*_{M^E}$ .

**Exercice II.7.1.4** 1) Compléter la preuve de la proposition II.4.5.17.

2) a) Si  $\epsilon$  est un élément neutre de  $M$  est-il encore un élément neutre d'un sous-magma  $N$  ?

**Solution**

Il se pourrait très bien que  $\epsilon$  n'appartienne même pas  $N$  (cf. la question 1 de l'exercice II.7.1.2.)

b) Si  $N$  possède un élément neutre  $\eta$  celui-ci est-il nécessairement celui de  $M$  ?

**Solution**

Non ! (cf. la question 1 de l'exercice II.7.1.2.)

c) Si  $x \in N$  possède un symétrique dans  $M$  celui-ci est-il aussi son symétrique dans  $N$  ?

**Solution**

On peut considérer  $(\mathbb{N}, +)$  comme un sous-magma de  $(\mathbb{Z}, +)$ . Or dans  $\mathbb{Z}$  tout élément  $a$  a un opposé tandis que dans  $\mathbb{N}$ , seul 0 en a un.

d) Si  $x \in N$  possède un symétrique dans  $N$  est-il aussi son symétrique dans  $M$  ?

**Solution**

Non ! (cf. la question 1 de l'exercice II.7.1.2.)

**Solution**

**Remarque 2.5** Le fait qu'on ait fréquemment recours à l'exercice II.7.1.2 pour trouver ici des contre exemple vient de ce qu'être un sous-magma signifie que  $\text{Id}_{M|_N} : N \rightarrow M$  est un morphisme. Il est certes injectif ce qui pourrait arranger certaines choses; mais de fait à l'exercice II.7.1.2 nous avons déjà construit des contre exemples avec un morphisme injectif ...

**Exercice II.7.1.5** Soit  $(M, *)$  un magma associatif, d'élément neutre  $\epsilon$  et  $N$  un sous-magma tel que  $\epsilon \in N$ . Montrer que :

1)  $\epsilon$  est l'élément neutre de  $N$ .

**Solution**

On ajoute ici l'hypothèse que  $\epsilon \in N$  dont on va voir qu'elle n'est pas anodine : En effet pour tout  $x \in N$ ,  $x *_N \epsilon = x *_M \epsilon$  puisque  $N$  est un sous-magma. Donc  $x *_N \epsilon = x$ . De même

$$\epsilon *_N x = \epsilon *_M x = x.$$

2) si  $x \in N$  a un inverse  $y$  dans  $N$ , c'est aussi son inverse dans  $M$ .

**Solution**

Puisque  $N$  est un sous-magma

$$y *_M x = y *_N x = \epsilon = x *_N y = x *_M y.$$

**Exercice II.7.1.6** Faire la preuve de la proposition II.4.5.24.

**Solution**

II.4.5.24.i Si  $p$  est un morphisme

$$\begin{aligned} \forall ((x, y), (z, t)) \in (M \times N) \times (M \times N), \quad p((x, y) \dagger (z, t)) &= p(x, y) * p(z, t) \\ &= x * z; \end{aligned}$$

le même raisonnement pour  $q$  prouve que  $\dagger$  est bien définie de manière unique.

— II.4.5.24.ii On a déjà vu dans ce contexte (cf. l'exercice I.5.1.5 et le point iii de la proposition I.1.13.15.) qu'il existe une unique application

$$h : P \rightarrow M \times N, x \mapsto (f(x), g(x))$$

répondant à la question. Reste donc à voir que cette dernière est bien un morphisme or :

$$\begin{aligned} \forall (x, y) \in P, \quad h(x \dagger y) &= (f(x \dagger y), g(x \dagger y)) \\ &= (f(x) * f(y), g(x) \cdot g(y)) \\ &= (f(x), g(x)) \dagger (f(y), g(y)) \\ &= h(x) \dagger h(y). \end{aligned}$$

**Exercice II.7.1.7 (Unicité des éléments remarquables)** Soit  $(E, *)$  un ensemble muni d'une loi associative.

**Solution**

Il s'agit en définitive d'un magma (cf. cours définition II.4.5.1) associatif; et l'on pourra se borner ici à rappler les résultats de la proposition II.4.5.14 et de l'exercice II.7.1.1.

1) (Élément neutre)

Montrer que si  $(E, *)$  possède un élément neutre  $\epsilon$  celui-ci est unique.

**Solution**

(cf. le point i de la proposition II.4.5.14.)

2) (Symétrique)

Montrer que si  $(E, *)$  possède un élément neutre  $\epsilon$ , tout élément  $x \in E$  possède au plus un symétrique.

**Solution**

(cf. le point ii de la proposition II.4.5.14.)

**Exercice II.7.1.8 (Morphismes de groupes)** Soit

$$f : (G, *, \epsilon_G) \rightarrow (H, \cdot, \epsilon_H)$$

un morphisme de groupes .

**Solution**

*Cet exercice est évidemment à mettre en rapport avec l'exercice II.7.1.2 et l'on va constater que l'hypothèse que l'on a des groupes et non plus simplement des magmas donnent des propriétés supplémentaires :*

**1) (Élément neutre)**

Montrer que  $f(\epsilon_G) = \epsilon_H$ .

**Solution**

On a  $a \epsilon_G * \epsilon_G = \epsilon_G$  ; ce qui entraîne, puisque  $f$  est un morphisme

$$f(\epsilon_G) \cdot f(\epsilon_G) = f(\epsilon_G * \epsilon_G) = f(\epsilon_G).$$

Or  $H$  est un groupe si bien que  $f(\epsilon_G)$  a un symétrique  $\eta \in H$ . L'égalité précédente entraîne alors :

$$\epsilon_H = \eta \cdot f(\epsilon_G) a = \eta \cdot f(\epsilon_G) \cdot f(\epsilon_G) \cdot f(\epsilon_G) = f(\epsilon_G).$$

**2) (Symétrique)**

Montrer que pour tout  $x \in G$ , si  $y$  est son symétrique,  $f(y)$  est le symétrique de  $f(x)$ .

**Solution**

Si  $(x, y) \in G \times G$  sont symétriques l'un de l'autre

$$\begin{aligned} x * y = y * x &= \epsilon_G \\ \Rightarrow f(x * y) = f(y * x) &= f(\epsilon_G) \\ \Rightarrow f(x) \cdot f(y) = f(y) \cdot f(x) &= \epsilon_H ; \end{aligned}$$

en utilisant bien entendu question 1.

