



HAL
open science

Modèles ordinaux de préférences

Bernard Monjardet

► **To cite this version:**

| Bernard Monjardet. Modèles ordinaux de préférences. 2005. halshs-00173791

HAL Id: halshs-00173791

<https://shs.hal.science/halshs-00173791>

Submitted on 20 Sep 2007

HAL is a multi-disciplinary open access archive for the deposit and dissemination of scientific research documents, whether they are published or not. The documents may come from teaching and research institutions in France or abroad, or from public or private research centers.

L'archive ouverte pluridisciplinaire **HAL**, est destinée au dépôt et à la diffusion de documents scientifiques de niveau recherche, publiés ou non, émanant des établissements d'enseignement et de recherche français ou étrangers, des laboratoires publics ou privés.



CERMSEM

UMR CNRS 8095

C
a
h
i
e
r
s
de
la
M
S
E

Modèles ordinaux de préférences

Bernard MONJARDET, CERMSEM

2005.97



Maison des Sciences Économiques, 106-112 boulevard de L'Hôpital, 75647 Paris Cedex 13
<http://mse.univ-paris1.fr/Publicat.htm>

ISSN : 1624-0340

Modèles ordinaux de préférences

Bernard Monjardet ¹

Résumé

Dans ce texte à visée didactique on présente les principaux modèles d'ordres utilisés pour représenter les préférences d'un sujet sur un ensemble fini de biens de nature variée. On part du modèle d'ordre fort correspondant au cas où la préférence est représentée par une fonction d'utilité numérique, modèle qui implique que la relation d'indifférence du sujet est transitive. Les modèles d'ordre quasi-fort et d'ordre d'intervalles permettent de ne plus supposer l'indifférence transitive, tout en conservant des propriétés de représentation numériques avec l'introduction de seuils. Des résultats sur la caractérisation et la représentation numérique des relations de Ferrers, relations qui généralisent les relations d'ordres précédentes, permettent d'obtenir simplement les résultats sur ces relations d'ordres. Des compléments d'ordre historique ou mathématique sont proposés au lecteur.

1. Introduction

La classique fonction d'utilité des économistes qui représente les préférences d'un agent sur un ensemble -supposé ici fini- de biens, définit une relation de préférence: l'agent préfère (strictement) le bien y au bien x si $u(x) < u(y)$. Cette relation de préférence est asymétrique et transitive, et est donc un ordre strict. De plus cet ordre n'est pas quelconque. En effet, dans cette modélisation des préférences par une fonction d'utilité, deux biens de même utilité sont considérés comme indifférents. La relation d'incomparabilité de l'ordre associé, qui correspond à la relation d'indifférence de l'agent, est donc transitive, ce qui fait de cet ordre un "ordre fort". Or, on a constaté depuis longtemps que cette hypothèse de transitivité de l'indifférence n'est pas nécessairement vérifiée et l'on a défini d'autres modèles ordinaux pour la préférence qui, tout en ne la conservant pas permettent cependant une certaine représentation numérique. Ce sont ces modèles et leurs représentations numériques que nous allons présenter dans ce texte. Plusieurs points sont d'abord à mentionner ou préciser.

Les relations d'ordre que nous allons étudier sont utilisées dans les nombreux domaines où l'on a besoin de modéliser des préférences, c'est-à-dire non seulement en microéconomie, mais aussi par exemple dans les théories normatives ou descriptives de la décision et du choix (préférences d'un décideur sur des options, préférences d'un joueur sur des loteries) ou en théorie des votes (préférences d'un votant sur les candidats).

Dans ces modèles, on peut soit vouloir modéliser la préférence dite stricte (qui s'interprète comme "l'objet x est meilleur que l'objet y ") soit la préférence dite large (qui s'interprète comme "l'objet x est au moins aussi bon que l'objet y "). Nous ferons dans ce texte le premier choix qui conduit à modéliser la préférence par une relation O d'ordre strict, c'est-à-dire par une relation irréflexive et transitive (et donc asymétrique). Pour passer de cette modélisation à la seconde, il suffit de définir la préférence large R à partir de O , par $(x,y) \in R$ si et seulement si $(y,x) \in O$. La relation de préférence large ainsi obtenue est totale et sa partie symétrique (xRy et yRx), qui modélise l'indifférence, est identique à la relation d'incomparabilité de l'ordre strict O (relation définie par $(x,y) \in O$ et $(y,x) \in O$). Dans ce texte, nous

¹ CERMSEM, Université Paris I Panthéon Sorbonne, Maison des Sciences Économiques, 106-112 bd de l'Hôpital 75647 Paris Cédex 13, FRANCE, monjarde@univ-paris1.fr

considérerons donc que la relation d'incomparabilité de l'ordre strict O modélise la relation d'indifférence. Nous reviendrons sur l'équivalence -en fait une dualité- entre ces deux classes de modèles à la fin de ce texte.

Nous examinerons successivement aux sections 2,3 et 4 les classes d'ordres suivantes \square ordre strict fort, ordre strict quasi-fort et ordre strict d'intervalles (dans la suite nous omettrons généralement le qualificatif strict). Pour chacune de ces classes, nous donnerons plusieurs caractérisations des ordres de la classe ainsi que leurs propriétés de représentation numérique. La démonstration des résultats énoncés ne sera pas toujours faite immédiatement. En effet, il sera plus simple et surtout moins répétitif d'introduire à la section 5 une classe de relations binaires particulières appelées "relations de Ferrers" ou "biordres". Les biordres ne sont pas en général des ordres, mais tous les ordres évoqués ci-dessus sont des biordres particuliers. Il suffira donc d'appliquer à ces différents cas les résultats généraux, d'ailleurs de démonstration simple, de caractérisation et de représentation numérique des biordres. On a toutefois une exception à cette démarche dans le cas de la représentation numérique "à seuil constant" des ordres quasi-forts. Ce résultat, d'obtention beaucoup moins aisée, peut être prouvé au moyen de notions et résultats de la théorie des graphes dont l'exposé serait trop long ici ; nous nous contenterons donc de renvoyer à des références pour sa preuve.

Pour définir et caractériser les classes d'ordres évoquées ci-dessus, nous commençons à la section 2 par donner quelques définitions et notations générales sur les relations binaires et les relations d'ordre. La section 6 donne deux sortes de compléments \square les premiers sont des indications d'ordre historique sur les nombreux contextes où sont apparues les ordres étudiés ici, ainsi que des références à la littérature du sujet \square les seconds portent sur des résultats complémentaires présentés sous forme d'exercices.

2 Définitions et rappels

Soit X un ensemble fini ; le *produit cartésien* de X par X est l'ensemble de tous les couples (x,y) , $x \in X$, $y \in X$; on le note $X \times X$ ou X^2 . On appelle *relation binaire sur X* (ou *entre éléments de X*) toute partie R de ce produit cartésien ; on a donc $R \subseteq X^2$. Si $(x,y) \in R$, on dit que *le couple (x,y) vérifie R* , ou que *x et y sont dans la relation R* , ou que *x et y sont en relation (pour R)* ; dans ce cas on écrit aussi xRy .

On pose :

$$xR = \{y \in X : xRy\}$$

$$Rx = \{y \in X : yRx\}$$

Soit R une relation binaire sur un ensemble X . On note R^c la *relation complémentaire* de R ($xR^c y$ si $(x,y) \notin R$), et R^d la *relation duale* de R ($xR^d y$ si yRx). La relation $(R^c)^d (= (R^d)^c)$ est notée R^{cd} et est égale à $\{(x,y) : (y,x) \in R\}$; on l'appelle la *coduale* de R .

