

ТЕОРИЯ И НОВАЯ ИНФОРМАЦИОННАЯ ТЕХНОЛОГИЯ
ПРИНЯТИЯ ПРОИЗВОДСТВЕННЫХ РЕШЕНИИ
НА ОСНОВЕ ИНЖЕНЕРИИ ЗНАНИИ

Введение.

Для современного этапа развития научно-технического прогресса характерно превалирование плохо формализуемых проблем, алгоритмического решения которых либо не существует, либо крайне труден его поиск. Примерами таких проблем являются задачи принятия решений человеком в самых разнообразных сферах его деятельности в условиях отсутствия нужной информации - при разработке новой техники и технологий, в технической и медицинской диагностике, прогнозировании полезных ископаемых, аварий и стихийных бедствий, а также в социальной и экономической прогностике с не стабильной конъюнктурой рынка и т.п. Одним из перспективных источников идей, методов и средств решений подобных задач является развивающееся направление в области искусственного интеллекта - инженерия знаний. Основной проблемой в инженерии знаний считают воспроизведение на ЭВМ, как на интеллектуальном компьютере, человеческих способов рассуждения и решения задач. При этом исследования ориентированы в первую очередь не только на обработку данных, но и на разработку способов извлечения, формализации и манипулирования знаниями для решения плохо структурированных проблем, которые не под силу даже специалистам. Многие из этих проблем решаются экспертными системами - наиболее популярными и в отдельных случаях эффективными современными средствами инженерии знаний.

Достигнуты определенные успехи в теории и практике инженерии знаний, построены и работают тысячи экспертных систем во многих сферах человеческой деятельности [1,2]. Однако, несмотря на достижения, все существующие способы представления знаний несовершенны, а созданные компьютерные средства искусственного

интеллекта слабо "интеллектуальны", прежде всего, из-за неспособности обучаться и извлекать новые знания. В связи с этим предприняты настоящие исследования с целью создания теории и новой информационной технологии принятия производственных решений на основе базы знаний, которая синтезируется в автоматическом процессе обучения системы по представительной выборке исходных знаний из конкретной предметной области. Предложен метод многоуровневых алгоритмических квантов знаний (МАКЗ-метод), основанный на единообразном формализме представления разнотипных данных как многоуровневых знаний (к-знаний). Манипулирование к-знаниями позволяет реализовать векторно-матричные операторы индуктивного поиска имплицитивных закономерностей для построения базы знаний и операторов дедуктивного вывода из них искомого решения.

В отличие от известных методов впервые строго определен конструктивный класс многоуровневых знаний как вычислимых структур с заданной семантикой (квантов знаний) в терминах теории алгоритмов. Разработана теория векторно-матричных операторов манипулирования квантами знаний и создана новая МАКЗ-технология построения эффективных знаниеориентированных систем принятия решения (ЗСПР) в условиях неопределенности [3,4,5].

Методологические и теоретические основы МАКЗ-технологии принятия решений

Предстоит решить три основные Z1, -Z2, -Z3-задачи. В Z1-задаче требуется формализовать понятие "знание" на основе единичного структурированного представления данных о предметной области и сведений о категориях (классах) объектов, как многоуровневых к-знаний.

Z2-задача состоит в синтезе процедур манипулирования к-знаниями для экстраполяции результатов частичных наблюдений за

исследуемыми объектами с заданной надежностью.

Z3-задача заключается в распознавании (идентификации) объекта по результатам наблюдений. В частности, при распознавании образов решение принимают для отнесения наблюдаемого объекта к одному из определенных классов (образов) по искомому классифицируемому или целевому признаку.

