

PROBLÈMES DE PERSPECTIVITÉ
DANS LES ENSEMBLES PARTIELLEMENT ORDONNÉS
ET DANS LES TREILLIS.

PAR

MARGARITA RAMALHO ET A. ALMEIDA COSTA



SEPARATA DA REVISTA DA FACULDADE DE CIÊNCIAS DE LISBOA
2.ª Série — A — Vol. XIII — Fasc. 2.º — Págs. 229 a 240

TIPOGRAFIA DELTA, LDA.
51-B, R. ACTOR VALE, 51-C
TELEFONE 84 79 77 — LISBOA

LISBOA — 1971

**PROBLÈMES DE PERSPECTIVITÉ
DANS LES ENSEMBLES PARTIELLEMENT ORDONNÉS
ET DANS LES TREILLIS.***

PAR

MARGARITA RAMALHO ET A. ALMEIDA COSTA

§ 1 - CAS DES ENSEMBLES PARTIELLEMENT ORDONNÉS.

1) **Introduction** — Dans ce §, $\mathfrak{M} = \{t, v, \dots, x, y, z, \dots\}$ est un ensemble partiellement ordonné, ψ et φ sont deux endomorphismes idempotents de \mathfrak{M} et on suppose $\psi \leq \varphi$, ce qui signifie $\psi(x) \leq \varphi(x), \forall x \in \mathfrak{M}$. Ces hypothèses entraînent $(\psi\varphi)^2(x) = \psi\varphi\psi\varphi(x) \leq \psi\varphi\varphi\varphi(x) = \psi\varphi(x)$, ainsi que $\psi\varphi(x) = \psi\psi\psi\varphi(x) \leq (\psi\varphi)^2(x)$. Par conséquent, $\psi\varphi$ est un endomorphisme idempotent de \mathfrak{M} et il en est de même de $\varphi\psi$. Il en résulte, en écrivant $\psi\varphi(y) = \psi\varphi\psi(\varphi(y))$ et $\varphi\psi(z) = \varphi\psi\varphi(\psi(z))$, que $\psi\varphi(\mathfrak{M}) = \psi\varphi(\psi(\mathfrak{M}))$ et $\varphi\psi(\mathfrak{M}) = \varphi\psi(\varphi(\mathfrak{M}))$ représentent les ensembles des points fixes de $\psi\varphi$ et $\varphi\psi$, respectivement. La correspondance $\psi\varphi(\mathfrak{M}) \xrightarrow{\varphi} \varphi\psi(\mathfrak{M})$, obtenue en posant $\psi\varphi(x) \xrightarrow{\varphi} \varphi\psi\varphi(x)$ est un épimorphisme: on obtient $\varphi\psi(y)$ en tant qu'image de $\psi\varphi(y)$. Elle est aussi un monomorphisme: $\varphi\psi\varphi(x) = \varphi\psi\varphi(y)$ donne, par application de $\psi, \psi\varphi(x) = \psi\varphi(y)$. Par conséquent, notre correspondance est un isomorphisme, dont l'isomorphisme inverse est donné par

* Ce travail est publié grâce à l'aide de l'Institut de Haute Culture.

$\varphi\psi\varphi(x) \xrightarrow{\psi} (\psi\varphi)^2(x) = \psi\varphi(x)$. Du fait que $\psi\varphi(x) = \psi\psi\varphi(x) \leq \varphi\psi\varphi(x)$, on conclut l'existence d'intervalles $[\psi\varphi(x), \varphi\psi\varphi(x)]$, auxquels on donne le nom d'intervalles de perspectivité. De même, puisque $\varphi\psi(x) = \varphi\varphi\psi(x) \geq \psi\varphi\psi(x)$, on construit aussi des intervalles $[\psi\varphi\psi(x), \varphi\psi(x)]$, qui sont encore des intervalles de perspectivité, comme on le voit en lui donnant la forme $[\psi\varphi(\psi(x)), \varphi\psi(\psi(x))]$. Il s'agit d'ailleurs des mêmes intervalles que précédemment, car $[\psi\varphi(x), \varphi\psi\varphi(x)]$, en posant $\varphi(x) = y$, donc $\varphi\psi\varphi(x) = \varphi\psi(y)$ ainsi que $\psi\varphi(x) = \psi(y) = \psi\varphi\psi(y)$, peut s'écrire sous la forme $[\psi\varphi\psi(y), \varphi\psi(y)]$. On constate que, si l'on connaît l'origine d'un intervalle de perspectivité, on obtient l'extrémité par l'application de φ ; et que, si l'on connaît l'extrémité, l'origine est obtenue par l'application de ψ . D'une façon précise, compte tenu que l'origine d'un intervalle de perspectivité appartient à $\psi(\mathfrak{M})$, et que l'extrémité appartient à $\varphi(\mathfrak{M})$, on peut faire l'assertion que voici: si $\psi(t) \leq \varphi(v)$, l'intervalle $[\psi(t), \varphi(v)]$ est un intervalle de perspectivité, si et seulement si $\varphi\psi(t) = \varphi(v)$ et $\psi\varphi(v) = \psi(t)$. Alors, en effet, $[\psi(t), \varphi(v)] = [\psi\varphi(v), \varphi\psi\varphi(v)] = [\psi\varphi\psi(t), \varphi\psi(t)]$.