Les relations binaires étant des parties d'un ensemble, la relation d'*inclusion* et les opérations ensemblistes de *réunion*, *intersection* et *complémentation* sont définies sur elles. Ainsi

$$R \subseteq R' \text{ si } xRy \text{ implique } xR'y$$

$$R \subseteq R' \text{ si } xRy \text{ implique } xR'y \text{ et } R \neq R'$$

Dans ces deux cas, on dit aussi que la relation R' est *compatible* avec la relation R ou que R' est une *extension* de R .

$$R \cup R' = \{(x,y) \in X^2 : (x,y) \in R \text{ ou } (x,y) \in R'\}$$

$$R \cap R' = \{(x,y) \in X^2 : (x,y) \in R \text{ et } (x,y) \in R'\}$$

Soient deux relations R et R' sur X ; le *produit* de R et R' est la relation sur X , notée $R \circ R'$ ou RR' , et définie par :

$$xRR'z \text{ s'il existe } t \in X \text{ tel que } xRt \text{ et } tR'z$$

On donne ci-dessous une liste de propriétés que peut vérifier une relation binaire. On trouve

entre parenthèses une expression algébrique ou/et ordinale de ces propriétés, où $D = \{(x,x) : x \in X\}$ désigne la relation *égalité* (dite aussi *diagonale*) sur X .

R réflexive : pour tout $x \in X$, xRx	$(D \subseteq R)$
R irreflexive (ou antiréflexive) : pour tout $x \in X$, $xR^c x$	$(D \subseteq R^c)$
R symétrique : pour tous $x, y \in X$, $xRy \iff yRx$	$(R = R^d)$
R antisymétrique : pour tous $x, y \in X$, xRy et $yRx \implies x = y$	$(R \cap R^d \subseteq D)$
R asymétrique : pour tous $x, y \in X$, $xRy \implies yR^c x$	$(R \subseteq R^{dc})$
R faiblement totale : pour tous $x, y \in X$, $xR^c y$ et $yR^c x \implies x = y$	
R totale (ou complète) : pour tous $x, y \in X$, $xR^c y \implies yRx$	$(R^{dc} \subseteq R)$
R transitive : pour tous $x, y, z \in X$, xRy et $yRz \implies xRz$	$(R^2 \subseteq R)$
R négativement transitive : pour tous $x, y, z \in X$, $xR^c y$ et $yR^c z \implies xR^c z$	$((R^c)^2 \subseteq R^c)$

Ces propriétés permettent de définir les relations particulières suivantes

Ordre strict O : relation asymétrique et transitive.

Ordre total strict (ou *strictement total*) L : relation asymétrique, faiblement totale et transitive. *Ordre* O : relation réflexive, antisymétrique et transitive.

Ordre total (ou *linéaire*) L : relation antisymétrique, totale et transitive.

Préordre total R : relation totale et transitive.

Équivalence E : relation réflexive, symétrique et transitive.

Dans le cas d'un ordre O , deux éléments x et y tels que xOy ou yOx sont dits *comparables* \square ils sont dits *incomparables* si $xO^c y$ et $yO^c x$.

Un ordre total strict sur un ensemble X de cardinal k est un ordre où deux éléments distincts sont toujours comparables. Lorsque X est de cardinal k , on peut l'écrire $x_1 < \dots < x_i \dots < x_k$ où i est le *rang* de l'élément x_i . Un tel ordre sera aussi noté \underline{k} . Nous aurons besoin de considérer des ordres stricts particuliers obtenus en faisant la "somme cardinale" d'ordres totaux stricts (c'est-à-dire l'union de deux tels ordres définis sur des ensembles disjoints). On les note $\underline{1}+\underline{2}$, $\underline{2}+\underline{2}$ et $\underline{1}+\underline{3}$ et ils sont représentés à la Figure 1.

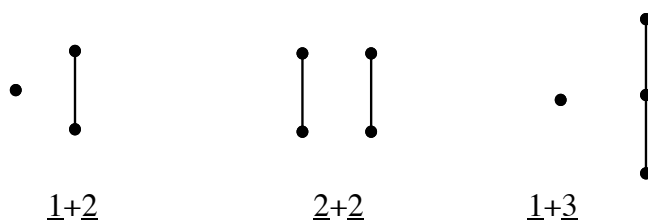


FIGURE 1

Enfin nous définissons une notion de tableau d'une relation binaire qui va permettre des caractérisations intéressantes des ordres que nous étudions.

Un *tableau* d'une relation binaire R sur un ensemble X est la donnée d'un triplet (R, L_1, L_2) où L_1 et L_2 sont deux ordres totaux sur X .

Un tableau (R, L_1, L_2) est en *escalier* si $L_1 R L_2 \subseteq R$, i.e. si, pour tous x, y, z, t de X , $xL_1 y$, yRz et $zL_2 t$ impliquent xRt .

Un tableau où $L_1 = L_2 = L$ est noté (R, L) . Un tableau (R, L) en escalier est *surdiagonal* si $R \subseteq L$.

Noter que dans ces définitions les ordres L_1 et L_2 sont des ordres réflexifs. Il s'ensuit que la condition $L_1 R L_2 \subseteq R$ implique aussi $L_1 R \subseteq R L_2 \subseteq R$.

Le fait qu'une relation R admette un tableau en escalier permet une représentation "en escalier" de la matrice d'incidence de cette relation, c'est-à-dire de la 0-1 matrice M à $n = |X|$ lignes et n colonnes où $m_{x,y} = 1$ (respectivement, 0) si $(x,y) \in R$ (respectivement, $(x,y) \notin R$). Il suffit d'ordonner les lignes et les colonnes de cette matrice suivant les ordres L_1 et L_2 . La figure 2a donne un exemple de relation admettant un tableau en escalier pour le même ordre $L = \text{cabedh}$ des lignes et des colonnes. Ce tableau est représenté à la Table 1. Comme de plus, tous les 1 de la 0-1 matrice d'incidence correspondant à ce tableau sont au dessus de la diagonale principale, ce tableau est surdiagonal. La relation de la figure 3a admet aussi un tableau en escalier représenté à la Table 2. Mais, contrairement aux apparences, ce n'est pas un tableau surdiagonal, car l'ordre bacde des lignes est différent de l'ordre abcde des colonnes.

2 Ordres forts

Dans cette section et les suivantes les ordres que nous étudions sont toujours stricts. Nous omettons donc en général le qualificatif strict pour les désigner.

Nous commençons par définir et caractériser les ordres forts qui sont les ordres associés au classique modèle de représentation des préférences par une fonction d'utilité numérique. Nous en donnons une définition purement ordinale, l'équivalence avec la propriété de représentation par une fonction numérique résultant de la caractérisation donnée au point (5) de la proposition ci-dessous. On peut la paraphraser en disant qu'à toute fonction numérique définie sur un ensemble X est associé naturellement l'ordre sur X induit par les valeurs strictement croissantes de cette fonction. Cet ordre est un ordre fort et inversement tout ordre fort peut être obtenu de cette manière. Cette propriété de représentation des ordres forts sera utilisée dans la suite pour obtenir d'autres types de représentations numériques pour des ordres plus généraux.

Définition 1.1

Un *ordre fort* est un ordre (strict) ne contenant pas comme sous-ordre l'ordre $\underline{1+2}$.

En d'autres termes, on ne peut jamais trouver dans un ordre fort deux éléments comparables qui soient tous les deux incomparables à un troisième élément. Des exemples d'ordre fort sont représentés aux Figures 2b, 2c, 2d, 3b et 3c. Dans ces figures, un ordre est représenté par son *diagramme* (de Hasse), où ne sont figurés que les couples de *couverture* de l'ordre, c'est-à-dire les couples xOy tels qu'il n'existe pas z avec xOz et zOy . Par exemple, dans la figure 2b, (c,a) et (a,d) sont des couples de couverture et le couple (c,d) déduit des précédents par transitivité n'est pas représenté.

Proposition 1.2

Soit O une relation binaire définie sur un ensemble X et soit $I = O^c \cap O^{cd}$. Les propriétés suivantes sont équivalentes :

- (1) O est un ordre fort,
- (2) O est asymétrique et négativement transitive,
- (3) O est un ordre strict et $O = OI = IO$,
- (4) O est un ordre strict et I est une relation d'équivalence,
- (5) il existe une fonction numérique $u : X \rightarrow \mathbb{R}$, telle que $xOy \iff u(x) < u(y)$.

