

Memórias Morfológicas Associativas de Projeções e Suas Composições.

Alex Santana dos Santos
Prof. Dr. Marcos Eduardo Ribeiro do Valle Mesquita
Tópicos de Biomatemática

Universidade Estadual de Campinas - UNICAMP

21 de maio de 2015.

ESTRUTURA DA APRESENTAÇÃO

- 1 Propriedades da Álgebra minimax;
- 2 Memórias Associativas Morfológicas;
- 3 Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções (PAMMs);
- 4 As composições das PAMMs;
- 5 Exemplos.

Uma Memória Associativa (*AM*) é um modelo inspirado na maneira com que o cérebro humano armazena e recorda informações por associação.

Uma Memória Associativa (*AM*) é um modelo inspirado na maneira com que o cérebro humano armazena e recorda informações por associação.

Definição Matemática

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, \dots, x^k\}$ o conjunto de memórias fundamentais, onde $x^\xi \in \mathbb{R}^n$. Uma memória autoassociativa corresponde à uma aplicação $\mathcal{M}_{\mathcal{X}\mathcal{X}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ tal que

① $\mathcal{M}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x^\xi) \cong x^\xi$ para todo $\xi = 1, \dots, k$;

② $\mathcal{M}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(\tilde{x}^\xi) \cong x^\xi$,

onde \tilde{x}^ξ é uma padrão corrompida ou incompleto de x^ξ .

Álgebra Minimax

Dada a estrutura algébrica $(\mathbb{R}, \vee, \wedge, +)$, então definimos as seguintes operações no espaço das matrizes $M_{m \times n}(\mathbb{R})$.

Álgebra Minimax

Dada a estrutura algébrica $(\mathbb{R}, \vee, \wedge, +)$, então definimos as seguintes operações no espaço das matrizes $\mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$.

Sejam as matrizes $A = [a_{ij}]$ e $B = [b_{ij}]$ pertencentes à $\mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$, então o máximo $A \vee B$ e mínimo $A \wedge B$ são definidos, respectivamente

$$C = A \vee B \iff c_{ij} = a_{ij} \vee b_{ij}, \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n; \quad (1)$$

$$D = A \wedge B \iff d_{ij} = a_{ij} \wedge b_{ij}, \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n; \quad (2)$$

Definição (Max-Produto e Min-Produto)

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$.

- ① O max-produto de A por B é dado por

$$C = A \boxtimes B \iff c_{ij} = \bigvee_{\xi=1}^k (a_{i\xi} + b_{\xi j}), \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n;$$

Definição (Max-Produto e Min-Produto)

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$.

- ① O max-produto de A por B é dado por

$$C = A \boxtimes B \iff c_{ij} = \bigvee_{\xi=1}^k (a_{i\xi} + b_{\xi j}), \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n; \quad (3)$$

- ② O min-produto de A por B é dado por

$$D = A \boxtimes B \iff d_{ij} = \bigwedge_{\xi=1}^k (a_{i\xi} + b_{\xi j}), \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n; \quad (4)$$

Sejam as matrizes $A = [a_{ij}]$ e $B = [b_{ij}]$ pertencentes à $\mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$.

$$A \leq B \iff a_{ij} \leq b_{ij}, \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1 \dots n; \quad (5)$$

Propriedades

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B, C \in \mathbb{R}^{k \times n}$. Então,

Propriedades

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B, C \in \mathbb{R}^{k \times n}$. Então,

$$(a) \quad A \boxtimes (B \vee C) = (A \boxtimes B) \vee (A \boxtimes C);$$

Propriedades

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B, C \in \mathbb{R}^{k \times n}$. Então,

$$(a) \quad A \boxtimes (B \vee C) = (A \boxtimes B) \vee (A \boxtimes C);$$

$$(b) \quad A \boxtimes (B \wedge C) \leq (A \boxtimes B) \wedge (A \boxtimes C);$$

Propriedades

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B, C \in \mathbb{R}^{k \times n}$. Então,

$$(a) \quad A \boxtimes (B \vee C) = (A \boxtimes B) \vee (A \boxtimes C);$$

$$(b) \quad A \boxtimes (B \wedge C) \leq (A \boxtimes B) \wedge (A \boxtimes C);$$

$$(c) \quad A \boxtimes (B \wedge C) = (A \boxtimes B) \wedge (A \boxtimes C);$$

Propriedades

Sejam as matrizes $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$ e $B, C \in \mathbb{R}^{k \times n}$. Então,

$$(a) \quad A \boxtimes (B \vee C) = (A \boxtimes B) \vee (A \boxtimes C);$$

$$(b) \quad A \boxtimes (B \wedge C) \leq (A \boxtimes B) \wedge (A \boxtimes C);$$

$$(c) \quad A \boxtimes (B \wedge C) = (A \boxtimes B) \wedge (A \boxtimes C);$$

$$(d) \quad A \boxtimes (B \vee C) \geq (A \boxtimes B) \vee (A \boxtimes C);$$

$$(e) \quad A \boxplus (B + \alpha) = (A \boxplus B) + \alpha; \quad \alpha \in \mathbb{R};$$

Álgebra Minimax

$$(e) \quad A \boxtimes (B + \alpha) = (A \boxtimes B) + \alpha; \quad \alpha \in \mathbb{R};$$

$$(f) \quad A \boxtimes (B + \alpha) = (A \boxtimes B) + \alpha; \quad \alpha \in \mathbb{R};$$

Álgebra Minimax

$$(e) \ A \boxtimes (B + \alpha) = (A \boxtimes B) + \alpha; \quad \alpha \in \mathbb{R};$$

$$(f) \ A \boxtimes (B + \alpha) = (A \boxtimes B) + \alpha; \quad \alpha \in \mathbb{R};$$

onde $D = B + \alpha$ é a matriz resultante da adição do número real α em cada entrada da matriz B .

Definição (Matriz Conjugada)

A matriz conjugada de $A \in \mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$ é a matriz $A^* \in \mathbb{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ tal que suas entradas satisfazem

$$a_{ij}^* = -a_{ji} \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1, \dots, n.$$

Definição (Matriz Conjugada)

A matriz conjugada de $A \in \mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$ é a matriz $A^* \in \mathbb{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ tal que suas entradas satisfazem

$$a_{ij}^* = -a_{ji} \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1, \dots, n.$$

Propriedade (Dualidade das Operações)

Sejam as $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$, $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$ e $C \in \mathbb{R}^{n \times m}$, então

Definição (Matriz Conjugada)

A matriz conjugada de $A \in \mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$ é a matriz $A^* \in \mathbb{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ tal que suas entradas satisfazem

$$a_{ij}^* = -a_{ji} \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1, \dots, n.$$

Propriedade (Dualidade das Operações)

Sejam as $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$, $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$ e $C \in \mathbb{R}^{n \times m}$, então

① $A \wedge B = (A^* \vee B^*)^*$;

Definição (Matriz Conjugada)

A matriz conjugada de $A \in \mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$ é a matriz $A^* \in \mathbb{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ tal que suas entradas satisfazem

$$a_{ij}^* = -a_{ji} \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1, \dots, n.$$

Propriedade (Dualidade das Operações)

