

## ЕКОНОМІКО-МАТЕМАТИЧНЕ МОДЕЛЮВАННЯ

Ярослав НИКОЛАЙЧУК, Володимир ШАРЯК

### РЕАЛІЗАЦІЯ БАГАТОРІВНЕВОЇ РЕКУРЕНТНОЇ БАЗИ ДАНИХ В БАЗІСІ ГАЛУА МЕРЕЖЕВОГО МАРКЕТИНГУ КОРПОРАЦІЇ «ТЯНЬ ШІ»

*Викладено принципи побудови рекурентної бази даних в базисі Галуа, проведено аналіз ефективності кодування ідентифікаційних даних на прикладі ієрархічно-реляційної бази даних китайської корпорації «ТЯНЬ ШІ».*

Потужний розвиток сучасних інформаційних систем потребує відповідного розвитку теоретичних зasad реалізації бази даних (БД) та бази знань (БЗ). Особливо великі масиви даних формуються, підлягають зберіганню та оперативно циркулюють в каналах зв'язку міжнародних корпорацій, до яких належить міжнародна китайська корпорація «ТЯНЬ ШІ».

Аналіз організаційної структури БД, якими користуються великі міжнародні корпорації показує, що найбільш широковживаною для кодування ідентифікаційних даних є багаторівнева ієрархічно-реляційна структура [1, 2, 3, 4]. При цьому очевидною є велика надлишковість кодування та їх низька завадозахищеність, що аналізувалося в роботах [5, 6], де на основі ієрархічних структур обґрунтовані принципи та показана ефективність кодування ІД на основі багатомірної рекурентної організації БД в базисі Галуа. Наприклад, схема діяльності інфраструктури корпорації «Тянь Ші» зображена на рис. 1.

Аналіз характеристики кодування ІД в ієрархічно-реляційній БД структурі багаторівневого маркетингу корпорації «ТЯНЬ ШІ» свідчить, що функції корпорації «ТЯНЬ ШІ» реалізуються п'ятьма ієрархічними рівнями дистрибуторів на основі тетраедного дерева, що забезпечує структуру дистрибуторської організації у складі 1024 осіб. Дистрибутор 4\*-зірок 1-рівня (наставник) традиційно в 1-рівень підписує нових 4 заявників (нових дистрибуторів 1\*), на 2-рівні – 16 дистрибуторів, 3 – 64 дистрибутори, 4 – 256 дистрибуторів, 5 – 1024 дистрибуторів, при цьому число рівнів не перевищує п'яти показана в табл.1. Маркетинг-план мереженого маркетингу корпорації «ТЯНЬ ШІ» на конференції 6-річниці «ТЯНЬ ШІ» 03.08.2001 року в м. Санкт-Петербург Російської федерації, світовими економістами признаний як найкраща модель багаторівневого маркетингу в світі, тому авторами розроблено і в перше була запропонована в західному регіоні «ТЯНЬ ШІ-Україна» багаторівнева ієрархічно-реляційна структура БД як найбільш ефективна в роботі мереженого маркетингу корпорації, що показує застосування ієрархічно-рекурентної організації БД в базисі

Галуа є найбільш ефективними та може забезпечити зменшення надлишковості кодування даних, які формуються, зберігаються і передаються по міжнародних каналах зв'язку більше на один два порядки.