Для решения Z1-задачи опишем сначала объекты принятия решений (ОПР) конечным числом разнотипных характеристик (признаков) x_1, x_2, \dots, x_n (в том числе и целевых), которые могут принимать значения из конечных множеств:

$$X_1 = \{\alpha_1^1, \alpha_2^1, \dots, \alpha_{S_1}^1\}, X_2 = \{\alpha_1^2, \alpha_2^2, \dots, \alpha_{S_2}^2\}, \dots, X_n = \{\alpha_1^n, \alpha_2^n, \dots, \alpha_{S_n}^n\} \quad (1)$$

Множествам значений характеристик X_j ($j=1, 2, \dots, n$) поставим в соответствие числовые массивы d_j , которые назовем доменами, и построим доменизированный вектор

$$y = (d_1, d_2, \dots, d_n) = (\alpha_1^1, \alpha_2^1, \dots, \alpha_{S_1}^1, \alpha_1^2, \alpha_2^2, \dots, \alpha_{S_2}^2, \alpha_1^n, \alpha_2^n, \dots, \alpha_{S_n}^n) \quad (2)$$

с абстрактным смыслом. Обозначим через Ω множество ОПР произвольной природы с известным алфавитом категорий (классов) K и построим векторную алгоритмическую структуру, выделяя домены двоеточием,

$$k_0 y = [d_1 : d_2 : \dots : d_n] = [\alpha_1^1 : \alpha_2^1 : \dots : \alpha_{S_1}^1 : \alpha_1^2 : \alpha_2^2 : \dots : \alpha_{S_2}^2 : \alpha_1^n : \alpha_2^n : \dots : \alpha_{S_n}^n] \quad (3)$$

с конкретным смыслом (семантикой): "определенная категория наблюдаемых объектов $w \in \Omega$ характеризуется n признаками, которые принимают значения из множеств X_j (1), $j=1, N$ ". Здесь k_0 обозначает семантический код, а Y - имя структуры как порции информации 0-го уровня. Структуру $k_0 Y$ (3) назовем векторным квантом знаний 0-го уровня.

Используя аналог примитивно рекурсивной функции выбора аргумента $V_S^{(p)}$ в теории алгоритмов, определим так называемый выбирающий квант 1-го уровня

$$k_1 \alpha = V_S^{(p)}(\alpha_1^1, \alpha_2^1, \dots, \alpha_{S_1}^1, \dots, \alpha_p^1) = \alpha_S^1 \quad (4)$$

с семантикой: "зафиксировано s -е значение α_S i -го признака

наблюдаемого объекта из p возможных значений".

Если $Y_j = \{\alpha_s^j\}$ - множество регистрируемых при наблюдениях значений j -й характеристики x_j ($j=1, n$), то, применяя характеристическую функцию χ_{Y_j} этого множества, получаем структуру, именуемую характеристическим квантом знаний 1-го уровня

$$k_1\beta = \chi_{Y_j}(\alpha_s^j) = \begin{cases} 1, & \text{если } \alpha_s^j \in Y_j \\ 0, & \text{если } \alpha_s^j \notin Y_j \end{cases} \quad (5)$$

с семантикой: "код 1 означает, что s -е значение α_s^j j -й характеристики объекта достоверно наблюдается в данный момент, в код 0 утверждает противоположное".

Алгоритмические содержательные конструкции k_0y (3), $k_1\alpha$ (4) и $k_1\beta$ (5) назовем терминальными квантами знаний.

Определение 1. Алгоритмические структуры, получаемые из терминальных квантов k_0y , $k_1\alpha$ и $k_1\beta$ путем конечного числа применений к ним известных операторов суперпозиции (П-оператора) и конкатенации (CON-оператора) называются многоуровневыми алгоритмическими квантами знаний (МАКЗ) или k -знаниями.

