



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
«Московский государственный технический университет  
имени Н. Э. Баумана  
(национальный исследовательский университет)»  
(МГТУ им. Н. Э. Баумана)

---

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

---

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

---

## ОТЧЕТ

по лабораторной работе №4

по курсу «Защита информации»

на тему: «Электронная цифровая подпись. Алгоритм RSA с хешированием  
SHA-1»

Вариант № 9

Студент ИУ7-74Б  
(Группа)

\_\_\_\_\_  
(Подпись, дата)

Разин А. В.  
(И. О. Фамилия)

Преподаватель

\_\_\_\_\_  
(Подпись, дата)

Чиж И. С.  
(И. О. Фамилия)

2024 г.

# СОДЕРЖАНИЕ

<b>ВВЕДЕНИЕ</b>	<b>3</b>
<b>1 Аналитический раздел</b>	<b>4</b>
1.1 Электронная цифровая подпись . . . . .	4
1.2 Алгоритм RSA . . . . .	4
1.3 Алгоритм SHA-1 . . . . .	5
<b>2 Конструкторский раздел</b>	<b>7</b>
2.1 Требования к программному обеспечению . . . . .	7
2.2 Реализация алгоритмов . . . . .	7
<b>3 Технологический раздел</b>	<b>10</b>
3.1 Средства реализации . . . . .	10
3.2 Реализация алгоритмов . . . . .	10
3.3 Тестирование . . . . .	18
<b>ЗАКЛЮЧЕНИЕ</b>	<b>19</b>
<b>СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ</b>	<b>20</b>

## ВВЕДЕНИЕ

Целью данной лабораторной работы является реализация в виде программы, позволяющая с использованием алгоритмов MD5 и RSA создать и проверить электронную подпись для документа.

Для достижения поставленной цели необходимо решить следующие задачи:

- 1) описать алгоритмы RSA и SHA1;
- 2) определить средства реализации программы;
- 3) реализовать программу, использующую алгоритмы RSA и SHA1;
- 4) протестировать реализованную программу.

# 1 Аналитический раздел

## 1.1 Электронная цифровая подпись

Электронная (цифровая) подпись позволяет подтвердить авторство электронного документа. Она связана не только с автором документа, но и с самим документом (при помощи криптографических методов) и не может быть подделана при помощи обычного копирования.

Создание ЭП с использованием криптографического алгоритма RSA и алгоритма хеширования SH1/MD5 происходит следующим образом:

- 1) происходит хеширование сообщения при помощи SH1/MD5, сообщение — файл, который необходимо подписать;
- 2) происходит шифрование с использованием закрытого ключа RSA последовательности 128/160 бит, полученных на предыдущем этапе;
- 3) значение подписи — результат шифрования.

Проверка ЭП с использованием криптографического алгоритма RSA и алгоритма хеширования SH1 происходит следующим образом:

- 1) происходит хеширование сообщения при помощи SH1/MD5, сообщение — файл, подпись которого необходимо проверить;
- 2) происходит расшифровка подписи с использованием открытого ключа RSA;
- 3) происходит побитовая сверка значений, полученных на предыдущих этапах, если они одинаковы, подпись считается подлинной.

## 1.2 Алгоритм RSA

RSA — криптографический алгоритм с открытым ключом, разработанный учеными Ривестом, Шамиром и Адлеманом, основывающийся на вычислительной сложности задачи факторизации больших целых чисел.

Криптографическая система с открытым ключом — система шифрования, при которой открытый ключ передаётся по незащищенному каналу

и используется для проверки электронных подписей и для шифрования сообщения. Для генерации электронной подписи и расшифровки сообщений используется закрытый ключ.

Алгоритм RSA состоит из следующих этапов [1]:

1) Создание открытого и закрытого ключа:

- выбирается два простых числа  $p$  и  $q$ ;
- вычисляется  $n = p \cdot q$ ;
- вычисляется функция Эйлера  $\varphi(n) = (p - 1) \cdot (q - 1)$ ;
- выбирается открытая экспонента  $e \in (1; \varphi(n))$ ;
- вычисляется закрытая экспонента  $d$ , где  $(d \cdot e) \bmod \varphi(n) = 1$ ;
- создается открытый ключ  $(e, n)$  и закрытый ключ  $(d, n)$ ;

2) Шифрование и дешифрование:

- шифрование сообщения:  $w = G(h) = h^e \bmod n$ ;
- дешифрование сообщения:  $h = Q(w) = w^d \bmod n$ ;

Надежность шифрования обеспечивается тем, что третьему лицу (стараящемуся взломать шифр) очень трудно вычислить закрытый ключ по открытому. Оба ключа вычисляются из одной пары простых чисел ( $v$  и  $u$ ). Если число является произведением двух очень больших простых чисел, что его трудно разложить на множители [1].