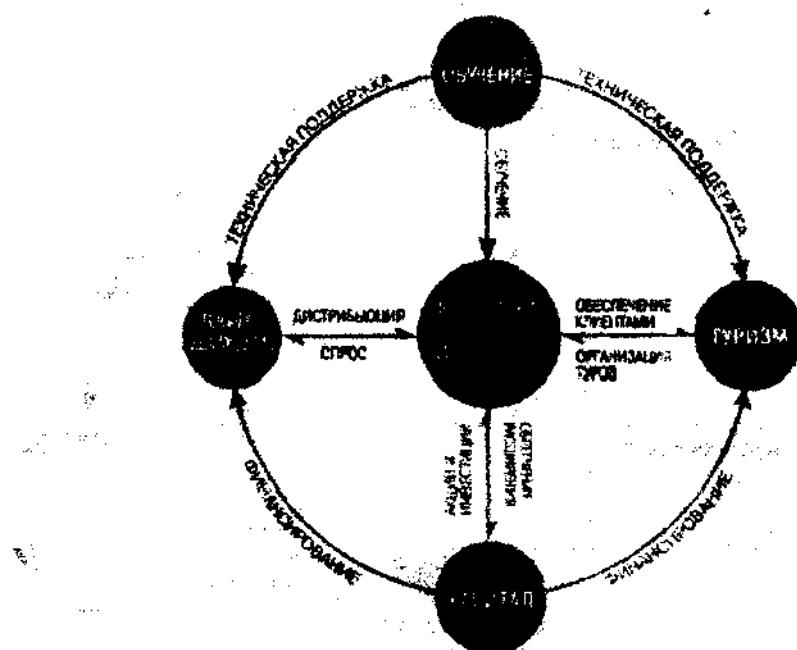


Рис. 1. Циклічний граф шести мереж міжнародної корпорації „Тянь Ші”.

Таблиця 1

Багаторівнева ієрархічно-реляційна структура БД  
корпорації „Тянь Ші”-Україна

Ступінь Зірка*	Звання дистрибуторів	Кількість дистрибуторів із званням	Кількість дистрибуторів по рівнях	Частотніс- ть, %
8* 5	Лідер дистрибуторської організації	1	1	0,98
7* 4	Лідер дистрибуторської структурі	4	16	1,56
6* 3	Керівник офісу	16	48	4,68
5* 2	Верхній наставник	64	129	12,98
4* 1	Наставник	156	345	33,69
3* 0	Дистрибутор	420	285	27,83
2* 0	Сложивач	280	105	10,25
1* 0	Заявник	83	95	9,27
Всього:		1024	1024	100

Характеристика частотності  $F(r)$  розраховується у відсоткових значеннях реального числа дистрибуторів на кожному рівні  $R^*$  від їх загального числа , що наближається до логарифмічного Гаусівського розподілу згідно рис. 2.

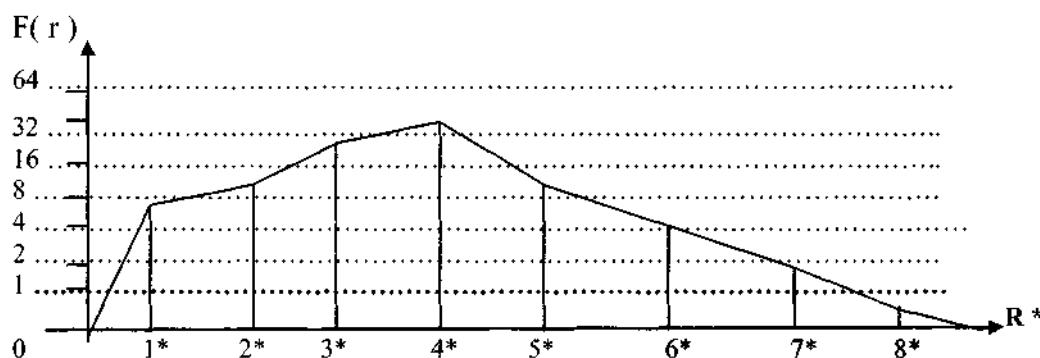


Рис. 2. Характеристика розподілу числа дистрибуторів  $F(r)$  на різних рівнях \*структурного дерева корпорації «Тянь Ші»

На рис. 3 – відображені ієрархічна структура корпорації «Тянь Ші» системи ідентифікації дистрибуторської організації багаторівневого маркетингу – (БРМ), яка належить до класу дерев зі зв'язаними списками [2, 3], де:

$n$ -корінь – президент міжнародної китайської транснаціональної корпорації «Тянь Ші»,  $n_1, \dots, n_k$  підкорін – віце-президенти корпорації, почесні члени правління корпорації, ЗЛ6\* – «Золоті льви шісті зірок»,  $T_1, \dots, T_n$  дерева – ЗЛ5\* – виконавчі директори, які є менеджерами вищого рівня.

ЗЛ4\* – ЗЛ – піддерева – «Золоті льви чотирьох зірок», СрЛ – «Срібні льви», міжнародні лектори, БрЛ – «Бронзові льви» – керівники середніх підрозділів, національні лектори,

які є менеджерами середнього рівня.

$K_1, \dots, K_k$  - вузли- дистрибутори 8\*- зірок, регіональні лектори, 7\*-лідери дистрибуторських організацій, 6\*-майстри, утримувачі офісів, завідувачі майстерень, відділів, 5\*-бригадири, керівники –координатори груп, 4\*- ланкові, керівники груп, які є менеджерами нижчого рівня.