Preuve

(1) \square (2) O étant un ordre fort est asymétrique. Si O n'est pas négativement transitive, il existe x, y et z avec $xO^c y$, $yO^c z$ et xOz . yOx est impossible (puisque sinon l'on en déduirait yOz , une contradiction). On a de même $zO^c y$. La restriction de O à $\{x, y, z\}$ est alors isomorphe à $\underline{1} + \underline{2}$, ce qui est impossible.

(2) \square (3) La relation I étant réflexive, on a $O \square OI$. Supposons $OI \dot{\cup} O$; il existe donc x, y et z avec xOy , yIz et $xO^c z$. Mais $xO^c z$, $zO^c y$ et O négativement transitive impliquent $xO^c y$, une contradiction. On a donc $O = OI$ et l'on montre de même $O = IO$.

(3) \square (4) Puisque O est irréflexive, I est réflexive. Puisque $(O \quad c \square O^c d)^d = O \quad c d \square O^c$, I est symétrique. Soient x, y, z avec xIy et yIz . Si $xI^c z$, on a soit xOz , soit zOx . Dans le premier cas, yIx et xOz impliquent yOz , une contradiction. Le second cas conduit à une contradiction analogue. Donc I est transitive et est une équivalence.

(4) \square (5) Soit X/I l'ensemble quotient de X par l'équivalence I . Définissons une relation $<$ sur cet ensemble quotient en posant pour deux classes $C, C' \square X/I$, $C < C'$ s'il existe $x \square C$ et $y \square C'$ avec xOy . On laisse au lecteur le soin de vérifier que cette relation peut aussi bien être définie par [pour tout $x \square C$ et tout $y \square C'$, on a xOy] et que $<$ est un ordre strict sur X/I . De plus cet ordre est strictement total. En effet, si pour deux classes C et C' différentes de X/I , il existe $x \square C$ et $y \square C'$ avec $xO^c y$ et $yO^c x$, on aurait xIy , une contradiction. L'ordre strictement total $<$ peut donc être écrit dans l'ordre des rangs de ses éléments comme $C_1 < \dots < C_i \dots < C_p$. Définissons alors une application u de X dans \mathbb{R} , en posant $u(x) = i$ si $x \square C_i$. Puisque xOy est équivalent à $x \square C_i$ et $y \square C_j$ avec $i < j$, on a bien xOy équivalent à $u(x) < u(y)$.

(5) \square (1) Soit u une fonction de X dans \mathbb{R} , et O la relation définie par xOy si et seulement si $u(x) < u(y)$. Il est immédiat de vérifier que O est irréflexive et transitive, i.e. un ordre strict. On a d'autre part xIy si et seulement si $u(x) = u(y)$. L'existence de trois éléments x, y, z avec xOy , xIz et yIz est alors clairement impossible (puisque l'on aurait $u(x) = u(z) = u(y)$ et $u(x) < u(y)$). \square

Lorsqu'en microéconomie on définit la préférence d'un agent sur un ensemble X de biens au moyen d'une fonction d'utilité définie sur X , on suppose de ce fait que sa préférence (stricte) constitue un ordre fort. Il en résulte, comme nous l'avons déjà mentionné dans l'introduction, que sa relation d'indifférence est transitive ; en fait, on a x indifférent à y si et seulement si $u(x) = u(y)$. Les notions d'ordre quasi-fort et d'ordre d'intervalles permettent des modélisations des préférences qui tout en ne supposant plus une indifférence transitive, conservent un certain type de représentation numérique que nous allons décrire ci-dessous.

3 Ordres quasi-forts

Définition 1.3

Un ordre quasi-fort est un ordre (strict) ne contenant pas comme sous-ordre les ordres $\underline{1} + \underline{3}$ et $\underline{2} + \underline{2}$

En d'autres termes, on ne peut jamais trouver dans un ordre fort trois éléments comparables tous incomparables à un quatrième élément, ainsi que deux paires d'éléments comparables et incomparables aux éléments de l'autre paire. Un exemple d'ordre quasi-fort est représenté à la Figure 2a (par son diagramme).

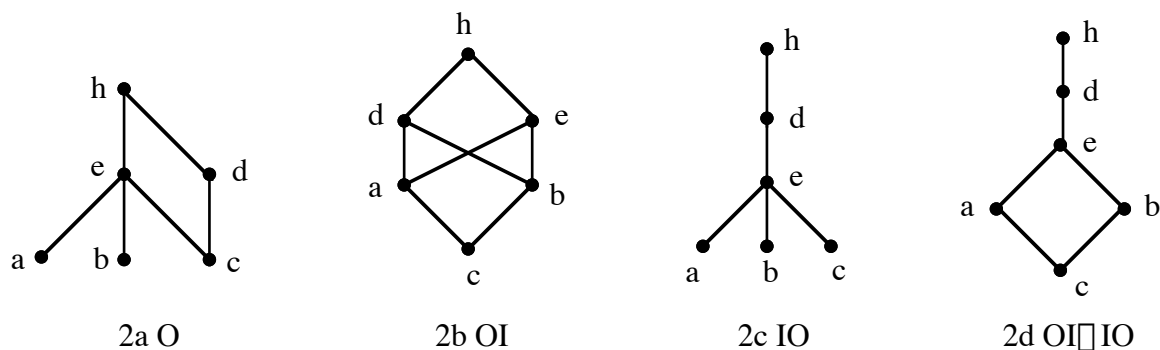


Figure 2 Un ordre quasi-fort et les ordres forts associés

Proposition 1.4

Soit O une relation binaire définie sur un ensemble X et soit $I = O^c \square O^{cd}$. Les propriétés suivantes sont équivalentes :

- (1) O est un ordre quasi-fort,
- (2) O est irréflexif et, pour tous x, y, z, t éléments de X , $[xOy \text{ et } zOt]$ impliquent $[xOt \text{ ou } zOy]$, et $[xOy \text{ et } yOz]$ impliquent $[xOt \text{ ou } tOz]$,
- (3) O est un ordre strict et $OI \square IO$ est un ordre fort,
- (4) O admet un tableau en escalier (O, L) surdiagonal.

Comme annoncé plus haut, cette proposition sera prouvée à la section 5. La table 1 donne un tableau surdiagonal pour l'ordre quasi-fort de la Figure 2.a

	c	b	a	e	d	h
c				1	1	1
b					1	1
a					1	1
e						1
d						1
h						

Table 1 Tableau en escalier surdiagonal d'un ordre quasi-fort

Théorème 1.5 (représentation numérique des ordres quasi-forts)

Soit O une relation binaire définie sur un ensemble X et soit $I = O^c \square O^{cd}$. Les propriétés suivantes sont équivalentes :

- (1) O est un ordre quasi-fort,
- (2) il existe une fonction numérique $u : X \rightarrow \mathbb{R}$, et un réel s tels que

$$xOy \iff u(x) + s < u(y),$$

- (3) il existe une fonction F de X dans l'ensemble des intervalles de longueur unité de \mathbb{R} , telle que xOy si et seulement si $F(x) < F(y)$ (l'ordre $<$ sur les intervalles de \mathbb{R} , étant pris au sens où, pour tous $a \in F(x)$, $b \in F(y)$, on a $a < b$).

La condition (2) ci-dessus montre le type de représentation numérique obtenu pour les ordres quasi-forts. Pour que y soit préféré à x , il faut que son "utilité" (pour adopter le terme utilisé en microéconomie) dépasse l'utilité de x d'une certaine quantité s . Celle-ci joue donc le rôle d'un "seuil" en dessous duquel x et y seront considérés comme indifférents. On notera que dans le modèle de l'ordre quasi-fort, ce seuil est constant, donc indépendant de l'utilité de x . Le modèle d'ordre d'intervalles permet d'obtenir un seuil variable, comme cela va apparaître dans les différentes caractérisations de ces ordres données dans la proposition 1.7 suivante (cf. condition (5)). Nous renvoyons à l'exercice 6 et à la section 6 pour des références où l'on trouvera la preuve de ce théorème ainsi que pour le problème voisin de l'introduction d'un seuil d'indiscernabilité en psychophysique.

