

逆 P-信息嵌入隐藏与它的逆 P-推理分离-发现

徐凤生¹ 于秀清¹ 史开泉^{1,2}

(德州学院数学系 德州 253023)¹ (山东大学数学与系统科学学院 济南 250100)²

摘 要 逆 P-集合(inverse packet sets)是由内逆 P-集合 \bar{X}^F (internal inverse packet set \bar{X}^F) 与外逆 P-集合 \bar{X}^F (outer inverse packet set \bar{X}^F) 构成的集合对; 或者 (\bar{X}^F, \bar{X}^F) 是逆 P-集合。逆 P-集合是把动态特性引入到有限普通集合 X 内 (Cantor set X), 改进有限普通集合 X 得到的。逆 P-集合具有与 P-集合相反的动态特性。利用逆 P-集合给出逆 P-信息的概念、逆 P-信息嵌入隐藏与嵌入-隐藏定理、逆 P-信息的隐藏还原属性特征、逆 P-信息嵌入隐藏的逆 P-推理分离-发现。利用这些结果, 给出逆 P-信息嵌入隐藏的逆 P-推理分离-发现的应用。

关键词 逆 P-集合, 逆 P-信息, 逆 P-推理, 推理分离-发现, 应用

中图法分类号 O144, TP18 **文献标识码** A

Embedding-camouflage of Inverse P-information and its Separation-discovery by Inverse P-reasoning

XU Feng-sheng¹ YU Xiu-qing¹ SHI Kai-quan^{1,2}

(Department of Mathematics, Dezhou University, Dezhou 253023, China)¹

(Department of Mathematics and System Sciences, Shandong University, Jinan 250100, China)²

Abstract Inverse P-sets is a set pair which is composed of internal inverse P-set \bar{X}^F (internal inverse packet set \bar{X}^F) and outer inverse P-set \bar{X}^F (outer inverse packet set \bar{X}^F), denoted by (\bar{X}^F, \bar{X}^F) . It is gotten by introducing dynamic characteristics into finite general set X , which has the opposite characteristic to P-sets(packet sets). Based on inverse P-sets, the paper presented the concepts of inverse P-information and its embedding-camouflage, discussed camouflage-restoring attribute characteristic about inverse P-information, obtained the embedding-camouflage theorems. And the theoretical results were applied to separate and discover embedded and camouflaged inverse P-information by using inverse P-reasoning.

Keywords Inverse P-sets, Inverse P-information, Inverse P-reasoning, Separation-discovery, Applications

1 引言

2012 年, 文献[1, 2]把动态特性引入到有限普通集合 X 内 (Cantor set X), 改进有限普通集合 X , 提出逆 P-集合 (inverse packet sets)。逆 P-集合是由内逆 P-集合 \bar{X}^F (internal inverse packet set \bar{X}^F) 与外逆 P-集合 \bar{X}^F (outer inverse packet set \bar{X}^F) 构成的集合对; 或者, (\bar{X}^F, \bar{X}^F) 是逆 P-集合; 逆 P-集合具有这样的动态特性: 给定有限普通集合 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_q\} \subset U, \alpha = \{a_1, a_2, \dots, a_k\} \subset V$ 是 X 的属性集合, 若在 α 内不断补充一些属性, 则 α 变成 $\alpha \subseteq \alpha_1^f \subseteq \alpha_2^f \subseteq \dots \subseteq \alpha_n^f, X$ 变成 $X \subseteq \bar{X}_1^f \subseteq \bar{X}_2^f \subseteq \dots \subseteq \bar{X}_n^f$ 。若在 α 内不断删除一些属性, 则 α 变成 $\alpha_n^f \subseteq \alpha_{n-1}^f \subseteq \dots \subseteq \alpha_1^f \subseteq \alpha, X$ 变成 $\bar{X}_n^f \subseteq \bar{X}_{n-1}^f \subseteq \dots \subseteq \bar{X}_1^f \subseteq X$ 。逆 P-集合的动态特性与另一类信息系统的动态特征相同。若把 $\bar{X}_{n-1}^f \subseteq \bar{X}_n^f$ 定义成 \bar{X}_n^f 被嵌在 \bar{X}_{n-1}^f 之外, 把 $\bar{X}_n^f \subseteq \bar{X}_{n-1}^f$ 定义成 \bar{X}_n^f 被嵌入在 \bar{X}_{n-1}^f 之内, 则 \bar{X}_n^f 能够被定义成 \bar{X}_{n-1}^f 的一个外逆 P-隐藏; \bar{X}_n^f 能够被定义成 \bar{X}_{n-1}^f 的一个内逆 P-隐藏。显然, 逆 P-集合能够被应用到信息嵌入隐藏的应用研究中。利用

逆 P-集合, 给出逆 P-信息的概念, 逆 P-信息嵌入隐藏与嵌入-隐藏定理, 逆 P-信息的隐藏还原属性特征。利用逆 P-推理^[2], 给出逆 P-信息嵌入隐藏的逆 P-推理分离-发现, 及其应用。逆 P-集合具有与 P-集合相反的动态特征。P-集合是 2008 年文献[3, 4]把动态特征引入到普通集合 X 得到的, P-集合 (packet sets) 是由内 P-集合 X^F (internal packet set X^F) 与外 P-集合 X^F (outer packet set X^F) 构成的集合对; 或者 (X^F, X^F) 是 P-集合。P-集合具有这样的动态特征: 给定有限普通集合 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_q\} \subset U, \alpha = \{a_1, a_2, \dots, a_k\} \subset V$ 是 X 的属性集合, 若在 α 内不断补充一些属性, α 变成 $\alpha \subseteq \alpha_1^f \subseteq \alpha_2^f \subseteq \dots \subseteq \alpha_n^f$, 则 X 变成 $X_n^f \subseteq X_{n-1}^f \subseteq \dots \subseteq X_1^f \subseteq X$; 若在 α 内不断删除一些属性, α 变成 $\alpha_n^f \subseteq \alpha_{n-1}^f \subseteq \dots \subseteq \alpha_1^f \subseteq \alpha$, 则 X 变成 $X \subseteq X_n^f \subseteq X_{n-1}^f \subseteq \dots \subseteq X_1^f$ 。P-集合的动态特性与一类信息、信息系统的动态特性相同。P-集合在信息系统中获得了多个应用^[2-18]。

