



МІНІСТЕРСТВО  
ЕКОНОМІЧНОГО  
РОЗВИТКУ І ТОРГІВЛІ  
УКРАЇНИ

УКРАЇНА

(19) **UA** (11) **129249** (13) **U**  
(51) МПК  
**G06F 7/72** (2006.01)

## (12) ОПИС ДО ПАТЕНТУ НА КОРИСНУ МОДЕЛЬ

(21) Номер заявки: <b>u 2018 04418</b>	(72) Винахідник(и): <b>Краснобаєв Віктор Анатолійович (UA), Замула Олександр Андрійович (UA), Рассомахін Сергій Геннадійович (UA), Янко Аліна Сергіївна (UA)</b>
(22) Дата подання заявки: <b>23.04.2018</b>	
(24) Дата, з якої є чинними права на корисну модель: <b>25.10.2018</b>	
(46) Публікація відомостей про видачу патенту: <b>25.10.2018, Бюл.№ 20</b>	(73) Власник(и): <b>ХАРКІВСЬКИЙ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ ІМЕНІ В.Н. КАРАЗІНА, пл. Свободи, 4, м. Харків, 61022 (UA)</b>

## (54) ПРИСТРІЙ ДЛЯ ПІДНЕСЕННЯ ЧИСЕЛ ДО КВАДРАТА У СИСТЕМІ ЗАЛИШКОВИХ КЛАСІВ

### (57) Реферат:

Пристрій для піднесення чисел до квадрата у системі залишкових класів (СЗК) містить перший вхідний і перший вихідний реєстри, перший дешифратор, першу групу елементів АБО та перший шифратор, крім того, введено  $(n-1)$  - н вхідних і вихідних реєстрів ( $n$  - кількість основ СЗК),  $(n-1)$  - н дешифраторів,  $(n-1)$  - н груп елементів АБО, та  $(n-1)$  - н шифраторів, при цьому  $i$ -й ( $i = \overline{1, n}$ ) вхід пристрою підключено до входу  $i$ -го вхідного реєстра, вихід якого підключено до входу  $i$ -го дешифратора, виходи якого попарно підключено до входів відповідних елементів АБО  $i$ -ї групи, виходи яких підключено до відповідних входів  $i$ -го шифратора, вихід якого підключено до входу  $i$ -го вихідного реєстра, вихід якого є  $i$ -м виходом пристрою, а нульовий вихід  $i$ -го дешифратора безпосередньо підключено до нульового входу  $i$ -го шифратора.

UA 129249 U



Корисна модель (пристрій) належить до галузі автоматики й обчислювальної техніки та може бути використана в комп'ютерних системах і компонентах, що функціонують у системі залишкових класів (СЗК).

Відомий пристрій (аналог), що містить вхідний та вихідний реєстри, елементи АБО та І, дешифратор та ін. (Акушский И.Я., Юдицкий Д.И. Машинная арифметика в остаточных классах. М, "Советское радио", 1968, с. 327-340).

Недолік аналога низькі функціональні можливості пристрою. Неможливість виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК.

Близьким (аналог) за технічною суттю та результатом, що досягається, є "Пристрій для множення в системі залишкових класів" (а.с. № 922731 СРСР, МКИ G 06 F 7/52, 1982, Бюл. № 15), який містить вхідні та вихідні реєстри, дешифратори, групи елементів І та АБО, елементи І та АБО, комутатор, суматор за модулем два.

Недолік аналога низькі функціональні можливості пристрою. Неможливість виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК.

Найбільш близьким (прототипом), за технічною суттю та результатом, що досягається, є корисна модель № 61798 Україна, МПК G 06 F 7/60 (2006.01). Пристрій для піднесення чисел до квадрата за модулем  $m$  класу лишків. № u201101245. Заявл. 04.02.2011. Опубл. 25.07.2011, Бюл. № 14. – 6 с. Пристрій містить перетворювач коду, дешифратор, шифратор, елементи АБО та реєстри.

Недолік прототипу - низькі функціональні можливості пристрою. Неможливість виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК.

Задача корисної моделі - підвищення функціональних можливостей пристрою за рахунок виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК, за рахунок використання наступної властивості  $A^2 \pmod m = (n-A)^2 \pmod m$ .