**3) (Image)**

Montrer que  $\text{Im } f$  est un sous-groupe de  $(H, \cdot)$ .

**Solution**

Puisque  $G$  est un groupe il est non vide et par conséquent  $\text{Im } f = f(G)$  est non vide.

De plus pour tout  $(u, v) \in \text{Im } f \times \text{Im } f$ , il existe  $(x, y) \in G \times G$  tel que

$$u = f(x) \text{ et } v = f(y).$$

Or (cf. 2.)  $u^{-1} = f(x^{-1})$  ; si bien que  $u^{-1}v = f(x^{-1} * y)$  qui appartient à  $\text{Im } f$ , qui est donc bien un sous-groupe de  $H$ .

**4) (Noyau)**

Montrer que  $\text{Ker } f$  est un sous-groupe de  $(G, *)$ .

**Solution**

Puisque (cf. 1.)  $f(\epsilon_G) = \epsilon_H$ ,  $\epsilon_G \in \text{Ker } f$  ; si bien que  $\text{Ker } f \neq \emptyset$ .

De plus :

$$\begin{aligned} \forall (x, y) \in \text{Ker } f \times \text{Ker } f, \quad f(x^{-1} * y) &= f(x^{-1}) \cdot f(y) \\ &= f(x)^{-1} \cdot f(y) \\ &= \epsilon_H^{-1} \cdot \epsilon_H \\ &= \epsilon_H \\ \Rightarrow x^{-1} * y &\in \text{Ker } f. \end{aligned}$$

ce qui prouve que  $\text{Ker } f$  est un sous-groupe de  $G$ .

**5) (Isomorphisme)**

Montrer que si  $f$  est bijective et que  $g$  est son applications réciproque, alors  $g$  est un morphisme de groupe.

**Solution**

Ici il n'est pas utile d'avoir affaire à des groupes puisque le résultat est déjà vrai pour des magmas associatifs (cf. II.4.5.6.)

**Exercice II.7.1.9 (Le groupe  $(\mathcal{S}(E), \circ)$ )** Soit  $E$  un ensemble.

1) Vérifier que  $\circ$  est une loi interne sur  $\mathcal{S}(E)$ .

**Solution**

La composée de deux bijections de  $E$  dans  $E$  est encore une bijection de  $E$  dans  $E$ .

2) Montrer qu'il existe un *élément neutre* pour la loi  $\circ$  dans  $\mathcal{S}(E)$  et le caractériser.

**Solution**

Il est immédiat de constater que

$$\forall f \in \mathcal{S}(E), \text{Id}_E \circ f = f \circ \text{Id}_E = f$$

c'est-à-dire que l'application  $\text{Id}_E : E \rightarrow E$  caractérisée par

$$\forall x \in E, \text{Id}_E(x) = x$$

est un *élément neutre* pour  $\circ$  dans  $\mathcal{S}(E)$ .

3) Montrer finalement que  $(\mathcal{S}(E), \circ)$  est un groupe.

**Solution**

On a vu à la question 1 que la loi  $\circ$  sur  $\mathcal{S}(E)$  est une loi interne. Elle est évidemment associative. Elle possède un *élément neutre*  $\text{Id}_E$  (cf. la question 2.)

De plus pour toute bijection  $f : E \rightarrow E$  il existe une bijection  $g : E \rightarrow E$  telle que

$$\forall x \in E, g[f(x)] = f[g(x)] = x$$

c'est-à-dire que  $f \circ g = g \circ f = \text{Id}_E$  (cf. l'exercice I.5.1.4.) donc que  $g$  est le symétrique de  $f$  pour  $\circ$  qu'on notera usuellement  $f^{-1}$ .

**Exercice II.7.1.10 (La bijection  $\mathcal{S}(E) \cong \mathcal{S}(F)$ )** Soient  $E$  et  $F$  deux ensembles et  $u : E \rightarrow F$  une bijection de  $E$  dans  $F$  dont on notera  $v$  la bijection réciproque i.e.

$$v : F \rightarrow E : v \circ u = \text{Id}_E, u \circ v = \text{Id}_F.$$

Montrer que l'application

$$\phi_u : (\mathcal{S}(E), \circ) \rightarrow (\mathcal{S}(F), \circ), f \mapsto u \circ f \circ v$$

est un isomorphisme de groupes.

**Solution**

i) (**Application**)

On constate d'abord que, pour tout  $f \in \mathcal{S}(E)$ ,  $\phi_u(f) = u \circ f \circ v$  est bien une application de  $F$  dans lui-même qui est de plus, une bijection comme composée de trois bijections. C'est donc bien un élément de  $\mathcal{S}(F)$ .

ii) (**Morphisme**)

De plus,

$$\begin{aligned} \forall (f, g) \in \mathcal{S}(E) \times \mathcal{S}(E), \quad \phi_u(f \circ g) &= u \circ f \circ g \circ v \\ &= u \circ f \circ v \circ u \circ g \circ v \\ &= \phi_u(f) \circ \phi_u(g); \end{aligned}$$

c'est-à-dire que  $\phi_u$  est bien un *morphisme de groupes*.

iii) (**Isomorphisme**)

Notons

$$\phi_v : (\mathcal{S}(F), \circ) \rightarrow (\mathcal{S}(E), \circ), f \mapsto v \circ f \circ u$$

Alors :

$$\begin{aligned} \forall f \in \mathcal{S}(E), \quad \phi_v[\phi_u(f)] &= v \circ \phi_u(f) \circ u \\ &= v \circ u \circ f \circ v \circ u \\ &= f \\ \Rightarrow \quad \phi_v \circ \phi_u &= \text{Id}_{\mathcal{S}(E)}; \end{aligned}$$

et de plus :

$$\begin{aligned} \forall f \in \mathcal{S}(F), \quad \phi_u[\phi_v(f)] &= u \circ \phi_v(f) \circ v \\ &= u \circ v \circ f \circ u \circ v \\ &= f \\ \Rightarrow \quad \phi_u \circ \phi_v &= \text{Id}_{\mathcal{S}(F)}. \end{aligned}$$

Ceci prouve que  $\phi_u$  est un isomorphisme, d'isomorphisme réciproque  $\phi_v$ .

### Exercice II.7.1.11 (Sous-groupes) 1) (Intersection de deux sous-groupes)

Pour deux sous-groupes  $H$  et  $K$  d'un groupe  $G$ ,  $H \cap K$  est un sous-groupe de  $G$ .

