

Agrégation de systèmes de fermetures: cas des hiérarchies, topologies et géométries convexes.

Florent Domenach*

*Computer Science Department, Université de Nicosie, 46 Makedonitissas Av.,
1700 Nicosie, Chypre, domenach.f@unic.ac.cy

1 Introduction

Nous considérons le problème où étant donné un k -uplet $C^* = (C_1, C_2, \dots, C_k)$ de classifications du même type (hiérarchies, géométries convexes), on cherche une classification consensus, representative de C^* . Lorsque la fonction consensus C opérant sur un k -uplet $\mathcal{F}^* = (\mathcal{F}_1, \mathcal{F}_2, \dots, \mathcal{F}_k)$ de systèmes de fermeture d'un type particulier satisfait deux axiomes liés aux conditions d'Adams (Adams, 1986), on peut ajuster $C(\mathcal{F}^*)$ à un système de fermeture du même type (Domenach et Leclerc, 2007).

2 Cryptomorphismes de systèmes de fermeture

Soit S un ensemble fini, et $\mathcal{P}(S)$ l'ensemble de tous les sous-ensembles de S . Une classification peut être considérée comme une famille \mathcal{C} de sous-ensembles (classes) sur S . On définit une famille $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(S)$ comme un *système de fermeture* sur S si S appartient à la famille et si elle est \cap -stable. Un cryptomorphisme des systèmes de fermeture sont les *systèmes implicatifs complets*, relations binaires sur $\mathcal{P}(S)$ satisfaisant $B \subseteq A$ implique $A \rightarrow B$, $A \rightarrow B$ et $B \rightarrow C$ impliquent $A \rightarrow C$, et $A \rightarrow B$ et $C \rightarrow D$ impliquent $A \cup C \rightarrow B \cup D$.

Un système de fermeture \mathcal{F} est *hiérarchique* si $F, F' \in \mathcal{F}$ impliquent $F \cap F' \in \{\emptyset, F, F'\}$ et si $\{s\} \in \mathcal{F}$ pour tout $s \in S$, ou possède les propriétés suivantes sur son système implicatif: (IE) : $\forall A \subseteq S, A \neq \emptyset, \emptyset \not\rightarrow A$, (IS) : $\forall s \in S, A \subseteq S, \{s\} \notin A, \{s\} \not\rightarrow A$ et (IT) : $\forall A, B, C \subseteq S$, si $A \cap B \neq \emptyset$ alors $A \cup B \rightarrow C$ implique $A \rightarrow C$ ou $B \rightarrow C$. De même, \mathcal{F} est une *topologie* si $F, F' \in \mathcal{F}$ impliquent $F \cup F' \in \mathcal{F}$ et si $\emptyset \in \mathcal{F}$, i.e. satisfaisant (IE) et (ID) : $s \in S, A \subseteq S$ et $A \rightarrow s$ impliquent $\exists a \in A : a \rightarrow s$. Enfin, \mathcal{F} est une *géométrie convexe* si $\emptyset \in \mathcal{F}$ et si, pour tout $F \in \mathcal{F}$, il y a un plus petit (pour l'ordre d'inclusion) sous-ensemble B de S tel que $\varphi(B) = F$, ou si elle satisfait (IC) : $\forall A, B, C \subseteq S : A \subseteq C$ et $B \subseteq C, A \rightarrow B$ et $B \rightarrow C$ impliquent $A \cap B \rightarrow C$.

3 Consensus fréquents de systèmes de fermeture

Lorsqu'on considère l'agrégation d'un profil $\mathcal{F}^* = (\mathcal{F}_1, \mathcal{F}_2, \dots, \mathcal{F}_k)$ de systèmes de fermetures en un système de fermeture consensus \mathcal{F} , avec tous les \mathcal{F}_i d'un type particulier, une