为了讨论的方便, 便于接收本文, 减少阅读困难, 把文献 [1, 2] 中的逆 P-集合与它的结构引入到第 2 节中作为本文的

到稿日期: 2012-12-03 返修日期: 2013-04-15 本文受山东省自然科学基金(ZR2010AL019), 山东省高校科技计划(J12LN92), 山东省科技发展计划(2011GGA14074)资助。

徐凤生(1965-), 男, 硕士, 教授, 主要研究方向为信息系统理论与应用, E-mail: sxxxfs@126.com; 于秀清(1968-), 女, 硕士, 教授, 主要研究方向为粗系统理论与应用; 史开泉(1945-), 男, 教授, 博士生导师, 主要研究方向为粗系统理论与应用, E-mail: shikq@sdu.edu.cn(通信作者)。

2 逆 P-集合的结构与它的动态特征

约定 U 是有限元素论域, V 是有限属性论域; $F = \{f_1, f_2, \dots, f_m\}$, $\bar{F} = \{\bar{f}_1, \bar{f}_2, \dots, \bar{f}_m\}$ 是元素迁移族; $X = \{x_1, x_2, \dots, x_q\}$ 是 U 上的有限普通集合, $X \subset U$; $\alpha = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k\}$ 是 X 的属性集合, $\alpha \subset V$; $f \in F, \bar{f} \in \bar{F}$ 是元素迁移; $f \in F$ 的特征是: 对于元素 $u \in U, u \in X, f$ 把 u 变成 $f(u) = x \in X$; 对于属性 $\beta \in V, \beta \in \alpha, f \in F$ 把 β 变成 $f(\beta) = \alpha' \in \alpha$ 。 $\bar{f} \in \bar{F}$ 的特征是: 对于元素 $x_k \in X, \bar{f} \in \bar{F}$ 把 x_k 变成 $\bar{f}(x_k) = u_k \in X$; 对于属性 $\alpha_k \in \alpha, \bar{f} \in \bar{F}$ 把 α_k 变成 $\bar{f}(\alpha_k) = \beta_k \in \alpha$ 。

2012 年, 文献[1, 2]给出:

给定集合 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_q\} \subset U, \alpha = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k\} \subset V$ 是 X 的属性集合, 称 \bar{X}^F 是 X 生成的内逆 P-集合(internal inverse packet set), 简称 \bar{X}^F 是内逆 P-集合, 而且

$$\bar{X}^F = X \cup X^+ \quad (1)$$

X^+ 称作 X 的 F -元素补充集合, 而且

$$X^+ = \{u | u \in U, u \notin X, f(u) = x' \in X, f \in F\} \quad (2)$$

如果 \bar{X}^F 的属性集合 α^F 满足

$$\alpha^F = \alpha \cup \{\alpha' | f(\beta) = \alpha' \in \alpha, f \in F\} \quad (3)$$

式中, $\beta \in V, \beta \in \alpha, f \in F$ 把 β 变成 $f(\beta) = \alpha' \in \alpha$; 式(1)中, $\bar{X}^F = \{x_1, x_2, \dots, x_r\}, q \leq r, q, r \in \mathbb{N}^+$ 。

给定集合 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_q\}, \alpha = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k\} \subset V$ 是 X 的属性集合, 称 $\bar{X}^{\bar{F}}$ 是 X 生成的外逆 P-集合(outer inverse packet set), 简称 $\bar{X}^{\bar{F}}$ 是外逆 P-集合, 而且

$$\bar{X}^{\bar{F}} = X - X^- \quad (4)$$

X^- 称作 X 的 \bar{F} -元素删除集合, 而且

$$X^- = \{x | x \in X, \bar{f}(x) = u \in X, \bar{f} \in \bar{F}\} \quad (5)$$

如果 $\bar{X}^{\bar{F}}$ 的属性集合 $\alpha^{\bar{F}}$ 满足

$$\alpha^{\bar{F}} = \alpha - \{\beta_k | \bar{f}(\alpha_k) = \beta_k \in \alpha, \bar{f} \in \bar{F}\} \quad (6)$$

这里, $\alpha_k \in \alpha, \bar{f} \in \bar{F}$ 把 α_k 变成 $\bar{f}(\alpha_k) = \beta_k \in \alpha$; 式(4)中, $\bar{X}^{\bar{F}} = \{x_1, x_2, \dots, x_p\}, p \leq q, p, q \in \mathbb{N}^+, \bar{X}^{\bar{F}} \neq \emptyset$; 式(6)中, $\alpha^{\bar{F}} \neq \emptyset$ 。

由内逆 P-集合 \bar{X}^F (internal inverse packet set \bar{X}^F) 与外逆 P-集合 $\bar{X}^{\bar{F}}$ (outer inverse packet set $\bar{X}^{\bar{F}}$) 构成的集合对称作 X 生成的逆 P-集合(inverse packet sets), 简称逆 P-集合, 而且

$$(\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}}) \quad (7)$$

有限普通集合 X 称作逆 P-集合 $(\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}})$ 的基集合(ground set)。

由式(3)得到:

$$\alpha_1^F \subseteq \alpha_2^F \subseteq \dots \subseteq \alpha_n^F \quad (8)$$