**Solution**

Puisque  $H$  et  $K$  sont des sous-groupes  $\epsilon \in H$  et  $\epsilon \in K$  ; si bien que  $\epsilon \in H \cap K$  qui est donc non vide.

De plus  $\forall (x, y) \in (H \cap K) \times (H \cap K)$ , ,

$$x^{-1} * y \in H \text{ et } x^{-1} * y \in K$$

puisque  $H$  et  $K$  sont des sous-groupes. Par conséquent  $x^{-1} * y \in H \cap K$  qui est donc un sous-groupe.

### 2) (Union de deux sous-groupes)

Étant donnés des sous-groupes  $H$  et  $K$  d'un groupe commutatif  $(G, +)$ , montrer que  $H \cup K$  est un sous-groupe de  $(G, +)$  si et seulement si  $H \subset K$  ou  $K \subset H$ .

**Indication :** Montrer qu'il revient au même de démontrer que  $[H \not\subset K \text{ et } H \cup K \text{ sous-groupe entraîne } K \subset H]$  puis prouver cette dernière assertion.

**Solution**

Étant donné un groupe commutatif  $(G, +)$ ,  $H$  et  $K$  des sous-groupes, si  $H \subset K$  (resp.  $K \subset H$ ),  $H \cup K = K$  (resp.  $H$ ) qui est bien évidemment un sous-groupe.

Si  $H \cup K$  est un sous-groupe de  $(G, +)$  supposons que  $H$  n'est pas inclus dans  $K$ . Il existe alors  $x \in H$  tel que  $x \notin K$ . Alors pour tout  $y \in K$ ,  $x$  et  $y$  sont des éléments de  $H \cup K$  et par conséquent  $x + y \in H \cup K$  c'est-à-dire que  $x + y \in K$  ou  $x + y \in H$ . Si  $x + y \in K$ , comme  $y \in K$ ,  $x + y - y \in K$  c'est-à-dire que  $x \in K$  ce qui est contraire à l'hypothèse. Il s'ensuit que nécessairement  $x + y \in H$ . Comme  $x \in H$ ,  $x + y - x \in H$  c'est-à-dire que  $y \in H$ . Nous avons donc démontré que tout élément  $y \in K$  est dans  $H$  c'est-à-dire que  $K \subset H$ .

### 3) (Famille filtrante)

Faire la preuve du point iv de la proposition II.5.6.22.

**Solution**

Notons  $K := \bigcup_{n \in \mathbb{N}} H_n$ .  $\forall n \in \mathbb{N}$ ,  $H_n$  est un sous-groupe de  $G$  par hypothèse ; et  $H_n$  est donc non vide ; si bien que  $K \neq \emptyset$ .

Par ailleurs pour tout  $(x, y) \in K \times K$ , il existe  $(p, q) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  tel que  $x \in H_p$  et  $y \in H_q$ .

Or il existe, par hypothèse,  $r \in \mathbb{N}$  tel que  $H_p \subset H_r$  et  $H_q \subset H_r$  ; si bien que

$$x \in H_r \text{ et } y \in H_r.$$

Or  $H_r$  étant un sous-groupe de  $G$ ,  $x^{-1} * y \in H_r$  ; comme  $H_r \subset K$ ,  $x^{-1} * y \in K$  ; ce qui achève de prouver que  $K$  est un sous-groupe de  $G$ .

### Exercice II.7.1.12 (Groupe des automorphismes) Complétez la construction de l'exemple II.5.6.21.

**Solution**

Étant donné un groupe  $G$ ,

- on constate d'abord que  $\text{Aut}(G) \neq \emptyset$ , puisqu'on a remarqué (cf. l'exemple II.5.6.14.) que  $\text{Id}_G \in \text{Aut}(G)$ .
- De plus pour tout  $\phi \in \text{Aut}(G)$ , puisque  $\phi \in \mathcal{S}(G)$ , il exist  $\psi \in \mathcal{S}(G)$  tel que

$$\phi \circ \psi = \psi \circ \phi = \text{Id}_G.$$

Il résulte alors lemme II.4.5.5 que  $\psi$  est également un morphisme et donc un automorphisme i.e.  $\psi \in \text{Aut}(G)$ .

- Enfin  $\forall (\phi, \psi) \in \text{Aut}(G) \times \text{Aut}(G)$ ,  $\phi \circ \psi \in \mathcal{S}(G)$ , puisqu'on sait déjà que  $\mathcal{S}(G)$  est un groupe. De plus  $\phi \circ \psi$  est un morphisme d'après le point ii du lemme II.5.6.8.

Il résulte alors des vérifications ci-dessus et de la proposition II.5.6.20 que  $(\text{Aut}(G), \circ)$  est un sous-groupe de  $(\mathcal{S}(G), \circ)$ .

**Exercice II.7.1.13** On suppose que  $E$  est munie d'une relation d'équivalence  $\sim$  et d'une loi

$$\cdot : E \times E \rightarrow E.$$

On suppose que  $\cdot$  et  $\sim$  sont compatibles c'est-à-dire que

$$\forall (x, y, z, t) \in E \times E \times E, (x \sim y \wedge z \sim t \Rightarrow x \cdot z \sim y \cdot t).$$

On note  $\pi : E \rightarrow E/\sim$  la surjection canonique.

1) Montrer qu'il existe une unique loi  $\dagger : E/\sim \times E/\sim \rightarrow E/\sim$  tel que  $\pi$  soit un morphisme c'est-à-dire que

$$\forall (x, y) \in E \times E, (\pi(x \cdot y) = \pi(x) \dagger \pi(y)).$$

On parle alors de *structure quotient*.