Например, согласно определению 1 элементарный квант k_1Y_e с семантикой: "наблюдаемый ОНР достоверно характеризуется значениями трех ($n=3$) его признаков $x_1 = \alpha_2^1$, $x_2 = \alpha_3^2$, $x_3 = \alpha_1^3$ при $X_1 = \{\alpha_1^1, \alpha_2^1, \alpha_3^1\}$, $X_2 = \{\alpha_1^2, \alpha_2^2, \alpha_3^2, \alpha_4^2\}$, $X_3 = \{\alpha_1^3, \alpha_2^3\}$ " можно получить из кванта

$$k_0y = [\alpha_1^1 \alpha_2^1 \alpha_3^1 : \alpha_1^2 \alpha_2^2 \alpha_3^2 \alpha_4^2 : \alpha_1^3 \alpha_2^3] \quad (6)$$

алгоритмическими действиями:

$$k_1Y_e = \text{CON} \left\langle \text{CON} \left\langle \text{CON} \left\langle \chi_{Y_e} (V_1^{(S_j)} (V_j^{(n)} (k_0y))) \right\rangle \right\rangle \right\rangle = [010:0010:10]. \quad (7)$$

Введенный формализм позволяет построить не только новый конструктивный класс моделей представления знаний - МАКЗ, но и описывать модели ОНР матрично-векторными средствами k -знаний или аналитическими формами конечных предикатов.

Определение 2. Двухзначные функции $\Phi (x_1, x_2, \dots, x_n)$,

аргументы которых принимают значения из конечных множеств, называются конечными предикатами.

Интерпретация характеристик ОПР x_1, x_2, \dots, x_n как аргументов $\Phi(x_1, x_2, \dots, x_n)$ с учетом множеств (1) приводит к декартовому произведению

$$X^n = X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n, \quad (8)$$

которое назовем *пространством моделей ОПР*. Если применить ко всем точкам-векторам $y_i \in X^n$ характеристический квант знаний $k_1\beta$ (5) как оператор преобразования y_i в соответствующий ему бинарный доменизированный вектор

$$Y = [\beta_1^1 \beta_2^1 \dots \beta_{S_1}^1; \beta_1^2 \beta_2^2 \dots \beta_{S_2}^2; \dots; \beta_1^n \beta_2^n \dots \beta_{S_n}^n] 1, \quad (9)$$

где $\beta_i^j \in (0, 1)$ и $B_j = (\beta_1^j \beta_2^j \dots \beta_{S_j}^j)$, $j=1, 2, \dots, n$, то получим *пространство квантовых моделей ОПР*

$$B^n = B_1 \times B_2 \times \dots \times B_n, \quad (10)$$

изоморфное пространству X^n (8) с точностью до заданной семантики.

Определение 3. Декартово произведение подмножеств $D_j \subseteq X_j$, $j=1, 2, \dots, n$, взятых по одному из множеств X_1, X_2, \dots, X_n , то есть

$$J = D_1 \times D_2 \times \dots \times D_n \quad (11)$$

называется *интервалом пространства X^n* . Очевидно, каждому $J \subseteq X^n$ отвечает интервал $J' \subseteq B^n$. Следовательно, один и тот же ОПР можно описать векторным квантом знаний 0-го уровня k_0y (3) в пространстве X^n и элементным квантом знаний 1-го уровня k_1Y_e (7) в пространстве B^n . Квантовые структуры вида (6) и (7) называются МАКЗ-моделями соответственно 0-го и 1-го уровня исследуемого объекта принятия решений (ОПР). Произвольный интервал $J \subseteq B^n$, очевидно, можно описать интервальным квантом k_1Y , содержащим в каком-либо домене больше одной "1", т.е. состоящим из нескольких элементных квантов k_1Y_e вида (7). Например, для $n=3$ интервальный квант можно представить в виде

$$k_1 Y = [1001 : 11 : 010] \quad (12)$$

с семантикой: "признак x_1 наблюдаемого ОПР определена частично, ибо может принимать значения $x_1 = \alpha_1^1$ или $x_1 = \alpha_4^1$, признак x_2 совсем не определен, т.к. может принимать любое из двух возможных значений α_1^2 или α_2^2 , признак x_3 определен, т.к. $x_3 = \alpha_2^3$ ".