L'objet de ce § est celui de donner quelques caractérisations des intervalles de perspectivité. On étend ainsi des résultats de W. SCHWAN, énoncés et démontrés pour les treillis [1], [2], [3], [4]. Nos raisonnements sont dûs surtout à MARGARITA RAMALHO [5]. La terminologie et les notations sont celles qu'on trouve chez ALMEIDA COSTA [6].

2) Deux types d'intervalles—En supposant $\psi(x) \leq \varphi(y)$, prenons un intervalle $I = [\psi(x), \varphi(y)]$. On dit I minimal, si $\psi(x) \leq \psi(t) \leq \varphi(v) \leq \varphi(y)$ entraîne $\psi(t) = \psi(x)$ et $\varphi(v) = \varphi(y)$. Un intervalle de perspectivité $[\psi(\varphi(x)), \varphi(\psi\varphi(x))]$ est un intervalle I . Supposons ensuite $\psi\varphi(x) \leq \psi(t) \leq \varphi(v) \leq \varphi\psi\varphi(x)$. L'application de ψ donne $\psi\varphi(x) \leq \psi(t) \leq \psi\varphi(v) \leq \psi\varphi(x)$; et

celle de φ donne $\varphi\psi\varphi(x) \leq \varphi\psi(t) \leq \varphi(v) \leq \varphi\psi\varphi(x)$. Par conséquent, on a démontré la partie «nécessaire» du théorème que voici:

THÉORÈME 1.—*Un intervalle I est un intervalle de perspectivité, si et seulement s'il est minimal.* En ce qui concerne la partie «suffisante» de l'assertion, prenons $I = [\psi(x), \varphi(y)]$, supposé minimal. De $\psi(x) = \psi(\psi(x)) \leq \varphi(\psi(x)) \leq \varphi(y)$, on tire $\varphi\psi(x) = \varphi(y)$; et, de $\psi(x) \leq \psi(\varphi(y)) \leq \varphi(\varphi(y)) = \varphi(y)$, on tire $\psi\varphi(y) = \psi(x)$. Donc, I est un intervalle de perspectivité.

D'une façon semblable, si $\psi\varphi(x) \leq \varphi\psi(y)$, prenons un intervalle $J = [\psi\varphi(x), \varphi\psi(y)]$. On dit J minimal, si $\psi\varphi(x) \leq \psi\varphi(t) \leq \varphi\psi(v) \leq \varphi\psi(y)$ entraîne $\psi\varphi(t) = \psi\varphi(x)$, $\varphi\psi(v) = \varphi\psi(y)$. Un intervalle de perspectivité $[\psi\varphi(x), \varphi\psi(\varphi(x))]$ est un intervalle J . Supposons ensuite $\psi\varphi(x) \leq \psi\varphi(t) \leq \varphi\psi(v) \leq \varphi\psi\varphi(x)$. L'application de ψ donne $\psi\varphi(x) \leq \psi\varphi(t) \leq \psi\varphi\psi(v) \leq \psi\varphi(x)$; et celle de φ donne $\varphi\psi\varphi(x) \leq \varphi\psi\varphi(t) \leq \varphi\psi(v) \leq \varphi\psi\varphi(x)$. Par conséquent, on a démontré la partie «nécessaire» du théorème que voici:

THÉORÈME 2.—*Un intervalle J est un intervalle de perspectivité, si et seulement s'il est minimal.* En ce qui concerne la partie «suffisante» de l'assertion, prenons $J = [\psi\varphi(x), \varphi\psi(y)]$, supposé minimal. De $\psi\varphi(x) = \psi\varphi(\psi\varphi(x)) \leq \varphi\psi(\psi\varphi(x)) \leq \varphi\psi(y)$, on tire $\varphi\psi\varphi(x) = \varphi\psi(y)$. Par conséquent, J est un intervalle de perspectivité.