**Solution**

i) **(Unicité)**

Pour tout  $(\alpha, \beta) \in E/\sim \times E/\sim$ , il existe  $(x, y) \in E \times E$  tel que

$$\alpha = \pi(x) \text{ et } \beta = \pi(y).$$

Alors nécessairement, dès l'instant où l'on exige que  $\pi$  soit un morphisme

$$\alpha \dagger \beta = \pi(x) \dagger \pi(y) = \pi(x \cdot y);$$

ce qui assure que  $\dagger$  est au plus définie d'une manière.

ii) **(Existence)**

Reste à voir si la formule ci-dessus définit bien  $\dagger$ ; en d'autres termes s'il n'y a pas d'ambiguïté sur la définition. En effet, si  $(z, t) \in E \times E$  vérifie

$$\alpha = \pi(z) \text{ et } \beta = \pi(t),$$

on a, également nécessairement

$$\alpha \dagger \beta = \pi(z \cdot t).$$

Il faut alors remarquer que :

$$\begin{array}{l} \Leftrightarrow x \sim z \\ \sim \text{ et } \cdot \text{ sont compatibles} \\ \Rightarrow \end{array} \quad \begin{array}{l} \pi(x) = \alpha = \pi(z) \quad \wedge \quad \pi(y) = \beta = \pi(t) \\ \wedge \quad y \sim t \\ x \cdot y \sim z \cdot t \\ \pi(x \cdot y) = \pi(z \cdot t); \end{array}$$

ce qui assure que  $\dagger$  est bien définie.

2) Montrer que si  $\cdot$  est associative, (resp. possède un élément neutre) (resp. est commutative) il en est de même de  $\dagger$ . Montrer que si  $x \in E$  possède un symétrique  $y$  pour  $\cdot$  alors  $\pi(y)$  est le symétrique de  $\pi(x)$  pour  $\dagger$ .

**Solution**

i) **(Associativité)**

Supposons que  $\cdot$  est associative. Alors :

$$\begin{array}{l} \forall (\alpha, \beta, \gamma) \in E/\sim \times E/\sim \times E/\sim, \exists (x, y, z) \in E \times E \times E, \\ \alpha \dagger (\beta \dagger \gamma) = \pi(x) \dagger [\pi(y) \dagger \pi(z)] \\ = \pi(x) \dagger \pi(y \cdot z) \\ = \pi[x \cdot (y \cdot z)] \\ = \pi[(x \cdot y) \cdot z] \\ = \pi(x \cdot y) \dagger \pi(z) \\ = [\pi(x) \dagger \pi(y)] \dagger \pi(z) \\ = (\alpha \dagger \beta) \dagger \gamma; \end{array}$$

ce qui prouve que  $\dagger$  est associative.

ii) (**Commutativité**)

C'est un calcul à peu près identique à celui fait ci-dessus.

iii) (**Élément neutre**)

On pourrait légitimement penser que si  $e \in E$  est un élément neutre pour  $\cdot$ ,  $\pi(e)$  est un élément neutre pour  $\dagger$ . On a cependant vu (cf. la question 1 de l'exercice II.7.1.2.) qu'en toute généralité l'image du neutre n'est pas nécessairement le neutre; même si c'est le cas dans le contexte des groupes (cf. la question 1 de l'exercice II.7.1.8.)

Cependant ici, pour tout  $\alpha \in E/\sim$ , il existe  $x \in E$  tel que  $\alpha = \pi(x)$ . Alors :

$$\begin{aligned} \alpha \dagger \pi(e) &= \pi(x) \dagger \pi(e) \\ &= \pi(x \cdot e) \\ &= \pi(x) \\ &= \alpha \\ &= \pi(e \cdot x) \\ &= \pi(e) \dagger \pi(x) \\ &= \pi(e) \dagger \alpha; \end{aligned}$$

ce qui prouve que  $\pi(e)$  est bien un élément neutre. On pourrait laisser le lecteur réfléchir encore un peu à ce qu'on a ajouté ici<sup>a</sup> par rapport à la question 1 de l'exercice II.7.1.2.

iv) (**Symétrique**)

découle du point ci-dessus.

---

a. la surjectivité de  $\pi$  !!!

3) Donner des exemples déjà connus des constructions précédentes.

## II.7.2 . – Morphismes

### Exercice II.7.2.1 (Morphismes) 1) (Identité)

Faire la démonstration du point i du lemme II.1.3.

### 2) (Composé)

Faire la démonstration du point ii du lemme II.1.3.

**Exercice II.7.2.2 (Inverse)** Faire la démonstration du lemme II.3.3.

#### Solution

i) (**II.3.3.i**)

C'est exactement le point ii de la proposition II.4.5.14.

ii) (**II.3.3.ii**)

C'est une conséquence immédiate du point i qui assure l'unicité et qui assure l'existence.

**Exercice II.7.2.3 (Isomorphismes)** Compléter la démonstration de la proposition II.3.5.

#### Solution

On doit donc montrer que entraîne .

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{E}(G) & \xrightarrow{\mathcal{E}(\phi)} & \mathcal{E}(H) \\ \text{Si } \begin{array}{ccc} \varepsilon(G) \downarrow & & \varepsilon(H) \downarrow \\ \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G) & \xrightarrow{\mathcal{V}(\phi) \times \mathcal{V}(\phi)} & \mathcal{V}(H) \times \mathcal{V}(H) \end{array} & \text{est un isomorphisme de graphes} & \text{au sens, il existe un morphisme de graphes} \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{E}(H) & \xrightarrow{\mathcal{E}(\psi)} & \mathcal{E}(G) \\ \varepsilon(H) \downarrow & & \varepsilon(G) \downarrow \\ \mathcal{V}(H) \times \mathcal{V}(H) & \xrightarrow{\mathcal{V}(\psi) \times \mathcal{V}(\psi)} & \mathcal{V}(G) \times \mathcal{V}(G) \end{array} \quad \text{tel que } \psi \circ \phi = \text{Id}_G \text{ et } \phi \circ \psi = \text{Id}_H . \text{ Ceci entraîne, en particulier que :}$$

$$\begin{aligned} \text{Id}_{\mathcal{V}(G)} &= \mathcal{V}(\psi \circ \phi) = \mathcal{V}(\psi) \circ \mathcal{V}(\phi) , \\ \text{Id}_{\mathcal{V}(H)} &= \mathcal{V}(\phi \circ \psi) = \mathcal{V}(\phi) \circ \mathcal{V}(\psi) , \\ \text{Id}_{\mathcal{E}(G)} &= \mathcal{E}(\psi \circ \phi) = \mathcal{E}(\psi) \circ \mathcal{E}(\phi) , \\ \text{Id}_{\mathcal{E}(H)} &= \mathcal{E}(\phi \circ \psi) = \mathcal{E}(\phi) \circ \mathcal{E}(\psi) . \end{aligned}$$

Ceci entraîne que  $\mathcal{V}(\phi)$  et  $\mathcal{E}(\phi)$  sont bijectifs.

**Exercice II.7.2.4 (Groupe des automorphismes)** Soit  $G$  un graphe (resp. un graphe à involution ,) (resp. un graphe non-orienté .)