4 Ordres d'intervalles

Définition 1.6

Un *ordre d'intervalles* est un ordre (strict) ne contenant pas comme sous-ordre l'ordre $\underline{2}+\underline{2}$.

En d'autres termes, on ne peut jamais trouver dans un ordre d'intervalles deux paires d'éléments comparables et incomparables aux éléments de l'autre paire. Un exemple d'ordre d'intervalles est représenté à la Figure 3a (par son diagramme).

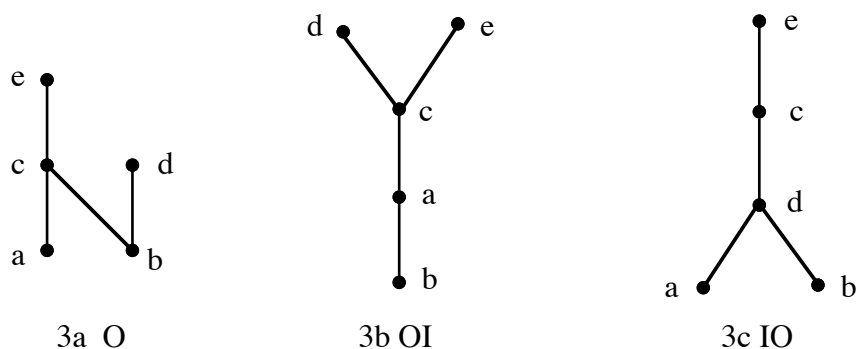


Figure 3 Un ordre d'intervalles et les ordres forts associés

Proposition 1.7

Soit O une relation binaire définie sur un ensemble X et soit $I = O^c \square O^{cd}$. Les propriétés suivantes sont équivalentes :

- (1) O est un ordre d'intervalles,
- (2) O est irréflexif et, pour tous x, y, z, t éléments de X , $[xOy \text{ et } zOt]$ impliquent $[xOt \text{ ou } zOy]$,
- (3) O est un ordre strict et OI est un ordre fort,
- (4) O est irréflexive et admet un tableau en escalier (O, L_1, L_2) ,
- (5) il existe deux fonctions numériques $u \square X \square \mathbb{R}$, et $s : X \square \mathbb{R}^+$ telles que

$$xOy \square u(x) + s(x) < u(y),$$
- (6) il existe une fonction F de X dans l'ensemble des intervalles de \mathbb{R} , telle que

$$xOy \square F(x) < F(y).$$

Comme annoncé plus haut, cette proposition sera prouvée à la section 5.

Dans la condition (3) ci-dessus, " OI est un ordre fort" pourrait être remplacé par " IO est un ordre fort". On remarque que la condition (5) implique que x est indifférent à y dans ce modèle d'ordre d'intervalles si et seulement si $[u(x) \leq u(y) + s(y) \text{ et } u(y) \leq u(x) + s(x)]$. Quant à la condition (6), elle implique que x est indifférent à y si et seulement si les deux intervalles

x et y ont une intersection non vide (cf. les compléments de la section 6 pour les graphes définis de cette manière).

Exemple

Nous illustrons les caractérisations précédentes des ordres d'intervalles sur l'ordre (strict) O dont le diagramme est donné à la figure 3a. C'est un ordre d'intervalles, puisqu'il ne contient pas $\underline{2}+\underline{2}$. Les deux ordres forts OI et IO correspondants (condition (3)) sont représentés aux figures 3b et 3c par leurs diagrammes. Le tableau en escalier de O (condition (4)) est donné à la table 2. Pour obtenir la représentation numérique de la condition (5), on utilise l'algorithme donné dans la preuve de la proposition 1.9. Il permet d'abord de trouver deux fonctions f et g telles que xOy si et seulement si $f(x) < g(y)$. Pour f on peut, par exemple, prendre la "fonction rang" de l'ordre fort OI ($= OO^{cd}$) où le rang d'un élément est le rang de sa classe d'équivalence dans l'ordre strict total défini entre ses classes (cf. la preuve de 4) implique 5) pour la proposition 1.2). On obtient ainsi $f(b) = 1, f(a) = 2, f(c) = 3, f(d) = f(e) = 4$. On a alors $g(x) = \text{Min}\{f(z) : xO^{cd}z\}$, ce qui donne $g(a) = g(b) = 1, g(c) = 3, g(d) = 2$ et $g(e) = 4$. En prenant ensuite $u = g$ et $s = f-g$, on obtient $s(a) = 1, s(b) = s(c) = s(e) = 0$ et $s(d) = 2$. Le lecteur vérifiera qu'on a bien alors xOy si et seulement si $u(x) + s(x) < u(y)$. Pour obtenir l'application F de la condition (6), on pose $F(x) = [u(x), u(x) + s(x)]$, ce qui donne $F(a) = [1,2], F(b) = [1], F(c) = [3], F(d) = [2,4]$ et $F(e) = [4]$. On remarque que certains des intervalles permettant de représenter l'ordre O sont réduits à un seul nombre (mais il serait facile de déduire de cette représentation une autre sans intervalles triviaux).

	a	b	d	c	e
b	0	0	1	1	1
a	0	0	0	1	1
c	0	0	0	0	1
d	0	0	0	0	0
e	0	0	0	0	0

Table 2 Tableau en escalier d'un ordre d'intervalles

5 Relations de Ferrers

Afin de faciliter les preuves des propositions 1.4 et 1.7, nous introduisons maintenant la classe des relations de Ferrers (dites aussi biordres) et nous en donnons plusieurs caractérisations.

Définition 1.8

Une relation R sur un ensemble X est une *relation de Ferrers* (ou un *biordre*) si, pour tous $x, y, z, t \in X$, on ne peut avoir simultanément $xRy, zRt, xR^c t$ et $zR^c y$.

On notera que cette définition implique que les éléments x et z d'une part, y et t d'autre part sont distincts, les autres éléments pouvant ne pas l'être. Par exemple, on ne peut avoir dans un biordre R la sous-relation formée de deux éléments x et y avec $xRx, yRy, xR^c y$ et $yR^c x$.

Proposition 1.9

Soit R une relation binaire définie sur un ensemble X . Les propriétés suivantes sont équivalentes :

- (1) R est une relation de Ferrers,
- (2) pour tous x, y, z, t distincts de X , $[xRy \text{ et } zRt]$ impliquent $[xRt \text{ ou } zRy]$,
- (3) RR^{cd} est un ordre fort,
- (4) R admet un tableau en escalier (R, L_1, L_2) ,
- (5) il existe deux fonctions f et g de X dans \mathbb{R} , telles que

$$xRy \iff f(x) < g(y),$$
- (6) il existe deux fonctions u et s de X dans \mathbb{R} , telles que

$$xRy \iff u(x) + s(x) < u(y).$$

Nous commençons par prouver le lemme suivant portant sur une relation binaire R quelconque définie sur X . Pour $x \in X$, on pose $xR = \{y \in X : xRy\}$ et $Rx = \{y \in X : yRx\}$.

Lemme 1.10

Soit R une relation binaire sur un ensemble X . On a alors :

- a) pour $x, y \in X$, $xRR^{cd}y \iff xR \dot{\cup} yR$, $xR^{cd}Ry \iff Ry \dot{\cup} Rx$, $x[(RR^{cd})^{cd}]y \iff xR \supseteq yR$ et $x[(R^{cd}R)^{cd}]y \iff Rx \supseteq Ry$,
- b) RR^{cd} et $R^{cd}R$ sont négativement transitives,
- c) RR^{cd} asymétrique $\iff R^{cd}R$ asymétrique $\iff RR^{cd}$ ordre fort $\iff R^{cd}R$ ordre fort,
- d) Si R est un ordre strict noté O et $I = O^c \iff O^{cd}$, alors $OI = OO^{cd}$ et $IO = O^{cd}O$.