Алгебраически квант $k_1 Y$ (12) описывается конечным предикатом (конъюнктом)

$$k_1 Y = (x_1 \in \{ \alpha_1^1, \alpha_4^1 \}) \wedge (x_3 \in \{ \alpha_2^3 \}) = \\ (x_1 = 1, 4) \cdot (x_1 = 2) = 1, \quad (13)$$

где сомножитель с признаком x_2 отсутствует, поскольку

$$D_2 = X_2 = \{ \alpha_1^2, \alpha_2^2 \}.$$

Определение 4. Устойчивая связь между g характеристиками ОПР при общем их числе n ($g \leq n$), представленная запретом некоторой комбинации их значений, называется импликативной закономерностью g -го ранга.

Например, элементарным квантом $k_1 Y_e$ (7) можно описать устойчивую импликативную закономерность (запрет) 3-го ранга ($g=3$) с семантикой: "не существует ОПР заданной категории, у которого признаки $x_1 = \alpha_2^1$, $x_2 = \alpha_3^2$, $x_3 = \alpha_1^3$ ". Это эквивалентно запретам в предикатом виде:

$$(x_1=2) \wedge (x_2=3) \wedge (x_3=1) = 0; \quad (x_1=2) \wedge (x_2=3) \rightarrow \neg (x_3=1) = 0; \\ (x_2=3) \wedge (x_3=1) \rightarrow \neg (x_1=2) = 0; \quad (x_1=2) \wedge (x_3=1) \rightarrow \neg (x_2=3) = 0.$$

Разумеется, устойчивость кванта-закономерности в каждом случае должна быть обоснована предварительно.

Таким образом, k -знания, отвечающие наблюдениям, фактам или закономерностям, можно формализовать в классе МАКЗ-моделей средствами алгебры конечных предикатов и представить точками либо интервалами пространства B^n . С помощью этих средств решается Z1-задача.

Решение Z2-, Z3-задач опирается на индуктивный вывод базы k -знаний в форме импликативных закономерностей g -го ранга из

выборочных (обучающих) k -знаний об исследуемой области.

Пусть в результате эксперимента либо наблюдений, или сведений от экспертов конкретной предметной области объективно охарактеризована лишь некоторая часть Σ_0 подмножества Σ_D допустимых объектов множества Σ_n всех возможных идентифицируемых объектов. Назовем Σ_0 обучающей выборкой и примем к сведению объективное соотношение мощностей выделенных множеств $|\Sigma_0| \leq |\Sigma_D| \leq |\Sigma_n|$, которое справедливо и относительно соответствующих k -знаний 2-го уровня $k_2\Sigma_0, k_2\Sigma_D, k_2\Sigma_n$, описывающих указанные множества.

Очевидно, импликативные закономерности БкЗ следует искать среди малочисленных выборочных k -знаний $k_2\Sigma_0$. При этом по определению 4, если некоторые свойства (признаки) ОПР связаны между собой импликативной зависимостью, то существует по меньшей мере одна запретная комбинация их значений. Это означает, что в интервал пространства B^n , отвечающий данной комбинации свойств, не попадает ни один из элементов Σ_0 , т.к. $\Sigma_0 \subset \Sigma_D$. Другими словами, любой найденный запрет является пустым множеством относительно Σ_0 , т.е. не содержится в $k_2\Sigma_0$. Наоборот, если найденный запретный квант оказался пустым, то это еще не значит, что выявлена импликативная закономерность. Поэтому выдвигается гипотеза о существовании импликативной закономерности, описываемой запретным квантом, которого нет в $k_2\Sigma_0$. Оценим достоверность такой гипотезы. Будем считать гипотезу ошибочной, если в запретном интервале, описанном, например, квантом $k_1\Upsilon$ ранга r , обнаружатся некоторые кванты допустимых знаний $k_2\Sigma_D$, которые случайно не попали в обучающую выборку $k_2\Sigma_0$. Тогда требуемую достоверность гипотезы вычислим как вероятность P_S события $S(m,n,r)$: "произвольный запретный квант $k_1\Upsilon$ r -го ранга не пересекается с обучающим квантом $k_2\Sigma_0$, содержащим k -знания об m наблюдениях объектов по n их характеристикам, поскольку в действительности нет связи между r характеристиками, $2 \leq r \leq n$ ".