### 1.3 Алгоритм SHA-1

SHA-1 (англ. Secure Hash Algorithm 1) — это алгоритм хеширования, предназначенный для получения последовательности длиной 160 бит, используемой для проверки целостности и подлинности сообщений произвольной длины.

На вход алгоритма поступает последовательность бит произвольной длины  $L$ , хеш которой нужно найти.

Алгоритм SHA-1 состоит из 4 следующих этапов:

1) выравнивание потока;

- 2) добавление длины сообщения;
- 3) инициализация буфера;
- 4) вычисления в цикле.

Выравнивание потока заключается в добавлении некоторого числа нулевых бит, чтобы новая длина последовательности  $L'$  стала сравнима с 448 по модулю 512.

После этого добавляется 64-битное представление длины исходного сообщения (в битах) в конец выровненной последовательности.

Сначала записывают младшие 8 байтов, затем старшие.

Далее происходит инициализация буфера, состоящего из 5 переменных  $A, B, C, D, E$  размерностью 32 бита, начальные значения которых задаются шестнадцатеричными числами (порядок от младших к старшим).

В этих переменных будут храниться результаты промежуточных вычислений.

Далее в цикле каждый блок длиной 512 бит проходит 80 раундов вычислений. Для этого блок представляется в виде массива  $W$  из 80 слов по 32 бита. Первые 16 слов копируются из блока, а оставшиеся 64 слова формируются по специфическому правилу, основанному на предыдущих значениях.

Все раунды имеют однотипную структуру и могут быть описаны следующим образом:

$$A = B + (\text{LeftRotate}(A, 5) + F(B, C, D) + W[t] + K)$$

где  $t$  — текущий номер раунда (от 0 до 79),

$\text{LeftRotate}$  — операция циклического сдвига влево,

$F$  — нелинейная функция, определяющая раунд,

$W[t]$  — слово из массива,

$K$  — константа, специфичная для каждого раунда.

Результат вычислений хранится в переменных  $A, B, C, D, E$ .

## **2 Конструкторский раздел**

### **2.1 Требования к программному обеспечению**

К программе предъявлен ряд требований:

- 1) хеширование и генерация ЭП для произвольного файла;
- 2) возможность работы с пустым, однобайтовым файлом;
- 3) возможность обрабатывать файл архива.

### **2.2 Реализация алгоритмов**

На рисунке 2.1 представлена схема алгоритма RSA.