Preuve

- a) $xRR^{cd}y$ est équivalent à l'existence d'un élément t de X tel que xRt et $yR^c t$, ce qui est équivalent à $xR \dot{\cup} yR$. On en déduit immédiatement que $x[(RR^{cd})^{cd}]y$ est équivalent à $xR \supseteq yR$. Les deux autres équivalences se prouvent de manière identique.
- b) puisque d'après a) $x[(RR^{cd})^c]y$ est équivalent à $yR \supseteq xR$, et $x[(R^{cd}R)^c]y$ est équivalent à $Ry \supseteq Rx$, la transitivité négative de RR^{cd} et de $R^{cd}R$ est évidente.
- c) Supposons RR^{cd} asymétrique et $R^{cd}R$ non asymétrique. Il existe donc x et y distincts avec $xR^{cd}Ry$ et $yR^{cd}Rx$, ce qui implique l'existence de z et t distincts avec zRy , $zR^c x$, tRx et $tR^c y$. Avoir tRx et $zR^c x$ est équivalent à avoir $tRR^{cd}z$, tandis qu'avoir zRy et $tR^c y$ est équivalent à avoir $zRR^{cd}t$, une contradiction avec RR^{cd} asymétrique. On montre de même que $R^{cd}R$ asymétrique implique RR^{cd} asymétrique. Enfin puisque d'après b) RR^{cd} est aussi négativement transitive, cette relation est un ordre fort (proposition 1.2). De même pour $R^{cd}R$.
- d) Pour toute relation binaire O , on a évidemment $OI \supseteq OO^{cd}$. Si O est un ordre strict et $xOO^{cd}y$, il existe t avec xOt et $yO^c t$. Si $tO^c y$, on a tIy et donc $xOIy$. Si tOy , la transitivité de O implique xOy , et la réflexivité de I implique yIy , d'où $xOIy$. On a donc bien montré que $OI = OO^{cd}$. On montre de même $IO = O^{cd}O$. \square

Remarque 1.11

Il résulte immédiatement du point a) du lemme précédent que $(RR^{cd})^{cd}$ et $(R^{cd}R)^{cd}$ sont des préordres totaux (dont les ordres forts RR^{cd} et $R^{cd}R$ sont les parties asymétriques). Ces préordres sont souvent appelés les préordres traces (à gauche, et à droite). L'exercice 3 permet de montrer quelques résultats complémentaires sur ces préordres (notés respectivement, T_1 et T_2) ou leur intersection (notée T).

Preuve de la proposition 1.9

(1) \square (2) évident.

(2) \square (3) D'après le point c) du lemme 1.10 pour montrer que RR^{cd} est un ordre fort il suffit de montrer que cette relation est asymétrique. Sinon, il existe $x, y \in X$ avec $xRR^{cd}y$ et $yRR^{cd}x$. Ceci implique qu'il existe t et z avec xRt , yR^ct , yRz et xR^cz , une contradiction avec (2).

(3) \square (4) D'après le lemme 1.10, RR^{cd} étant un ordre fort, $R^{cd}R$ est également un ordre fort. D'après un résultat classique (Szpilrajn, 1930) qui dit que tout ordre (strict) est contenu dans un ordre total (strict), il existe donc deux ordres strictement totaux $L_{1,s}$ et $L_{2,s}$ tels que $RR^{cd} \subseteq L_{1,s}$ et $R^{cd}R \subseteq L_{2,s}$. Observons d'autre part que le codual d'un ordre strictement total L_s est l'ordre total associé : $(L_s)^{cd} = L_s + \{(x,x), x \in X\}$. Notons $L_1 = (L_{1,s})^{cd}$ et $L_2 = (L_{2,s})^{cd}$ les deux ordres totaux associés à $L_{1,s}$ et $L_{2,s}$. On va montrer que (R, L_1, L_2) est un tableau en escalier, i.e. que xL_1y , yRz et zL_2t impliquent xRt . Faisons d'abord une observation évidente : si $R \subseteq R'$ on a $R^{cd} \supseteq R'^{cd}$. En particulier, $RR^{cd} \subseteq L_{1,s}$ implique $L_1 = (L_{1,s})^{cd} \subseteq (RR^{cd})^{cd}$. Il s'ensuit alors que xL_1y implique $x[(RR^{cd})^{cd}]y$, c'est-à-dire $xR \supseteq yR$ (lemme 1.10). On montre de même que zL_2t implique $Rz \subseteq Rt$. Puisqu'on a yRz , on déduit alors xRz de la première implication, ce qui avec la seconde implication, entraîne xRt .

(4) \square (1) Soient x, y, z, t avec xRy et zRt . Puisque L_1 est un ordre total, on a xL_1z ou zL_1x . Puisque R admet un tableau en escalier, alors $L_1R \subseteq R$ et l'on obtient dans le premier cas xRt et dans le second zRy , ce qui montre (1).

(3) \square (5)

RR^{cd} étant un ordre fort, il existe d'après la proposition 1.2, une fonction $f: X \rightarrow \mathbb{R}$, telle que $xRR^{cd}z$ si et seulement si $f(x) < f(z)$.

Posons alors pour tout y dans X

$g(y) = \text{Max}\{f(z), z \in X\} + 1$, si $yR^{cd} = \emptyset$ (i.e. s'il n'existe pas z avec $yR^{cd}z$),

$g(y) = \text{Min}\{f(z) : yR^{cd}z\}$, si $yR^{cd} \neq \emptyset$.

Soient x, y avec xRy :

Si $yR^{cd} = \emptyset$, $f(x) \leq \text{Max}\{f(z), z \in X\} < g(y)$.

Si $yR^{cd} \neq \emptyset$, soit z tel que $yR^{cd}z$. xRy et $yR^{cd}z$ impliquent $xRR^{cd}z$.

On a donc $f(x) < f(z)$ pour tout $z \in yR^{cd}$, d'où $f(x) < \text{Min}\{f(z) : yR^{cd}z\} = g(y)$.

Réciproquement, supposons $f(x) < g(y)$. Que $g(y)$ soit égal à $\text{Max}\{f(z), z \in X\} + 1$ ou à $\text{Min}\{f(z) : yR^{cd}z\}$, on a $y(R^{cd})^cx$, i.e. xRy .

(5) \square (6)

Posons pour tout t dans X , $u(t) = g(t)$ et $s(t) = f(t) - u(t)$. Alors xRy si et seulement si $f(x) = u(x) + s(x) < u(y)$.

(6) \square (1) Supposons qu'il existe x, y, z, t tels que xRy , zR^cy , zRt et xR^ct . On a alors $u(x) + s(x) < u(y)$, $u(y) \leq u(z) + s(z)$, $u(z) + s(z) < u(t)$, et $u(t) \leq u(x) + s(x)$, ce qui est contradictoire.

\square

Le lemme suivant nous permet de prouver facilement les propositions 1.7 et 1.4 (dans cet ordre).

Lemme 1.12 Soit O une relation binaire sur un ensemble X .

- a) O est un ordre d'intervalles si et seulement si O est une relation de Ferrers irréflexive,
 b) O est un ordre quasi-fort si et seulement si O est une relation de Ferrers irréflexive et ne contenant pas $\underline{1+3}$.

Preuve

- a) Si O est un ordre d'intervalles, il est irréflexif. De plus, puisqu'il ne contient pas $\underline{2+2}$, il vérifie la caractérisation (2) d'une relation de Ferrers (proposition 1.9). Inversement, si O est une relation de Ferrers irréflexive, elle est transitive car xOy , $yO^c y$ et yOt impliquent xOt (point (2) de la proposition 1.9). O est donc un ordre strict qui ne peut contenir $\underline{2+2}$ puisque O est une relation de Ferrers. C'est donc un ordre d'intervalles.
 b) Ceci résulte immédiatement de a) et du fait que, par définition, un ordre quasi-fort est un ordre d'intervalles ne contenant pas $\underline{1+3}$. \square

Preuve de la proposition 1.7

Appliquons la proposition 1.9 au cas où O est une relation de Ferrers irréflexive, et montrons que des conditions de cette proposition deviennent des conditions de la proposition 1.7, ce qui prouvera l'équivalence de ces dernières. C'est évident pour les conditions (2) et (4). Pour la condition (1), ceci résulte du lemme 1.12, énonçant que O est alors un ordre d'intervalles.