Sejam as $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$, $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$ e $C \in \mathbb{R}^{n \times m}$, então

- 1 $A \wedge B = (A^* \vee B^*)^*$;
- 2 $A \boxtimes B = (B^* \boxtimes A^*)^*$;

Definição (Matriz Conjugada)

A matriz conjugada de $A \in \mathbb{M}_{m \times n}(\mathbb{R})$ é a matriz $A^* \in \mathbb{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ tal que suas entradas satisfazem

$$a_{ij}^* = -a_{ji} \quad \forall i = 1, \dots, m \text{ e } j = 1, \dots, n.$$

Propriedade (Dualidade das Operações)

Sejam as $A \in \mathbb{R}^{m \times k}$, $B \in \mathbb{R}^{k \times n}$ e $C \in \mathbb{R}^{n \times m}$, então

- 1 $A \wedge B = (A^* \vee B^*)^*$;
- 2 $A \boxtimes B = (B^* \boxtimes A^*)^*$;
- 3 $A \boxtimes B \leq C \iff B \leq A^* \boxtimes C \iff A \leq C \boxtimes B^*$;

Definição (Combinação Max-Plus)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação max-plus dos vetores de \mathcal{X} é algum $y \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$y = \bigvee_{\xi=1}^k (x^\xi + \alpha_\xi), \quad \alpha_\xi \in \mathbb{R}.$$

Definição (Combinação Max-Plus)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação max-plus dos vetores de \mathcal{X} é algum $y \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$y = \bigvee_{\xi=1}^k (x^\xi + \alpha_\xi), \quad \alpha_\xi \in \mathbb{R}. \quad (6)$$

O conjunto de todas as combinações max-plus dos vetores de \mathcal{X} denotaremos por

$$\Psi(\mathcal{X}) = \left\{ y \in \mathbb{R}^n : y = \bigvee_{\xi=1}^k (x^\xi + \alpha_\xi), \alpha_\xi \in \mathbb{R} \right\}$$

Definição (Combinação Min-Plus)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação min-plus dos vetores de \mathcal{X} é algum $y \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$y = \bigwedge_{\xi=1}^k (x^\xi + \theta_\xi), \quad \theta_\xi \in \mathbb{R}.$$

Definição (Combinação Min-Plus)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação min-plus dos vetores de \mathcal{X} é algum $y \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$y = \bigwedge_{\xi=1}^k (x^\xi + \theta_\xi), \quad \theta_\xi \in \mathbb{R}. \quad (7)$$

O conjunto de todas as combinações min-plus de vetores de \mathcal{X} será denotado por

$$\Theta(\mathcal{X}) = \left\{ y \in \mathbb{R}^n : y = \bigwedge_{\xi=1}^k (x^\xi + \theta_\xi), \theta_\xi \in \mathbb{R} \right\}$$

Definição (Combinação minimax)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação minimax dos vetores de \mathcal{X} é algum $z \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$z = \bigwedge_{j=1}^n \bigvee_{\xi=1}^k (x^{\xi} + a_j^{\xi}), \quad a_j^{\xi} \in \mathbb{R}.$$

Definição (Combinação minimax)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação minimax dos vetores de \mathcal{X} é algum $z \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$z = \bigwedge_{j=1}^n \bigvee_{\xi=1}^k (x^\xi + a_j^\xi), \quad a_j^\xi \in \mathbb{R}. \quad (8)$$

O conjunto de todas combinações minimax de vetores de \mathcal{X} é dado por

$$\Omega(\mathcal{X}) = \left\{ z \in \mathbb{R}^n : z = \bigwedge_{j=1}^n \bigvee_{\xi=1}^k (x^\xi + a_j^\xi), \quad a_j^\xi \in \mathbb{R} \right\}.$$

Definição (Combinação maxmin)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação maxmin dos vetores de \mathcal{X} é algum $z \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$z = \bigvee_{j=1}^n \bigwedge_{\xi=1}^k (x_j^\xi + b_j^\xi), \quad b_j^\xi \in \mathbb{R}.$$

Definição (Combinação maxmin)

Seja $\mathcal{X} = \{x^1, x^2, \dots, x^k\} \subset \mathbb{R}^n$. Uma combinação maxmin dos vetores de \mathcal{X} é algum $z \in \mathbb{R}^n$ da forma

$$z = \bigvee_{j=1}^n \bigwedge_{\xi=1}^k (x^\xi + b_j^\xi), \quad b_j^\xi \in \mathbb{R}. \quad (9)$$

O conjunto de todas combinações maxmin de vetores de \mathcal{X} é dado por

$$\Phi(\mathcal{X}) = \left\{ z \in \mathbb{R}^n : z = \bigvee_{j=1}^n \bigwedge_{\xi=1}^k (x^\xi + b_j^\xi), \quad b_j^\xi \in \mathbb{R} \right\}.$$

São válidas as seguintes inclusões:

① $\mathcal{X} \subseteq \Psi(\mathcal{X}) \subseteq \Omega(\mathcal{X});$

② $\mathcal{X} \subseteq \Theta(\mathcal{X}) \subseteq \Phi(\mathcal{X});$

Memórias Morfológicas Autoassociativas (AMMs)

- G. X. Ritter, P. Sussner, and J. L. D. de Leon, Morphological associative memories, IEEE Trans. on Neural Networks, vol. 9, no. 2, pp. 281 – 293, Mar. 1998.

Memórias Morfológicas Autoassociativas (AMMs)

- G. X. Ritter, P. Sussner, and J. L. D. de Leon, Morphological associative memories, IEEE Trans. on Neural Networks, vol. 9, no. 2, pp. 281 – 293, Mar. 1998.

Formulação Matemática

Dado um conjunto de memórias fundamentais, $\{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$, onde $x^\xi \in \mathbb{R}^n$, a AMM é aplicação $\mathcal{M}_{XX} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ dada por

$$\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x \quad (10)$$

para alguma matriz $M_{XX} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ e denominada de matriz dos pesos sinápticos.

Formulação Matemática

Dado um conjunto de memórias fundamentais, $\{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$, onde $x^\xi \in \mathbb{R}^n$, a AMM é aplicação $\mathcal{M}_{XX} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ dada por

$$\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x \quad (10)$$

para alguma matriz $M_{XX} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ e denominada de matriz dos pesos sinápticos.

A AMM dual de \mathcal{M}_{XX} é corresponde à uma aplicação $\mathcal{W}_{XX} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ dada por

$$\mathcal{W}_{XX}(x) = W_{XX} \boxtimes x \quad (11)$$

para alguma matriz $W_{XX} \in \mathbb{R}^{n \times n}$.