3) Classes spéciales—Introduisons sur \mathfrak{M} la relation d'équivalence ρ suivante: $x\rho y$, si et seulement si $\psi(x) = \psi(y)$ et $\varphi(x) = \varphi(y)$. Quel que soit l'élément d'un intervalle de perspectivité, la condition $\psi\varphi(x) \leq t \leq \varphi\psi\varphi(x)$ donne

$\psi(t) = \psi\varphi(x)$ et $\varphi(t) = \varphi\psi\varphi(x)$. Par conséquent, tous les éléments de l'intervalle sont équivalents, et on a :

THÉORÈME 3:— *Un intervalle $[\psi(x), \varphi(y)]$ est un intervalle de perspectivité, si et seulement s'il est composé d'éléments équivalents. Il ne reste qu'à montrer la «suffisance». Or, $\psi(x) \preceq \psi(x) \preceq \varphi(y) \preceq \varphi(y)$ donne $\psi\varphi(y) = \psi(x)$, $\varphi\psi(x) = \varphi(y)$. D'après ce qu'on a vu dans l'Introduction, il s'agit d'un intervalle de perspectivité.*

Quel que soit x , $Q(x) = [\psi(x), \varphi(x)]$ est un intervalle, dit intervalle-quotient. Représentons par K_z la classe des éléments équivalents à z . On dit K_z une classe spéciale, si $Q(z) \subseteq K_z$. Lorsque ψ est réductif [$\psi(z) \preceq z, \forall z \in \mathcal{M}$], on le dit un opérateur d'intérieur. D'une façon «duale» φ , supposé extensif [$z \preceq \varphi(z), \forall z \in \mathcal{M}$], est dit un opérateur d'adhérence. On a le résultat suivant :

THÉORÈME 4:— *En supposant ψ un opérateur d'intérieur et φ un opérateur d'adhérence, K_z est une classe spéciale, si et seulement si $K_z = Q(z)$. L'hypothèse $Q(z) \subseteq K_z$ donne, si $y \in K_z$, $\psi(z) = \psi(y) \preceq y \preceq \varphi(y) = \varphi(z)$, donc $K_z \subseteq Q(z)$.*

§ 2 — CAS DES TREILLIS

1) **Introduction**— Dans ce §, $R = \{t, v, \dots, x, y, z, \dots\}$ est un treillis. Toutefois, les endomorphismes qui seront l'objet de notre étude sont sous-entendus en tant que des morphismes de l'ensemble partiellement ordonné dont R est le support. Les symboles ψ et φ , affectés ou non d'indices, représenteront des opérateurs d'intérieur et d'adhérence, respectivement. Nous étendrons aussi des

résultats de W. SCHWAN, qu'on trouve dans les travaux [3], [4], pour certains cas particuliers. Mais, avant d'entreprendre notre objet principal, nous allons établir quelques propositions utiles.

Une sous-liaison de R est un treillis contenu dans R , qui n'est pas un sous-treillis, bien que, en tant qu'un ensemble partiellement ordonné, maintienne l'ordre de R .

THÉORÈME 5:— *Si $R \xrightarrow{\rho} R$ est un endomorphisme idempotent de R , alors $\rho(R)$ est une sous-liaison de R telle que, en supposant $x_1 = \rho(x_1) \in \rho(R)$, $x_2 \in \rho(R)$, on a*

$$x_1 \wedge_{\rho(R)} x_2 = \rho(x_1 \wedge x_2), \quad x_1 \vee_{\rho(R)} x_2 = \rho(x_1 \vee x_2). \quad (1)$$

[Note: Évidemment que le symbole $x_1 \wedge_{\rho(R)} x_2$, par exemple, signifie l'infimum de x_1 et x_2 calculé dans $\rho(R)$. Bornons-nous à démontrer la deuxième égalité (1). D'une part, $x_1 \preceq x_1 \vee x_2$, donc $x_1 = \rho(x_1) \preceq \rho(x_1 \vee x_2)$, et, de même $x_2 \preceq \rho(x_1 \vee x_2)$; d'autre part, si $z = \rho(z) \preceq x_1$, $z \preceq x_2$, alors $z \preceq x_1 \vee x_2$ et $z = \rho(z) \preceq \rho(x_1 \vee x_2)$.