La condition (3) implique que O est une relation de Ferrers, qui étant de plus irréflexive, est un ordre (d'intervalles) ; d'après le lemme 1.10, on a alors $OO^{cd} = OI$, ce qui donne bien la condition (3) de la proposition 1.7.

La condition (5) de cette dernière proposition est obtenue à partir de la condition (6) de la proposition 1.9. En effet, O étant irréflexive, on a $u(x) + s(x) \geq u(x)$, et donc $s(x) \geq 0$. Considérons finalement la condition (6) de la proposition 1.7. Elle est évidemment impliquée par la condition (5) (de cette même proposition) : il suffit de poser $F(x) = [u(x), u(x) + s(x)]$. Inversement montrons que si (6) est vérifiée, O est un ordre d'intervalles en montrant que la condition (2) est vérifiée. D'abord, puisque $F(x)$ n'est pas strictement inférieur à $F(x)$, O est irréflexive. Soient x, y, z, t avec xOy , zOt et $xO^c t$; on doit montrer zOy . Les deux premières relations impliquent $u(x) + s(x) < u(y)$ et $u(z) + s(z) < u(t)$ et la troisième $u(x) + s(x) \geq u(t)$. On en déduit $u(z) + s(z) < u(y)$, soit zOy . \square

Preuve de la proposition 1.4

(1) \square (2) Un ordre quasi-fort étant un ordre d'intervalles sans $\underline{1+3}$, il vérifie la première implication de (2) (proposition 1.7). Quant à la seconde, il est clair que si elle n'était pas vérifiée la restriction de O à $\{x, y, z, t\}$ serait isomorphe à $\underline{1+3}$, ce qui est impossible.

(2) \square (3) D'après la proposition 1.7, O est un ordre d'intervalles et OI est un ordre fort ; il en est de même de IO (lemme 1.10d). Comme il est clair que l'union de deux relations négativement transitives est négativement transitive, $OI \square IO$ est négativement transitive. Pour montrer que cette relation est un ordre fort, il suffit donc de montrer qu'elle est asymétrique. Or, supposons qu'il existe x, y avec $x(OI \square IO)y$ et $y(OI \square IO)x$; OI et IO étant asymétriques, on aurait alors, par exemple, $xOIy$ et $yIOx$. Ceci implique qu'il existe z et t avec xOz , zIy , yIt et tOx . Ces quatre éléments sont nécessairement différents (par exemple, $t \neq y$, car sinon la transitivité de O implique yOz , une contradiction). Mais alors la restriction de O à $\{y, t, x, z\}$ serait isomorphe à $\underline{1+3}$, ce qui est impossible.

(3) \square (4) D'après le (lemme 1.10b) et d)), les relations OI et IO sont négativement transitives. Mais comme elles sont contenues dans l'ordre fort $OI \square IO$, elles sont aussi asymétriques et donc des ordres forts. D'après l'implication de (4) par (3) établie à la proposition 1.7, O admet un tableau en escalier (O, L_1, L_2) où L_1 et L_2 sont deux ordres strictement totaux contenant respectivement OI et IO . Mais, puisque les ordres forts OI et IO

sont contenus dans l'ordre fort $OI \sqcup IO$, on peut prendre $L_1 = L_2 = L$, ordre strictement total contenant $OI \sqcup IO$. La relation I étant réflexive, on a $O \sqcup OI \sqcup IO \sqcup L$. Le tableau (O, L) est donc surdiagonal.

(4) \square (1). Puisque O admet un tableau en escalier (O, L) , c'est un ordre d'intervalles (proposition 1.7). Soient x, y, z, t avec xOy , yOz (et donc xOz). Ce tableau (O, L) étant surdiagonal, on a $O \sqcup L$, donc xLy , yLz et xLz . Puisque $LO \sqcup O$ et yOz , si on a tLy , on a tOz . De même, puisque $OL \sqcup O$ et xOy , si yLt , on a xOt . Donc, la restriction de O à $\{x, y, z, t\}$ ne peut être isomorphe à $\underline{1+3}$, ce qui montre que O est un ordre quasi-fort. \square

Pour terminer cette section, nous revenons sur la dualité entre les modélisations de la préférence stricte et de la préférence large d'un individu. Cette dualité est une conséquence du résultat élémentaire suivant.

Proposition 1.13

Les ensembles, ordonnés par inclusion, des relations asymétriques et des relations totales définies sur un ensemble X sont deux demi-treillis duaux, par l'application de codualité $R \mapsto R^{cd}$.

Preuve

Il est évident que l'intersection (respectivement, l'union) de deux relations asymétriques (respectivement, totales) définies sur X est asymétrique (respectivement, totale). L'ensemble des relations asymétriques (respectivement, totales) définies sur X est donc un inf-demi-treillis (respectivement, un sup-demi-treillis). Comme une relation asymétrique R (respectivement totale) est caractérisée par $R \sqcup R^{cd}$ (respectivement, $R \supseteq R^{cd}$), que de plus $(R^{cd})^{cd} = R$, et qu'enfin $R \sqcup R'$ si et seulement si $R^{cd} \supseteq R'^{cd}$, on en déduit aisément que l'application de codualité est un anti-isomorphisme entre ces deux demi-treillis. \square

Ainsi chaque fois que l'on définit une classe particulière de relations asymétriques, l'application de codualité la transforme en une classe duale de relations totales. La classe duale des ordres forts est celle des préordres totaux. Celle des ordres est la classe des relations totales dont la partie asymétrique est transitive, relations parfois appelées *relations quasi-transitives*. Alors que les relations coduales d'un ordre d'intervalles n'ont pas reçues de nom particulier, celles coduales d'un ordre quasi-fort ont été appelées *quasi-ordres* ou *semiordres* (il n'est pas inutile de signaler que le terme anglais de *semiorder* désigne selon les auteurs un ordre quasi-fort ou un quasi-ordre).

D'autre part la dualité entre deux de ces classes permet de transporter immédiatement tout résultat obtenu sur l'une en un résultat sur l'autre. Ainsi, il est complètement équivalent de modéliser la notion de préférence comme une préférence stricte, c'est-à-dire par un ordre strict, ou comme une préférence large c'est-à-dire par une relation quasi-transitive. Si, en microéconomie, le second choix est plus souvent fait, le choix du premier a au moins deux avantages : d'une part, il est plus conforme au principe de parcimonie (la coduale d'une relation asymétrique comporte beaucoup plus de couples) ; d'autre part, et surtout, il fait relever de la théorie des ensembles ordonnés l'étude des modèles mathématiques de la préférence

Remarque 1.14

Si O est une relation asymétrique et qu'on note R la relation totale coduale de O , on a $R = O^{cd} = O + I$, avec $I = O^c \sqcup O^{cd} = R \sqcup R^d$. Ainsi, si O est un ordre modélisant la préférence stricte, on retrouve bien que la relation d'incomparabilité de cet ordre est la partie symétrique de la

relation R modélisant la préférence large, c'est-à-dire la relation qui, classiquement, modélise l'indifférence.

6 Compléments

6-1 Compléments historiques et bibliographiques

Les ordres d'intervalles ont une longue histoire qui présente la particularité d'être discontinue. Cette histoire remonte au début du siècle dernier quand, à Cambridge, le jeune mathématicien prodige Norbert Wiener cherche à répondre à une question que lui a posée Bertrand Russell : comment obtenir la notion d'instant de temps (ou de point sur une droite) à partir de la notion de période de temps (ou d'intervalle sur une droite) ? Dans son article de 1914, Wiener définit une relation O de "complete succession" par les deux conditions que O est irréflexive et satisfait $OIO \sqsubseteq O$ (ce qui est l'une des caractérisations des ordres d'intervalles données à l'exercice 4). Deux papiers ultérieurs de Wiener (dont on trouvera l'essentiel du contenu traduit en notations modernes dans Fishburn et Monjardet, 1992) contiennent des développements sur ces ordres. Ils sont motivés par le projet de fonder une théorie valable de la mesure de quantités comme la perception psychologique de la hauteur tonale, pour lesquelles on peut seulement définir une relation de "différence juste perceptible" (jnd) introduite par les psychophysiciens de la fin du 19^{ème} siècle. Dans ce cas, comme l'avait fait observer Poincaré, la relation d'indiscernabilité entre deux quantités n'est plus une équivalence, puisqu'elle n'est pas nécessairement transitive.

