

**МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ**  
**Національний авіаційний університет**



**Тези доповідей**  
**Першої міжнародної наукової конференції**

**ТЕОРІЯ ТА МЕТОДИ**  
**ОБРОБКИ СИГНАЛІВ**

**25-27 травня 2005 року**

**Київ**

УДК 621.391

Перша міжнародна наукова конференція "Теорія та методи обробки сигналів": Тези доповідей. – К.: НАУ, 2005. – 124 с.

Подано матеріали пленарних та секційних доповідей міжнародної наукової конференції "Теорія та методи обробки сигналів". Обговорено основні наукові досягнення. Висвітлено питання методів обробки сигналів.

Для спеціалістів науково-дослідних організацій, викладачів, аспірантів і студентів.

Затверджено до друку вченою радою Інституту електроніки та систем управління Національного авіаційного університету, протокол № 3 від 25 квітня 2005 року.

© Національний авіаційний  
університет, 2005

Наукове видання

Тези доповідей  
Першої міжнародної наукової конференції

**ТЕОРІЯ ТА МЕТОДИ  
ОБРОБКИ СИГНАЛІВ**

**25-27 травня 2005 року**

Технічний редактор *А.І. Лавринович*

Підп. до друку 18.05.05 Формат 60x84/16. Папір офс.  
Офс. друк. Ум. фарбовідб. 32 Ум. друк. арк. 7,21 Обл.-вид. арк. 7,75  
Тираж 175 пр. Замовлення №118-1. Вид. № 9/IV.

Видавництво НАУ  
03680, Київ-680, проспект Космонавта Комарова, 1

Свідоцтво про внесення до Державного реєстру ДК №977 від 05.07.2002

## СЕКЦІЯ 4. КОДУВАННЯ, СТИСК ТА СПЕКТРАЛЬНИЙ АНАЛІЗ СИГНАЛІВ

*Лужецький В.А., В. А. Давидюк*

### ХЕШ-ФУНКЦІЯ НА ОСНОВІ АРИФМЕТИЧНИХ ОПЕРАЦІЙ ЗА МОДУЛЕМ.

Всі відомі односпрямовані Хеш-функції мають єдину загальну структуру, яка основана на процедурі зчеплення блоків. В найпростішому випадку ця структура має вигляд зчеплення блоків за допомогою операції додавання. Результатом такої функції буде блок, довжина якого дорівнює довжині блоку  $M_i$  ( $i=1..N$ ), на які розбивається повідомлення.

Пропонується будувати хеш-функцію на основі найпростішої хеш-функції, але попередньо розширивши блоки повідомлення. Функція розширення забезпечує односпрямованість. Блок повідомлення з  $k$   $t$ -розрядних змінних розширюється до  $(k+1)$   $t$ -розрядних змінних. Розширення відбувається за допомогою введення додаткової  $t$ -розрядної змінної ( $K$ ). Після реалізації функції розширення  $(k+1)*t$ -розрядному значенню хеш-функції буде відповідати  $k*t$ -розрядне значення блоку повідомлення.

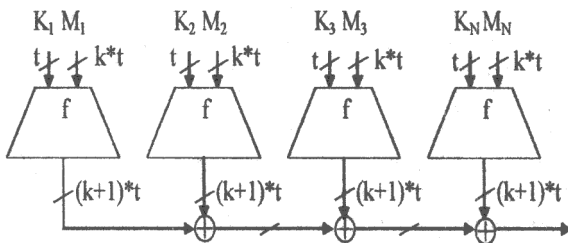


Рис. Структура Хеш-функції з нелінійною функцією розширення.

До тексту повідомлення пропонується дописати довжину повідомлення і розбити його на блоки  $M_i$  ( $i=1..N$ ), де  $N$  – останній номер повідомлення. Виходом алгоритму є  $(k+1)*t$ -розрядне Хеш-значення.

Після доповнення повідомлення оброблення його відбувається по блочно, тобто блок повідомлення  $M_i$  ( $i=1..N$ ) розширює функція розширення і зчеплює його з попереднім блоком  $h_i=f(M_i, h_{i-1})$ .

Для функції розширення вибирається змінна  $K$ . Для першого блоку змінна  $K$  ініціалізується. А для наступного блоку повідомлення потрібно піднести до квадрата константу попереднього блоку і розглянути результат.

Якщо число зі старших  $t$  розрядів не дорівнює нулю, то число вибирається як константа, а у випадку рівності нулю беруться  $t$  молодших розряди.

На вхід функції розширення поступає константа  $K$  і блок повідомлення з  $k \cdot t$  біт. Константа і блок повідомлення зберігаються в масиві  $M[k+1]=\{K, A_1, A_2, \dots, A_k\}$ . Для збереження результату функції розширення ініціалізується масив з  $k+1$   $t$ -розрядних чисел  $M^*[k+1]=\{B_1, B_2, \dots, B_{k+1}\}$ , які дорівнюють нулю.

Реалізація функції розширення відбувається за допомогою операцій множення і додавання за модулем два. Множення і додавання відбувається в першому і другому етапах функції розширення.

Таблиця 1. Результат функції розширення.

$B_1 = (KA_1)_L \oplus (((KA_1)_H A_2)_H \dots A_k)_H K_H \oplus (KA_1)_H \oplus (((KA_1)_L A_2)_L \dots A_k)_L K_L$
$B_2 = (KA_1)_H \oplus ((KA_1)_H A_2)_L \oplus (KA_1)_L \oplus ((KA_1)_L A_2)_H$
$B_3 = ((KA_1)_H A_2)_H \oplus (((KA_1)_H A_2)_H A_3)_L \oplus ((KA_1)_L A_2)_L \oplus (((KA_1)_L A_2)_L A_3)_H$
...
$B_{k+1} = (((KA_1)_H A_2)_H \dots A_k)_H \oplus (((KA_1)_H A_2)_H \dots A_k)_H K_L \oplus (((KA_1)_L A_2)_L \dots A_k)_L \oplus (((KA_1)_L A_2)_L \dots A_k)_L K_H$

В першому і другому етапах у випадку коли вибраний множник дорівнює нулю, для данного множення береться інша частина результату.