Soient ensuite ρ et σ deux endomorphismes de R tels que $\rho\sigma$ et $\sigma\rho$ soient idempotents. Il existe, d'après les raisonnements du n.º 1, § précédent, des isomorphismes $\rho\sigma(R) \xrightarrow{\sigma} \sigma\rho(R) = \sigma\rho\sigma(R)$ et $\sigma\rho\sigma(R) \xrightarrow{\rho} \rho\sigma(R)$, inverses l'un de l'autre. Mais, puisque $\rho\sigma(R)$ et $\sigma\rho(R)$ sont des treillis, ces isomorphismes sont aussi des isomorphismes de treillis, donc, si $x_1, x_2 \in \rho\sigma(R)$:

$$\sigma(x_1 \wedge_{\rho\sigma(R)} x_2) = \sigma(x_1) \wedge_{\sigma\rho(R)} \sigma(x_2), \text{ ou } \sigma\rho\sigma(x_1 \wedge x_2) = \sigma\rho(\sigma(x_1) \wedge \sigma(x_2)), \quad (2)$$

$$\sigma(x_1 \vee_{\rho\sigma(R)} x_2) = \sigma(x_1) \vee_{\sigma\rho(R)} \sigma(x_2), \text{ ou } \sigma\rho\sigma(x_1 \vee x_2) = \sigma\rho(\sigma(x_1) \vee \sigma(x_2)). \quad (3)$$

D'une façon analogue, si $y_1, y_2 \in \sigma_\rho(R)$:

$$\rho(y_1 \wedge y_2) = \rho(y_1) \wedge_{\sigma_\rho(R)} \rho(y_2), \text{ ou } \rho\sigma_\rho(y_1 \wedge y_2) = \rho\sigma(\rho(y_1) \wedge \rho(y_2)), \quad (2')$$

$$\rho(y_1 \vee y_2) = \rho(y_1) \vee_{\sigma_\rho(R)} \rho(y_2), \text{ ou } \rho\sigma_\rho(y_1 \vee y_2) = \rho\sigma(\rho(y_1) \vee \rho(y_2)). \quad (3')$$

Nous retenons ce résultat:

THÉORÈME 6: — Soient ρ et σ deux endomorphismes de R tels que $\rho\sigma$ et $\sigma\rho$ soient idempotents. Alors, on a les ensembles de relations (2)–(3) et (2')–(3').

2) Études de $\psi(R)$ et de $\varphi(R)$ — Puisque ψ est idempotent, $\psi(R)$ est une sous-liaison de R . De plus, il s'agit d'un \vee -sous-treillis, c'est-à-dire on a $x_1 \vee_{\psi(R)} x_2 = \psi(x_1 \vee x_2) = x_1 \vee x_2$, si $x_1, x_2 \in \psi(R)$. En effet: ψ est réductif, par conséquent $\psi(x_1 \vee x_2) \leq x_1 \vee x_2$; mais, compte tenu que $\psi(R)$ est une sous-liaison, on a, d'autre part, $x_1 \vee_{\psi(R)} x_2 \geq x_1 \vee x_2$. On vérifie ensuite que $R \xrightarrow{\psi} \psi(R)$ est un \wedge -épimorphisme, c'est-à-dire qu'on a $\psi(x \wedge y) = \psi(x) \wedge_{\psi(R)} \psi(y)$. Si l'on suppose en effet $z = \psi(z) \leq \psi(x)$, $z \leq \psi(y)$, compte tenu que ψ est réductif, on obtient $z \leq x$, $z \leq y$, donc $z \leq x \wedge y$ et $z = \psi(z) \leq \psi(x \wedge y)$. Enfin, nous montrons qu'en supposant R_0 un \wedge -sous-treillis de R , $\psi(R_0)$ est un \wedge -sous-treillis de $\psi(R)$. Il s'agit de vérifier qu'en prenant $x_0, y_0 \in R_0$, avec $x_0 \wedge y_0 \in R_0$, alors $\psi(x_0) \wedge_{\psi(R)} \psi(y_0) \in \psi(R_0)$. Or, nous venons justement de voir que $\psi(x_0) \wedge_{\psi(R)} \psi(y_0) = \psi(x_0 \wedge y_0) \in \psi(R_0)$.

Nous énonçons les deux propositions ci-dessous, dont la deuxième fait intervenir $\varphi(R)$ au lieu de $\psi(R)$ et est

démontrée d'une façon duale de celle qu'on vient d'employer en ce qui concerne $\psi(R)$.