Memórias Associativas Morfológicas (AMMs)

A matriz dos pesos sinápticos $M_{XX} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ é a solução do seguinte problema:

Memórias Associativas Morfológicas (AMMs)

A matriz dos pesos sinápticos $M_{XX} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ é a solução do seguinte problema:

Dado um conjunto de memórias fundamentais, $\mathcal{X} = \{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$, a matriz M_{XX} satisfaz

$$M_{XX} = \bigwedge \left\{ A \in \mathbb{R}^{n \times n} : A \boxtimes x^\xi \geq x^\xi, \forall \xi = 1, \dots, k \right\} \quad (12)$$

A matriz W_{XX} satisfaz

$$W_{XX} = \bigvee \left\{ A \in \mathbb{R}^{n \times n} : A \boxtimes x^\xi \leq x^\xi, \forall \xi = 1, \dots, k \right\} \quad (13)$$

Memórias Associativas Morfológicas (AMMs)

As soluções de (12) e (13) são obtidas usando a versão minimax do armazenamento por correlação, isto é

Memórias Associativas Morfológicas (AMMs)

As soluções de (12) e (13) são obtidas usando a versão minimax do armazenamento por correlação, isto é

$$M_{XX} = X \boxtimes X^* \text{ e } W_{XX} = X \boxtimes X^*. \quad (14)$$

As colunas da matriz X são os vetores do conjunto das memórias fundamentais.

Memórias Associativas Morfológicas (AMMs)

As soluções de (12) e (13) são obtidas usando a versão minimax do armazenamento por correlação, isto é

$$M_{XX} = X \boxtimes X^* \text{ e } W_{XX} = X \boxtimes X^*. \quad (14)$$

As colunas da matriz X são os vetores do conjunto das memórias fundamentais.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} são nulas, isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0$, $\forall i = 1, \dots, n$;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} são nulas, isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0$, $\forall i = 1, \dots, n$;
- A memória morfológica autoassociativa W_{XX} é robusta aos padrões de entradas que são ruídos erosivos dos vetores do conjunto das memórias fundamentais;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} são nulas, isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0$, $\forall i = 1, \dots, n$;
- A memória morfológica autoassociativa \mathcal{W}_{XX} é robusta aos padrões de entradas que são ruídos erosivos dos vetores do conjunto das memórias fundamentais;
- \mathcal{M}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa dos vetores do conjunto das memórias fundamentais.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} são nulas, isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0$, $\forall i = 1, \dots, n$;
- A memória morfológica autoassociativa W_{XX} é robusta aos padrões de entradas que são ruídos erosivos dos vetores do conjunto das memórias fundamentais;
- M_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa dos vetores do conjunto das memórias fundamentais.

- P. Sussner, **Fixed points of autoassociative morphological memories**, in Proc. Int. Joint Conf. Neural Networks, Como, Italy, Jul. 2000, pp. 611 – 616.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

- P. Sussner, **Fixed points of autoassociative morphological memories**, in Proc. Int. Joint Conf. Neural Networks, Como, Italy, Jul. 2000, pp. 611 – 616.
- Um vetor $x \in \mathbb{R}^n$ é um ponto fixo da memória associativa \mathcal{M}_{XX} , se $\mathcal{M}_{XX}(x) = x$.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

- P. Sussner, **Fixed points of autoassociative morphological memories**, in Proc. Int. Joint Conf. Neural Networks, Como, Italy, Jul. 2000, pp. 611 – 616.
- Um vetor $x \in \mathbb{R}^n$ é um ponto fixo da memória associativa \mathcal{M}_{XX} , se $\mathcal{M}_{XX}(x) = x$.
- Um ponto fixo que não pertence ao conjunto de memórias fundamentais é chamado de memória espúria.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

$$\textcircled{1} \quad \mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = x;$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

- 1 $\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = x$;
- 2 $\mathcal{M}_{XX}(y) = M_{XX} \boxtimes y = y$.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

- 1 $\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = x$;
- 2 $\mathcal{M}_{XX}(y) = M_{XX} \boxtimes y = y$.

Assim,

$$\mathcal{M}_{XX}(x \wedge y) = M_{XX} \boxtimes (x \wedge y)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

- 1 $\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = x$;
- 2 $\mathcal{M}_{XX}(y) = M_{XX} \boxtimes y = y$.

Assim,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \wedge y) &= M_{XX} \boxtimes (x \wedge y) \\ &= (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y)\end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Teorema 1

Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} e $\alpha \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$, $x \wedge y$ e $x + \alpha$ são pontos fixos de \mathcal{M}_{XX} .

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{M}_{XX} , isto é,

- 1 $\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = x$;
- 2 $\mathcal{M}_{XX}(y) = M_{XX} \boxtimes y = y$.

Assim,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \wedge y) &= M_{XX} \boxtimes (x \wedge y) \\ &= (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \wedge y.\end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned} \mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned} \mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y \end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned} \mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y. \end{aligned} \tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y.\end{aligned}\tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

$$(\mathcal{M}_{XX}(x \vee y))_i = (M_{XX} \boxtimes (x \vee y))_i$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y.\end{aligned}\tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

$$\begin{aligned}(\mathcal{M}_{XX}(x \vee y))_i &= (M_{XX} \boxtimes (x \vee y))_i \\ &= \bigwedge_{j=1}^n (m_{ij} + (x \vee y)_j)\end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y.\end{aligned}\tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

$$\begin{aligned}(\mathcal{M}_{XX}(x \vee y))_i &= (M_{XX} \boxtimes (x \vee y))_i \\ &= \bigwedge_{j=1}^n (m_{ij} + (x \vee y)_j) \\ &\leq m_{ij} + (x \vee y)_i\end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y.\end{aligned}\tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

$$\begin{aligned}(\mathcal{M}_{XX}(x \vee y))_i &= (M_{XX} \boxtimes (x \vee y))_i \\ &= \bigwedge_{j=1}^n (m_{ij} + (x \vee y)_j) \\ &\leq m_{ij} + (x \vee y)_i \\ &= (x \vee y)_i\end{aligned}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Demonstração

Além disso,

$$\begin{aligned}\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) &= M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \\ &\geq (M_{XX} \boxtimes x) \wedge (M_{XX} \boxtimes y) \\ &= x \vee y.\end{aligned}\tag{15}$$

Por outro lado, $\forall i = 1, \dots, n$ temos

$$\begin{aligned}(\mathcal{M}_{XX}(x \vee y))_i &= (M_{XX} \boxtimes (x \vee y))_i \\ &= \bigwedge_{j=1}^n (m_{ij} + (x \vee y)_j) \\ &\leq m_{ij} + (x \vee y)_i \\ &= (x \vee y)_i\end{aligned}\tag{16}$$

Demonstração

Daí, $M_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Demonstração

Daí, $M_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

Demonstração

Daí, $\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) = x \vee y$$

Demonstração

Daí, $\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) = x \vee y$$

Por fim, aplicando a propriedade da álgebra minimax, obtemos

Demonstração

Daí, $\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) = x \vee y$$

Por fim, aplicando a propriedade da álgebra minimax, obtemos

$$\mathcal{M}_{XX}(x + \alpha) = M_{XX} \boxtimes (x + \alpha)$$

Demonstração

Daí, $\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) = x \vee y$$

Por fim, aplicando a propriedade da álgebra minimax, obtemos

$$\begin{aligned} \mathcal{M}_{XX}(x + \alpha) &= M_{XX} \boxtimes (x + \alpha) \\ &= (M_{XX} \boxtimes x) + \alpha = x + \alpha \end{aligned}$$

Demonstração

Daí, $\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) \leq x \vee y$.