3\*- наставники, які працюють по спонсорській програмі, 2\*- дистрибутори ,які працюють по торговій програмі, - дистрибутори 1\* зірки, заявники, учні, які працюють по споживчій програмі.

$I_1, \dots, I_k$  - листя – кандидати в дистрибутори , споживачі.

Структури представлені в табл.1 є типовими на всіх рівнях корпорації, які охоплюють міста та регіони більше 200 країн світу .

Наприклад, в Україні є п'ять регіональних представництв корпорації «ТЯНЬ ШІ» (східний, північний, центральний, південний та західний), які охоплюють усі 25 областей України. Університет «ТЯНЬ ШІ» має наміри співпрацювати з ТНЕУ.

Президент корпорації „Тянь Ші“ Лі Дзінь Юань

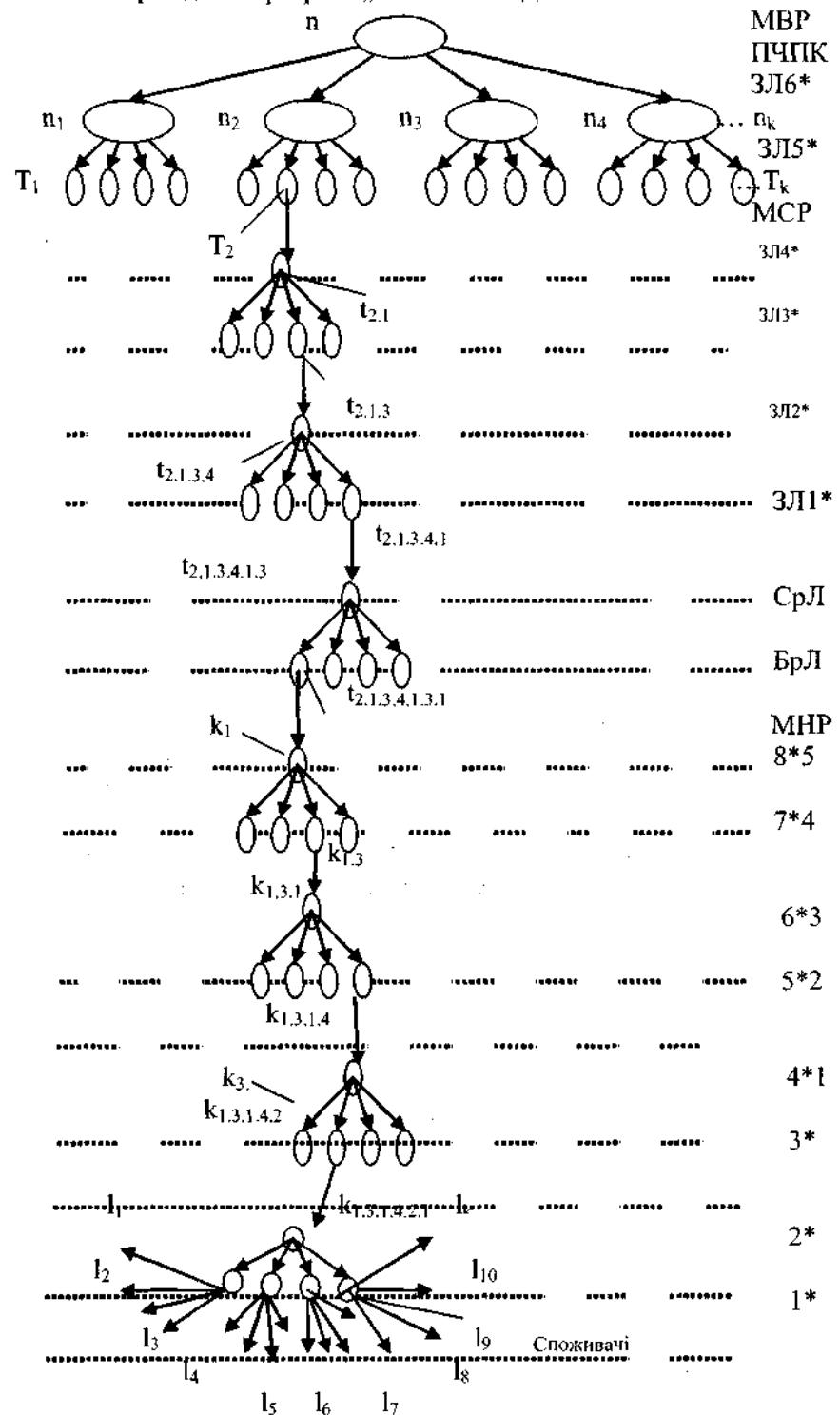


Рис. 3. Ацикличний граф. Велике дерево Т-організаційної структури корпорації «Тянь Ші».