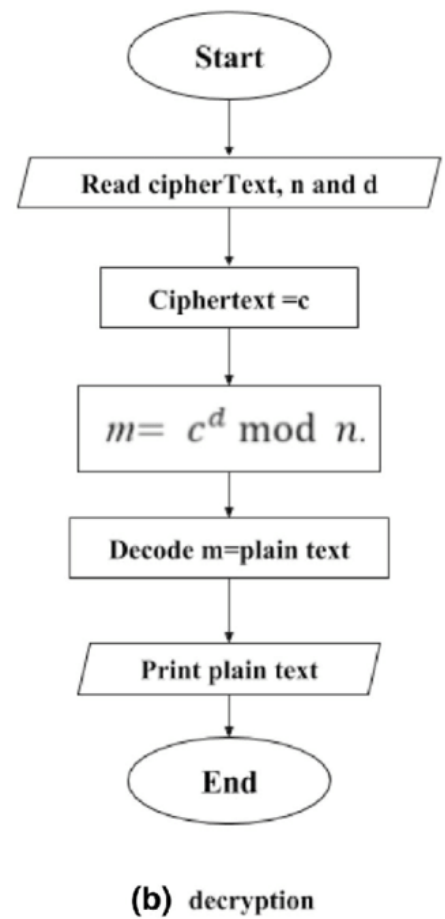
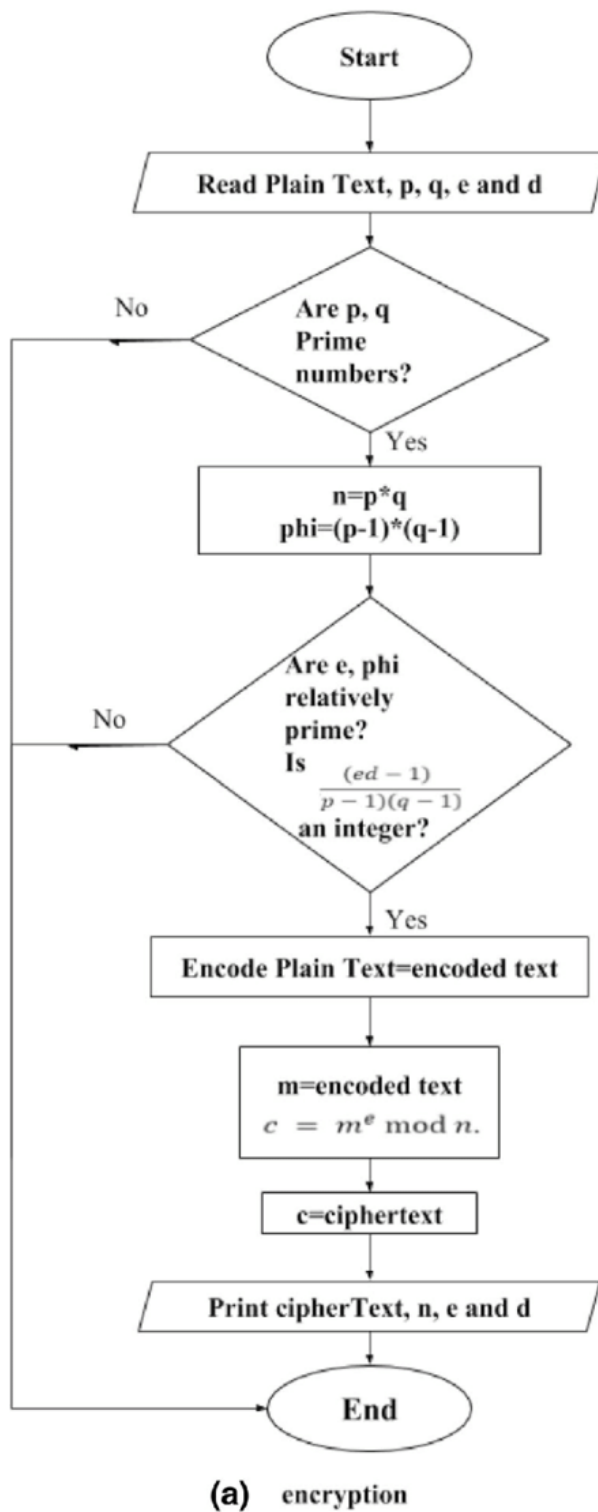


Рисунок 2.1 – Схема алгоритма RSA

На рисунке 2.2 представлена схема алгоритма SH-1.



