



南开大学  
Nankai University

南 开 大 学  
网 络 空 间 安 全 学 院  
密码学实验

---

Hash 函数 MD5

---

学号：2013018

姓名：许健

年级：2020 级

专业：信息安全

2022 年 12 月 28 日

## 目录

<b>一、 实验目的</b>	<b>1</b>
<b>二、 MD5 算法</b>	<b>1</b>
(一) hash 函数原理 . . . . .	1
(二) MD5 算法实现 . . . . .	1
<b>三、 实验内容</b>	<b>2</b>
(一) 程序流程图 . . . . .	2
(二) MD5 编码函数 . . . . .	3
(三) 迭代函数 . . . . .	4
(四) 格式化输入输出 . . . . .	5
(五) 辅助函数 . . . . .	5
<b>四、 实验展示</b>	<b>6</b>
<b>五、 雪崩效应检测</b>	<b>6</b>

## 一、 实验目的

通过实际编程了解 MD5 算法的过程，加深对 Hash 函数的认识。

## 二、 MD5 算法

### (一) hash 函数原理

Hash 函数是将任意长的数字串转换成一个较短的定长输出数字串的函数，输出的结果称为 Hash 值。Hash 函数具有如下特点：

1. 快速性：对于任意一个输入值  $x$ ，由 Hash 函数，计算 Hash 值  $y$ ，即是非常容易的。
2. 单向性：对于任意一个输出值  $y$ ，希望反向推出输入值  $x$ ，使得，是非常困难的。
3. 无碰撞性：包括强无碰撞性和弱无碰撞性，一个好的 Hash 函数应该满足强无碰撞性，即找到两个不同的数字串  $x$  和  $y$ ，满足，在计算上是不可能的。

Hash 函数可用于数字签名、消息的完整性检验。消息的来源认证检测等。现在常用的 Hash 算法有 MD5、SHA - 1 等。下面从 MD5 入手来介绍 Hash 算法的实现机制。

### (二) MD5 算法实现

MD 系列单向散列函数是由 Ron Rivest 设计的，MD5 算法对任意长度的输入值处理后产生 128 位的 Hash 值。MD5 算法的实现步骤如图1所示。

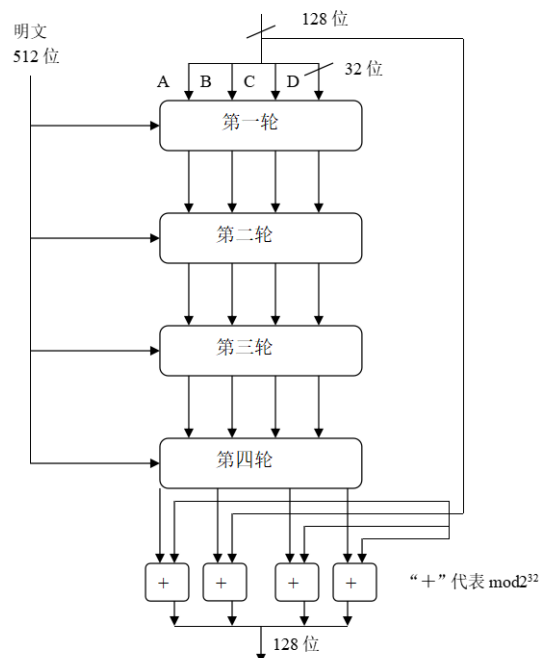


图 1: MD5 算法流程图

在 MD5 算法中, 首先需要对信息进行填充, 使其字节长度与 448 模 512 同余, 即信息的字节长度扩展至  $n*512+448$ ,  $n$  为一个正整数。填充的方法如下: 在信息的后面填充第一位为 1, 其余各位均为 0, 直到满足上面的条件时才停止用 0 对信息的填充。然后, 再在这个结果后面附加一个以 64 位二进制表示的填充前信息长度。经过这两步的处理, 现在的信息字节长度为  $n*512+448+64=(n+1)*512$ , 即长度恰好是 512 的整数倍, 这样做的目的是为了后面处理中对信息长度的要求。

MD5 中有 A、B、C、D, 4 个 32 位被称为链接变量的整数参数, 它们的初始值分别为:  $A0 = 0x01234567$ ,  $B0 = 0x89abcdef$ ,  $C0 = 0xfedcba98$ ,  $D0 = 0x76543210$ 。当设置好这 4 个链接变量后, 就开始进入算法的 4 轮循环运算。循环的次数是信息中 512 位信息分组数目。