В табл. 2. подана структура ієрархічно-реляційної організації ІД корпорації, яка включає наступні дані: НП-номер підприємства, НКД – ідентифікаційний номер дистрибутора, ФІОД – ПІБ, дистрибутора, НСД – ідентифікаційний номер наставника, ФІОСД – ПІБ, наставника, СТЕ – ступінь, ПОН – відстань до верхнього наставника, ЛЗ – особисті закупки, ОМЗ – товарообіг місячних закупок, СО – структурний об'єм, ЛНО – особистий нагромаджувальний об'єм, ОНОС – основний нагромаджувальний об'єм структури.

**Таблиця 2**  
**Середньостатистичні параметри даних ієрархічно-реляційної БД**  
**п'ятирівневої системи БРМ**

НП	НКД	ФІОД	НСД	ФІОСД	СТЕ	ПОН	ЛЗ	ОМЗ	СО	ЛНО	ОНОС
6·Х	8·Х	24·Х	8·Х	24·Х	1·Х	2·Х	3·Х	5·Х	5·Х	9·Х	12·Х
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...	...
6·Х	8·Х	24·Х	8·Х	24·Х	1·Х	2·Х	3·Х	5·Х	5·Х	9·Х	12·Х

де: Х – байт,

ІД

ОД

ІД – ідентифікаційні дані дистрибутора, ОД – організаційні дані дистрибутора

В табл. 2. символ n·Х – означає число алфавітно-цифрових даних в кожній позиції двомірного файла ( $n = 1, 2, \dots$ ). Таким чином при заданій кількості користувачів згідно табл. 2 можна розрахувати об'єм алфавітно-цифрових даних одного кортежа БД корпорації «ТЯНЬ ШІ».

Для зберігання даних кортежа реляційної БД, виходячи з умови байт-орієнтованого кодування, загальний об'єм даних може бути обчислений згідно формули:

$$I_{\text{од}} = \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^k d_{ij}, \quad (1)$$

де  $d_{ij}$  – об'єм даних  $ij$ -го атрибута кортежа ( $i=1,2,\dots,k$ ) – число атрибутів, ( $j=1,2,\dots,m$ ) – число кортежів.

Аналіз табл. 2 показує, що об'єми оперативних даних (ОД) діяльності дистрибуторів визначаються доменами : ЛЗ, ОМЗ, СО, ЛКО та ОНОС, а ідентифікаційні дані описуються доменами: НП, НКД, ФІОД, НСД, ФІОСД, СТЕ та ПОН. Таким чином ефективність кодування БД ієрархічно-реляційної архітектури, можна розрахувати за формулами відносної та приведеної оцінки:

$$K_{e_1} = \frac{I_{ID}}{I_{OD}} ; K_{e_2} = \frac{I_{ID} - I_{OD}}{I_{OD} + I_{ID}} \cdot 100\%. \quad (2)$$

Ефективність кодування БД ієрархічно-реляційної архітектури, яка відповідає корпорації «ТЯНЬ ШІ», можна розрахувати за формулою (2):

$$I_{OD} = 34 \cdot X; I_{ID} = 73 \cdot X. \quad (3)$$

Підставляючи дані у вирази формул (2) отримуємо значення коефіцієнта ефективності у вигляді .

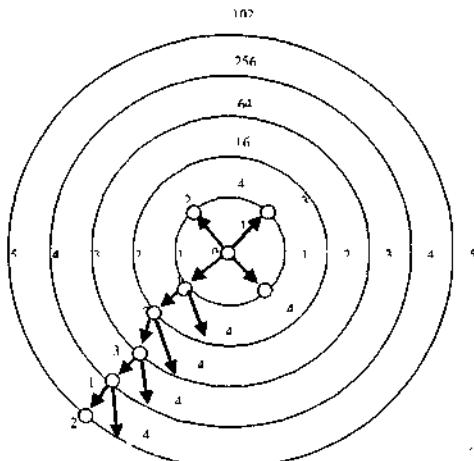
$$K_{e_1} = 2,147; K_{e_2} = 36,4 \text{ \%};$$

що відповідає більш ніж двохкратній надлишковості кодування (ІД) по відношенню до (ОД) або 36,4 % відносній надлишковості кодування (ІД).