THÉORÈME 7: — Soit ψ un opérateur d'intérieur. Alors:

1) $\psi(R)$ est un \vee -sous-treillis de R ; 2) $R \xrightarrow{\psi} \psi(R)$ est un \wedge -épimorphisme; 3) si R_0 est un \wedge -sous-treillis de R , $\psi(R_0)$ est un \wedge -sous-treillis de $\psi(R)$.

THÉORÈME 8: — Soit φ un opérateur d'adhérence. Alors:

1') $\varphi(R)$ est un \wedge -sous-treillis de R ; 2') $R \xrightarrow{\varphi} \varphi(R)$ est un \vee -épimorphisme; 3') si R_0 est un \vee -sous-treillis de R , $\varphi(R_0)$ est un \vee -sous-treillis de $\varphi(R)$.

Ceci fait, étudions aussi les sous-liaisons $\psi\varphi(R)$ et $\varphi\psi(R)$. Quant à $\psi\varphi(R)$, d'après 1') du théorème précédent, $\varphi(R)$ est un \wedge -sous-treillis de R , par conséquent $R \xrightarrow{\psi} \psi(R)$, compte tenu de 3) du théorème 7, mène de $\varphi(R)$ à $\psi\varphi(R)$ qui est un \wedge -sous-treillis de $\psi(R)$. Ainsi, si $x_1, x_2 \in \psi\varphi(R)$:

$$x_1 \wedge_{\psi\varphi(R)} x_2 = \psi\varphi(x_1 \wedge x_2) = x_1 \wedge_{\psi(R)} x_2 = \psi(x_1 \wedge x_2), \quad (1)$$

$$x_1 \vee_{\psi\varphi(R)} x_2 = \psi\varphi(x_1 \vee x_2). \quad (2)$$

D'une façon duale, $\varphi\psi(R)$ est un \vee -sous-treillis de $\varphi(R)$. Donc, si $y_1, y_2 \in \varphi\psi(R)$:

$$y_1 \vee_{\varphi\psi(R)} y_2 = \varphi\psi(y_1 \vee y_2) = y_1 \vee_{\varphi(R)} y_2 = \varphi(y_1 \vee y_2), \quad (1')$$

$$y_1 \wedge_{\varphi\psi(R)} y_2 = \varphi\psi(y_1 \wedge y_2). \quad (2')$$

Nous donnons l'énoncé que voici:

COROLLAIRE 1:— Soient ψ un opérateur d'intérieur et φ un opérateur d'adhérence. Alors, $\psi\varphi(R)$ est un \wedge -sous-treillis de $\psi(R)$ et $\varphi\psi(R)$ est un \vee -sous-treillis de $\varphi(R)$, par conséquent les égalités (1), (2) et (1'), (2') sont valables.

3) Une propriété importante de $\psi\varphi(R)$ et de $\varphi\psi(R)$ — Prenons deux intervalles de perspectivité distincts. Il n'existe aucun élément commun à ces intervalles, puisque, si t était un tel élément, $\psi(t)$ et $\varphi(t)$ seraient les extrémités des deux intervalles, qui seraient ainsi coïncidents. Nous représenterons par Z l'ensemble des éléments appartenant aux différents intervalles de perspectivité et nous nous proposons de donner des conditions nécessaires et suffisantes pour que Z soit un sous-treillis de R .

THÉORÈME 9:— Z est un sous-treillis de R , si et seulement si, en prenant $z_1, z_2 \in Z$, on a $\varphi(z_1 \wedge z_2) = \varphi\psi(z_1 \wedge z_2)$, $\psi(z_1 \vee z_2) = \psi\varphi(z_1 \vee z_2)$. D'abord, il est évident que la condition de l'énoncé est nécessaire. Pour montrer la «suffisance», on doit vérifier les relations $\psi(z_1 \wedge z_2) = \psi\varphi(z_1 \wedge z_2)$ et $\varphi(z_1 \vee z_2) = \varphi\psi(z_1 \vee z_2)$, puisque ces relations, jointes aux égalités de l'hypothèse, mènent à conclure qu'on a $\psi\varphi(z_1 \wedge z_2) \leq z_1 \wedge z_2 \leq \varphi\psi\varphi(z_1 \wedge z_2)$ et $\psi\varphi(z_1 \vee z_2) \leq z_1 \vee z_2 \leq \varphi\psi\varphi(z_1 \vee z_2)$. Nous nous bornons à la vérification de la relation $\psi(z_1 \wedge z_2) = \psi\varphi(z_1 \wedge z_2)$. De $\varphi\psi(z_1 \wedge z_2) = \varphi(z_1 \wedge z_2)$, on tire $\psi\varphi\psi(z_1 \wedge z_2) = \psi\varphi(z_1 \wedge z_2)$, donc, d'après l'assertion 2) du théorème 7 et la première égalité (1) du théorème 5,

$$\psi\varphi(z_1 \wedge z_2) = \psi\varphi(\psi(z_1) \wedge \psi(z_2)) = \psi\varphi\psi(\psi(z_1) \wedge \psi(z_2)).$$