Поставлена задача вирішується за рахунок того, що в пристрій, який містить перший вхідний і перший вихідний реєстри, перший дешифратор, першу групу елементів АБО та перший шифратор введено  $(n-1)$  -  $n$  вхідних і вихідних реєстрів ( $n$  - кількість основ СЗК),  $(n-1)$  -  $n$  дешифраторів,  $(n-1)$  -  $n$  груп елементів АБО та  $(n-1)$  -  $n$  шифраторів, при цьому  $i$ -й ( $i = \overline{1, n}$ ) вхід пристрою підключено до входу  $i$ -го вхідного реєстра, вихід якого підключено до входу  $i$ -го дешифратора, виходи якого попарно підключено до входів відповідних елементів АБО  $i$ -ї групи, виходи яких підключено до відповідних входів  $i$ -го шифратора, вихід якого підключено до входу  $i$ -го вихідного реєстра, вихід якого є  $i$ -м виходом пристрою, а нульовий вихід  $i$ -го дешифратора безпосередньо підключено до нульового входу  $i$ -го шифратора.

Технічний результат, який може бути отриманий при використанні запропонованої корисної моделі, полягає в підвищенні функціональних можливостей пристрою за рахунок виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК.

На кресленні (фіг. 1) приведена блок-схема запропонованого пристрою, де:  $1_1-1_n$  входи пристрою;  $2_1-2_n$  - вхідні реєстри;  $3_1-3_n$  - дешифратори (пристрої для перетворення лишків  $a_i$  числа  $A=(a_1, a_2, \dots, a_n)$  у СЗК з двійкового коду в унітарний);  $4_1-4_n$  групи двоходових елементів (вихідні шини дешифраторів  $3_1-3_n$  попарно об'єднуються таким чином, щоб сума чисел, що надана кожній із пар виходів  $3_1-3_n$  дорівнювала значенню модуля  $m_i$  СЗК) АБО;  $5_1-5_n$  - шифратори (пристрої для перетворення унітарного коду числа в двійковий);  $6_1-6_n$  - вихідні реєстри;  $7_1-7_n$  - виходи пристрою.

Входи  $1_1-1_n$  пристрою підключено до входів відповідних вхідних реєстрів  $2_1-2_n$ , вихід яких підключено до входів відповідних дешифраторів  $3_1-3_n$ . Виходи дешифраторів  $3_1-3_n$  попарно підключено до входів відповідних елементів АБО груп  $4_1-4_n$ , виходи яких підключено до відповідних входів шифраторів  $5_1-5_n$ , виходи яких підключено до входів відповідних вихідних реєстрів  $6_1-6_n$ , виходи  $7_1-7_n$  яких є виходом пристрою. Нульовий вихід дешифраторів  $3_1-3_n$  підключено до нульового входу шифраторів  $5_1-5_n$ .

Пристрій працює наступним чином. До входів  $1_1-1_n$  пристрою надходить число  $A=(a_1, a_2, \dots, a_n)$  у СЗК, яке необхідно піднести до квадрата. Тобто, окремий лишок  $a_i$  числа  $A=(a_1, a_2, \dots, a_n)$  у двійковому коді надходить до відповідного реєстра  $2_1-2_n$ . Дешифратори  $3_1-3_n$  перетворюють лишки  $a_i$  числа  $A=(a_1, a_2, \dots, a_n)$  в унітарний код, сигнали якого через відповідні елементи  $4_1-4_n$  АБО групи надходять на відповідні входи шифраторів  $5_1-5_n$ . Номери входів довільного  $i$ -го шифратора 5, для лишку  $a_i$  за модулем  $m_i$  СЗК відповідають значенням:  $0, 1, 2^2 \pmod{m_i}, 3^2 \pmod{m_i}, 4^2 \pmod{m_i}, \dots$  і т.д. З виходу шифраторів,  $5_1-5_n$  результат операції  $A^2$  в двійковому коді через вихідні реєстри  $6_1-6_n$  надходить на виходи  $7_1-7_n$  пристрою.

Розглянемо приклад (фіг. 2) конкретного виконання пристроєм операції піднесення числа  $A=(a_1, a_2, a_3)=(10, 011, 001)$  у СЗК до квадрата. Нехай СЗК задана наступними основами  $m_1=3,$

$m_2=5, m_3=7$ . У таблицях 1-3 дано схеми отримання квадратів  $a_i^2$  лишків вихідного числа  $A=(10, 011, 001)$ .