由式(8)得到内逆 P-集合 \bar{X}^F 满足

$$\bar{X}_1^F \subseteq \bar{X}_2^F \subseteq \dots \subseteq \bar{X}_n^F \quad (9)$$

由式(6)得到:

$$\alpha_n^{\bar{F}} \subseteq \alpha_{n-1}^{\bar{F}} \subseteq \dots \subseteq \alpha_1^{\bar{F}} \quad (10)$$

由式(10)得到外逆 P-集合 $\bar{X}^{\bar{F}}$ 满足

$$\bar{X}_n^{\bar{F}} \subseteq \bar{X}_{n-1}^{\bar{F}} \subseteq \dots \subseteq \bar{X}_1^{\bar{F}} \quad (11)$$

由式(9)、式(11)得到:

$$\{(\bar{X}_i^F, \bar{X}_j^{\bar{F}}) | i \in I, j \in J\} \quad (12)$$

式(12)是逆 P-集合的集合对族形式, 是逆 P-集合的一般表达式。 I, J 是指标集合(index sets)。

利用式(7)、式(12)得到:

定理 1(逆 P-集合与有限普通集合第一关系定理) 若

$F = \bar{F} = \emptyset$, 则逆 P-集合 $(\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}})$ 与有限普通集合 X 满足

$$(\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}})_{F=\bar{F}=\emptyset} = X \quad (13)$$

证明: 两个集合相等, 它们对应的属性集合相等; 反之, 两个集合的属性集合相等, 属性集合对应的集合相等。 1°. 若 $F = \emptyset$, 则式(3)变成 $\alpha^F = \alpha \cup \{\alpha' | f(\beta) = \alpha' \in \alpha, f \in F\} = \alpha \cup \emptyset = \alpha$, 这里: $\{\alpha' | f(\beta) = \alpha' \in \alpha, f \in F\} = \emptyset$; 式(2)变成 $X^+ = \{u | u \in U, u \notin X, f(u) = x' \in X, f \in F\} = \emptyset$, 式(1)变成 $\bar{X}^F = X \cup X^+ = X \cup \emptyset = X$ 。 2°. 若 $\bar{F} = \emptyset$, 则式(6)变成 $\alpha^{\bar{F}} = \alpha - \{\beta_k | \bar{f}(\alpha_k) = \beta_k \in \alpha, \bar{f} \in \bar{F}\} = \alpha - \emptyset = \alpha$, 这里: $\{\beta_k | \bar{f}(\alpha_k) = \beta_k \in \alpha, \bar{f} \in \bar{F}\} = \emptyset$; 式(5)变成 $X^- = \{x | x \in X, \bar{f}(x) = u \in X, \bar{f} \in \bar{F}\} = \emptyset$, 式(4)变成 $\bar{X}^{\bar{F}} = X - X^- = X - \emptyset = X$ 。 由 1° 与 2° 得到式(13)。

定理 2(逆 P-集合与有限普通集合第二关系定理) 若 $F = \bar{F} = \emptyset$, 则逆 P-集合 $\{(\bar{X}_i^F, \bar{X}_j^{\bar{F}}) | i \in I, j \in J\}$ 与有限普通集合 X 满足

$$\{(\bar{X}_i^F, \bar{X}_j^{\bar{F}}) | i \in I, j \in J\}_{F=\bar{F}=\emptyset} = X \quad (14)$$

证明与定理 1 类似, 略。

推论 1 若 $F = \emptyset$, 则内逆 P-集合 \bar{X}^F 被还原成有限普通集合 X ; 或者

$$\bar{X}_{F=\emptyset}^F = X \quad (15)$$

推论 2 若 $\bar{F} = \emptyset$, 则外逆 P-集合 $\bar{X}^{\bar{F}}$ 被还原成有限普通集合 X ; 或者

$$\bar{X}_{\bar{F}=\emptyset}^{\bar{F}} = X \quad (16)$$

命题 1 在 $\bar{F} = F = \emptyset$ 的条件下, 逆 P-集合 $(\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}})$, $\{(\bar{X}_i^F, \bar{X}_j^{\bar{F}}) | i \in I, j \in J\}$ 被还原成有限普通集合 X 。

约定 第 2 节中的符号 $\bar{X}^F, \bar{X}^{\bar{F}}, X$ 在第 3-6 节中分别记作 $(\bar{x})^F, (\bar{x})^{\bar{F}}, (x)$; 或者 $\bar{X}^F = (\bar{x})^F, \bar{X}^{\bar{F}} = (\bar{x})^{\bar{F}}, X = (x)$ 。 $(\bar{x})^F, (\bar{x})^{\bar{F}}, (x)$ 分别称作内逆 P-信息、外逆 P-信息、信息; $(\bar{x})^F, (\bar{x})^{\bar{F}}$ 称作逆 P-信息; 不引起误解与混乱。

3 逆 P-嵌入隐藏信息与嵌入隐藏定理

定义 1 称内逆 P-信息 $(\bar{x})_k^F$ 是 (x) 的一个外逆 P-嵌入隐藏信息, 简称 $(\bar{x})_k^F$ 是 (x) 的外逆 P-嵌入隐藏信息; 如果 $(\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足 $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$ 。

称外逆 P-信息 $(\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 是 (x) 的一个内逆 P-嵌入隐藏信息, 简称 $(\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 是 (x) 的内逆 P-嵌入隐藏信息; 如果 $(\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 与 (x) 满足 $(\bar{x})_k^{\bar{F}} \subseteq (x)$ 。 $k, \lambda \in (1, 2, \dots, m)$ 。

定义 2 称逆 P-信息 $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^{\bar{F}})$ 是 (x) 的一个逆 P-嵌入隐藏信息, 如果 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 与 (x) 满足 $(\bar{x})_k^F \subseteq (x) \subseteq (\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 。 $k, \lambda \in (1, 2, \dots, m)$ 。