1) Montrer que  $\text{Aut}_{\text{gph}}(G)$  (resp.  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G)$ ,) (resp.  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G)$ ,) est un groupe pour la loi de composition  $\circ$ .

**Solution**

*Loi interne* On sait (cf. le point ii du lemme II.1.3 (resp. ,) (resp. ,) ) que le composé de deux morphismes est un morphisme (pour la structure correspondante.) Ainsi la loi de composition  $\circ$  est-elle interne sur  $\text{End}_{\text{gph}}(G)$ , (resp.  $\text{End}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G)$ ,) (resp.  $\text{End}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G)$ ,.)

*Associative* La loi  $\circ$  de composition des applications est associative.

*Élément neutre* L'identité  $\text{Id}_G$  est un élément neutre (cf. le point iii du lemme II.1.3 (resp. ,) (resp. ,))

*Inverse* Enfin un automorphisme est en particulier un isomorphisme et possède donc un inverse (cf. (resp. ,) (resp. ,) ) lequel est encore un automorphisme .

2) Montrer que l'application  $\text{Aut}_{\text{gph}}(G)$  (resp.  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G)$ ,) ( $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G)$ ,)  $= \mathcal{S}(\mathcal{V}(G))$   
 $\phi \mapsto \mathcal{V}(\phi)$

est un morphisme de groupes .

**Solution**

On rappelle que l'ensemble  $\mathcal{S}(\mathcal{V}(G))$  des bijections de  $\mathcal{V}(G)$  sur lui-même est un groupe pour la loi de composition  $\circ$  d'élément neutre  $\text{Id}_{\mathcal{V}(G)}$ .

Pour tout  $(\phi, \psi) \in \text{Aut}_{\text{gph}}(G) \times \text{Aut}_{\text{gph}}(G)$   
 (resp.  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G) \times \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G)$ ,)  $\mathcal{V}(\psi \circ \phi) = \mathcal{V}(\psi) \circ \mathcal{V}(\phi)$  ; ce qui assure le résultat.  
 (resp.  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G) \times \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G)$ ,)

3) Étant donné un graphe (resp. un graphe à involution ,) (resp. un graphe non-orienté ,)  $H$  et  $\phi : G \cong H$  un isomorphisme de graphes (resp. un isomorphisme de graphes à involution ,) (resp. un isomorphisme de graphes non-orientés ,) construire un isomorphisme de groupes

$$\begin{aligned} \text{Aut}_{\text{gph}}(G) &\cong \text{Aut}_{\text{gph}}(H) , \\ \text{(resp. } \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(G) &\cong \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{inv}}}(H) , ) \\ \text{(resp. } \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(G) &\cong \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(H) .) \end{aligned}$$

**Solution**

Pour tout  $\alpha \in \text{Aut}(G)$  le composé  $\phi \circ \alpha \circ \phi^{-1}$  est (cf. le point ii du lemme II.1.3, (resp. ,) = (resp. ,)) est un morphisme , donc un endomorphisme de  $H$  ; c'est aussi un isomorphisme donc un automorphisme . On définit ainsi une application

$$\begin{aligned} a_\phi : \text{Aut}(G) &\longrightarrow \text{Aut}(H) \\ \alpha &\longmapsto \phi \circ \alpha \circ \phi^{-1} . \end{aligned}$$

Or :

$$\begin{aligned} \forall (\alpha, \beta) \in \text{Aut}(G) \times \text{Aut}(G), \quad a_\phi(\alpha \circ \beta) &= \phi \circ \alpha \circ \beta \circ \phi^{-1} \\ &= \phi \circ \alpha \circ \phi^{-1} \circ \phi \circ \beta \circ \phi^{-1} \\ &= a_\phi(\alpha) \circ a_\phi(\beta) ; \end{aligned}$$

ce qui assure que  $a_\phi$  est un morphisme de groupes .

On définit, de la même manière  $\alpha_{\phi^{-1}} : \text{Aut}(H) \rightarrow \text{Aut}(G)$ ,  $\beta \mapsto \phi^{-1} \circ \beta \circ \phi$ ; qui est, de même un morphisme de groupes. On vérifie immédiatement que

$$\alpha_{\phi^{-1}} \circ \alpha_{\phi} = \text{Id}_{\text{Aut}(G)} \text{ et } \alpha_{\phi} \circ \alpha_{\phi^{-1}} = \text{Id}_{\text{Aut}(H)} ;$$

ce qui prouve que  $\alpha_{\phi}$  et  $\alpha_{\phi^{-1}}$  sont des isomorphismes inverses l'un de l'autre.

### II.7.3 – Sous-graphes

**Exercice II.7.3.1 (Sous-graphes)** Faire la démonstration de la proposition II.2.1.

#### Solution

Reste donc à montrer que le point b de la proposition II.2.1 entraîne le point a.

Si la restriction de l'identité à

$(\mathcal{V}(H), \mathcal{E}(H))$  est un morphisme de graphes, elle vérifie en particulier

l'axiome  $\text{MorGph}_3$  de la définition II.1.1 ou sa formulation équivalente. Ainsi pour tout  $e \in \mathcal{E}(H)$ , si  $\varepsilon(H)(e) = (u, v) \in \mathcal{V}(H) \times \mathcal{V}(H)$ ,  $\varepsilon(G)(\text{Id}_{\mathcal{E}(G)}|_{\mathcal{E}(H)}(e)) = (\text{Id}_{\mathcal{V}(G)}|_{\mathcal{V}(H)} \times \text{Id}_{\mathcal{V}(G)}|_{\mathcal{V}(H)})(u, v) = (u, v)$ ; c'est-à-dire  $\varepsilon(H)(e) = \varepsilon(G)(e)$ ; ce qui correspond bien au point a de la proposition II.2.1.

**Exercice II.7.3.2 (Sous-graphe)** Faire la démonstration de la proposition II.2.3.

#### Solution

II.2.3.a  $\Rightarrow$  II.2.3.b Il suffit d'utiliser la caractérisation II.2.1.a.

II.2.3.b  $\Rightarrow$  II.2.3.a Dans ce cas,  $(W, F, \varepsilon(G)|_F)$  est bien un graphe; et toujours d'après le point a de la proposition II.2.1 c'est bien un sous-graphe de  $G$ .