Ensuite, puisque $\psi(z_1)$ et $\psi(z_2)$ appartiennent à $\psi\varphi(R)$, la formule (1) donne

$$\psi\varphi(z_1 \wedge z_2) = \psi\varphi(\psi(z_1) \wedge \psi(z_2)),$$

et la même formule (1) et l'assertion 2) du théorème 7

donnent

$$\psi\varphi(z_1 \wedge z_2) = \psi(z_1) \wedge \psi(z_2) = \psi(z_1 \wedge z_2).$$

La relation $\varphi(z_1 \vee z_2) = \varphi\psi(z_1 \vee z_2)$ est démontré par un raisonnement dual du précédent.

THÉORÈME 10:— Z est un sous-treillis de R , si et seulement si $\psi\varphi(R)$ est un sous-treillis de $\psi(R)$ et $\varphi\psi(R)$ est un sous-treillis de $\varphi(R)$. Admettons que Z soit un sous-treillis de R . En prenant $x, y \in \psi\varphi(R)$, ces éléments appartiennent aussi à Z , donc $\psi(x \vee y) = \psi\varphi(x \vee y)$ et

$$x \vee y = \psi(x \vee y) = x \vee y.$$

D'autre part,

$$x \wedge y = \psi\varphi(x \wedge y) = \psi(x \wedge y) = x \wedge y.$$

D'une façon analogue, on verrait que $\varphi\psi(R)$ est un sous-treillis de $\varphi(R)$. Réciproquement, supposons $\psi\varphi(R)$ un sous-treillis de $\psi(R)$ et $\varphi\psi(R)$ un sous-treillis de $\varphi(R)$. En prenant $x, y \in Z$, on a, compte tenu de 2), théorème 7,

$$\varphi\psi(x \wedge y) = \varphi(\psi(x) \wedge \psi(y)) = \varphi(\psi(x) \wedge \psi(y)).$$

L'isomorphisme de treillis $\psi\varphi(R) \xrightarrow{\varphi} \varphi\psi(R)$, en n'oubliant pas que $\varphi\psi(R)$ est un sous-treillis de $\varphi(R)$, donne ensuite

$$\varphi\psi(x \wedge y) = \varphi\psi(x) \wedge \varphi\psi(y) = \varphi(x) \wedge \varphi(y) = \varphi(x) \wedge \varphi(y),$$

et par conséquent, d'après 1'), théorème 8,

$$\varphi\psi(x \wedge y) = \varphi(x) \wedge \varphi(y).$$

Alors, de

$$\varphi\psi(x \wedge y) \leq \varphi(x \wedge y) \leq \varphi(x) \wedge \varphi(y),$$

on tire la première condition du théorème 9 :

$$\varphi\psi(x \wedge y) = \varphi(x \wedge y).$$

Un raisonnement dual donne la deuxième condition du même théorème 9.

4) Rappel de quelques propriétés des endomorphismes de R —L'ensemble $E = \{\rho, \sigma, \dots, \theta, \tau, \dots\}$ des endomorphismes de R constitue un treillis, pourvu qu'on y introduise les opérations d'infimum et de supremum par les égalités suivantes :

$$(\rho \wedge' \sigma)(x) = \rho(x) \wedge \sigma(x), \quad (\rho \vee' \sigma)(x) = \rho(x) \vee \sigma(x).$$

Pour justifier cette assertion, nous nous bornons à montrer que la première égalité définit en effet un infimum $\rho \wedge' \sigma$. D'abord, il s'agit d'un endomorphisme de R . Puis, si $\theta \leq \rho$, $\theta \leq \sigma$, de $\theta(x) \leq \rho(x)$, $\theta(x) \leq \sigma(x)$, on tire $\theta(x) \leq \rho(x) \wedge \sigma(x)$, $\forall x \in R$. Par conséquent, $\theta \leq \rho \wedge' \sigma$.