Dans les années trente du siècle dernier, des économistes comme Goergescu-Roegen (1936) ou Armstrong (1939) remarquent un phénomène similaire pour les préférences : la relation d'indifférence peut ne pas être transitive. Et, vingt ans plus tard, le souci de construire un modèle de préférence individuelle rendant compte de cette intransitivité de l'indifférence conduit Luce à définir les quasi-ordres (qu'il dénomme "semiorders": Luce, 1956). Alors que les papiers de Wiener étaient pratiquement tombés dans l'oubli, les ordres d'intervalles réapparaissent en 1970 dans un article de Fishburn généralisant les "semiorders" de Luce. Ils sont alors définis comme des relations O irréflexives vérifiant la condition que xOy et zOt impliquent xOt ou zOy .

Auparavant, pour un problème de génétique, Benzer avait considéré des "graphes (non orientés) d'intervalles" dont on observa ensuite qu'ils étaient exactement les complémentaires des graphes de comparabilité des ordres d'intervalles (en effet les sommets de ce graphe sont les éléments d'une famille d'intervalles, deux intervalles étant reliés par une arête si leur intersection est non vide).

Depuis, les ordres d'intervalles, les ordres quasi-forts, les graphes ou les hypergraphes d'intervalles, ou encore les graphes d'indifférence (qui sont les complémentaires des graphes de comparabilité des ordres quasi-forts) sont apparus (ou réapparus, car leurs redécouvertes ont été nombreuses) dans de multiples contextes de mathématiques "pures" ou "appliquées" et d'informatique : représentations ensemblistes et numériques de graphes, estimation statistique, sériation et archéologie, théorie de l'utilité en psychologie mathématique et microéconomie, aide à la décision, ordonnancements, classification, logique temporelle... De très nombreux résultats et références concernant ces structures peuvent être trouvés dans les ouvrages de Berge (1970), Golumbic (1980), Mirkin et Rodin (1984), Fishburn (1985), Pirlot et Vincke (1997), Aleskerov et Monjardet (2002) ou encore dans Monjardet (1978, 1988). Citons simplement un résultat intéressant notamment du point de vue de la reconnaissance algorithmique des ordres d'intervalles. Une antichaîne maximale d'un ordre O défini sur un ensemble X est une partie A de X formée d'éléments tous incomparables entre eux et maximale avec cette propriété. Considérons la relation suivante $<$ entre les antichaînes maximales d'un ordre O : $A < A'$ si, pour tout x dans $A \setminus A'$, il existe x' dans A' avec $xOx' \sqsubseteq$ il

est facile de voir que cette relation $<$ est un ordre strict sur l'ensemble des antichaînes maximales. Le résultat est alors qu'un ordre strict est un ordre d'intervalles si et seulement si l'ordre $<$ entre ses antichaînes maximales est un ordre strictement total. De plus, le nombre des antichaînes maximales d'un ordre d'intervalles est exactement le nombre de "marches" de son tableau en escalier. Signalons aussi deux références de base pour les aspects algorithmiques concernant ces structures, à savoir les deux synthèses de Möhring (1984, 1989).

La notion de relation de Ferrers a été introduite par Riguet en 1951, le nom de Ferrers étant dû au lien avec le graphe de Ferrers-Sylvester associé à une partition d'un entier. La représentation numérique associée n'est toutefois pas mentionnée et la notion ne suscite guère d'intérêt. Mais près de vingt ans plus tard, Ducamp et Falmagne (1969), motivés par l'étude de "l'échelle de Gutmann" en analyse des questionnaires, définissent la notion correspondante dans le cas d'une relation entre deux ensembles X et Y disjoints (et non nécessairement finis) et donnent le résultat de représentation : il existe deux fonctions f de X dans \mathbb{N} et g de Y dans \mathbb{N} , telles que xRy si et seulement si $f(x) < g(y)$. Ce même résultat est obtenu indépendamment par Bouchet (1971, 1984) dans son étude des codages des relations binaires. Rebaptisées parfois "biordres", les relations de Ferrers ou leurs généralisations valuées (qui permettent, dans la théorie de la "consistance probabiliste", de modéliser les préférences variables dans le temps d'un sujet) ont fait l'objet de nombreux travaux, notamment à propos de la "dimension Ferrers" d'une relation (cf. par exemple, Monjardet (1976), Cogis, (1982), Ducamp, Doignon et Falmagne (1984) ou Doignon, Monjardet, Roubens et Vincke (1986) ainsi que le livre de Falmagne (1985).

6-2 Compléments mathématiques

Ils portent sur des exemples ou des résultats supplémentaires présentés sous forme d'exercices.

Exercice 1

Soit l'ensemble ordonné $(X = \{a,b,c,d,e,f,g,h,i, j\}, O)$ dont l'ordre O est donné par la relation de couverture suivante : (a,b) (i.e. a est couvert par b dans O), (c,a) , (c,d) , (e,g) , (g,a) , (g,d) , (g,f) , (h,j) , (j,c) , (j,e) et (i,g) . Représenter le diagramme de cet ensemble ordonné. Calculer les relations IO et OI et en déduire que O est un ordre d'intervalles. Donner le tableau en escalier et des représentations numériques par seuil et par intervalles de cet ordre. Comparer le nombre de "marches" du tableau en escalier de O et le nombre de ses antichaînes maximales (cf. section 6).

Exercice 2

Soit l'ensemble ordonné $(X = \{a,b,c,d,e,f,g,h,i,j\}, O)$ dont l'ordre O est donné par la relation de couverture suivante : (d,a) , (e,a) , (e,b) , (e,c) , (f,a) , (f,b) , (f,c) , (g,b) , (g,c) , (h,d) , (h,e) , (h,f) , (i,d) , (i,e) , (i,f) , (h,j) , (j,e) , (j,g) et (j,f) . Répondre aux mêmes questions qu'à l'exercice 1 et, en particulier, déterminer à quelle classe d'ordres appartient l'ordre O .

Exercice 3 (autour des préordres "traces" T_1 et T_2)

Soit R une relation binaire sur X . Pour $x \in X$, on pose $d^+(x) = |xR| = |\{y \in X : xRy\}|$, $d^-(x) = |Rx| = |\{y \in X : yRx\}|$ et $s(x) = d^+(x) - d^-(x)$. On définit les relations suivantes sur X :

$$xT_1y \iff xR \supseteq yR \quad ; \quad xT_2y \iff Rx \subseteq Ry \quad ; \quad T = T_1 \sqcup T_2 \quad ;$$

$$xT_+y \iff d^+(x) \geq d^+(y) \quad ; \quad xT_-y \iff d^-(x) \leq d^-(y) \quad ; \quad xT_sy \iff s(x) \geq s(y)$$

En décomposant ces relations en leurs parties asymétriques et symétriques, on écrit :

$$T_1 = F_1 + E_1 \quad ; \quad T_2 = F_2 + E_2 \quad ; \quad T_+ = F_+ + E_+ \quad ; \quad T_- = F_- + E_- \quad ; \quad T = F + E \quad ; \quad T_s = F_s + E_s$$

Montrer les relations suivantes :

$$a) T_1 = (RR^{cd})^{cd} \sqsubseteq T_+ ; T_2 = (R^{cd}R)^{cd} \sqsubseteq T_- ; T \sqsubseteq T_s.$$

$$b) F_1 = (RR^{cd})^{cd} \sqcap (RR^{cd}) ; F_2 = (R^{cd}R)^{cd} \sqcap (R^{cd}R) ; F = (F_1 \sqcap T_2) \sqcap (F_2 \sqcap T_1).$$

Dans le cas où R est un ordre strict O et où $I = O^{cd} \sqcap O^c$, montrer les relations suivantes :

$$T_1 = (OI)^{cd} ; F_1 = (OI)^{cd} \sqcap OI ; T_2 = (IO)^{cd} ; F_2 = (IO)^{cd} \sqcap IO ; T = (OI)^{cd} \sqcap (IO)^{cd} = (OI \sqcap IO)^{cd} ; F = (OI \sqcap IO) \sqcap (OI \sqcap IO)^{cd} ; E = (OI)^c \sqcap (OI)^{cd} \sqcap (IO)^c \sqcap (IO)^{cd} ; O = OE \sqcap EO ; xEy \sqsubseteq [xO = yO \text{ et } Ox = Oy] \sqsubseteq xI = yI.$$

Exercice 4 (multiples caractérisations des ordres d'intervalles)

Soit O un ordre strict sur un ensemble X .