L'unicité de  $H$  résulte de ce que si un tel sous-graphe existe, nécessairement, toujours d'après le point a de la proposition II.2.1,  $\varepsilon(H) = \varepsilon(G)|_F$ ; et le sous-graphe  $H$  est donc  $(W, F, \varepsilon(G)|_F)$ .

### II.7.4 –

Graphes finis simples non-orientés

**Exercice II.7.4.1 (Chemins et cycles dans un graphe)** Soit  $G := (\mathcal{V}(G), \mathcal{E}(G), \varepsilon(G))$  un graphe fini (non vide.) On note  $\delta(G) := \min_{u \in \mathcal{V}(G)} (d_G(u))$ .

1) Montrer que  $G$  contient un chemin de longueur  $\delta(G)$  i.e. un sous-graphe isomorphe à  $\mathbf{P}_{\delta(G)}$ .

#### Solution

On va en fait montrer un résultat plus fort; à savoir que pour tout sommet  $u \in \mathcal{V}(G)$ , il existe un chemin dont  $u$  est un sommet; en d'autres termes un chemin contenant  $u$  ou « passant par  $u$ . »

Soit  $u \in \mathcal{V}(G)$  et  $\mathbf{P}$  l'ensemble des chemins  $P$  tels que  $u \in \mathcal{V}(P)$ . L'ensemble  $\mathbf{P}$  est non vide puisque il contient au moins le chemin de longueur 0 constitué du seul sommet  $u$  (isomorphe au graphe isolé  $\mathbf{I}_1$ .) La longueur des éléments de  $\mathbf{P}$  est majorée par  $\#(\mathcal{V}(G))$ . Il existe donc  $P_{\max} \in \mathbf{P}$  de longueur maximale.

Notons  $\mathcal{V}(P_{\max}) := \{u_0, \dots, u_n\}$  et  $\mathcal{E}(P_{\max}) := \{\{u_i, u_{i+1}\}\}_{0 \leq i \leq n-1}$ .

Si  $u_n$  a un voisin  $v \notin \mathcal{V}(P_{\max})$ , en posant  $u_{n+1} := v$  et  $\mathcal{V}(Q) := \{u_0, \dots, u_{n+1}\}$ ,  $Q \in \mathbf{P}$  est un chemin de longueur  $n+1$ ; ce qui contredit le fait que  $P_{\max}$  est de longueur maximale dans  $\mathbf{P}$ .

Les voisins de  $u_n$  appartiennent donc tous à  $\mathcal{V}(P_{\max})$ ; ce qui entraîne que  $\#(\mathcal{V}(P_{\max})) \geq \delta(G) + 1$ ; ce qui entraîne finalement que la longueur de  $P_{\max}$  est supérieure ou égale à  $\delta(G)$ .

2) Si  $\delta(G) \geq 2$ , montrer que  $G$  contient un cycle de longueur  $> \delta(G)$  i.e. un sous-graphe isomorphe à  $\mathbf{C}_{\ell}$ ,  $\ell > \delta(G)$ .

#### Solution

Soit  $P_{\max}$  un chemin de longueur maximale construit comme à la question 1; et notons  $\mathcal{V}(P_{\max}) := \{u_0, \dots, u_n\}$ . Tous les voisins de  $u_0$  appartiennent à  $\mathcal{V}(P_{\max})$ ; sans quoi, comme nous l'avons observé à la question 1,  $P_{\max}$  ne serait pas de longueur maximale. Puisque  $\delta(G) \geq 2$ ,  $I := \{i \in [1; n]; u_i \in N_G(u_0)\} \neq \emptyset$ . Posons donc  $j := \max(I)$ . Comme  $j \geq \delta(G)$ , le  $C$  le cycle tel que  $\mathcal{V}(C) := \{u_0, \dots, u_j\}$  a au moins  $\delta(G) + 1$  sommets et est donc de longueur strictement supérieure à  $\delta(G)$ .

**Exercice II.7.4.2 (Exemples de groupes d'automorphismes)** Soit  $n \in \mathbb{N}$ .

1) Déterminer le groupe  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(\mathbf{I}_n)$  du graphe isolé à  $n$  sommets  $s$ .

**Solution**

On a montré, que l'application  $\sigma : \text{Aut}(\mathbf{I}_n) \rightarrow \mathcal{S}([1; n])$ ,  $\phi \mapsto \mathcal{V}(\phi)$  est un morphisme de groupes. Or  $\mathcal{E}(\mathbf{I}_n) = \emptyset$ , si bien qu'un automorphisme  $\phi \in \text{Aut}(\mathbf{I}_n)$  est nécessairement de la forme  $(\mathcal{V}(\phi), \emptyset \rightarrow \emptyset)$ ; ce qui prouve que  $\sigma$  est une application bijective et donc un isomorphisme.

Le groupe des bijections de l'ensemble  $[1; n]$  est usuellement appelé groupe symétrique et noté  $\mathcal{S}_n$ ; si bien que  $\sigma$  donne un isomorphisme de groupes

$$\text{Aut}(\mathbf{I}_n) \cong \mathcal{S}_n.$$

2) Déterminer le groupe  $\text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(\mathbf{K}_n)$  du graphe complet à  $n$  sommets.

**Solution**

On dispose du même morphisme de groupes qu'à la question 1, (toujours donné par  $\sigma : \text{Aut}(\mathbf{K}_n) \rightarrow \mathcal{S}_n$ ,  $\phi \mapsto \mathcal{V}(\phi)$ ).

Pour tout  $s \in \mathcal{S}_n$  il existe

$\phi \in \text{Aut}(\mathbf{K}_n)$  tel que  $\sigma(\phi) = s$ , si et seulement si il existe une bijection  $t : \mathcal{E}(\mathbf{K}_n) \rightarrow \mathcal{E}(\mathbf{K}_n)$  tel que  $(s, t)$  soit un morphisme de graphes.

**Unicité de  $t$**  Pour  $s \in \mathcal{S}_n$  s'il existe  $t \in \mathcal{S}(\mathcal{E}(\mathbf{K}_n))$  tel que  $(s, t) \in \text{Aut}(\mathbf{K}_n)$ , nécessairement

pour tout  $e \in \mathcal{E}(\mathbf{K}_n)$  tel que  $\varepsilon(\mathbf{K}_n)(e) = \{u, v\} \in \mathcal{P}_2(\mathbf{K}_n)$ ,  $\varepsilon(\mathbf{K}_n)(t(e)) = \{s(u), s(v)\}$ . Or, puisque  $s \in \mathcal{S}_n$ ,  $s(u) \neq s(v)$ ; et par conséquent  $\varepsilon(\mathbf{K}_n)^{-1}(\{\{u, v\}\})$  est un singleton; si bien que  $t(e)$  est uniquement déterminé.