## SHA-1 Algorithm

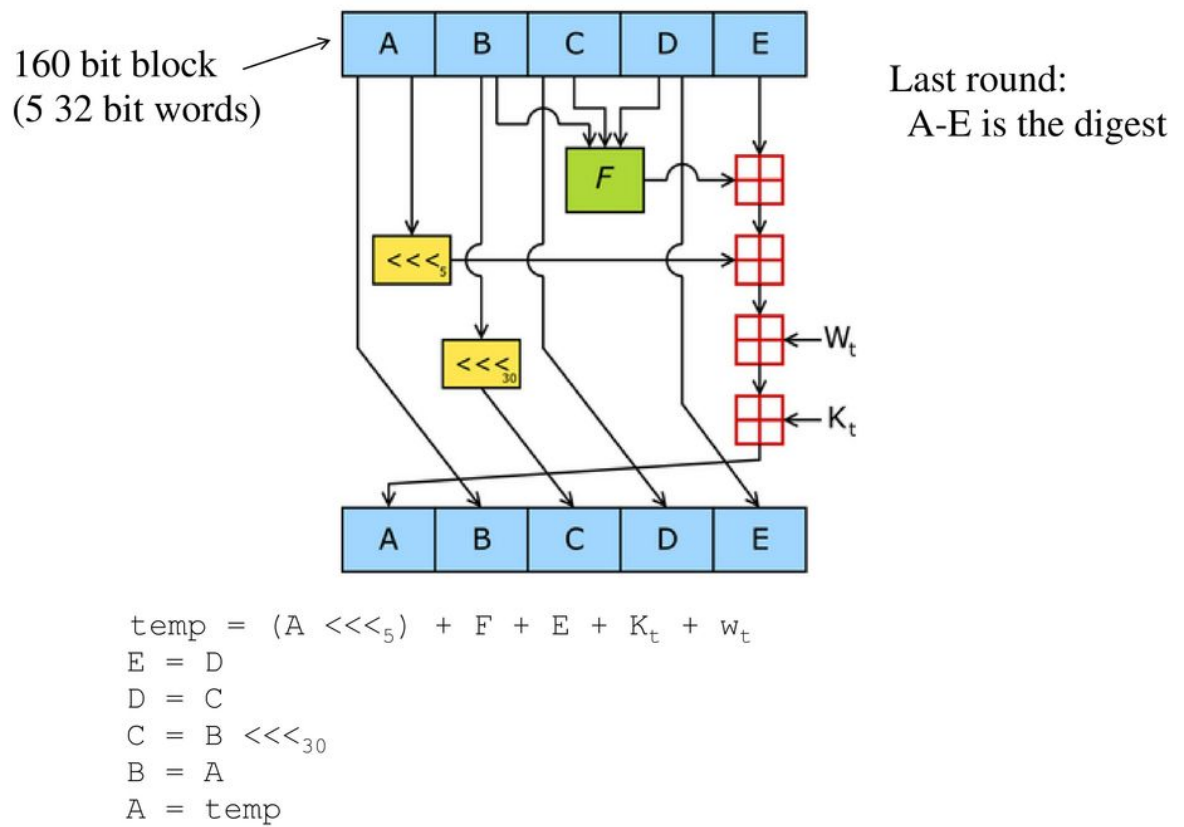


Рисунок 2.2 – Схема алгоритма SHA-1

## 3 Технологический раздел

### 3.1 Средства реализации

В качестве языка программирования, используемого при написании данной лабораторной работы, был выбран C++ [2].

### 3.2 Реализация алгоритмов

В листингах 3.1 – 3.3 представлены реализации разрабатываемых модулей.

Листинг 3.1 – Реализация класса алгоритма RSA (получение ключей)

```
1  #pragma once
2
3  #include <boost/multiprecision/cpp_int.hpp>
4
5  namespace lib
6  {
7
8  namespace bm = boost::multiprecision;
9
10 class RSA
11 {
12 public:
13     RSA(bm::cpp_int p, bm::cpp_int q);
14
15     bm::cpp_int Encrypt(bm::cpp_int message) const;
16     bm::cpp_int Decrypt(bm::cpp_int ciphertext) const;
17
18     std::pair<bm::cpp_int, bm::cpp_int> GetPublicKey() const {
19         return { N, E }; }
20     std::pair<bm::cpp_int, bm::cpp_int> GetPrivateKey() const {
21         return { N, D }; }
22
23 private:
24     bm::cpp_int N, E, D, Phi;
25 };
26
27 } // namespace lib
```

Листинг 3.2 – Реализация класса алгоритма RSA

```

1  #include "RSA.h"
2
3  namespace lib
4  {
5
6  namespace
7  {
8
9  bm::cpp_int ModInverse(bm::cpp_int a, bm::cpp_int m)
10 {
11     bm::cpp_int m0 = m, t, q;
12     bm::cpp_int x0 = 0, x1 = 1;
13
14     while (a > 1)
15     {
16         q = a / m;
17         t = m;
18         m = a % m, a = t;
19         t = x0;
20         x0 = x1 - q * x0;
21         x1 = t;
22     }
23
24     if (x1 < 0)
25     {
26         x1 += m0;
27     }
28
29     return x1;
30 }
31
32 bm::cpp_int GCD(bm::cpp_int a, bm::cpp_int b)
33 {
34     while (b != 0)
35     {
36         bm::cpp_int temp = a % b;
37         a = b;
38         b = temp;
39     }
40     return a;
41 }

```

```

42
43 } // namespace
44
45 RSA::RSA(bm::cpp_int p, bm::cpp_int q)
46 try : N{ p * q }, E{ 65537 }, Phi((p - 1) * (q - 1))
47 {
48     if (GCD(E, Phi) != 1)
49     {
50         throw std::runtime_error("e is not coprime with (n)");
51     }
52     D = ModInverse(E, Phi);
53 }
54 catch (const std::exception &e)
55 {
56     std::cerr << e.what() << std::endl;
57 }
58
59 bm::cpp_int RSA::Encrypt(bm::cpp_int plaintext) const { return
    bm::powm(plaintext, E, N); }
60
61 bm::cpp_int RSA::Decrypt(bm::cpp_int ciphertext) const { return
    bm::powm(ciphertext, D, N); }
62
63 } // namespace lib

