# 5.5. Хэш-функция MD5

Алгоритм MD5 получает на входе сообщение произвольной длины и создает в качестве выхода дайджест сообщения длиной 128 бит. Алгоритм состоит из следующих шагов:



Рисунок 5.1 – Логика выполнения MD5

### Шаг 1: добавление недостающих битов

Сообщение дополняется таким образом, чтобы его длина стала равна 448 по модулю 512 (длина=448 mod 512).

#### Шаг 2: добавление длины

64-битное представление длины исходного (до добавления) сообщения в битах присоединяется к результату первого шага. Если первоначальная длина больше, чем  $2^{64}$ , то используются только последние 64 бита.



Рисунок 5.2 – Структура расширенного сообщения

## Шаг 3: инициализация МД-буфера

Используется 128-битный буфер для хранения промежуточных и окончательных результатов *хэш-функции*. Буфер может быть представлен как четыре 32-битных регистра (A, B, C, D). Эти регистры инициализируются следующими шестнадцатеричными числами:

A = 01234567; B = 89ABCDEF; C = FEDCBA98; D = 76543210

*Шаг 4: обработка последовательности 512-битных (16-словных) блоков* Основой алгоритма является модуль, состоящий из четырех циклических обработок, обозначенный как HMD5. Четыре цикла имеют похожую структуру, но каждый цикл использует свою элементарную логическую функцию, обозначаемую f<sub>F</sub>, f<sub>G</sub>, f<sub>H</sub> и f<sub>I</sub> соответственно.

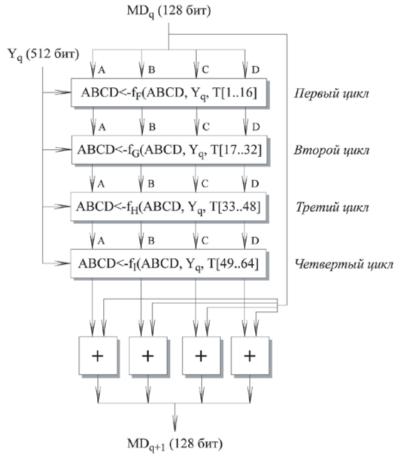


Рисунок 5.3 – Обработка очередного 512-битного блока

Каждый цикл принимает в качестве входа текущий 512-битный блок  $Y_q$ , обрабатывающийся в данный момент, и 128-битное значение буфера ABCD, которое является промежуточным значением  $\partial$ ай $\partial$ жеста, и изменяет содержимое этого буфера. Каждый цикл также использует четвертую часть 64-элементной таблицы  $T[1 \dots 64]$ , построенной на основе функции sin. i-ый элемент T, обозначаемый T[i], имеет значение, равное целой части от  $2^{32}$  \* abs (sin (i)), i задано в радианах. Так как abs (sin (i)) является числом между 0 и 1, каждый элемент T является целым, которое может быть представлено 32 битами. Таблица обеспечивает "случайный" набор 32-битных значений, которые должны ликвидировать любую регулярность во входных данных. Для получения  $MD_{q+1}$  выход четырех циклов складывается по модулю  $2^{32}$  с  $MD_q$ . Сложение выполняется независимо для каждого из четырех слов в буфере.

#### Шаг 5: выход

После обработки всех L 512-битных блоков выходом L-ой стадии является 128-битный  $\partial a \ddot{u} \partial x e c m$  сообщения.