Logo, pelas desigualdades (15) e (16), segue que

$$\mathcal{M}_{XX}(x \vee y) = M_{XX} \boxtimes (x \vee y) = x \vee y$$

Por fim, aplicando a propriedade da álgebra minimax, obtemos

$$\begin{aligned} \mathcal{M}_{XX}(x + \alpha) &= M_{XX} \boxtimes (x + \alpha) \\ &= (M_{XX} \boxtimes x) + \alpha = x + \alpha \end{aligned}$$

Teorema 2

Seja $\mathcal{X} = \{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$ um conjunto de memórias fundamentais. A aplicação $\mathcal{M}_{\mathcal{X}\mathcal{X}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ satisfaz

$$\mathcal{M}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = \bigvee \{z \in \Omega(\mathcal{X}) : z \leq x\}. \quad (17)$$

onde $\Omega(\mathcal{X})$ é o conjunto de todas combinações minimax do conjunto \mathcal{X} . A aplicação $\mathcal{W}_{\mathcal{X}\mathcal{X}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ satisfaz

$$\mathcal{W}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = \bigwedge \{z \in \Phi(\mathcal{X}) : z \geq x\}. \quad (18)$$

onde $\Phi(\mathcal{X})$ é o conjunto de todas combinações maxmin do conjunto \mathcal{X} .

- P. Sussner and M. E. Valle, **Grayscale Morphological Associative Memories**, IEEE Transactions on Neural Networks, vol. 17, no. 3, pp. 559 – 570, May 2006.
 - Provaram que o conjunto dos pontos fixos das aplicações \mathcal{M}_{XX} e \mathcal{W}_{XX} são iguais.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;
- A memória autoassociativa morfológica \mathcal{W}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança erosiva;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;
- A memória autoassociativa morfológica \mathcal{W}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança erosiva;
- \mathcal{M}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;
- A memória autoassociativa morfológica \mathcal{W}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança erosiva;
- \mathcal{M}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa;
- A aplicação \mathcal{M}_{XX} projeta o vetor x (entrada) no conjunto $\Omega(\mathcal{X})$. Analogamente, a aplicação \mathcal{W}_{XX} projeta o vetor $x \in \mathbb{R}^n$ (entrada) no conjunto $\Psi(\mathcal{X})$;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;
- A memória autoassociativa morfológica \mathcal{W}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança erosiva;
- \mathcal{M}_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa;
- A aplicação \mathcal{M}_{XX} projeta o vetor x (entrada) no conjunto $\Omega(\mathcal{X})$. Analogamente, a aplicação \mathcal{W}_{XX} projeta o vetor $x \in \mathbb{R}^n$ (entrada) no conjunto $\Psi(\mathcal{X})$;
- As memórias morfológicas \mathcal{M}_{XX} e \mathcal{W}_{XX} têm uma quantidade enorme de memórias espúrias;

Memórias Morfológicas Autoassociativas

As características das memórias morfológicas autoassociativas são:

- Capacidade de armazenamento ilimitado;
- Convergência em um único passo;
- As diagonais principais das matrizes M_{XX} e W_{XX} , isto é, $m_{ii} = 0$ e $w_{ii} = 0, \forall i = 1, \dots, n$;
- A memória autoassociativa morfológica W_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança erosiva;
- M_{XX} é robusta para padrões que são distorções devido a mudança dilatativa;
- A aplicação M_{XX} projeta o vetor x (entrada) no conjunto $\Omega(\mathcal{X})$. Analogamente, a aplicação W_{XX} projeta o vetor $x \in \mathbb{R}^n$ (entrada) no conjunto $\Psi(\mathcal{X})$;
- As memórias morfológicas M_{XX} e W_{XX} têm uma quantidade enorme de memórias espúrias;
- Os conjuntos dos pontos fixos M_{XX} e W_{XX} são iguais.

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Exemplo 1

Considerem $\mathcal{M} = \left\{ x^1 = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 7 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix}, x^2 = \begin{bmatrix} 3 \\ 7 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{bmatrix}, x^3 = \begin{bmatrix} 6 \\ 1 \\ 4 \\ 8 \\ 4 \end{bmatrix} \right\}$ o conjunto de

mémoires fundamentais e $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$ um padrão de entrada, o qual é uma versão corrompida de x^1 por um ruído misto (ruído dilativo e erosivo), pois $x = x^1 + [8 \ 0 \ 0 \ 0 \ -1]^T$.

As matrizes dos pesos sinápticos são dadas por

$$M_{XX} = \begin{bmatrix} 0 & 5 & 2 & 0 & 2 \\ 4 & 0 & 5 & 4 & 3 \\ 5 & 7 & 0 & 3 & 4 \\ 2 & 7 & 4 & 0 & 4 \\ 1 & 3 & 2 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad W_{XX} = \begin{bmatrix} 0 & -4 & -5 & -2 & -1 \\ -5 & 0 & -7 & -7 & -3 \\ -2 & -5 & 0 & -4 & -2 \\ 0 & -4 & -3 & 0 & -1 \\ -2 & -3 & -4 & -4 & 0 \end{bmatrix}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas

Exemplo 1

Assim,

$$\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = [4 \ 0 \ 6 \ 4 \ 2]^T \neq x^1. \quad (19)$$

$$\mathcal{W}_{XX}(x) = W_{XX} \boxtimes x = [10 \ 5 \ 8 \ 10 \ 8]^T \neq x^1. \quad (20)$$

Seja $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$ uma versão corrompida de x^2 por um ruído misto (ruído dilatativo e erosivo), pois $x = x^2 + [1 \ -1 \ 1 \ 0 \ 0]^T$. Então,

$$\mathcal{M}_{XX}(x) = M_{XX} \boxtimes x = [3 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T \neq x^2. \quad (21)$$

$$\mathcal{W}_{XX}(x) = W_{XX} \boxtimes x = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 4]^T \neq x^2. \quad (22)$$

Memória Morfológica Autoassociativa de Projeção Max-Plus (max-plus PAMM)

- M.E. Valle: **An Introduction to the Max-plus Projection Autoassociative Morphological Memory and Some of Its Variations**, In: Proceedings of IEEE International Conference on Fuzzy Systems 2014 (FUZZ-IEEE 2014). Page(s): 53 - 60, Beijing, China, July 2014.

Memória Morfológica Autoassociativa de Projeção Max-Plus (max-plus PAMM)

- M.E. Valle: **An Introduction to the Max-plus Projection Autoassociative Morphological Memory and Some of Its Variations**, In: Proceedings of IEEE International Conference on Fuzzy Systems 2014 (FUZZ-IEEE 2014). Page(s): 53 - 60, Beijing, China, July 2014.
- Motivação: Apresentar novos modelos de AMMs com um número reduzido memórias espúrias em comparação com as AMMs originais;

Memória Morfológica Autoassociativa de Projeção Max-Plus (max-plus PAMM)

Definição (Max-Plus PAMM)

Seja $\mathcal{X} = \{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$ um conjunto de memórias fundamentais. A max-plus PAMM $\mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ satisfaz

$$\mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = \bigvee \{z \in \Psi(\mathcal{X}) : z \leq x\}, \quad (23)$$

onde $\Psi(\mathcal{X})$ é o conjunto de todas combinações max-plus do conjunto \mathcal{X} .