定义 3 称实数 γ_k, η_k 分别是 $(\bar{x})_k^F$ 关于 (x) 的外逆 P-嵌入隐藏系数, $(\bar{x})_k^{\bar{F}}$ 关于 (x) 的一个内逆 P-嵌入隐藏系数; 如果 $\gamma_k = \text{card}((\bar{x})_k^F) / \text{card}((x))$ (17)

$$\eta_k = \text{card}((\bar{x})_k^{\bar{F}}) / \text{card}((x)) \quad (18)$$

定义 4 称由实数 γ_k, η_k 构成的数对是逆 P-信息 $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^{\bar{F}})$ 关于 (x) 的逆 P-嵌入隐藏系数, 而且

$$(\gamma_k, \eta_k) \quad (19)$$

由定义 1-定义 4 得到:

命题 2 信息 (x) 的逆 P-嵌入隐藏信息 $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^{\bar{F}})$ 存在且非唯一。

命题 3 信息 (x) 的逆 P-嵌入隐藏信息 $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^{\bar{F}})$ 生成一个逆 P-嵌入隐藏信息族 $\{((\bar{x})_i^F, (\bar{x})_j^{\bar{F}}) | i \in I, j \in J\}$ 。

命题 4 信息(x)的外逆 P-嵌入隐藏信息生成一个外逆 P-嵌入隐藏信息族 $\{(\bar{x})_i^F \mid i \in I\}$ 。

命题 5 信息(x)的内逆 P-嵌入隐藏信息生成一个内逆 P-嵌入隐藏信息族 $\{(\bar{x})_j^F \mid j \in J\}$ 。

命题 6 外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 一定是在信息(x)内补充了一些信息元 x_i ;内逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_l^F$ 一定是在信息(x)内删除了一些信息元 x_j 。

定理 3(外逆 P-嵌入隐藏定理) $(\bar{x})_k^F$ 是信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息的充分必要条件是 $(\bar{x})_k^F$ 的外逆 P-嵌入隐藏系数 γ_k 是单位离散区间(0,1)的一个外点,或者

$$\gamma_k \in (0,1) \quad (20)$$

式中,(0,1)是数值0与数值 $\gamma=1$ 生成的单位离散区间。

证明:数值 $\gamma = \text{card}((\bar{x})_k^F) / \text{card}((x)) = 1$, γ 是信息(x)的自嵌入隐藏系数;利用数值0与数值 $\gamma=1$ 生成单位离散区间(0,1)。1°。若 $(\bar{x})_k^F$ 是(x)的外逆 P-嵌入隐藏信息, $k \in (1,2, \dots, m)$,由式(1)得到 $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$,或者 $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$;由式(17)得到: $\gamma_k = \text{card}((\bar{x})_k^F) / \text{card}((x)) \geq \text{card}((x)) / \text{card}((x)) \geq 1$;显然 $\gamma_k \in (0,1)$ 。2°。若 γ_k 是单位离散区间(0,1)的一个外点,或者 $\gamma_k \in (0,1)$,利用式(17)得到: $\gamma_k = \text{card}((\bar{x})_k^F) / \text{card}((x)) \geq 1$,或者 $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$,由定义1、定义3得到:具有 γ_k 的 $(\bar{x})_k^F$ 是信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息。由1°与2°得到式(20)。

定理 4(内逆 P-嵌入隐藏定理) $(\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个内逆 P-嵌入隐藏信息的充分必要条件是 $(\bar{x})_l^F$ 的内逆 P-嵌入隐藏系数 η_l 是单位离散区间(0,1]的一个内点,或者

$$\eta_l \in (0,1] \quad (21)$$

证明:与定理3类似,略。

由定理3,定理4得到:

定理 5(逆 P-嵌入隐藏定理) 若 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个逆 P-嵌入隐藏信息,则 $(\bar{x})_k^F$ 的外逆 P-嵌入隐藏系数 γ_k 与 $(\bar{x})_l^F$ 的内逆 P-嵌入隐藏系数 η_l 生成的离散区间 $[\eta_l, \gamma_k]$ 与单位离散区间(0,1]满足

$$(0,1] \cap [\eta_l, \gamma_k] \neq \emptyset \quad (22)$$

式中, $k, l \in (1,2, \dots, m)$ 。

证明:因为 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个逆 P-嵌入隐藏信息,或者, $(\bar{x})_k^F$ 是信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息, $(\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个内逆 P-嵌入隐藏信息,由式(20)与式(21)得到 $\gamma_k \in (0,1), \eta_l \in (0,1]$,显然数1是 η_l 与 γ_k 构成的离散区间 $[\eta_l, \gamma_k]$ 的一个内点,或者 $1 \in [\eta_l, \gamma_k]$,又知道1也是单位离散区间(0,1]的一个内点,或者 $1 \in (0,1]$,则有 $(0,1] \cap [\eta_l, \gamma_k] \neq \emptyset$,得到定理5。

定理 6(外逆 P-嵌入隐藏属性补充定理) $(\bar{x})_k^F$ 是信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息的充分必要条件是存在属性集合 $\Delta\alpha \neq \emptyset, (\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F 与(x)的属性集合 α 满足

$$\alpha_k^F - (\alpha \cup \Delta\alpha) = \emptyset \quad (23)$$

证明:1°。若 $(\bar{x})_k^F$ 是信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息,由定义1得到: $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$;由式(1)一式(3)知: $(\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F 与(x)的属性集合 α 满足 $\alpha \subseteq \alpha_k^F$;显然存在属性集合 $\Delta\alpha \neq \emptyset$,满足 $\alpha_k^F - \Delta\alpha = \alpha$,或者 $\alpha_k^F = \alpha \cup \Delta\alpha$,或者 $\alpha_k^F - (\alpha \cup \Delta\alpha) = \emptyset$ 。2°。若存在属性集合 $\Delta\alpha \neq \emptyset, (\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F 与(x)的属性集合 α 满足 $\alpha_k^F - (\alpha \cup \Delta\alpha) = \emptyset$,显然有 $\alpha \subseteq \alpha_k^F$,由定义1知:具有属性集合 α_k^F 的信息 $(\bar{x})_k^F$ 是具有属性集合 α 的