Теорема 1. Вероятность P_S события $S(m, n, r)$, указывающего на несуществование импликативной закономерности между r характеристиками, исходя из выборочных $k_2 \Sigma_0$ в объеме $m \times n$, оценивается величиной математического ожидания $M_S(m, n, r)$ числа запретных квантов ранга r , которые не пересекаются с $k_2 \Sigma_0$, по формуле

$$P_S(m, n, r) \leq M_S(m, n, r) = \sum_{\alpha \in A} \lambda_\alpha \left(\frac{\lambda_\alpha - 1}{\lambda_\alpha} \right)^m, \quad (15)$$

где α - индекс номера комбинации значений характеристик ОПР из множества индексов A мощностью

$$|A| = \frac{n!}{r!(n-r)!};$$

$$\lambda_\alpha = \prod_{i=1}^r \rho_i(\alpha), \quad (16)$$

где $\rho_i(\alpha)$ - количество значений i -й характеристики объекта в соответствующем домене заданного кванта знаний при рассмотрении комбинации значений с номером $\alpha \in A$.

Следовательно, гипотеза о существовании импликативной закономерности $k_1 \uparrow Y$ в $k_2 \Sigma_D$, судя по выборочным $k_2 \Sigma_0$, принимается, если оценка достоверности ее по теореме 1

$$M_S(m, n, r) = \sum_{\alpha \in A} \lambda_\alpha \left(\frac{\lambda_\alpha - 1}{\lambda_\alpha} \right)^m \leq M_S^* \quad (17)$$

при заданном достаточно малом допустимом значении M_S^* . Выбор порога M_S^* не критичен из-за сильной зависимости $M_S(m, n, r)$ от ранга r , о чем свидетельствуют компьютерные расчеты в таблицах [4]. Это позволяет при заданных m , n и M_S^* вычислить по формуле (17) максимальный ранг R_m импликативных закономерностей и найти их общее количество q_z . В частности для бинарных характеристик (признаков), когда пространство B^n МАКЭ-моделей становится булевым, формула (17) преобразуется к виду

$$M'_S(m, n, r) = \frac{n! 2^{r(1-m)} (2^r - 1)^m}{r!(n-r)!} \leq M_S^* \quad (18)$$

а общее число запретных квантов, выводимых потенциально из $k_2 \Sigma_0$, определяется формулой

$$q_z = \sum_{r=1}^{R_m} \frac{2^n n!}{r!(n-r)!} \quad (19)$$

Приведенные выкладки обосновывают следующий алгоритм А1 индуктивного вывода системы импликативных закономерностей в форме БКЗ из выборочных k -знаний $k_2 \Sigma_0$.

Вход: выборочный квант $k_2 \Sigma_0$ размером $m \times n$ и допустимый порог M_S^* .

Выход: минимизированная БКЗ $k_2 \Sigma_{BM}$ как система простых запретных квантов, т.е. не следующих друг из друга.

Действия:

1. Определение максимально допустимого ранга R_m импликативных закономерностей, потенциально выводимых из выборки $k_2 \Sigma_0$ при заданном пороге M_S^* .
2. Выявление отсутствующих в $k_2 \Sigma_0$ запретных квантов типа $k_1 \Sigma$ ранга не выше R_m и формирование базовых k -знаний $k_2 \Sigma_B$ в объеме q_z .
3. Преобразование $k_2 \Sigma_B$ средствами минимизации [4] в систему простых запретов БКЗ $k_2 \Sigma_{BM}$. Конец.