Memória Morfológica Autoassociativa de Projeção Min-Plus (min-plus PAMM)

Definição (Min-Plus PAMM)

Seja $\mathcal{X} = \{x^\xi : \xi = 1, \dots, k\}$ um conjunto de memórias fundamentais. A min-plus PAMM $S_{\mathcal{X}\mathcal{X}} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ satisfaz

$$S_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = \bigwedge \{z \in \Theta(\mathcal{X}) : z \geq x\}. \quad (24)$$

onde $\Theta(\mathcal{X})$ é o conjunto de todas combinações min-plus do conjunto \mathcal{X} ,

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;
- A capacidade ilimitada de armazenamento e recuperação de memórias fundamentais;

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;
- A capacidade ilimitada de armazenamento e recuperação de memórias fundamentais;
- $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, portanto max-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos dilativos;

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;
- A capacidade ilimitada de armazenamento e recuperação de memórias fundamentais;
- $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, portanto max-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos dilativos;
- $\mathcal{S}_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, conseqüentemente min-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos erosivos;

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;
- A capacidade ilimitada de armazenamento e recuperação de memórias fundamentais;
- $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, portanto max-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos dilativos;
- $\mathcal{S}_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, conseqüentemente min-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos erosivos;
- \mathcal{V}_{XX} tem uma quantidade reduzida de memórias espúrias do que \mathcal{M}_{XX} , pois $\Psi(\mathcal{X}) \subseteq \Omega(\mathcal{X})$, logo $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq \mathcal{M}_{XX}(x) \leq x$.
- Semelhantemente, \mathcal{W}_{XX} tem menos memórias espúrias em relação a \mathcal{W}_{XX} , em virtude que $\Theta(\mathcal{X}) \subseteq \Phi(\mathcal{X})$, assim $\mathcal{S}_{XX}(x) \geq \mathcal{W}_{XX}(x) \geq x$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

- As novas memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são idempotentes, isto é, $\mathcal{V}_{XX}^2 = \mathcal{V}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}^2 = \mathcal{S}_{XX}$, pois \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} projetam o padrão de entrada x nos conjuntos $\Psi(\mathcal{X})$ e $\Theta(\mathcal{X})$, respectivamente;
- A capacidade ilimitada de armazenamento e recuperação de memórias fundamentais;
- $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, portanto max-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos dilativos;
- $\mathcal{S}_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, consequentemente min-plus PAMM é adequada para recuperar padrões corrompidos por ruídos erosivos;
- \mathcal{V}_{XX} tem uma quantidade reduzida de memórias espúrias do que \mathcal{M}_{XX} , pois $\Psi(\mathcal{X}) \subseteq \Omega(\mathcal{X})$, logo $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq \mathcal{M}_{XX}(x) \leq x$.
- Semelhantemente, \mathcal{W}_{XX} tem menos memórias espúrias em relação a \mathcal{W}_{XX} , em virtude que $\Theta(\mathcal{X}) \subseteq \Phi(\mathcal{X})$, assim $\mathcal{S}_{XX}(x) \geq \mathcal{W}_{XX}(x) \geq x$

Teorema 3

Considere $X = [x^1 \dots x^k] \in \mathbb{R}^{n \times k}$ a matriz que suas colunas correspondem as memórias fundamentais. Dado o padrão de entrada $x \in \mathbb{R}^n$, o padrão de saída da max-plus PAMM \mathcal{V}_{XX} satisfaz

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = X \boxtimes \alpha, \quad \text{onde } \alpha = X^* \boxtimes x. \quad (25)$$

Alternativamente,

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = \bigvee_{\xi=1}^k \bigwedge_{j=1}^n ((x_j - x_j^\xi) + x^\xi). \quad (26)$$

Teorema 4

Considere $X = [x^1 \dots x^k] \in \mathbb{R}^{n \times k}$ a matriz que suas colunas correspondem as memórias fundamentais. Dado o padrão de entrada $x \in \mathbb{R}^n$, o padrão de saída da min-plus PAMM S_{XX} satisfaz

$$S_{XX}(x) = X \boxtimes \theta, \quad \text{onde } \theta = X^* \boxtimes x. \quad (27)$$

Alternativamente,

$$S_{XX}(x) = \bigwedge_{\xi=1}^k \bigvee_{j=1}^n ((x_j - x_j^\xi) + x^\xi). \quad (28)$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$z \geq x \Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N}$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$\begin{aligned} z \geq x &\Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} && (29) \\ &\Leftrightarrow \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_{\xi} + x_j^{\xi}) \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \end{aligned}$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$z \geq x \Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (29)$$

$$\Leftrightarrow \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_{\xi} + x_j^{\xi}) \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (30)$$

$$\Leftrightarrow \theta_{\xi} + x_j^{\xi} \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K}$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$z \geq x \Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (29)$$

$$\Leftrightarrow \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_\xi + x_j^\xi) \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (30)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi + x_j^\xi \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (31)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi \geq x_j - x_j^\xi, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K}$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$z \geq x \Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (29)$$

$$\Leftrightarrow \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_\xi + x_j^\xi) \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (30)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi + x_j^\xi \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (31)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi \geq x_j - x_j^\xi, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (32)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi \geq \bigvee_{j=1}^n x_j - x_j^\xi, \forall \xi \in \mathcal{K}$$

Demonstração (teorema 4)

Sejam $z \in \Theta(\mathcal{X})$, $\mathcal{N} = \{1, \dots, n\}$ e $\mathcal{K} = \{1, \dots, k\}$. Temos as seguintes equivalências:

$$z \geq x \Leftrightarrow z_j \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (29)$$

$$\Leftrightarrow \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_\xi + x_j^\xi) \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N} \quad (30)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi + x_j^\xi \geq x_j, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (31)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi \geq x_j - x_j^\xi, \forall j \in \mathcal{N}, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (32)$$

$$\Leftrightarrow \theta_\xi \geq \bigvee_{j=1}^n x_j - x_j^\xi, \forall \xi \in \mathcal{K} \quad (33)$$

Demonstração (teorema 4)

Portanto, o menor $z \in \Theta(\mathcal{X})$ tal que $z \geq x$ é dado por

$$z_j = \bigwedge_{\xi=1}^k (\theta_\xi + x_j^\xi), \forall j \in \mathcal{N}, \quad (34)$$

onde $\theta_\xi = \bigvee_{j=1}^n x_j - x_j^\xi, \forall \xi \in \mathcal{K}$.

Exemplo 2

Considerem o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} e o padrão de entrada $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$ do exemplo 1.

Exemplo 2

Considerem o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} e o padrão de entrada $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$ do exemplo 1.

Assim, o vetor α que satisfaz (25) é dado por $\alpha = [-1 \ -7 \ -4]^T$, e a saída da max-plus PAMM é dada por

$$\mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = (\alpha_1 + x^1) \vee (\alpha_2 + x^2) \vee (\alpha_3 + x^3)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Exemplo 2

Considerem o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} e o padrão de entrada $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$ do exemplo 1.