Таблиця 1

Схема реалізації операції  $a_1^2 \pmod{m_1} = 2^2 \pmod{3}$

Номер пари шин дешифратора $3_1$	Значення, що призначаються парі вихідних шин дешифратора $3_1$	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора $5_1$	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора $5_1$
0	0	0	00
1	1,2	1	01

Таблиця 2

Схема реалізації операції  $a_2^2 \pmod{m_2} = 3^2 \pmod{5}$

Номер пари шин дешифратора 3	Значення, що призначаються парі вихідних шин дешифратора 3	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора $5_2$	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора $5_2$
0	0	0	000
1	1,4	1	001
2	2,3	4	100

5

Таблиця 3

Схема реалізації операції  $a_3^2 \pmod{m_3} = 1^2 \pmod{7}$

Номер пари шин дешифратора 3	Значення, що призначаються парі вихідних шин дешифратора 3	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора 5	Значення, що призначаються вихідним шинам шифратора 5
0	0	0	000
1	1,6	1	011
2	2,5	4	100
3	3,4	2	010

До входів  $1_1-1_3$  надходить число  $A=(10, 011, 001)$ . До першого вхідного регістра  $2_1$  надходить значення першого лишку  $a_1=10$  числа  $A=(10, 011, 001)$ , до другого вхідного регістра  $2_2$  надходить значення другого лишку  $a_2=011$ , а до третього вхідного регістра  $2_3$  надходить

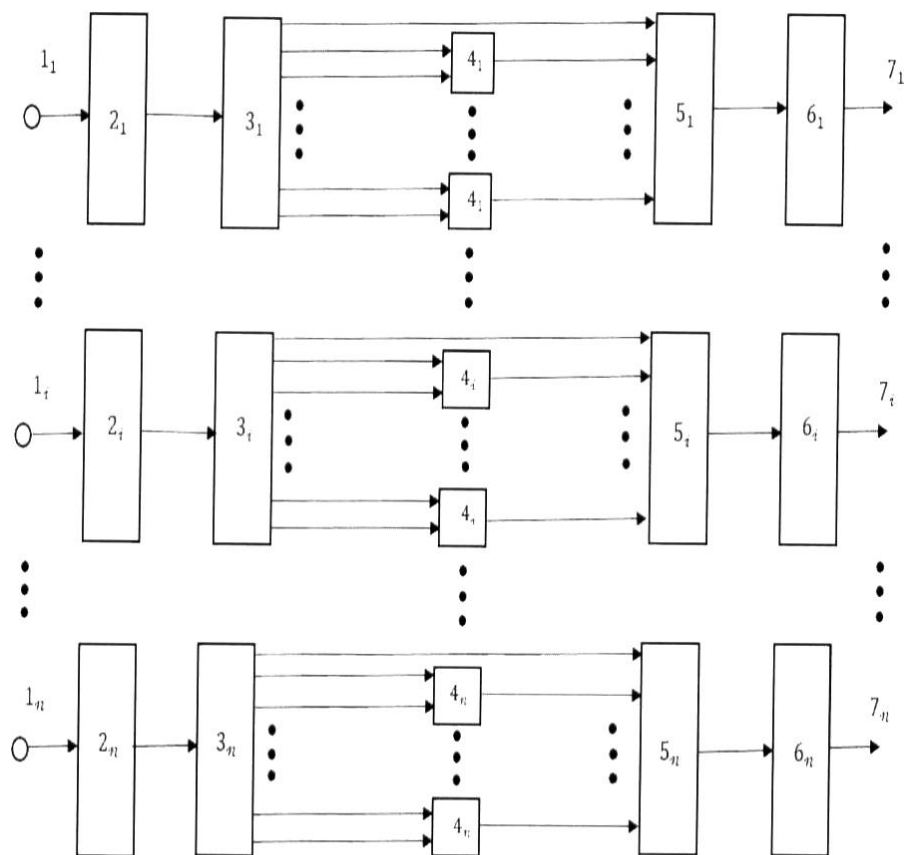
10 значення третього лишку  $a_3=001$ . У відповідності зі схемами реалізації операції  $a_i^2 \pmod{m_i}$  (табл. 1-3), у першому вихідному регістрі маємо значення 01, у другому вихідному регістрі маємо значення 100, а у третьому вихідному регістрі маємо значення 001. Таким чином, на виході  $7_1-7_3$  пристрою маємо результат операції  $A^2=(01, 100, 001)$ .