首先将上面 4 个链接变量复制到变量 A、B、C、D 中, 以备后面进行处理。然后进入主循环, 主循环有 4 轮, 每轮循环都很相似。第一轮进行 16 次操作, 每次操作对 A、B、C、D 中的 3 个做一次非线性函数运算, 然后将所得结果加上第四个变量, 文本的一个子分组 (32 位) 和一个常数。再将所得结果向左循环移  $S$  位, 并加上 A、B、C、D 其中之一。最后用该结果取代 A、B、C、D 其中之一。

以下是每次操作中用到的 4 个非线性函数 (每轮一个)。

$$F(B, C, D) = (B \wedge C) \vee (\bar{B} \wedge D)$$

$$G(B, C, D) = (B \wedge D) \vee (C \wedge \bar{D})$$

$$H(B, C, D) = B \oplus C \oplus D$$

$$I(B, C, D) = C \oplus (B \vee \bar{D})$$

MD5 轮主要操作为:

$$a = b + ((a + f(b, c, d) + M + t) \ll s)$$

对应于四轮操作,  $f$  分别取 F, G, H, I; 对每一轮的 16 次运算,  $M$  分别取  $M1, M2, \dots, M16$ 。对于 4 轮共 64 次运算,  $t$  为给定的一些常数。所有这些操作完成之后, 将 A, B, C, D 分别加上  $A0, B0, C0, D0$ 。然后用下一分组数据继续进行运算, 最后得到一组 A, B, C, D。把这组数据级联起来, 即得到 128 比特的 Hash 结果。

## 三、 实验内容

### (一) 程序流程图

MD5 编码函数首先会将字符串填充, 存放在向量 `vector` 中。每轮会调用迭代函数 `iterateFunc`, 处理 512bit, 处理完后返回格式化输出的迭代变量 A、B、C、D。