信息(x)的一个外逆 P-嵌入隐藏信息。

定理 7(内逆 P-嵌入隐藏属性删除定理) $(\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个内逆 P-嵌入隐藏信息的充分必要条件是存在属性集合 $\Delta\alpha \neq \emptyset, (\bar{x})_l^F$ 的属性集合 α_l^F 与(x)的属性集合 α 满足

$$\alpha_l^F - (\alpha - \Delta\alpha) = \emptyset \quad (24)$$

证明:与定理6类似,略。

由定理6,定理7直接得到:

定理 8(逆 P-嵌入隐藏属性补充-删除定理) 若 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F$ 是(x)的一个逆 P-嵌入隐藏信息,则存在属性集合 $\Delta\alpha \neq \emptyset, \Delta\alpha \neq \emptyset; ((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F)$ 的属性集合 (α_k^F, α_l^F) 与(x)的属性集合 α 满足

$$(\alpha_k^F, \alpha_l^F) - (\alpha \cup \Delta\alpha, \alpha - \Delta\alpha) = \emptyset \quad (25)$$

式中, $\alpha_k^F - (\alpha \cup \Delta\alpha) = \emptyset, \alpha_l^F - (\alpha - \Delta\alpha) = \emptyset$ 。

4 逆 P-嵌入隐藏还原的属性特征

定理 9(逆 P-嵌入隐藏第一还原定理) 若 $F = \bar{F} = \emptyset$,则逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F)_{F=\bar{F}=\emptyset} = (x) \quad (26)$$

证明: $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F)$ 被还原成(x)等价于 $(\bar{x})_k^F$ 被还原成信息(x), $(\bar{x})_l^F$ 被还原成信息(x)。1°。若 $F = \emptyset$,利用式(1)一式(3)得到: $(\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F 与(x)的属性集合 α 满足 $\alpha = \alpha_k^F$,所以 $(\bar{x})_k^F = (x)$;2°。若 $\bar{F} = \emptyset$,利用式(4)一式(6)得到: $(\bar{x})_l^F$ 的属性集合 α_l^F 与(x)的属性集合 α 满足 $\alpha = \alpha_l^F, (\bar{x})_l^F = (x)$;把 $(\bar{x})_k^F = (x)$ 与 $(\bar{x})_l^F = (x)$ 写成一个式子: $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F) = (x), ((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F) = (x)$ 在 $F = \bar{F} = \emptyset$ 的条件成立,得到式(26)。

推论 3 若 $F = \emptyset$,则外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_k^F)_{F=\emptyset} = (x) \quad (27)$$

推论 4 若 $\bar{F} = \emptyset$,则内逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_l^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_l^F)_{\bar{F}=\emptyset} = (x) \quad (28)$$

定理 10(逆 P-嵌入隐藏第二还原定理) 若存在实数 $\Delta\varphi = 0$,则逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_l^F)_{\Delta\varphi=0} = (x) \quad (29)$$

式中, $\Delta\varphi = \gamma_k - \gamma = \eta_l - \gamma; \gamma_k$ 是 $(\bar{x})_k^F$ 的外逆 P-嵌入隐藏系数, η_l 是 $(\bar{x})_l^F$ 的内逆 P-嵌入隐藏系数, γ 是信息(x)的自嵌入隐藏系数。

证明: $\Delta\varphi = 0$ 等价于 $\gamma_k - \gamma = \eta_l - \gamma = 0$;或者 $\gamma_k = \eta_l = \gamma$ 。因为 $\gamma_k = \gamma$,由式(17)得到:

$$\gamma_k = \text{card}((\bar{x})_k^F) / \text{card}((x)) = \text{card}((x)) / \text{card}((x)) = \gamma$$

或者

$$\text{card}((\bar{x})_k^F) = \text{card}((x))$$

或者

$$(\bar{x})_k^F = (x)$$

同理可证 $(\bar{x})_l^F = (x)$,得到式(29)。

推论 5 若存在数 $\Delta\varphi = 0$,则外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_k^F)_{\Delta\varphi=0} = (x) \quad (30)$$

推论 6 若存在数 $\Delta\varphi = 0$,则内逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_l^F$ 被还原成(x),而且

$$((\bar{x})_l^F)_{\Delta\varphi=0} = (x) \quad (31)$$

定理 11(逆 P-嵌入隐藏辨识定理) 逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足

$$\text{IDE}((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0} \quad (32)$$

式中, $\text{IDE}((\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0}, \text{IDE}((\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0}, \text{IDE} = \text{identification}$.

事实上, 当 $\Delta \neq 0$ 时, $(x) \subseteq (\bar{x})_k^F$, 或者 $(x) \neq (\bar{x})_k^F$; $(\bar{x})_k^F \subseteq (x)$, 或者 $(\bar{x})_k^F \neq (x)$; $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F$ 关于 (x) 被辨识。

推论 7 外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足

$$\text{IDE}((\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0} \quad (33)$$

推论 8 内逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足

$$\text{IDE}((\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0} \quad (34)$$

定理 12(逆 P-嵌入隐藏不可辨识定理) 逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足

$$\text{UNI}((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F, (x))_{F=F=\emptyset} \quad (35)$$

式中, $\text{UNI}((\bar{x})_k^F, (x))_{F=F=\emptyset}, \text{UNI}((\bar{x})_k^F, (x))_{F=F=\emptyset}, \text{UNI} = \text{unidentification}$.