Dans le treillis qu'on vient d'introduire, le sous-ensemble des opérateurs d'adhérence constitue un inf sous-treillis. En effet, si φ_1 et φ_2 sont de tels opérateurs, $\varphi_1 \wedge' \varphi_2$ est aussi un opérateur d'adhérence, puisque, d'une part, il est évidemment extensif, tandis que, d'autre part, nous allons montrer qu'il est idempotent :

$$(\varphi_1 \wedge' \varphi_2)^2(x) = (\varphi_1 \wedge' \varphi_2)[(\varphi_1 \wedge' \varphi_2)(x)] \supseteq (\varphi_1 \wedge' \varphi_2)(x);$$

$$\begin{aligned} (\varphi_1 \wedge' \varphi_2)(x) &= \varphi_1^2(x) \wedge \varphi_2^2(x) \supseteq \varphi_1[\varphi_1(x) \wedge \varphi_2(x)] \wedge \varphi_2[\varphi_1(x) \wedge \varphi_2(x)] = \\ &= (\varphi_1 \wedge' \varphi_2)^2(x). \end{aligned}$$

D'une façon duale, les opérateurs d'intérieur constituent un sup sous-treillis du treillis des endomorphismes de R .

5) Composition de perspectives—Prenons deux couples (ψ_1, φ_1) et (ψ_2, φ_2) qui définissent deux «perspectives» P_1 et P_2 et qui vérifient les conditions que voici :

$$\psi_1[\varphi_1(x_1) \wedge \varphi_2(x_2)] = \psi_1 \varphi_1(x_1), \quad \psi_2[\varphi_1(x_1) \wedge \varphi_2(x_2)] = \psi_2 \varphi_2(x_2),$$

$$\varphi_1[\psi_1(x_1) \vee \psi_2(x_2)] = \varphi_1 \psi_1(x_1), \quad \varphi_2[\psi_1(x_1) \vee \psi_2(x_2)] = \varphi_2 \psi_2(x_2).$$

En posant $\psi = \psi_1 \vee' \psi_2$, $\varphi = \varphi_1 \wedge' \varphi_2$, le couple (ψ, φ) définit aussi une perspective P , et il est bien simple de prouver les égalités suivantes : $\psi_1 \varphi = \psi_1 \varphi_1$, $\psi_2 \varphi = \psi_2 \varphi_2$, $\varphi_1 \psi = \varphi_1 \psi_1$, $\varphi_2 \psi = \varphi_2 \psi_2$, $\psi \varphi = \psi_1 \varphi_1 \vee' \psi_2 \varphi_2$, $\varphi \psi = \varphi_1 \psi_1 \wedge' \varphi_2 \psi_2$. Alors, c'est notre objet d'établir cette proposition :

THÉORÈME 11 (de composition de perspectives) :—L'intersection de deux intervalles des perspectives P_1 et P_2 est un intervalle de la perspective P ; réciproquement, tout intervalle de la perspective P peut s'écrire, d'une manière unique, comme intersection d'un intervalle de perspective de P_1 et d'un autre de P_2 . Remarquons d'abord que deux intervalles $[x_1, y_1]$ et $[x_2, y_2]$, de R , ont des éléments communs, si et seulement si $x_1 \vee x_2 \leq y_1 \vee y_2$; et, alors, on a $[x_1, y_1] \cap [x_2, y_2] = [x_1 \vee x_2, y_1 \wedge y_2]$. Soient donc $K_1 = [x_1, y_1]$, $K_2 = [x_2, y_2]$ deux intervalles appartenant à P_1 et à P_2 , respectivement. Puisque $\psi_1(y_1 \wedge y_2) = \psi_1[\varphi_1(x_1) \wedge \varphi_2(x_2)] = \psi_1 \varphi_1(x_1) = x_1$, $\psi_2(y_1 \wedge y_2) = x_2$, on a $x_1 \vee x_2 = \psi(y_1 \wedge y_2) \leq y_1 \wedge y_2$. Par conséquent, $K_1 \cap K_2 = [x_1 \vee x_2, y_1 \wedge y_2]$. Or $x_1 \vee x_2 = \psi_1 \varphi_1(x_1) \vee \psi_2 \varphi_2(x_2)$ et si l'on tient compte de $\psi_1 \varphi_1(x_1 \vee x_2) = \psi_1[\varphi_1(\psi_1 \varphi_1(x_1) \vee \psi_2 \varphi_2(x_2))] = \psi_1 \varphi_1(x_1) = x_1$, ainsi que de $\psi_2 \varphi_2(x_1 \vee x_2) = x_2$, on obtient $x_1 \vee x_2 = \psi \varphi(x_1 \vee x_2)$. D'autre part, $\varphi(x_1 \vee x_2) = \varphi_1(x_1 \vee x_2) \wedge \varphi_2(x_1 \vee x_2) = \varphi_1[\psi_1 \varphi_1(x_1) \vee \psi_2 \varphi_2(x_2)] \wedge \varphi_2[\psi_1 \varphi_1(x_1) \vee \psi_2 \varphi_2(x_2)] = \varphi_1 \psi_1 \varphi_1(x_1) \wedge \varphi_2 \psi_2 \varphi_2(x_2) = y_1 \wedge y_2 = \varphi \psi \varphi(x_1 \vee x_2)$. En écrivant $K_1 \cap K_2 = [\psi \varphi(x_1 \vee x_2), \varphi \psi \varphi(x_1 \vee x_2)]$, on reconnaît que $K_1 \cap K_2$ est un intervalle de perspective appartenant à P . Réciproquement, partons d'un intervalle $[x, y] = K$ appartenant à P . On a $x = \psi \varphi(x) = \psi_1 \varphi_1(x) \vee \psi_2 \varphi_2(x) = x_1 \vee x_2$ avec $x_1 = \psi_1 \varphi_1(x) = \psi_1 \varphi_1(x_1)$, $x_2 = \psi_2 \varphi_2(x) = \psi_2 \varphi_2(x_2)$, ainsi que $y =$

