

南开大学网络空间安全学院《密码学》实验报告

学 号: 1813540

姓 名: 陈鸿运

年 级: 2018 级

专业:信息安全

完成日期: 2020年12月23日

目录

1 MD5 原理 ······	1
1.1 MD5 简介 ······	1
1.2 MD5 算法描述	1
1.2.1 MD5 的分组处理	2
1.2.2 MD5 的压缩函数	3
2 MD5 实现 ······	5
2.1 定义 MD5 类	5
2.2 实现 MD5 类 ·······	6
2.2.1 CLR _s 循环左移位数	
2.2.2 基本逻辑函数 F、G、H、I	7
2.2.3 每轮的处理函数	7
3 实验过程	9
3.1 测试数据	9
3.2 雪崩效应验证	9

第一章 MD5 原理

1.1 MD5 简介

MD5 讯息摘要演算法(英语: MD5 Message-Digest Algorithm),一种被广泛使用的密码杂凑函数,可以产生出一个 128 位元(16 位元组)的散列值(hash value),用于确保信息传输完整一致。

其前身 MD4, 由 Ron Rivest 于 1990 年 10 月作为 RFC 提出, 1992 年 4 月公布的 MD4 的改进 (RFC 1320,1321) 称为 MD5。

1.2 MD5 算法描述

MD5 算法采用的是迭代性哈希算法函数,其一般结构如图1.1所示:

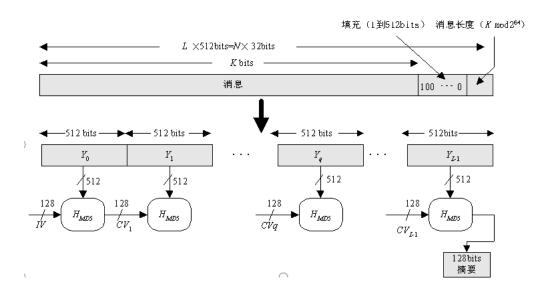


图 1.1: MD5 算法的框图

其主要处理过程有一下几步:

• 消息填充

对消息填充,使得其比特长在模 512 下为 448,即填充后消息的长度为 512 的某一倍数减 64,留出的 64 比特备第 2 步使用。步骤 1 是必需的,即使消息长度已

满足要求,仍需填充。例如,消息长为 448 比特,则需填充 512 比特,使其长度变为 960,因此填充的比特数大于等于 1 而小于等于 512。填充方式是固定的:第 1 位为 1,其后各位皆为 0。

• 附加消息的长度

使用前一个步骤中留出的 64 比特以小端方式来表示消息被填充前的长度。如果消息大于 2⁶⁴,则以 2⁶⁴ 为模数取模。

• MD5 缓冲区初始化

算法使用 128 比特长的缓冲区以存储中间结果和最终哈希值,缓冲区可表示为四个 32 比特长的寄存器 (A, B, C, D),每个寄存器都以小端方式存储数据,其初值取为(以存储方式)A=01234567,B=89ABCDEF,C=FEDCBA98,D=76543210,实际上为 67452301,EFCDAB89,98BADCFE,10325476。

• 以分组为单位对消息进行处理

每一分组 $Y_q(q=0,...,L-1)$ 都经一压缩函数 H_{MD5} 处理。 H_{MD5} 是算法的核心,其中又有 4 轮处理过程(见下文)。

输出

消息的所有分组都被处理完后,最后一个 H_{MD5} 的输出即为产生的消息摘要。

1.2.1 MD5 的分组处理

四轮处理过程详见图1.2。

 H_{MD5} 的 4 轮处理过程结构一样,但所用的逻辑函数不同,分别表示为 F、G、H、I。每轮的输入为当前处理的消息分组和缓冲区的当前值 A、B、C、D,输出仍放在缓冲区中以产生新的 A、B、C、D。每轮处理过程还需加上常数表 T 中四分之一个元素,分别为 T[1..16], T[17..32], T[33..48], T[49..64]。表 T 有 64 个元素,在后续代码中展示。第 i 个元素 T[i] 为 $2^{32}*abs(sin(i))$ 的整数部分,其中 sin 为正弦函数,i 以弧度为单位。由于 abs(sin(i)) 大于 0 小于 1,所以 T[i] 可由 32 比特的字表示。第 4 轮的输出再与第 1 轮的输入 CV_q 相加,相加时将 CV_q 看作 4 个 32 比持的字,每个字与第 4 轮输出的对应的字按模相加,相加的结果即为压缩函数 H_{MD5} 的输出。