事实上, $F = \emptyset, (\bar{x})_k^F = (x); \bar{F} = \emptyset, (\bar{x})_k^F = (x)$, 得到式 (35), 证明略。

推论 9 逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F$ 与 (x) 满足

$$\text{UNI}((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F, (x))_{\Delta \neq 0} \quad (36)$$

利用逆 P-推理与第 2 节—4 节中的结果, 第 5 节中给出逆 P-嵌入隐藏信息与它的逆 P-推理分离-发现。

5 逆 P-嵌入隐藏信息与它的逆 P-推理分离-发现

2012 年, 文献[2]给出

称 $(\bar{x})_{k+1}^F$ 是 $(\bar{x})_k^F$ 的内逆 P-推理生成信息, 简称内逆 P-推理信息, 如果 $(\bar{x})_{k+1}^F$ 的属性集合 α_{k+1}^F 与 $(\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F , $(\bar{x})_{k+1}^F$ 与 $(\bar{x})_k^F$ 满足

$$\text{if } \alpha_k^F \Rightarrow \alpha_{k+1}^F, \text{ then } (\bar{x})_k^F \Rightarrow (\bar{x})_{k+1}^F \quad (37)$$

式(37)称作内逆 P-集合生成的内逆 P-推理(internal inverse packet reasoning), 简称内逆 P-推理。 $\alpha_k^F \Rightarrow \alpha_{k+1}^F$ 称作内逆 P-推理条件, $(\bar{x})_k^F \Rightarrow (\bar{x})_{k+1}^F$ 称作内逆 P-推理结论。

称 $(\bar{x})_{k+1}^F$ 是 $(\bar{x})_k^F$ 的外逆 P-推理生成信息, 简称外逆 P-推理信息, 如果 $(\bar{x})_{k+1}^F$ 的属性集合 α_{k+1}^F 与 $(\bar{x})_k^F$ 的属性集合 α_k^F , $(\bar{x})_{k+1}^F$ 与 $(\bar{x})_k^F$ 满足

$$\text{if } \alpha_{k+1}^F \Rightarrow \alpha_k^F, \text{ then } (\bar{x})_{k+1}^F \Rightarrow (\bar{x})_k^F \quad (38)$$

式(38)称作外逆 P-集合生成的外逆 P-推理(outer inverse packet reasoning), 简称外逆 P-推理。 $\alpha_{k+1}^F \Rightarrow \alpha_k^F$ 称作外逆 P-推理条件, $(\bar{x})_{k+1}^F \Rightarrow (\bar{x})_k^F$ 称作外逆 P-推理结论。

式(38)中, $\alpha_{k+1}^F \Rightarrow \alpha_k^F$ 与 $\alpha_{k+1}^F \subseteq \alpha_k^F$ 等价; $(\bar{x})_{k+1}^F \Rightarrow (\bar{x})_k^F$ 与 $(\bar{x})_{k+1}^F \subseteq (\bar{x})_k^F$; 式(38)与式(37)中的“ \Rightarrow ”与“ \subseteq ”等价。

称 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_{k+1}^F$ 是内逆 P-推理与外逆 P-推理生成的逆 P-推理信息, 简称逆 P-推理信息, 如果 $(\alpha_k^F, \alpha_{k+1}^F)$ 与 $(\alpha_{k+1}^F, \alpha_k^F)$, $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_{k+1}^F$ 与 $(\bar{x})_{k+1}^F, (\bar{x})_k^F$ 满足

$$\text{if } (\alpha_k^F, \alpha_{k+1}^F) \Rightarrow (\alpha_{k+1}^F, \alpha_k^F), \text{ then } ((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_{k+1}^F) \Rightarrow ((\bar{x})_{k+1}^F, (\bar{x})_k^F) \quad (39)$$

式(39)称作逆 P-集合生成的逆 P-推理, 简称逆 P-推理(inverse packet reasoning)。 $(\alpha_k^F, \alpha_{k+1}^F) \Rightarrow (\alpha_{k+1}^F, \alpha_k^F)$ 称作逆 P-推理条件; $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_{k+1}^F) \Rightarrow ((\bar{x})_{k+1}^F, (\bar{x})_k^F)$ 称作逆 P-推理结论。

式(39)中, $(\alpha_k^F, \alpha_{k+1}^F) \Rightarrow (\alpha_{k+1}^F, \alpha_k^F)$ 表示: $\alpha_k^F \Rightarrow \alpha_{k+1}^F, \alpha_{k+1}^F \Rightarrow \alpha_k^F$; $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_{k+1}^F) \Rightarrow ((\bar{x})_{k+1}^F, (\bar{x})_k^F)$ 表示: $(\bar{x})_k^F \Rightarrow (\bar{x})_{k+1}^F, (\bar{x})_{k+1}^F \Rightarrow (\bar{x})_k^F$; 利用式(37)—式(39)得到:

定理 13(内逆 P-推理的外-分离发现定理) 若 $(\bar{x})_k^F$ 是 (x) 的外逆 P-嵌入隐藏信息, α_k^F, α 分别是 $(\bar{x})_k^F$ 与 (x) 的属性集合, 而且满足

$$\text{if } \alpha \Rightarrow \alpha_k^F, \text{ then } (x) \Rightarrow (\bar{x})_k^F \quad (40)$$

则 $(\bar{x})_k^F$ 在 (x) 之外被分离发现。

定理 14(外逆 P-推理的内-分离发现定理) 若 $(\bar{x})_k^F$ 是 (x) 的内逆 P-嵌入隐藏信息, α_k^F, α 分别是 $(\bar{x})_k^F$ 与 (x) 的属性集合, 而且满足

$$\text{if } \alpha_k^F \Rightarrow \alpha, \text{ then } (\bar{x})_k^F \Rightarrow (x) \quad (41)$$