迭代函数 `iterateFunc` 内部又会分为 64 轮, 根据轮次选择函数 F、G、H、I, 不断更新迭代变量 A、B、C、D 的值。

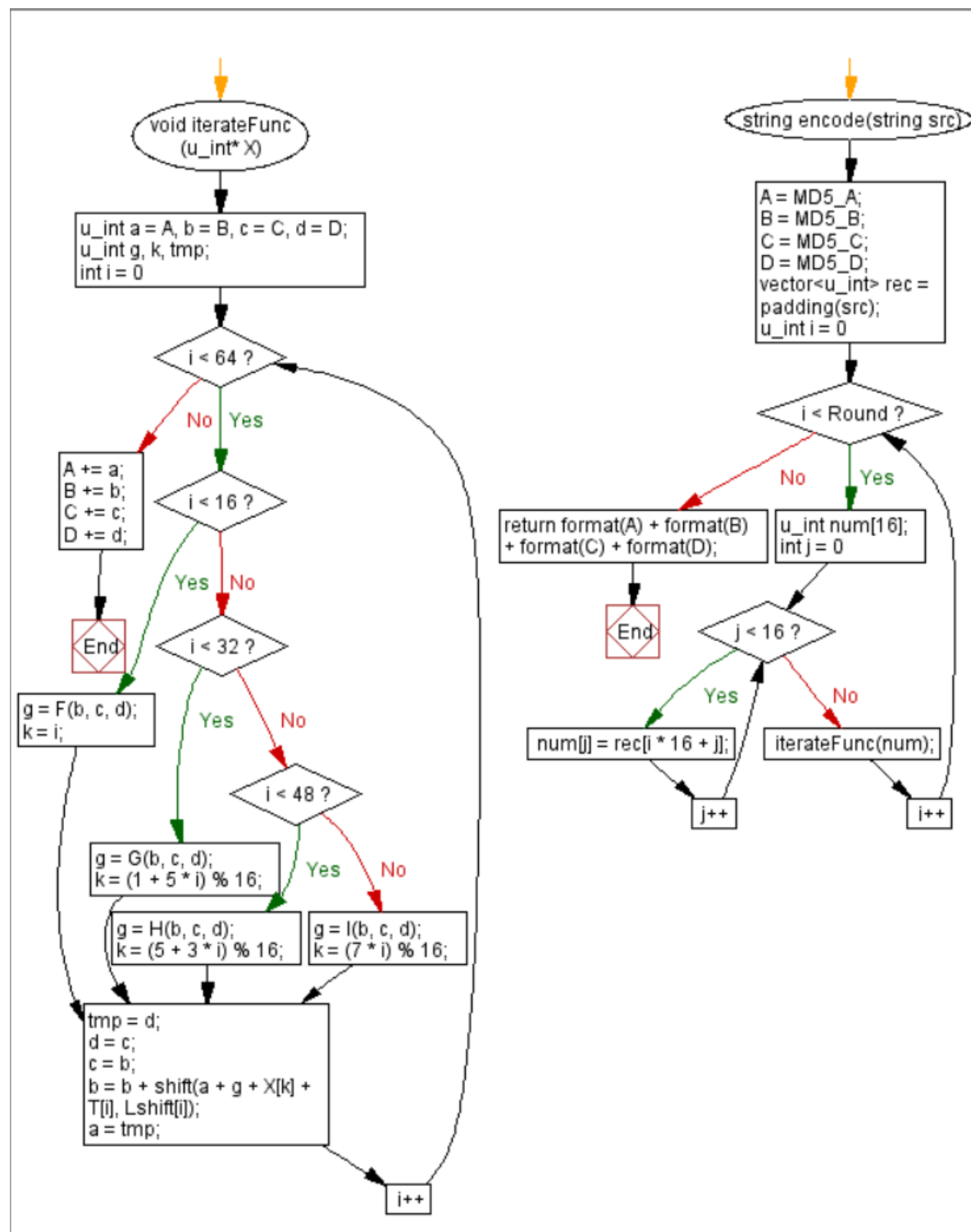


图 2: 程序流程图

## (二) MD5 编码函数

MD5 编码函数, 首先初始化迭代变量 A、B、C、D, 然后填充输入字符串并保存到向量 vector 中, 之后进行 Round 轮迭代, 每次迭代使用 512 字节, 调用 iterateFunc 函数。最后将迭代结果保存到 A、B、C、D 中, 调用 format 函数格式化输出。

## encode 函数

```

1 string encode(string src) {
2     A = MD5_A;
3     B = MD5_B;
4     C = MD5_C;
5     D = MD5_D;
6     vector<u_int> rec = padding(src);
7     for (u_int i = 0; i < Round; i++) {
8         u_int num[16];
9         for (int j = 0; j < 16; j++) {
10             num[j] = rec[i * 16 + j];
11         }
12         iterateFunc(num);
13     }
14     return format(A) + format(B) + format(C) + format(D);
15 }

```

## (三) 迭代函数

MD5 的迭代函数，根据传进去的 512 字节，更新 A、B、C、D，一共会被调用 Round 次。调用了循环移位函数 shift，并且函数 f 会根据循环次数选择 F、G、H、I 中其中一个。

## 迭代函数

```

1 void iterateFunc(u_int* X) {
2     u_int a = A, b = B, c = C, d = D;
3     u_int g, k, tmp;
4     for (int i = 0; i < 64; i++) {
5         if (i < 16) {
6             g = F(b, c, d);
7             k = i;
8         }
9         else if (i < 32) {
10            g = G(b, c, d);
11            k = (1 + 5 * i) % 16;
12        }
13        else if (i < 48) {
14            g = H(b, c, d);
15            k = (5 + 3 * i) % 16;
16        }
17        else {
18            g = I(b, c, d);
19            k = (7 * i) % 16;
20        }
21        tmp = d;
22        d = c;
23        c = b;
24        b = b + shift(a + g + X[k] + T[i], Lshift[i]);

```

```

25     a = tmp;
26 }
27 A += a;
28 B += b;
29 C += c;
30 D += d;
31 }

```

#### (四) 格式化输入输出

padding 函数负责将输入的字符串进行填充, 满足 MD5 格式要求, 并将 bit 存储到 vector 中返回, vector 向量每个元素存储 32 位, 方便后续的计算。

format 函数负责将 32bit 的数据转换成 string 字符串返回输出, 用来将迭代多轮的 A、B、C、D 合成一个 string 输出。

##### 输入填充 padding

```

1 vector<u_int> padding(string src) {
2     Round = ((src.length() + 8) / 64) + 1;
3     vector<u_int> rec(Round * 16);
4     for (u_int i = 0; i < src.length(); i++) {
5         rec[i >> 2] |= (int)(src[i]) << ((i % 4) * 8);
6     }
7     rec[src.length() >> 2] |= (0x80 << ((src.length() % 4) * 8));
8     rec[rec.size() - 2] = (src.length() << 3);
9     return rec;
10 }