15 Перевірка. Значення  $A=(10, 011, 001)$  у двійковій позиційній системі числення (ПСЧ) дорівнює величині 8. З другого боку,  $8^2=64$ . Значення 64 у СЗК з основами  $m_1=3, m_2=5, m_3=7$  дорівнює  $A^2=(01, 100, 001)$ . Тобто, результат операції піднесення числа  $A=(a_1, a_2, a_3)=(10, 011, 001)$  у СЗК до квадрата правильний.

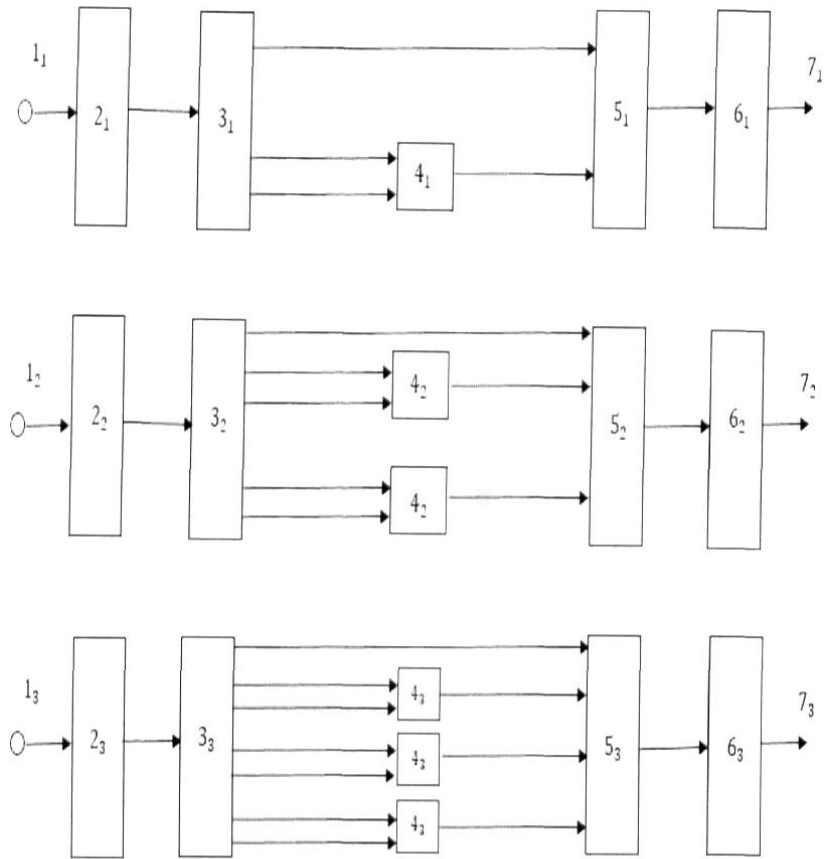
20 Таким чином, запропонована корисна модель дозволяє підвищити функціональні можливості пристрою за рахунок виконання операції піднесення чисел до квадрата у СЗК, на основі використання числової властивості  $A^2 \pmod{m}=(m-A)^2 \pmod{m}$ , при збереженні всіх технічних характеристик пристрою.

ФОРМУЛА КОРИСНОЇ МОДЕЛІ

- 5 Пристрій для піднесення чисел до квадрата у системі залишкових класів (СЗК), що містить перший вхідний і перший вихідний реєстри, перший дешифратор, першу групу елементів АБО, та перший шифратор, який **відрізняється** тим, що введено  $(n-1)$  - н вхідних і вихідних реєстрів ( $n$  - кількість основ СЗК),  $(n-1)$  - н дешифраторів,  $(n-1)$  - н груп елементів АБО, та  $(n-1)$  - н шифраторів, при цьому  $i$ -й ( $i = \overline{1, n}$ ) вхід пристрою підключено до входу  $i$ -го вхідного реєстра, вихід якого підключено до входу  $i$ -го дешифратора, виходи якого попарно підключено до входів відповідних елементів АБО  $i$ -ї групи, виходи яких підключено до відповідних входів  $i$ -го шифратора, вихід якого підключено до входу  $i$ -го вихідного реєстра, вихід якого є  $i$ -м виходом пристрою, а нульовий вихід  $i$ -го дешифратора безпосередньо підключено до нульового входу  $i$ -го шифратора.
- 10



Фіг. 1



Фіг. 2