则 $(\bar{x})_k^F$ 在 (x) 之内被分离发现。

推论 10 若 $(\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F$ 是 (x) 的逆 P-嵌入隐藏信息, $(\alpha_k^F, \alpha_k^F), \alpha$ 分别是 $((\bar{x})_k^F, (\bar{x})_k^F), (x)$ 的属性集合, 而且满足逆 P-推理, 则 $(\bar{x})_k^F$ 在 (x) 之外被分离发现, $(\bar{x})_k^F$ 在 (x) 之内被分离发现。

定理 13、定理 14、推论 10 是直接的结果, 证明略。

6 逆 P-嵌入隐藏信息的逆 P-推理分离-发现应用

本节的例子取自信息隐藏传递的一个实验, 它来自一个实际的信息辨识系统。因为一些原因, 例子中的一些细节被省略。为了简单且不失一般性, 本节只给出外逆 P-嵌入隐藏信息的隐藏传递与接收认证, 内逆 P-嵌入隐藏信息的隐藏传递与接收认证略。

约定 A 是外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 的生成者与传递者; B 是外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 的接收者、还原者与认证者。 $(x) = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, x_8, x_9, x_{10}\}$ 是给定的信息, $\alpha = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6, \alpha_7, \alpha_8, \alpha_9, \alpha_{10}\}$ 是 (x) 的属性集合; (x) 被 A 确认; α 与 $(\bar{x})_k^F$ 被 A, B 双方确认。

Step1 A 利用 (x) 生成外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_k^F$ 与属性集合 α_k^F , 而且

$$(\bar{x})_k^F = \{x_1, x_7, x_8, x_{10}\} \quad (42)$$

$$\alpha_k^F = \{\alpha_1, \alpha_7, \alpha_8, \alpha_{10}\} \quad (43)$$

Step2 A 将 $(\bar{x})_k^F$ 与 α_k^F 传递给 B 。

Step3 B 接收 $(\bar{x})_k^F$ 与 α_k^F 。

Step4 B 利用 A 传递过来的 α_k^F 与约定中的 α 得到:

$$\begin{aligned} \alpha^\circ &= \alpha_k^F \cup \{\alpha - \alpha_k^F\} \\ &= \{\alpha_1, \alpha_7, \alpha_8, \alpha_{10}\} \cup \{\alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6, \alpha_9\} \\ &= \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6, \alpha_7, \alpha_8, \alpha_9, \alpha_{10}\} \end{aligned} \quad (44)$$

Step5 B 把 $(\bar{x})_k^F$ 还原成 $(x)^\circ$ 。

B 利用 A 传递过来的 $(\bar{x})_k^F$ 与 $\alpha^\circ - \alpha_k^F$ 对应的 $\Delta(x)^F$ 得到:

$$\begin{aligned} (x)^\circ &= (\bar{x})_k^F \cup \Delta(x)^F \\ &= \{x_1, x_7, x_8, x_{10}\} \cup \{x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_9\} \\ &= \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, x_8, x_9, x_{10}\} \end{aligned} \quad (45)$$

Step6 B 对 $(x)^\circ$ 给出认证:

如果式(44)中的属性集合 α° 与约定中的 α 满足

$$\text{UNI}(\alpha^\circ, \alpha) \quad (46)$$

或者

$$\alpha^\circ - \alpha = \emptyset \quad (47)$$

则式(45)中的 $(x)^\circ$ 是 A 传递的信息 (x) , 而且满足

$$\text{UNI}((x)^\circ, (x)) \quad (48)$$

式(42)—式(48)的算法过程与结果, 实验给出认证。

例子的分析与认证:

(下转第 232 页)

discovery[J]. Quantitative Logic and Soft Computing, 2010, 1 (2): 791-800

- [14] 史开泉. 逆 P-集合[J]. 山东大学学报:理学版, 2012, 47(1): 98-109
- [15] 张景晓, 徐凤生, 史开泉. P-集合与它的动态等价类特征[J]. 计算机科学, 2012, 39(3): 246-249
- [16] Wang Yang, Geng Hong-qin, Shi Kai-quan. The mining of dynamic information based on P-Sets and its application[J]. An International Journal Advances in Systems Science and Applications, 2010, 10(2): 234-240

- [17] 于秀清. 迭代 F-内嵌入信息生成及其遗传发现-应用[J]. 系统工程与电子技术, 2011, 38(12): 2196-2731
- [18] 李豫颖, 范成贤, 史开泉. 混合记忆信息与记忆信息筛选[J]. 系统工程与电子技术, 2011, 38(8): 1824-1828
- [19] 徐凤生, 于秀清, 史开泉. 内 P-推理与内收敛信息的辨识[J]. 计算机科学, 2012, 39(3): 212-215
- [20] Fan Cheng-xian, Huang Shun-liang. Inverse P-reasoning discovery -identification of inverse P-information [J]. International Journal of Digital Content Technology and Applications, 2012, 6 (20): 735-744

(上接第 203 页)

1°. 从第 2 节中的逆 P-集合的结构中容易得到: 外逆 P-集合 \bar{X}_A^F 与 \bar{X}_B^F 的属性集合 α_A^F 构成对应关系; 或者, \bar{X}_A^F 具有属性集合 α_A^F ; 反之, 属性集合 α_A^F 一定对应着外逆 P-集合 \bar{X}_A^F . 换一个说法, 外逆 P-嵌入隐藏信息 $(\bar{x})_A^F$ 具有属性集合 α_A^F ; 利用属性集合 α_A^F 能够找到唯一的 $(\bar{x})_A^F$, $(\bar{x})_A^F$ 是具有属性集合 α_A^F 的外逆 P-嵌入隐藏信息. 基于这个基本的理论事实得到: 式(45)中的 $(x)^\circ$ 与约定中的 (x) 满足 $(x)^\circ = (x)$.