```

##### 格式化输出 format

```

1 string format(u_int num) {
2     string res = "";
3     const char str[] = "0123456789abcdef";
4     u_int base = 1 << 8;
5     for (int i = 0; i < 4; i++) {
6         string tmp = "";
7         u_int b = (num >> (i * 8)) % base & 0xff;
8         for (int j = 0; j < 2; j++) {
9             tmp = str[b % 16] + tmp;
10            b /= 16;
11        }
12        res += tmp;
13    }
14    return res;
15 }

```

#### (五) 辅助函数

主要包括循环移位 shift 函数, 以及 F、G、H、I 函数, 用于轮迭代计算。

## 辅助函数

```

1 u_int F(u_int b, u_int c, u_int d) {
2     return (b & c) | ((~b) & d);
3 }
4 u_int G(u_int b, u_int c, u_int d) {
5     return (b & d) | (c & (~d));
6 }
7 u_int H(u_int b, u_int c, u_int d) {
8     return b ^ c ^ d;
9 }
10 u_int I(u_int b, u_int c, u_int d) {
11     return c ^ (b | (~d));
12 }
13 u_int shift(u_int a, u_int n) {
14     return (a << n) | (a >> (32 - n));
15 }

```

## 四、实验展示

从 MD5 哈希函数的执行结果来看，无论输入是空字符串还是多长，最终的输出都是 128 比特。并且输出的结果完全正确。

```

Text:
MD5: d41d8cd98f00b204e9800998ecf8427e
Text: a
MD5: 0cc175b9c0f1b6a831c399e269772661
Text: abc
MD5: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
Text: message digest
MD5: f96b697d7cb7938d525a2f31aaf161d0
Text: abcdefghijklmnopqrstuvwxyz
MD5: c3fcd3d76192e4007dfb496cca67e13b
Text: ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789
MD5: d174ab98d277d9f5a5611c2c9f419d9f
Text: 1234567890123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890
MD5: 57edf4a22be3c955ac49da2e2107b67a
Text:

```

图 3: MD5 结果展示

## 五、雪崩效应检测

接下来我们对 MD5 哈希函数进行雪崩效应检测，从之前的结果展示中可以看出，对于输出为 1234567890123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890 的字符串，最终会被加密成 57edf4a22be3c955ac49da2e2107b67a。我们尝试在每个 0 后面填充一个空格，一共进行 8 次测试，看看新的 hash 字符串和之前的 hash 字符串对比会有多少位不同。



```
Text: 123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890
MD5: 57edf4a22be3c955ac49da2e2107b67a
Text: 1234567890 123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890
MD5: dlcaecfc6acb077981fea866efdf4b2b
改变位数: 61
Text: 12345678901234567890 12345678901234567890123456789012345678901234567890
MD5: 3594acc7186920b36ec2b3b51414c15d
改变位数: 65
Text: 123456789012345678901234567890 1234567890123456789012345678901234567890
MD5: 16e6711e6180c8c3698c83752b7757a9
改变位数: 56
Text: 1234567890123456789012345678901234567890 123456789012345678901234567890
MD5: b2eb6f504653aab4f5cef4b7adaee6c1
改变位数: 64
Text: 12345678901234567890123456789012345678901234567890 12345678901234567890
MD5: fa7a19d7254de1df3cf614dca764ef7c
改变位数: 66
Text: 123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890 1234567890
MD5: 5ea7c31a25c3fe694628ad12fa0855a1
改变位数: 66
Text: 123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890 1234567890
MD5: 1fd5c74c44321e25a411c26388fa1762
改变位数: 60
Text: 1234567890123456789012345678901234567890123456789012345678901234567890
MD5: d5a01d2d92d9026419f2c4bb5a35b08a
改变位数: 67
Text:
```

图 4: 雪崩效应检测

从检测的结果来看, 8 次 hash 改变的位数分别为 61、65、56、64、66、66、60、67, 大概平均每次有一半的位数 (64 位) 会发生变化, 我们说 MD5 哈希算法可以有效防止从输出推测输入, 从而导致该算法部分乃至整个算法被全部破解。