```

### Листинг 3.3 – Реализация алгоритма MD5

```

1  #include <array>
2  #include <cstdint>
3  #include <cstring>
4  #include <fstream>
5  #include <iomanip>
6  #include <iostream>
7  #include <sstream>
8  #include <vector>
9
10 namespace lib
11 {
12
13     namespace
14     {
15
16         std::uint32_t Leftrotate(std::uint32_t x, std::uint32_t c) {

```

```

17     return (x << c) | (x >> (32 - c)); }
18 std::vector<std::uint32_t> AddPadding(const std::uint32_t *data,
19     std::size_t length)
20 {
21     std::size_t original_byte_len = length;
22     std::size_t bit_len = original_byte_len * 8;
23     std::size_t padding_len = 64 - ((original_byte_len + 8) %
24         64);
25     std::size_t total_len = original_byte_len + padding_len + 8;
26
27     std::vector<std::uint8_t> padded_data(total_len, 0);
28     std::memcpy(padded_data.data(), data, original_byte_len);
29
30     padded_data[original_byte_len] = 0x80;
31     std::memcpy(padded_data.data() + total_len - 8, &bit_len, 8);
32
33     return std::vector<std::uint32_t>(
34         reinterpret_cast<std::uint32_t *>(padded_data.data()),
35         reinterpret_cast<std::uint32_t *>(padded_data.data() +
36             total_len));
37 }
38
39 std::array<std::uint32_t, 4> ProcessChunk(std::uint32_t
40     *current_hash, std::uint32_t *M)
41 {
42     const std::uint32_t s[] = { 7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22, 7,
43         12, 17, 22, 7, 12, 17, 22,
44         5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20, 5, 9,
45         14, 20, 5, 9, 14, 20,
46         4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23, 4, 11,
47         16, 23, 4, 11, 16, 23,
48         6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21, 6, 10,
49         15, 21, 6, 10, 15, 21 };
50
51     const std::uint32_t K[] = { 0xd76aa478, 0xe8c7b756,
52         0x242070db, 0xc1bdcee5, 0xf57c0faf, 0x4787c62a,
53         0xa8304613, 0xfd469501, 0x698098d8,
54         0x8b44f7af, 0xffff5bb1, 0x895cd7be,
55         0x6b901122, 0xfd987193, 0xa679438e,
56         0x49b40821, 0xf61e2562, 0xc040b340,

```

```

46         0x265e5a51, 0xe9b6c7aa, 0xd62f105d,
47         0x02441453, 0xd8a1e681, 0xe7d3fbc8,
48         0x21e1cde6, 0xc33707d6, 0xf4d50d87,
49         0x455a14ed, 0xa9e3e905, 0xfcefa3f8,
50         0x676f02d9, 0x8d2a4c8a, 0xffffa3942,
51         0x8771f681, 0x6d9d6122, 0xfde5380c,
52         0xa4beea44, 0x4bdecfa9, 0xf6bb4b60,
53         0xbebfbcb70, 0x289b7ec6, 0xeea127fa,
54         0xd4ef3085, 0x04881d05, 0xd9d4d039,
55         0xe6db99e5, 0x1fa27cf8, 0xc4ac5665,
56         0xf4292244, 0x432aff97, 0xab9423a7,
57         0xfc93a039, 0x655b59c3, 0x8f0ccc92,
58         0xffeff47d, 0x85845dd1, 0x6fa87e4f,
59         0xfe2ce6e0, 0xa3014314, 0x4e0811a1,
60         0xf7537e82, 0xbd3af235, 0x2ad7d2bb,
61         0xeb86d391 };
62
63     std::uint32_t A = current_hash[0];
64     std::uint32_t B = current_hash[1];
65     std::uint32_t C = current_hash[2];
66     std::uint32_t D = current_hash[3];
67
68     for (size_t j = 0; j < 64; ++j)
69     {
70         std::uint32_t F, g;
71
72         if (j < 16)
73         {
74             F = (B & C) | ((~B) & D);
75             g = j;
76         }
77         else if (j < 32)
78         {
79             F = (D & B) | ((~D) & C);
80             g = (5 * j + 1) % 16;
81         }
82         else if (j < 48)
83         {
84             F = B ^ C ^ D;
85             g = (3 * j + 5) % 16;
86         }
87     }