2°. 从式(42)一式(48)中得到: $(\bar{x})_A^F \subseteq (x)$; 或者, $(\bar{x})_A^F \Rightarrow (x)$; $(\bar{x})_A^F \Rightarrow (x)$ 表明: (x) 内的一些重要信息元 x_i 被 A 删除, A 用明码传递 $(\bar{x})_A^F$. 若 $(\bar{x})_A^F$ 在传递过程中被他人篡改, 被篡改的 $(\bar{x})_A^F$ 会被 B 发现; 因此, 他人篡改是徒劳的. 从式(42)一式(48)中还能得到: $(\bar{x})_A^F$ 的属性集合 α_A^F 与 (x) 的属性集合 α 满足 $\alpha_A^F \subseteq \alpha$; 或者, $\alpha_A^F \Rightarrow \alpha$; 利用外逆 P-推理:

$$\text{if } \alpha_A^F \Rightarrow \alpha, \text{ then } (\bar{x})_A^F \Rightarrow (x) \quad (49)$$

得到: A 送来的 $(\bar{x})_A^F$ 是某个信息 (x) 的一个不完全信息 ((x) 内被删除了一些信息元); 或者, A 送来的是一个假信息 $(\bar{x})_A^F$, $(\bar{x})_A^F$ 被窃取者盗取是无意义的.

3°. $(\bar{x})_A^F$ 与 (x) , $(\bar{x})_A^F$ 的属性集合 α_A^F 与 (x) 的属性集合 α 满足外逆 P-推理: $\text{if } \alpha_A^F \Rightarrow \alpha, \text{ then } (\bar{x})_A^F \Rightarrow (x)$, $(\bar{x})_A^F$ 是从 (x) 内分离得到的, $(\bar{x})_A^F$ 是从 (x) 内被发现的; 式(44)、式(45)是利用式(24)把 $(\bar{x})_A^F$ 还原成 (x) 的; 或者, 利用

$$\alpha_A^F - (\alpha - \nabla \alpha) = \emptyset \quad (50)$$

得到 $(x)^\circ$, $(x)^\circ$ 是 A 传递的信息 (x) .

结束语 文献[1, 2]提出逆 P-集合, 逆 P-集合是把动态特性引入到有限普通集合 X 内 (Cantor set X), 改进有限普通集合 X 得到的. 文献[3, 4]提出 P-集合 (packet sets), P-集合是把动态特征引入到有限普通集合 X 内, 改进有限普通集合 X 得到的. 逆 P-集合是另一类动态信息数学模型表示, P-集合是一类动态信息数学模型表示. 逆 P-集合的特征是: x_i 的属性满足 $\bigvee_{i=1}^k \alpha_i$; P-集合的特征是: x_i 的属性满足 $\bigwedge_{i=1}^k \alpha_i$. 显然, 逆 P-集合、P-集合是满足属性的不同逻辑关系的两个动态数学模型. 本文利用逆 P-集合, 给出逆 P-信息嵌入隐藏与逆 P-推理分离-发现的研究, 给出一些基本的理论结果及应用. 逆 P-集合是研究另一类动态信息及动态信息系统的新方法、新模型.

参考文献

- [1] 史开泉. 逆 P-集合[J]. 山东大学学报:理学版, 2012, 47(11): 98-109
- [2] 史开泉. P-集合, 逆 P-集合与信息智能融合-过滤辨识[J]. 计算机科学, 2012, 39(4): 1-13
- [3] 史开泉. P-集合[J]. 山东大学学报:理学版, 2008, 43(11): 77-84
- [4] Shi Kai-quan. P-sets and its applications[J]. An International Journal Advances in Systems Science and Applications, 2009, 9 (2): 209-219
- [5] 史开泉. P-集合与它的应用特性[J]. 计算机科学, 2010, 37(8): 1-8
- [6] 史开泉. P-推理与信息的 P-推理发现-辨识[J]. 计算机科学, 2011, 38(7): 1-9
- [7] 林宏康, 范成贤, 史开泉. 倒向 P-推理与属性剩余发现-应用[J]. 计算机科学, 2011, 38(10): 189-198
- [8] 史开泉. 函数 P-集合[J]. 山东大学学报:理学版, 2011, 46(2): 62-69
- [9] Shi Kai-quan. Function P-sets[J]. International Journal of Machine Learning and Cybernetics, 2011, 2(4): 281-288
- [10] Lin Hong-kang, Fan Cheng-xian. The dual form of P-reasoning and identification of unknown attribute[J]. International Journal of Digital Content Technology and its Applications, 2012, 6(1): 121-131
- [11] Fan Cheng-xian, Lin Hong-kang. P-sets and reasoning- identification of disaster information[J]. International Journal of Convergence Information Technology, 2012, 7(1): 337-345
- [12] Lin Rong, Fan Cheng-xian. Packet sets and identification of inward- convergence information[J]. An International Journal of Convergence Information Technology, 2012, 7(7): 157-164
- [13] 于秀清. P-集合与 F-嵌入信息辨识-发现[J]. 计算机科学, 2011, 38(2): 250-270
- [14] 徐凤生, 于秀清, 史开泉. 内 P-推理与内收敛信息的辨识[J]. 计算机科学, 2012, 39(3): 212-215
- [15] 张景晓, 徐凤生, 史开泉. P-集合与它的动态等价类特征[J]. 计算机科学, 2012, 39(3): 246-249
- [16] 阎红灿, 王坚, 刘保相. 基于 P-集合的本体形式背景抽取[J]. 计算机应用研究, 2012, 29(6): 2196-2204
- [17] 于秀清. 迭代 F-内嵌入信息生成及其遗传发现-应用[J]. 系统工程与电子技术, 2011, 38(12): 2196-2731
- [18] 李豫颖, 范成贤, 史开泉. 混合记忆信息与记忆信息筛选[J]. 系统工程与电子技术, 2011, 38(8): 1824-1828