Assim, o vetor α que satisfaz (25) é dado por $\alpha = [-1 \ -7 \ -4]^T$, e a saída da max-plus PAMM é dada por

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) &= (\alpha_1 + x^1) \vee (\alpha_2 + x^2) \vee (\alpha_3 + x^3) \\ &= \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 6 \\ 3 \\ 2 \end{bmatrix} \vee \begin{bmatrix} -4 \\ 0 \\ -5 \\ -4 \\ -3 \end{bmatrix} \vee \begin{bmatrix} 2 \\ -3 \\ 0 \\ 4 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 6 \\ 4 \\ 2 \end{bmatrix} \end{aligned} \quad (35)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

O vetor θ que satisfaz (27) é dado por $\theta = [8 \ 7 \ 4]^T$, e a saída da min-plus PAMM é dada por

$$\mathcal{S}_{XX}(x) = (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

O vetor θ que satisfaz (27) é dado por $\theta = [8 \ 7 \ 4]^T$, e a saída da min-plus PAMM é dada por

$$\begin{aligned} \mathcal{S}_{XX}(x) &= (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3) \\ &= \begin{bmatrix} 10 \\ 8 \\ 15 \\ 12 \\ 11 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 10 \\ 14 \\ 9 \\ 10 \\ 11 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 10 \\ 5 \\ 8 \\ 12 \\ 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 10 \\ 5 \\ 8 \\ 10 \\ 8 \end{bmatrix} \end{aligned} \quad (36)$$

Memórias Autoassociativas Morfológicas de Projeções

Seja o padrão de entrada $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$ do exemplo 1. Então,

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = [2 \ 6 \ 3 \ 3 \ 3]^T \quad (37)$$

e

$$\mathcal{S}_{XX}(x) = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 5]^T$$

Memórias Autoassociativas Morfológicas de Projeções

Seja o padrão de entrada $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$ do exemplo 1. Então,

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = [2 \ 6 \ 3 \ 3 \ 3]^T \quad (37)$$

e

$$\mathcal{S}_{XX}(x) = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 5]^T \quad (38)$$

Diferentemente das AMMs originais, as novas AMMs (max-plus PAMM e min-plus PAMM) não precisam armazenar as matrizes de pesos sinápticos de tamanho $n \times n$, diminuindo a carga computacional.

Memórias Autoassociativas Morfológicas de Projeções

Seja o padrão de entrada $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$ do exemplo 1. Então,

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = [2 \ 6 \ 3 \ 3 \ 3]^T \quad (37)$$

e

$$\mathcal{S}_{XX}(x) = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 5]^T \quad (38)$$

Diferentemente das AMMs originais, as novas AMMs (max-plus PAMM e min-plus PAMM) não precisam armazenar as matrizes de pesos sinápticos de tamanho $n \times n$, diminuindo a carga computacional.

Infelizmente, as informações sobre as memórias fundamentais não são distribuídas nos pesos sinápticos max-plus PAMM e min-plus PAMM.

Proposição

- 1 Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} e $\lambda \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$ e $x + \lambda$ são pontos fixos de \mathcal{V}_{XX} .

Proposição

- 1 *Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} e $\lambda \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$ e $x + \lambda$ são pontos fixos de \mathcal{V}_{XX} .*
- 2 *Se x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{S}_{XX} e $\lambda \in \mathbb{R}$, então $x \wedge y$ e $x + \lambda$ são pontos fixos de \mathcal{S}_{XX} .*

Proposição

- 1 *Sejam x e y pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} e $\lambda \in \mathbb{R}$, então $x \vee y$ e $x + \lambda$ são pontos fixos de \mathcal{V}_{XX} .*
- 2 *Se x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{S}_{XX} e $\lambda \in \mathbb{R}$, então $x \wedge y$ e $x + \lambda$ são pontos fixos de \mathcal{S}_{XX} .*

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} , isto é, escrevendo $\alpha_x = X^* \boxtimes x$ e $\alpha_y = X^* \boxtimes y$, então

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = X \boxtimes \alpha_x = x \text{ e } \mathcal{V}_{XX}(y) = X \boxtimes \alpha_y = y.$$

Usando propriedades da álgebra minimax, temos

$$\alpha = X^* \boxtimes (x \vee y) \geq (X^* \boxtimes x) \vee (X^* \boxtimes y) = \alpha_x \vee \alpha_y; \quad (39)$$

Assim,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = X \boxtimes \alpha$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} , isto é, escrevendo $\alpha_x = X^* \boxtimes x$ e $\alpha_y = X^* \boxtimes y$, então

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = X \boxtimes \alpha_x = x \text{ e } \mathcal{V}_{XX}(y) = X \boxtimes \alpha_y = y.$$

Usando propriedades da álgebra minimax, temos

$$\alpha = X^* \boxtimes (x \vee y) \geq (X^* \boxtimes x) \vee (X^* \boxtimes y) = \alpha_x \vee \alpha_y; \quad (39)$$

Assim,

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{XX}(x \vee y) &= X \boxtimes \alpha \\ &\geq X \boxtimes (\alpha_x \vee \alpha_y) \end{aligned} \quad (40)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

Suponha que x e y são pontos fixos da aplicação \mathcal{V}_{XX} , isto é, escrevendo $\alpha_x = X^* \boxtimes x$ e $\alpha_y = X^* \boxtimes y$, então

$$\mathcal{V}_{XX}(x) = X \boxtimes \alpha_x = x \text{ e } \mathcal{V}_{XX}(y) = X \boxtimes \alpha_y = y.$$

Usando propriedades da álgebra minimax, temos

$$\alpha = X^* \boxtimes (x \vee y) \geq (X^* \boxtimes x) \vee (X^* \boxtimes y) = \alpha_x \vee \alpha_y; \quad (39)$$

Assim,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = X \boxtimes \alpha \quad (40)$$

$$\geq X \boxtimes (\alpha_x \vee \alpha_y) \quad (41)$$

$$= (X \boxtimes \alpha_x) \vee (X \boxtimes \alpha_y) = x \vee y, \quad (42)$$

Demonstração

Logo,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \geq x \vee y. \quad (43)$$

Além disso, por definição temos $\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \leq x \vee y$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = x \vee y.$$

Por fim,

$$\mathcal{V}_{XX}(\lambda + x) = X \boxtimes (X^* \boxtimes (\lambda + x))$$

Demonstração

Logo,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \geq x \vee y. \quad (43)$$

Além disso, por definição temos $\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \leq x \vee y$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = x \vee y.$$

Por fim,

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{XX}(\lambda + x) &= X \boxtimes (X^* \boxtimes (\lambda + x)) \\ &= X \boxtimes (\lambda + (X^* \boxtimes x)) \end{aligned} \quad (44)$$

Demonstração

Logo,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \geq x \vee y. \quad (43)$$

Além disso, por definição temos $\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \leq x \vee y$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = x \vee y.$$

Por fim,

$$\mathcal{V}_{XX}(\lambda + x) = X \boxtimes (X^* \boxtimes (\lambda + x)) \quad (44)$$

$$= X \boxtimes (\lambda + (X^* \boxtimes x)) \quad (45)$$

$$= \lambda + (X \boxtimes (X^* \boxtimes x))$$

Demonstração

Logo,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \geq x \vee y. \quad (43)$$

Além disso, por definição temos $\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) \leq x \vee y$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(x \vee y) = x \vee y.$$

Por fim,

$$\mathcal{V}_{XX}(\lambda + x) = X \boxtimes (X^* \boxtimes (\lambda + x)) \quad (44)$$

$$= X \boxtimes (\lambda + (X^* \boxtimes x)) \quad (45)$$

$$= \lambda + (X \boxtimes (X^* \boxtimes x)) \quad (46)$$

$$= \lambda + x \quad (47)$$

Exemplo 3

Considere o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \wedge x^2 = [2 \ 0 \ 2 \ 3 \ 3]^T$.