```

```

79         else
80         {
81             F = C ^ (B | (~D));
82             g = (7 * j) % 16;
83         }
84
85         std::uint32_t temp = D;
86         D = C;
87         C = B;
88         B = B + Leftrotate(A + F + K[j] + M[g], s[j]);
89         A = temp;
90     }
91
92     current_hash[0] += A;
93     current_hash[1] += B;
94     current_hash[2] += C;
95     current_hash[3] += D;
96
97     return { current_hash[0], current_hash[1], current_hash[2],
98             current_hash[3] };
99 }
100 } // namespace
101
102 namespace md5
103 {
104
105     std::string ToString(const std::array<std::uint32_t, 4>
106                          &hash_parts)
107     {
108         std::ostringstream result;
109         for (std::uint32_t part : hash_parts)
110         {
111             result << std::hex << std::setfill('0') << std::setw(8)
112                 << part;
113         }
114         return result.str();
115     }
116
117     std::string HashFile(const std::string &filename)
118     {

```

```

117     std::ifstream file(filename, std::ios::binary);
118     if (!file.is_open())
119     {
120         throw std::runtime_error("Couldn't open file.");
121     }
122     std::uint32_t current_hash[4] = { 0x67452301, 0xefcdab89,
123         0x98badcfe, 0x10325476 };
124     std::streamsize buffer_size = 512;
125     std::vector<std::uint8_t> buffer(buffer_size);
126     std::uint64_t total_bits = 0;
127
128     while (file)
129     {
130         file.read(reinterpret_cast<char*>(buffer.data()),
131             buffer_size);
132         std::streamsize bytes_read = file.gcount();
133         total_bits += bytes_read * 8;
134
135         std::size_t chunk_size = bytes_read / 64;
136
137         for (std::size_t i = 0; i < chunk_size; ++i)
138         {
139             ProcessChunk(current_hash, reinterpret_cast<uint32_t*>
140                 (buffer.data() + i * 64));
141         }
142
143         if (bytes_read % 64 != 0)
144         {
145             std::size_t remain = bytes_read % 64;
146             buffer[remain] = 0x80;
147             if (remain < 56)
148             {
149                 std::memset(buffer.data() + remain + 1, 0, 56 -
150                     remain - 1);
151                 buffer[56] =
152                     static_cast<std::uint8_t>(total_bits);
153                 buffer[57] =
154                     static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 8);
155                 buffer[58] =
156                     static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 16);
157                 buffer[59] =

```



```

151         static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 24);
        ProcessChunk(current_hash,
152            reinterpret_cast<uint32_t *>(buffer.data()));
153     }
154     else
155     {
156         std::memset(buffer.data() + remain + 1, 0, 64 -
            remain - 1);
157         ProcessChunk(current_hash,
            reinterpret_cast<uint32_t *>(buffer.data()));
158         std::memset(buffer.data(), 0, 56);
159         buffer[56] =
            static_cast<std::uint8_t>(total_bits);
160         buffer[57] =
            static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 8);
161         buffer[58] =
            static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 16);
162         buffer[59] =
            static_cast<std::uint8_t>(total_bits >> 24);
163         ProcessChunk(current_hash,
            reinterpret_cast<uint32_t *>(buffer.data()));
164     }
165 }
166
167 return ToString({ current_hash[0], current_hash[1],
    current_hash[2], current_hash[3] });
168 }
169
170 } // namespace md5
171
172 } // namespace lib

```

### 3.3 Тестирование

В таблице 3.1 представлены функциональные тесты.

Таблица 3.1 – Функциональные тесты

№	Входные данные	Выходные данные
1	2 пустых файла	Signature is valid
2	2 одинаковых текстовых файла	Signature is valid
3	2 разных текстовых файла	Signature is invalid
4	2 одинаковых архива	Signature is valid
5	2 разных архива	Signature is invalid

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Цель, поставленная в начале работы, была достигнута, выполнены все поставленные задачи:

- 1) описаны алгоритмы RSA и SHA1;
- 2) определены средства реализации программы;
- 3) реализована программа, использующая алгоритмы RSA и MD5;
- 4) реализованная программа протестирована.

## СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. *Алексеевна К. Д.* СХЕМА ШИФРОВАНИЯ RSA И ЕЁ ПРОГРАММНАЯ РЕАЛИЗАЦИЯ // Евразийский научный журнал. — 2017. — № 1.
2. C++ language. — [Электронный ресурс]. — Режим доступа: <https://en.cppreference.com/w/cpp/language> (дата обращения: 22.11.2024).