Определение 5. Алгоритмическая процедура

$$INDS(\Sigma_0; A1; \Sigma_{BM}) = k_2 \Sigma_0 \xrightarrow{A1} k_2 \Sigma_{BM} \quad (20)$$

реализующая получение кванта $k_2 \Sigma_{BM}$ базовых импликативных закономерностей из $k_2 \Sigma_0$ с помощью алгоритма А1, называется оператором индуктивного вывода импликативных k -знаний (сокращенно, INDS-оператором).

Аналогично определяется алгоритмический процесс дедуктивного вывода разноуровневых Σ_w^* k -знаний, характеризующих принимаемые

решения в Z2-, Z3-задачах, опираясь на построенную БкЗ и результаты наблюдений $k_1 Y_w$. Соответствующие алгоритмы A2, A3 и т. д. изложены в [4].

Определение 6. Алгоритмическая процедура

$$DED(BkZ, k_1 Y_w; A2; \Sigma_w^*) = k_2] \Sigma_{BM} \xrightarrow[k_1 Y_w; A2]{DED} k_2 \Sigma_w^*, \quad (21)$$

реализующая получение k -знаний $k_2 Y_w^*$ о состоянии объекта $\omega \in \Omega$ по базовым $k_2] \Sigma_{BM}$ и наблюдаемым $k_1 Y_w$ k -знания с помощью алгоритма A2, называется оператором дедуктивного вывода принимаемых решений (сокращенно DED-оператором).

Стержнем DED-оператора является оператор редукции импликативных $k_2] \Sigma$ k -знаний, характеризующих закономерности исследуемых классов ОПР. Редуцирование (преобразование) $k_2] \Sigma$ по наблюдаемому кванту $k_1 Y_w$ ОПР $\omega \in \Omega$ состоит в выделении из $k_2] \Sigma$ упрощении тех запретных квантов, которые имеют отношение к наблюдениям $k_1 Y_w$. В векторно-матричном представлении k -знаний это равносильно удалению из $k_2] \Sigma$ не пересекающихся с $k_1 Y_w$ запретов-интервалов и преобразованию оставшихся квантов с пустыми доменами.

Определение 7. Алгоритм нахождения k -знаний

$$\Sigma^* = RED(k_2] \Sigma \mid k_1 Y_w) \quad (22)$$

называется оператором редукции импликативных k -знаний $k_2] \Sigma$ по кванту-факту $k_1 Y_w$ (сокращенно RED-оператором).

Теорема 2. Пусть заданы БкЗ $k_2] \Sigma_{BM}$, наблюдения за ОПР $\omega \in \Omega$ в виде кванта

$$k_1 Y_w = [\beta_{\omega_1}^1 \dots \beta_{\omega_{\rho_1}}^1 \dots \beta_{\omega_1}^j \dots \beta_{\omega_{\rho_j}}^j \dots \beta_{\omega_1}^n \dots \beta_{\omega_{\rho_n}}^n], \quad (23)$$

содержащих целевую характеристику x_j с неизвестными значениями $\beta_{\omega k}^j$ ($k = \overline{1, \rho_j}$; $j = \overline{1, n}$). Пусть факт принятия характеристикой x_j k -го значения $\beta_{\omega k}^j$ описан квантом

$$k_1 \beta_{\omega}^j = [1_{\omega_1}^1 \dots 1_{\omega_{\rho}}^1 \dots 0_{\omega_1}^j \dots 1_{\omega k}^j \dots 0_{\omega_{\rho}}^j \dots 1_{\omega_1}^n \dots 1_{\omega_{\rho}}^n] \quad (24)$$

Тогда характеристика x_j ОПР ω не может обладать значением $\beta_{\omega k}^j$.