Практично у корпорації «Тянь Ші» використовується універсальна система кодування ІД у вигляді двох 8 – розрядних десяткових кодів, які ідентифікують код наставника і дистрибутора в будь-якій структурі і підрозділі в будь-якій країні світу на ринку яких працює корпорація «Тянь Ші». Це складає 64 біт двійково-десяткового коду, або символно-байтового стандартного коду. При цьому об'єм бази ідентифікаційних даних менеджерів нижчого рівня корпорації «Тянь Ші» складає  $11200 \times 128 = 1433600$ , а загальна кількість можливих ідентифікованих членів складає  $2^{64}$  осіб дистрибуторів і споживачів населення планети Земля.

На рис.4 відображена ієрархічна структура менеджерів нижчого рівня корпорації «Тянь Ші». Для визначення певної ланки (наприклад дистрибуторської організації №1) структури від лідера до дистрибутора і заявника, згідно рис. 3, відслідковуємо шлях: 0 – 1 – 2 – 3 – 1 – 2 - ... тобто лідер – дистрибутор підписує в свою групу 1 – 4 - ... нових заявників, які дублюють своїх наставників. Таким чином , наприклад, відслідковуючи шлях присвоємо номер дистрибутору 1 – рівня – код 01, 2 – рівня – код 012, 3 – рівня – код 0123, 4 – рівня - код 01231, 5 – рівня – код 012312, новому заявнику – код 0123124. Відповідно з десяткової системи числення переходимо на кодування даних в двійковій системі числення в базисі Галуа, що показано в табл.4.

Якщо взяти окрему структуру дистрибуторської організації (вузла  $k_1$ ) і починаючи з лідера і  $1^* 0$  -рівня та пройти шлях до  $8^* 5$  - рівня зафіксувавши шлях та згідно порядку підписання контракту та розташуванні на певному рівні у групах буде присвоєний відповідний номер, який можна закодувати в базисі Галуа (рис. 3, 4.) що відображено в табл. 4. Відкриваючи код ієрархічної структури за його номером, відкривається реляційна БД всієї структури кожного дистрибутора світу корпорації «ТЯНЬ ШІ».



**Рис. 4. Ацикличний граф. Вузли  $k_1, \dots, k_n$  Дерева Т - ієрархічна структура менеджерів нижчого рівня дистрибуторів  $8^* 5 - 4^* 1, 3^*, 2^*$ , та  $I_1, \dots, I_n$ - листів -заявників  $1^*$  зірок, споживачів  $1-1024\dots$**

Проведений аналіз дозволяє обґрунтувати принципи організації багаторівневої рекурентної БД в базисі Галуа.

Теоретичні положення кодування ІД в багаторівневій рекурентній організації БД викладені в [5, 6, 7, 8]. Рекурентно-реляційна організація БД, яка еквівалентна ієрархічно-реляційної організації, що використовується в корпорації «ТЯНЬ ШІ», представлена в табл. 3.

**Таблиця 3**  
**Кодування символів дистриб'юторів БРМ та їх структур**

№ 1 Д*	Ідент.№ Дистри- б'ютора	П.І.Б. Дистри- б'ютора	Ідент.№ Наставника	П.І.Б. Наставника	Ключі - коди	Символи- коди	Коди Галуа
8*5	8·X	24·X	8·X	24·X	0	0	00
7*4	8·X	24·X	8·X	24·X	01	.1	01
6*3	...	...	...	...	012	.2	10
5*2	...	...	...	...	0123	...3	11
4*1	...	...	...	...	01231	....1	01
3*	8·X	24·X	8·X	24·X	012312	....2	10
2*	8·X	24·X	8·X	24·X	0123124	....4	00
1*	8·X	24·X	8·X	24·X	...	...	...

Числовий аналіз кодування ідентифікаторів НП –11200·Х, показує, що число символів, які потрібно зберігати в БД корпорації «ТЯНЬ ШІ» про код країни та ідентифікаційний номер дистриб'ютора, дорівнює –11200 · Х. При кодуванні аналогічних даних на основі рекурентної БД в базисі Галуа маємо 208·Х·300.