Montrer que les propriétés suivantes sont équivalentes :

- O est un ordre d'intervalles,
- $OIO \sqsubseteq O$,
- OI est sans circuit,
- OI est asymétrique,
- $OI = F_1$,
- T_1 est un préordre total,
- $T_1 = T_+$.

Montrer que dans les caractérisations b), c), f) et g), on peut ne supposer que O est une relation irréflexive.

Donner d'autres caractérisations des ordres d'intervalles utilisant IO , T_2 ou T_- .

Exercice 5 (multiples caractérisations des ordres quasi-forts)

Soit O un ordre strict sur un ensemble X .

Montrer que les propriétés suivantes sont équivalentes :

- O est un ordre quasi-fort,
 - $OIO \sqsubseteq O$ et $O^2I \sqsubseteq O$,
 - $OI \sqcap IO$ est sans circuit,
 - $OI \sqcap IO$ est asymétrique,
 - $OI \sqcap IO = F$,
 - $T = OI \sqcap IO \sqcap E$,
 - T est un préordre total,
 - $T = T_s$.
- g) O est un ordre d'intervalles vérifiant $F_1 \sqcap (F_2)^d = \emptyset$.

Montrer que dans ce cas, on a aussi $T = T_+ \sqcap T_-$.

Montrer que dans les caractérisations b) e) et g), on peut ne supposer que O est une relation irréflexive.

Exercice 6 (Vers la preuve du théorème 1.5)

Soit O une relation binaire asymétrique sur un ensemble X et $I = O^{cd} \sqcap O^c$.

1) Montrer que O est un ordre d'intervalles si et seulement si tout circuit de la relation O^{cd} ($= \sqcup + \sqcup$ contient au moins deux couples consécutifs de la relation I .

2) Montrer que O est un ordre quasi-fort si et seulement si la relation O^{cd} est totale et tout circuit de longueur 3 ou 4 de cette relation contient strictement plus de couples de la relation I que de couples de la relation O .

N.B. Cette caractérisation des ordres quasi-forts, utilisée avec un résultat sur l'existence d'une fonction potentiel pour une relation valuée, permet de donner une preuve du théorème 1.5 de

représentation numérique à seuil constant des ordres quasi-forts (cf. Pirlot et Vincke, 1997, ou Aleskerov et Monjardet, 2002)

Exercice 7 (les "S-ordres")

Soit O une relation binaire sur un ensemble X . On suppose que O est irréflexive et vérifie la condition (S) suivante : pour tous $x, y, z, t \in X$, xOy et $yOz \Rightarrow xOt$ ou tOz

a) Montrer que O est une relation d'ordre strict. Un tel ordre est appelé un *S-ordre*.

b) Montrer qu'un ordre strict O est un S-ordre si et seulement si il n'existe pas $x, y, z, t \in X$ avec xOy , yOz , xIt , yIt et zIt (où $I = O^{cd} \cap O^c$).

Montrer que pour O relation binaire irréflexive sur un ensemble X , les trois conditions suivantes sont équivalentes :

a) O est un S-ordre.

b) pour tous $x, y \in X$, $xO \supseteq yO$ ou $Oy \subseteq Ox$

c) pour tous $x, y \in X$, $xO = yO$, ou $Ox = Oy$, ou $xO \supseteq yO$ et $Ox \subseteq Oy$, ou $yO \supseteq xO$ et $Oy \subseteq Ox$.

NB. On observera qu'un ordre quasi-fort est un ordre d'intervalles qui est également un S-ordre. On trouvera une étude des S-ordres dans Monjardet (1978) et Doble, Doignon, Falmagne et Fishburn (2001).

REFERENCES

Aleskerov F.T. and Monjardet (2002) *Utility Maximisation, Choice and Preference*, Springer Verlag (Studies in Economic Theory, Volume 16).

W. Armstrong (1939) The dereminateness of the utility function, *Economic Journal*, 49, 453-467.

Berge C. (1970) *Graphes et hypergraphes*, Dunod, Paris.

A. Bouchet (1971) *Etude combinatoire des ordonnés finis ; applications*, thèse de doctorat d'état, Grenoble.

A. Bouchet (1984) Codages et dimensions de relations binaires, in *Orders : Descriptions and Roles*, (éds. M. Pouzet, D. Richard) *Annals of Discr. Math.* **23**, pp.387-396.

O. Cogis (1982) On the Ferrers dimension of a digraph, *Discr. Math.* **38**, 47-52.

J.P. Doignon, B. Monjardet, M. Roubens et Ph. Vincke (1986) Biorders families, valued relations and preference modelling, *J. Math. Psych.* **30**, 435-480.

A. Ducamp, J.C. Falmagne (1969) Composite measurement, *J. Math. Psychol.* **6**(3), 359-390.

A. Ducamp, J.P. Doignon and J.C. Falmagne (1984) On realizable biorders and the biorder dimension of a relation, *J. Math. Psychol.* **28**(1), 73-109.

C.W. Doble, J.P. Doignon, J.C. Falmagne and P.C. Fishburn (2001) Almost connected orders, *Order* **18**, 295-311.

J.C. Falmagne (1985) *Elements of psychophysical theory*, Oxford University Press, Oxford.

P.C. Fishburn (1985) *Interval orders and interval graphs. A study of partially ordered sets*, Wiley, New York.

P.C. Fishburn and B. Monjardet (1992) Norbert Wiener on the theory of measurement, 1914, 1915, 1921, *J. Math. Psychology*, **36**, 165-184.

Goergescu-Roegen, N. (1936) The pure theory of consumer's behavior, *Quarterly Journal of Economics*, **50**, 545-593.

M.C. Golumbic (1980) *Algorithmic graph theory and perfect graphs*, Academic Press.

R.D. Luce, (1956) Semiorders and theory of utility discrimination, *Econometrica*, **24**(2), 178-191.

B.G. Mirkin, S.N. Rodin, (1984) *Graphs and genes*, Springer-Verlag, Berlin.

- R.H. Möhring (1984) Algorithmic aspects of comparability graphs and interval graphs, in *Graphs and orders* (ed. I.Rival), D.Reidel, Dordrecht, pp. 41-101.
- R.H. Möhring (1989) Computationally tractable classes of ordered sets, in *Algorithms and orders* (ed. I.Rival), D.Reidel, Dordrecht, pp.283-306.
- B. Monjardet (1978) Axiomatiques et propriétés des quasi-ordres. *Math. Sci. hum.* **63**, 51-82.
- B. Monjardet (1988) Intervals,intervals, *Order*,5,211-219.
- M. Pirlot M et Ph.Vincke (1997) *Semiorders. Properties, Representations, Applications*, Kluwer, Dordrecht.
- Riguet, J., (1951) Les relations de Ferrers, CRAS, 232, Paris.
- E. Szpilrajn (1930) Sur l'extension de l'ordre partiel, *Fund. Math.* **16**, 386-389.