$= \varphi \psi \varphi (x) = \varphi_1 \psi_1 (y) \wedge \varphi_2 \psi_2 (y) = y_1 \wedge y_2$, avec $y_1 = \varphi_1 \psi_1 (y) =$
 $= \varphi_1 \psi_1 \varphi (x) = \varphi_1 \psi_1 \varphi_1 (x_1)$ et $y_2 = \varphi_2 \psi_2 \varphi_2 (x_2)$. Or, si l'on fait
 $K_1 = [\psi_1 \varphi_1 (x_1), \varphi_1 \psi_1 \varphi_1 (x_1)]$ et $K_2 = [\psi_2 \varphi_2 (x_2), \varphi_2 \psi_2 \varphi_2 (x_2)]$, les
 intervalles K_1 et K_2 appartiennent à P_1 et P_2 , respective-
 ment, et on a $K = K_1 \cap K_2$. L'unicité de cette représenta-
 tion revient au fait suivant: un élément $x = \psi \varphi (x) \in \psi \varphi (R)$
 ne peut s'écrire que d'une seule manière sous la forme
 $x = x_1 \vee x_2$, avec $x_1 = \psi_1 \varphi_1 (x_1) \in \psi_1 \varphi_1 (R)$, $x_2 = \psi_2 \varphi_2 (x_2) \in \psi_2 \varphi_2 (R)$;
 et, d'une façon analogue, $y = \varphi \psi (y) \in \varphi \psi (R)$ ne peut s'écrire
 que d'une seule manière sous la forme $y = y_1 \wedge y_2$, avec
 $y_1 \in \varphi_1 \psi_1 (R)$ et $y_2 \in \varphi_2 \psi_2 (R)$. On vérifie, par exemple, l'asser-
 tion concernant x , en raisonnant ainsi: si $x = \psi_1 \varphi_1 (x_1) \vee$
 $\vee \psi_2 \varphi_2 (x_2)$, on voit que $\varphi_1 \psi_1 (x) = \psi_1 [\varphi_1 (\psi_1 \varphi_1 (x_1) \vee \psi_2 \varphi_2 (x_2))] =$
 $= \psi_1 \varphi_1 (x_1)$, et, de même, $\psi_2 \varphi_2 (x) = \psi_2 \varphi_2 (x_2)$.

BIBLIOGRAPHIE

- [1] — W. SCHWAN, *Perspektivitäten in allgemeinen Verbänden*, Math. Z., 51, 126-134, 1949.
- [2] — *Ein allgemeiner Mengenisomorphiesatz der Theorie der Verbände*, Math. Z., 51, 346-354, 1949.
- [3] — *Zusammensetzung von Schwesterperspektivitäten in Verbänden*, Math. Z., 52, 150-167, 1950.
- [4] — *Ein Homomorphiesatz der Theorie der Verbände*, Math. Z., 52, 193-201, 1950.
- [5] — MARGARITA RAMALHO, *Sobre perspectividades em conjuntos parcialmente ordenados e em reticulados*, Lisboa, 1971.
- [6] — A. ALMEIDA COSTA, *Cours d'Algèbre Générale*, vol. I, Lisboa, 1969.