Théorie des sous-ensembles flous et logique floue Formulaire

Manipulation de sous-ensembles flous

Définitions générales des t-normes et t-conormes

Une t-norme est une fonction $\top:[0,1]\times[0,1]\longrightarrow[0,1]$ qui vérifie les propriétés suivantes : $\forall x,y,z\in[0,1]$

- commutativité : T(x,y) = T(y,x)
- associativité : $\top(x, \top(y, z)) = \top(\top(x, y), z)$
- monotonie : $x \le y \Rightarrow \top(x, z) \le \top(y, z)$
- 1 est élément neutre : T(x,1) = x

Une t-conorme est une fonction $\bot: [0,1] \times [0,1] \longrightarrow [0,1]$ qui est commutative, associative, monotone, et qui possède 0 comme élément neutre $(\bot(x,0)=x)$.

Une t-norme \top et une t-conorme \bot sont dites duales si elles respectent les lois de de Morgan (c'est-à-dire si pour tout a et b de [0,1], $\bot(a,b)=1-\top(1-a,1-b)$ et $\top(a,b)=1-\bot(1-a,1-b)$).

Quelques t-normes \top et t-conormes \bot classiques $\forall x, y \in [0, 1]$

Négation Elle est classiquement définie par n(x) = 1 - x.

Produit cartésien $A_1, A_2, ... A_n$ étant des sous-ensembles flous définis respectivement sur les univers $X_1, ..., X_n$, leur *produit cartésien* $A = A_1 \times ... \times A_n$ est le sous-ensemble flou de $X = X_1 \times ... \times X_n$ défini par :

$$\forall x = (x_1, \dots, x_n) \in X, f_A(x) = \min(f_{A_1}(x_1), \dots, f_{A_n}(x_n))$$

Projection A étant un sous-ensemble flou défini sur un univers $X_1 \times X_2$, produit cartésien de deux univers X_1 et X_2 , la projection de A sur X_1 est le sous-ensemble flou $\text{Proj}_{X_1}(A)$, dont la fonction d'appartenance est définie par :

$$\forall x_1 \in X_1, f_{\text{Proj}_{X_1}(A)}(x_1) = \sup_{\{x_2 \in X_2\}} f_A(x_1, x_2)$$

Principe d'extension A étant un sous-ensemble flou de X et φ une application de X vers Y, le principe d'extension définit le sous-ensemble flou B de Y image de A par φ :

$$\forall y \in Y, \ f_B(y) = \begin{cases} \sup_{\{x \in X \mid y = \varphi(x)\}} f_A(x) & \text{si } \varphi^{-1}(y) \neq \emptyset \\ 0 & \text{si } \varphi^{-1}(y) = \emptyset \end{cases}$$

Logique floue

Fonction d'implication floue

Une fonction d'implication floue est une fonction $F:[0,1]\times[0,1]\to[0,1]$. Les fonctions d'implication floue les plus courantes sont

$$\begin{array}{lll} \text{Brouwer-G\"{o}del} & F_{BG}(u,v) & = & \left\{ \begin{array}{l} 1 \text{ si } u \leq v \\ v \text{ sinon} \end{array} \right. \\ \text{Goguen} & F_G(u,v) & = & \left\{ \begin{array}{l} \min(\frac{v}{u},1) \text{ si } u \neq 0 \\ 1 \text{ sinon} \end{array} \right. \\ \text{Kleene-Dienes} & F_{KD}(u,v) & = & \max(1-u,v) \\ \text{Larsen} & F_P(u,v) & = & u \cdot v \\ \text{Lukasiewicz} & F_L(u,v) & = & \min(1-u+v,1) \\ \text{Mamdani} & F_M(u,v) & = & \min(u,v) \\ \text{Reichenbach} & F_R(u,v) & = & 1-u+uv \\ \text{Willmott} & F_W(u,v) & = & \max(1-u,\min(u,v)) \end{array}$$

Implication floue

Une implication floue associe à toute règle floue de la forme "si V est A alors W est B", construite à partir des variables linguistiques (V, X, T_V) et (W, Y, T_W) , une relation floue R de $X \times Y$, définie par

$$\forall x \in X, \ \forall y \in Y, \ f_R(x,y) = F(f_A(x), f_B(y))$$

où F est une fonction d'implication floue.

Modus ponens généralisé

À partir d'une règle floue et d'un fait observé A' pour V, on en déduit une valeur B' pour la conclusion dont la fonction d'appartenance est définie par :

$$\forall y \in Y, \ f_{B'}(y) = \sup_{x \in X} \top (f_{A'}(x), f_R(x, y))$$

L'opérateur de modus ponens généralisé \top dépend de la fonction d'implication floue utilisée, comme indiqué dans le tableau suivant

Opérateur de MPG		Implication floue
Łukasiewicz	$\top_L(u, v) = \max(u + v - 1, 0)$	$F_{KD}, F_G, F_L, F_M, F_P$
Probabiliste	$\top_P(u,v) = u \cdot v$	$\mid F_{BG}, F_G, F_M, F_P \mid$
Zadeh	$\top_Z(u,v) = \min(u,v)$	F_{BG}, F_M, F_P