Exemplo 3

Considere o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \wedge x^2 = [2 \ 0 \ 2 \ 3 \ 3]^T$.

O vetor α que satisfaz (25) é dado por $\alpha = [-5 \ -7 \ -5]^T$, a saída da max-plus PAMM é dada por

$$\mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = (\alpha_1 + x^1) \vee (\alpha_2 + x^2) \vee (\alpha_3 + x^3)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Exemplo 3

Considere o conjunto de memórias fundamentais \mathcal{X} do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \wedge x^2 = [2 \ 0 \ 2 \ 3 \ 3]^T$.

O vetor α que satisfaz (25) é dado por $\alpha = [-5 \ -7 \ -5]^T$, a saída da max-plus PAMM é dada por

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) &= (\alpha_1 + x^1) \vee (\alpha_2 + x^2) \vee (\alpha_3 + x^3) \\ &= \begin{bmatrix} -3 \\ -5 \\ 2 \\ -1 \\ -2 \end{bmatrix} \vee \begin{bmatrix} -4 \\ 0 \\ -5 \\ -4 \\ -3 \end{bmatrix} \vee \begin{bmatrix} 1 \\ -4 \\ -1 \\ 3 \\ -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \\ 3 \\ -1 \end{bmatrix} \neq x \end{aligned} \quad (48)$$

Portanto, a combinação \wedge de pontos fixos não é um ponto fixo de $\mathcal{V}_{\mathcal{X}\mathcal{X}}$.

Exemplo 4

Seja \mathcal{X} o conjunto de memórias fundamentais do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \vee x^2 = [3 \ 7 \ 7 \ 4 \ 4]^T$.

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Exemplo 4

Seja \mathcal{X} o conjunto de memórias fundamentais do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \vee x^2 = [3 \ 7 \ 7 \ 4 \ 4]^T$.

O vetor θ que satisfaz (27) é dado por $\theta = [7 \ 5 \ 6]^T$, a saída da min-plus PAMM é dada por

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Exemplo 4

Seja \mathcal{X} o conjunto de memórias fundamentais do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \vee x^2 = [3 \ 7 \ 7 \ 4 \ 4]^T$.

O vetor θ que satisfaz (27) é dado por $\theta = [7 \ 5 \ 6]^T$, a saída da min-plus PAMM é dada por

$$S_{\mathcal{X}\mathcal{X}}(x) = (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Exemplo 4

Seja \mathcal{X} o conjunto de memórias fundamentais do exemplo 1 e o padrão de entrada $x = x^1 \vee x^2 = [3 \ 7 \ 7 \ 4 \ 4]^T$.

O vetor θ que satisfaz (27) é dado por $\theta = [7 \ 5 \ 6]^T$, a saída da min-plus PAMM é dada por

$$\begin{aligned} S_{XX}(x) &= (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3) \\ &= \begin{bmatrix} 9 \\ 7 \\ 14 \\ 11 \\ 10 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 8 \\ 12 \\ 7 \\ 8 \\ 9 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 12 \\ 7 \\ 10 \\ 14 \\ 10 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ 7 \\ 7 \\ 8 \\ 9 \end{bmatrix} \neq x \end{aligned} \quad (49)$$

Portanto, a combinação \vee de pontos fixos não é um ponto fixo de S_{XX} .

Teorema 5

As memórias autoassociativas morfológicas de projeções \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} satisfazem as seguintes desigualdades:

$$\mathcal{V}_{XX}(x) \leq \mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x))) \quad (50)$$

$$\leq \left\{ \begin{array}{l} \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) \\ \mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(x)) \end{array} \right\} \quad (51)$$

$$\leq \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(x))) \quad (52)$$

$$\leq \mathcal{S}_{XX}(x), \quad \forall x \in \mathbb{R}^n. \quad (53)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

A memória \mathcal{V}_{XX} satisfaz $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, então

$$\mathcal{V}_{XX} \leq I \quad (54)$$

Aplicando a memória \mathcal{S}_{XX} em (54) pela esquerda, temos

$$\mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \leq I \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX} \quad (55)$$

Agora, compondo a memória \mathcal{S}_{XX} em (55) pela direita, temos

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX}$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

A memória \mathcal{V}_{XX} satisfaz $\mathcal{V}_{XX}(x) \leq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, então

$$\mathcal{V}_{XX} \leq I \quad (54)$$

Aplicando a memória \mathcal{S}_{XX} em (54) pela esquerda, temos

$$\mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \leq I \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX} \quad (55)$$

Agora, compondo a memória \mathcal{S}_{XX} em (55) pela direita, temos

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX} \quad (56)$$

Demonstração

Além disso, a memória S_{XX} satisfaz $S_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, então

$$S_{XX} \geq I. \quad (57)$$

Aplicando a memória \mathcal{V}_{XX} em (57) pela esquerda, temos

Demonstração

Além disso, a memória S_{XX} satisfaz $S_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, então

$$S_{XX} \geq I. \quad (57)$$

Aplicando a memória V_{XX} em (57) pela esquerda, temos

$$S_{XX} \circ V_{XX} \geq I \circ V_{XX} = V_{XX} \quad (58)$$

Ainda, compondo a memória V_{XX} em (58) pela direita, temos

$$V_{XX} \circ S_{XX} \circ V_{XX} \geq V_{XX} \circ V_{XX} = V_{XX} \quad (59)$$

Demonstração

Além disso, a memória S_{XX} satisfaz $S_{XX}(x) \geq x, \forall x \in \mathbb{R}^n$, então

$$S_{XX} \geq I. \quad (57)$$

Aplicando a memória V_{XX} em (57) pela esquerda, temos

$$S_{XX} \circ V_{XX} \geq I \circ V_{XX} = V_{XX} \quad (58)$$

Ainda, compondo a memória V_{XX} em (58) pela direita, temos

$$V_{XX} \circ S_{XX} \circ V_{XX} \geq V_{XX} \circ V_{XX} = V_{XX} \quad (59)$$

Demonstração

Das desigualdades (54) e (57), obtemos

$$\mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX}$$

Demonstração

Das desigualdades (54) e (57), obtemos

$$\mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \quad (60)$$

Compondo a memória \mathcal{S}_{XX} pela direita da desigualdade (60), temos

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX}$$

Demonstração

Das desigualdades (54) e (57), obtemos

$$\mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \quad (60)$$

Compondo a memória \mathcal{S}_{XX} pela direita da desigualdade (60), temos

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX} \quad (61)$$

Por conseguinte, aplicando a memória \mathcal{V}_{XX} pela direita em (61), tem-se

$$\mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX}$$

Demonstração

Das desigualdades (54) e (57), obtemos

$$\mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \quad (60)$$

Compondo a memória \mathcal{S}_{XX} pela direita da desigualdade (60), temos

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} = \mathcal{S}_{XX} \quad (61)$$