**Existence de  $t$**  Reste à vérifier que la construction ci-dessus définit bien un morphisme de graphes non-orientés; ce qui est, pour ainsi dire, immédiat.

On vient donc de montrer, comme à la question 1, que  $\sigma$  est une application bijective et donc un isomorphisme de groupes. On a donc

$$\text{Aut}(\mathbf{K}_n) \cong \mathcal{S}_n.$$

**Exercice II.7.4.3 (Automorphismes)** 1) Déterminer le groupe des automorphismes du graphe fini simple non-orienté  $\mathbf{P}_n$  pour  $n \geq 2$ .

**Solution**

— Si on note  $\mathbf{P}_2 = (\{a, b\}, \{\{a, b\}\})$ , les seules bijections de  $\{a, b\}$  sont l'identité et la transposition  $(ab)$  qui sont des automorphismes de  $\mathbf{P}_2$ . Le groupe des automorphismes de  $\mathbf{P}_2$  est donc  $\mathcal{S}_2 \cong \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ .

— Si on note  $\mathbf{P}_3 = (\{a, b, c\}, \{\{a, b\}, \{b, c\}\})$ , un automorphisme envoyant un sommet sur un sommet de même degré, si  $\sigma$  est un tel automorphisme,  $\sigma(a) = a$  ou  $\sigma(a) = c$  et nécessairement  $\sigma(b) = b$ . Il en résulte que les deux seuls automorphismes de  $\mathbf{P}_3$  sont l'identité et la transposition  $(ac)$ . Le groupe des automorphisme est ici encore  $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ .

— Notons  $\mathbf{P}_n := (x_1, \dots, x_n)$ . Les mêmes considérations sur les degrés entraînent que pour tout automorphisme  $\sigma$  de  $\mathbf{P}_n$   $\sigma(x_1) = x_1$  ou  $\sigma(x_1) = x_n$ . Alors  $\{\sigma(x_1), \sigma(x_2)\}$  est une arête de  $\mathbf{P}_n$ , ce qui entraîne (puisque le seul voisin de  $x_1$ , (resp.  $x_n$ ) est  $x_2$  (resp.  $x_{n-1}$ )) que  $\sigma(x_2) = x_2$  (resp.  $\sigma(x_2) = x_{n-1}$ ).

Par récurrence, il en résulte que pour tout  $1 \leq i \leq n$ ,  $\sigma(x_i) = x_i$  (resp.  $\sigma(x_i) = x_{n+1-i}$ ).

Les deux seuls automorphismes de  $\mathbf{P}_n$  sont donc l'identité et la symétrie  $x_i \mapsto x_{n+1-i}$ ; si bien que le groupe des automorphismes de  $\mathbf{P}_n$  est encore isomorphe à  $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ .

2) (Automorphismes de  $\mathbf{C}_4$ )

On note  $\Gamma := \text{Aut}_{\text{gph}^{\text{n-o}}}(\mathbf{C}_4)$  le groupe des automorphismes du cycle  $\mathbf{C}_4$ .

a) Montrer que l'application  $\mathcal{V}$  qui à tout  $\alpha = (\mathcal{V}(\alpha), \mathcal{E}(\alpha)) \in \Gamma$  associe  $\mathcal{V}(\alpha)$  est un morphisme de groupes (cf. la définition II.5.6.6.) de  $\Gamma$  dans le groupe symétrique  $\mathcal{S}_4$ .

**Solution**

L'ensemble des sommets  $\mathcal{V}(\mathbf{C}_4)$  de  $\mathbf{C}_4$  est (cf. I.4.12.) est  $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ ; si bien que pour tout  $\alpha \in \Gamma$ ,  $\mathcal{V}(\alpha)$  est bien une bijection de  $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ ;  $\mathcal{S}(\mathbb{Z}/4\mathbb{Z})$  étant lui-même isomorphe à  $\mathcal{S}_4$ .

Comme  $\forall (\alpha, \beta) \in \Gamma \times \Gamma$ ,  $\mathcal{V}(\alpha \circ \beta) = \mathcal{V}(\alpha) \circ \mathcal{V}(\beta)$ , l'application est bien un morphisme de groupes.

b) Le morphisme  $\mathcal{V}$  est-il surjectif ?

**Solution**

Soit

$$\begin{aligned} \tau : \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} &\longrightarrow \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} \\ 0 &\mapsto 0 \\ 1 &\mapsto 2 \\ 2 &\mapsto 1 \\ 3 &\mapsto 3. \end{aligned}$$

S'il existe  $\alpha \in \Gamma$  tel que  $\mathcal{V}(\alpha) = \tau$ , il existe  $\mathcal{E}(\alpha) : \mathcal{E}(\mathbf{C}_4) \rightarrow \mathcal{E}(\mathbf{C}_4)$  tel que

$$\forall e \in \mathcal{E}(\mathbf{C}_4), \mathcal{P}_{1,2}(\tau)(\varepsilon(\mathbf{C}_4)(e)) = \varepsilon(\mathbf{C}_4)(\mathcal{E}(\alpha)(e)).$$

En particulier  $\mathcal{E}(\alpha)(\{0,1\}) \in \varepsilon(\mathbf{C}_4)^{-1}(\{\{\tau(0), \tau(1)\}\}) = \varepsilon(\mathbf{C}_4)^{-1}(\{\{0,2\}\}) = \emptyset$ ; ce qui contredit l'existence de  $\mathcal{E}(\alpha)$  si bien que  $\mathcal{V}$  n'est pas surjective.

c) Est-il injectif ?

**Solution**

Puisque  $\mathcal{V}$  est un morphisme de groupes, il suffit de considérer son noyau (cf. le point i de la définition II.5.6.24.)