Звідки коефіцієнт надлишковості кодування ІД в БД корпорації «ТЯНЬ ШІ» згідно

$$\text{виразу (2) складає: } K_{e_1} = \frac{11200}{208} = 53,85.$$

Відповідно коефіцієнт надлишковості кодування ідентифікаційних кодів дистриб'юторів згідно рис.1. в першому випадку складає: 24·Х, а в другому випадку: 11·Х.

Результати розрахунків кодування ідентифікаційних даних по рівнях дистриб'юторської організації на основі рекурентної БД у базисі Галуа відображені

в табл.4, де  $G_i$  - послідовність бітів коду Галуа згідно певного ключа, а  $\bar{G}_i$  - інвертовані біти Галуа, які вказують початок ієрархічного підрівня БД.

Таблиця 4

**Кодування ідентифікаційних даних на основі рекурентних  
кодів поля Галуа**

XXX	0	1	2	3	4	5	Код Галуа
...	0	8·X					GGGGGG...G G GGGGG
		...					
...	1	8·X	8·X				GGGG...GG G GGGGG
			...				
...	2		8·X	8·X			GGGG...GGG G GGGGG
				...			
...	3			8·X	8·X		GGG...GGGG G GGGGG
					...		
...	4				8·X	8·X	GG...GGGGG G GGGGG
						...	
...	5					8·X	G...GGGGGG G GGGGG
XXX						8·X	...

У ХХІ столітті корпорацією планується реалізація 80% роздрібної торгівлі в мережевому маркетінгу і 20% в класичній роздрібній торгівлі. Завдяки мережевому п'ятирівневому маркетингу тетраідних груп дистрибуторських організацій компанії вперше пропоновано ієрархічно-рекурентну організацію БД в базисі Галуа.

Проведений аналіз оцінки ефективності кодування ІД та ОД на прикладі корпорації «ТЯНЬ ШІ» показує, що застосування ієрархічно-рекурентної організації БД в базисі Галуа є найбільш ефективними та може забезпечити зменшення надлишковості кодування даних, які формуються, зберігаються і передаються по міжнародних каналах зв'язку більше на один два порядки. При цьому, враховуючи відносно низьку вартість засобів зберігання даних на фізичних носіях, які в діапазоні 10-10 Гбайт, ефекти зниження собівартості руху даних в транснаціональних міжнародних корпораціях можуть досягти в каналах зв'язку локальні та глобальні комп'ютерні мережі та Інтернет, що при інтенсивному трафіку обміну даними 0-1 Гбайт/с може скласти сотні тисяч у.о. на рік.

#### **Література**

1. Дж. Мартин. Организация баз данных в вычислительных системах. – М.: «Мир», 1980. – С. 662.
2. Ахо и др. Структуры данных и алгоритмы. Пер. с англ. – М.: дом Вільямс, 2001. – С. 384.
3. Гарсия-Молина и другие. Системы баз данных. – М.: дом «Вільямс», 2004. – С. 1088.
4. Пасічник В. В., Резніченко В. А. Організація баз даних та знань. – К.: Видавнича група BHV, 2006. – С. 384.

**Я. Николайчук, В. Шаряк**

**Реалізація багаторівневої рекурентної...**

---

5. В. В. Шаряк, Я. М. Николайчук. Теоретико-числові базиси та їх застосування при організації бази даних // Оптико-електронні інформаційно-енергетичні технології. Вінниця. ВНТУ. № 2(12), 2006. – С. 59–66.
6. В. В. Шаряк, Я. М. Николайчук. Системні характеристики баз даних та перспективні напрямки їх розвитку // Моделювання та інформаційні технології. Київ. ІЕД НАН України. №1(1), 2007. – С. 38–45.
7. В. В. Шаряк. Архітектура і кодування баз даних на основі теоретико-числових базисів // Вісник. Тернопіль. ТДТУ ім. І.Пулюя. Том. 12. № 1, 2007. – С. 171–179.
8. В. В. Шаряк. Методи дослідження системних характеристик моделей бази даних. // Вісник. Тернопіль. ТДТУ ім. І.Пулюя. Том 13. № 2, 2008. – С. 116–121.

Матеріал подається для публікації вперше і не був раніше опублікований.

Редакція отримала матеріал 10 листопада 2008 р.