Por conseguinte, aplicando a memória \mathcal{V}_{XX} pela direita em (61), tem-se

$$\mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX} \quad (62)$$

Demonstração

Analogamente, mostra-se que

$$S_{XX} \circ V_{XX} \leq S_{XX} \circ V_{XX} \circ S_{XX}.$$

Demonstração

Analogamente, mostra-se que

$$\mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \leq \mathcal{S}_{XX} \circ \mathcal{V}_{XX} \circ \mathcal{S}_{XX}. \quad (63)$$

Portanto

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{XX}(x) &\stackrel{(59)}{\leq} \mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x))) \stackrel{(23)}{\leq} \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) \\ &\stackrel{(63)}{\leq} \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(x))) \stackrel{(56)}{\leq} \mathcal{S}_{XX}(x) \end{aligned} \quad (64)$$

Memórias Morfológicas Autoassociativas de Projeções

Demonstração

Finalmente,

$$\begin{aligned} \mathcal{V}_{XX}(x) &\stackrel{(59)}{\leq} \mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x))) \stackrel{(62)}{\leq} \mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(x)) \\ &\stackrel{(24)}{\leq} \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(x))) \stackrel{(56)}{\leq} \mathcal{S}_{XX}(x) \end{aligned} \quad (65)$$

Exemplo 5

Vamos determinar $\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = \mathcal{S}_{XX}(y)$, onde $y = [2 \ 0 \ 6 \ 4 \ 2]^T$ foi obtido no exemplo 2.

Exemplo 5

Vamos determinar $S_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = S_{XX}(y)$, onde $y = [2 \ 0 \ 6 \ 4 \ 2]^T$ foi obtido no exemplo 2. O vetor $\theta = [0 \ 4 \ 2]^T$, e a saída é dada por

$$S_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3)$$

Exemplo 5

Vamos determinar $S_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = S_{XX}(y)$, onde $y = [2 \ 0 \ 6 \ 4 \ 2]^T$ foi obtido no exemplo 2. O vetor $\theta = [0 \ 4 \ 2]^T$, e a saída é dada por

$$\begin{aligned} S_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) &= (\theta_1 + x^1) \wedge (\theta_2 + x^2) \wedge (\theta_3 + x^3) \\ &= \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 7 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 7 \\ 11 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \end{bmatrix} \wedge \begin{bmatrix} 8 \\ 3 \\ 6 \\ 10 \\ 6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 6 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix} \neq x^1 \end{aligned} \quad (66)$$

Observação

Note que

$$S_{XX}V_{XX} \neq V_{XX} \neq S_{XX} \neq M_{XX} \neq W_{XX}.$$

Consequentemente, a aplicação $S_{XX}V_{XX}$ é uma nova memória para o conjunto fundamental \mathcal{X} .

Exemplo 6

Pelo exemplo 2 temos $\mathcal{V}_{XX}(x) = [2 \ 6 \ 3 \ 3 \ 3]^T$, onde $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$.
Portanto,

$$\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 5]^T.$$

Exemplo 6

Pelo exemplo 2 temos $\mathcal{V}_{XX}(x) = [2 \ 6 \ 3 \ 3 \ 3]^T$, onde $x = [4 \ 6 \ 3 \ 3 \ 4]^T$.
Portanto,

$$\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x)) = [4 \ 6 \ 3 \ 4 \ 5]^T. \quad (67)$$

Consequentemente,

$$\mathcal{V}_{XX}(\mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}(x))) = [2 \ 6 \ 3 \ 4 \ 3]^T \neq x^2. \quad (68)$$

Observação

Segue dos exemplos que

$$\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX} \neq \mathcal{S}_{XX}(\mathcal{V}_{XX}) \neq \mathcal{V}_{XX} \neq \mathcal{S}_{XX} \neq \mathcal{M}_{XX} \neq \mathcal{W}_{XX}.$$

Logo, $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ é uma nova memória para o conjunto fundamental \mathcal{X} .

Exemplo 7

Pelo exemplo 2 temos $S_{XX}(x) = [10 \ 5 \ 8 \ 10 \ 8]^T$, onde $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(S_{XX}(x)) = [8 \ 5 \ 8 \ 10 \ 6]^T.$$

Exemplo 7

Pelo exemplo 2 temos $S_{XX}(x) = [10 \ 5 \ 8 \ 10 \ 8]^T$, onde $x = [10 \ 0 \ 7 \ 4 \ 2]^T$. Portanto,

$$\mathcal{V}_{XX}(S_{XX}(x)) = [8 \ 5 \ 8 \ 10 \ 6]^T. \quad (69)$$

Note que

$$\mathcal{V}_{XX}S_{XX} \neq \mathcal{V}_{XX} \neq \mathcal{W}_{XX} \neq S_{XX} \quad (70)$$

$$\neq \mathcal{M}_{XX} \neq \mathcal{V}_{XX}S_{XX}\mathcal{V}_{XX} \neq S_{XX}\mathcal{V}_{XX} \quad (71)$$

Considerações

Alguns questionamentos que serão investigados:

- 1 Os operadores \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são filtros morfológicos. Será que os operadores $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ são filtros?

Considerações

Alguns questionamentos que serão investigados:

- 1 Os operadores \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são filtros morfológicos. Será que os operadores $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ são filtros?
- 2 Conjectura: O conjunto dos pontos fixos do operador $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ é o mesmo conjunto dos pontos fixos de $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$.

Considerações

Alguns questionamentos que serão investigados:

- 1 Os operadores \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são filtros morfológicos. Será que os operadores $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ são filtros?
- 2 Conjectura: O conjunto dos pontos fixos do operador $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ é o mesmo conjunto dos pontos fixos de $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$.
- 3 Quais são as tolerâncias das memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} quando são apresentados padrões corrompidos das memórias fundamentais?
- 4 Quais são as versões das PAMMs para os padrões de entradas sendo um conjunto fuzzy?

Considerações

Alguns questionamentos que serão investigados:

- 1 Os operadores \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são filtros morfológicos. Será que os operadores $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ são filtros?
- 2 Conjectura: O conjunto dos pontos fixos do operador $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ é o mesmo conjunto dos pontos fixos de $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$.
- 3 Quais são as tolerâncias das memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} quando são apresentados padrões corrompidos das memórias fundamentais?
- 4 Quais são as versões das PAMMs para os padrões de entradas sendo um conjunto fuzzy?
- 5 Outros questionamentos que surgiram no processo de investigação.

Considerações

Alguns questionamentos que serão investigados:

- 1 Os operadores \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} são filtros morfológicos. Será que os operadores $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ e $\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$ são filtros?
- 2 Conjectura: O conjunto dos pontos fixos do operador $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}$ é o mesmo conjunto dos pontos fixos de $\mathcal{V}_{XX}\mathcal{S}_{XX}\mathcal{V}_{XX}$.
- 3 Quais são as tolerâncias das memórias \mathcal{V}_{XX} e \mathcal{S}_{XX} quando são apresentados padrões corrompidos das memórias fundamentais?
- 4 Quais são as versões das PAMMs para os padrões de entradas sendo um conjunto fuzzy?
- 5 Outros questionamentos que surgiram no processo de investigação.

Obrigado!