если окажется общезапретным квант $k_2\beta_{\omega k}^{*j}$, полученный путем следующего рекурсивного применения DED-оператора

$$\left(k_2] \Sigma_{\text{BM}} \xrightarrow[k_1 Y_{\omega}; \text{RED}(k_2] \Sigma_{\text{BM}} | k_1 Y_{\omega})]{\text{DED}} k_2 \Sigma_{\omega}^* \right) \xrightarrow[k_1 \beta_{\omega k}^j; \text{RED}(k_2 Y_{\omega}^* | k_1 \beta_{\omega k}^j)]{\text{DED}} k_2 \beta_{\omega k}^{*j}$$

Окончательное заключение о том, что целевая характеристика x_j объекта ω принимает значение $\beta_{\omega k}^j$, делается лишь тогда, когда все остальные значения оказываются невозможными в соответствии с теоремой 2.

Теорема 3. Если задано БкЗ $k_2] \Sigma_{\text{BM}}$ и наблюдения за ОПР ω , описанные квантом $k_1 Y_{\omega}$, то возможные комбинации значений всех n характеристик ω определяются минимальным квантом $k_1 R_{\omega}$, который содержит k -знания редуцированной системы запретных квантов $\Sigma_{\omega}^* = \text{RED}(k_2] \Sigma_{\text{BM}} | k_1 Y_{\omega})$ и строится в результате уточнения наблюдаемого кванта $k_1 Y_{\omega}$ путем вычисления значений не зафиксированных в нем характеристик согласно теореме 2.

Таким образом, приведенные теоремы 1,2,3 и конструктивные операторные средства МАКЗ-метода полностью обеспечивают решение Z2-, Z3-задач на основе новой информационной МАКЗ-технологии. Общая процедура МАКЗ-технологии принятия решений состоит из трех основных действий, реализуемых на персональном компьютере:

1. Исследование предметной области и формирование выборочного (обучающего) кванта знаний $k_2 \Sigma_0$ на базе разнотипных измерений, сведений экспертов и справочно-научных данных.

2. Индуктивный выбор БкЗ $k_2] \Sigma_{\text{BM}}$ из k -знаний $k_2 \Sigma_0$ с помощью INDS-оператора как системы базовых имплицативных закономерностей предметной области в соответствии заданными целевыми критериями принятия решений.

3. Формирование искомых решений при идентификации объектов и прогнозировании значений их неизмеренных характеристик как новых знаний, выводимых дедуктивно в условиях неопределенности посредством DED-оператора из БкЗ при известных фактах наблюдений.

Выводы.

1. Разработана и обоснована новая знаниеориентированная технология идентификации (распознавания) объектов и принятия решений в условиях не полной определенности, обеспечивающая эффективное решение класса важных практических задач в случаях, когда использование существующих технологий не эффективно.

2. Созданы два действующих исследовательских прототипа знаниеориентированных систем принятия решений на базе использования МАКЗ-технологии и ПЭВМ IBM PC/AT и получены положительные результаты решения реальных задач принятия производственных решений в сфере менеджмента, социологии, АСУП, технической и медицинской диагностики.

Литература.

1. Сироджа И. Б., Тупако В. Г., Левин С. В. Структурно-аналитические модели и алгоритмы распознавания и идентификации объектов управления. - К.: Техніка, 1993. - 205с.
2. Уотермен Д. Руководство по экспертным системам. /Пер. с англ.; Под ред. В. Л. Стефанюка. М.: 1989. - 302с.
3. Sirodza I. B. Analysis and Synthesis of Knowledge-Based Models and Systems of Pattern Recognition. Sov. Journals in Eng. Transl. Pattern Recognition and Image Analysis :Advances in Mathematical Theory and Applications in the USSP. Vol 1, Num. 1. 1991. pg. 24-26.
4. Сироджа И. Б. Математическое и программное обеспечение интеллектуальных компьютерных систем. - Харьков, ХАИ, 1992. -100 с.
5. Сироджа І. Б. Автоматичне навчання розпізнавати образи методом побудови бази багаторівневих алгоритмічних квантів знань (БАКЗ-метод). / Праці Другої Всеукраїнської Міжнародної конференції "УкрОБРАЗ'94, 20-24 грудня 1994р. Україна, Київ. ;с.116-119.