Soit  $\alpha \in \text{Ker } \mathcal{V}$ . Pour tout  $e \in \mathcal{E}(\mathbf{C}_4)$ , il existe  $(v, w) \in \mathcal{V}(\mathbf{C}_4) \times \mathcal{V}(\mathbf{C}_4)$  tel que  $\varepsilon(e) = \{v, w\}$ . Il s'ensuit que  $\varepsilon(\alpha(e)) = \{\alpha(v), \alpha(w)\}$ . Or  $\mathcal{V}(\alpha) = \text{Id}_{\mathcal{V}(\mathbf{C}_4)}$ , par hypothèse; si bien que

$$\varepsilon(\alpha(e)) = \{v, w\} = \varepsilon(e).$$

Il s'ensuit donc que  $\varepsilon(\alpha(e)) \in \varepsilon^{-1}(\{\{v, w\}\})$ . Or, puisque  $\mathbf{C}_4$  est un graphe simple (cf. la définition I.4.1.)  $\#\varepsilon^{-1}(\{\{v, w\}\}) \leq 1$ . Comme  $e \in \varepsilon^{-1}(\{\{v, w\}\})$ ,

$$\varepsilon^{-1}(\{\{v, w\}\}) = \{e\}.$$

Il en résulte que  $\alpha(e) = e$ ; c'est-à-dire que  $\mathcal{E}(\alpha) = \text{Id}_{\mathcal{E}(\mathbf{C}_4)}$ ; si bien que  $\alpha = \text{Id}_G$ ; d'où l'on déduit finalement que

$$\text{Ker } \mathcal{V} = \{\text{Id}_G\}.$$

Il résulte alors de la proposition II.5.6.26 que  $\mathcal{V}$  est injectif.

À noter que la seule propriété de  $\mathbf{C}_4$  qu'on a utilisée est qu'il est simple; et le résultat vaudrait donc pour n'importe quel graphe simple non-orienté (cf. la proposition II.6.4.1.)

d) Déterminer  $\Gamma$ .

**Solution**

$$\text{Soit } \rho := \left( \begin{array}{l} \mathcal{V}(\rho) : \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} \longrightarrow \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} \\ \qquad \qquad i \mapsto i+1 \\ \mathcal{E}(\rho) : \mathcal{E}(\mathbf{C}_4) \longrightarrow \mathcal{E}(\mathbf{C}_4) \\ \qquad \qquad \{i, i+1\} \mapsto \{i+1, i+2\} \end{array} \right) \text{ est un élément de } \Gamma.$$

Pour tout  $\tau \in \Gamma$ , il existe  $k \in \mathbb{Z}$  (et même  $k \in \mathbb{N}$  et même  $k \in [0; 3]$ ) tel que

$$\mathcal{V}(\tau)(0) = \mathcal{V}(\rho)^k(0) = \mathcal{V}(\rho^k)(0). \tag{1}$$

Reste donc à déterminer les éléments  $\xi \in \Gamma$  tels que  $\mathcal{V}(\xi)(0) = 0$ . Un tel  $\xi$  vérifie nécessairement  $0 \in \mathcal{E}(\xi)(\{0,1\})$ ; ce qui entraîne

$$\mathcal{E}(\xi)(\{0,1\}) = \{0,1\} \text{ ou } \{0,3\}.$$

Ceci entraîne  $\mathcal{V}(\xi)(1) = 1$  ou  $\mathcal{V}(\xi)(1) = 3$ .

Soit  $\mathcal{V}(\xi)(1) = 1$ . Le même raisonnement que ci-dessus à propos des arêtes d'extrémités 1, entraîne que  $\mathcal{V}(\xi)(2) = 2$  ou  $\mathcal{V}(\xi)(2) = 0$ . Or  $\mathcal{V}(\xi)$  étant injective, nécessairement  $\mathcal{V}(\xi)(2) = 2$ ; et pour la même raison d'injectivité,  $\mathcal{V}(\xi)(3) = 3$ ; c'est-à-dire que  $\mathcal{V}(\xi) = \text{Id}_{\mathcal{V}(\mathbf{C}_4)}$ ; ce qui entraîne, en utilisant le point c, par exemple,  $\xi = \text{Id}_{\mathbf{C}_4}$ .

Soit  $\mathcal{V}(\xi)(1) = 3$ . Comme on a toujours  $\mathcal{V}(\xi)(3) \in \{0,3\} \cup \{0,1\}$ , par injectivité de  $\mathcal{V}(\xi)$ ,  $\mathcal{V}(\xi)(3) = 1$ . Toujours en vertu de l'injectivité de  $\mathcal{V}(\xi)$ ,  $\mathcal{V}(\xi)(2) = 2$ .

arête s. Soit  $\sigma$  défini par :

$$\begin{aligned} \mathcal{V}(\sigma) : \mathcal{V}(\mathbf{C}_4) = \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} &\longrightarrow \mathcal{V}(\mathbf{C}_4) = \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} \\ 0 &\mapsto 0 \\ 1 &\mapsto 3 \\ 2 &\mapsto 2 \\ 3 &\mapsto 1, \end{aligned}$$

2

$$\begin{aligned} \mathcal{E}(\sigma) : \mathcal{E}(\mathbf{C}_4) &\longrightarrow \mathcal{E}(\mathbf{C}_4) \\ \{0, 1\} &\mapsto \{0, 3\} \\ \{1, 2\} &\mapsto \{2, 3\} \\ \{2, 3\} &\mapsto \{1, 2\} \\ \{3, 0\} &\mapsto \{0, 1\}. \end{aligned}$$

On vérifie que  $\sigma \in \Gamma$  ; ce qui est à peu près immédiat et que c'est le seul vérifiant 2 et, par conséquent

$$\text{le seul vérifiant } \mathcal{V}(\sigma)(0) = 0 \text{ et } \mathcal{V}(\sigma)(1) = 3.$$

Remarquons finalement que  $\sigma \circ \sigma = \text{Id}_{\mathbf{C}_4}$ .

Pour tout  $\tau \in \Gamma$ , il existe  $k \in [0; 3]$  tel que  $\mathcal{V}(\tau)(0) = \mathcal{V}(\rho^k)(0)$  ; si bien que  $\mathcal{V}(\rho^{-k} \circ \tau)(0) = 0$ . Il en résulte que  $\rho^{-k} \circ \tau = \text{Id}_{\mathbf{C}_4}$  ou  $\rho^{-k} \circ \tau = \sigma$  ; si bien que

$$\tau = \rho^k \circ \text{Id}_{\mathbf{C}_4} \text{ ou } \tau = \rho^k \circ \sigma ;$$

et finalement

$$\gamma = \left\{ \rho^k \circ \sigma^\ell \right\}_{\substack{k \in [0;3] \\ \ell \in [0;1]}}.$$