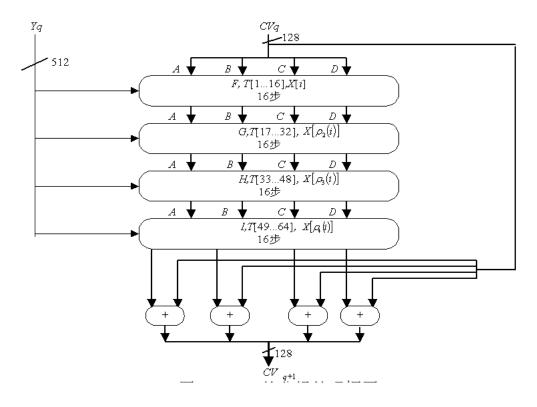


图 1.2: MD5 的分组处理框图

1.2.2 MD5 的压缩函数

压缩函数 H_{MD5} 中有 4 轮处理过程,每轮又对缓冲区 ABCD 进行 16 步迭代运算,每一步的运算形式为(见图1.3):

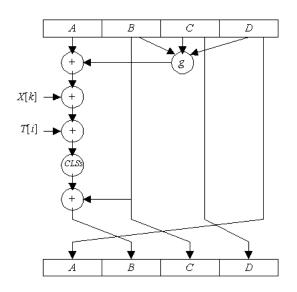


图 1.3: 压缩函数中的一部迭代示意图

其中 a、b、c、d 为缓冲区的四个字,运算完成后再右循环一个字,即得这一步迭代的输出。g 是基本逻辑函数 F、G、H、I之一。 CLS_s 是 32 位存数左循环移 s 位,s 的取值将

在后续的代码中展示。T[i] 为表 T 中的第 i 个字,+ 为模 232 加法。X[k] = M[q*16+k],即消息第 q 个分组中的第 k 个字($k=1,\cdots,16$)。四轮处理过程中,每轮以不同的次序使用 16 个字,其中在第一轮以字的初始次序使用。第二轮到第四轮,分别对字的次序 i 做置换后得到一个新次序,然后以新次序使用 16 个字。三个置换分别为:

$$\rho_2(i) = (1+5i) \mod 16$$

$$\rho_3(i) = (5+3i) \mod 16$$

$$\rho_4(i) = 7i \mod 16$$

4 轮处理过程分别使用不同的基本逻辑函数 F、G、H、I,每个逻辑函数的输入为 3 个 32 比特的字,输出是一个 32 比特的字,其中的运算为逐比特的逻辑运算,即输出的第 n 个比特是三个输入的第 n 个比特的函数,函数的定义在后续代码中展示。

第二章 MD5 实现

2.1 定义 MD5 类

这里我们定义一个 MD5 类以便于实现我们的加解密操作,代码如下:

```
// 定义 MD5 类
2 class MD5
 {
4 public:
     MD5();
     MD5(const void* input, size_t length);
     MD5 (const string& str);
     void update(const void* input, size t length);
     void update(const string& str);
     const byte* digest();
     string to string();
     void reset();
14 private:
     void update(const byte* input, size t length);
     void final();
     void transform(const byte block[64]);
     void encode(const uint32* input, byte* output, size t
    length);
     void decode(const byte* input, uint32* output, size t
    length);
     string bytes to string(const byte* input, size t length);
     MD5 (const MD5&);
     MD5& operator = (const MD5&);
```

2.2 实现 MD5 类

实现 MD5 类是我们代码的主体部分,这里我们分成几部分进行说明:

2.2.1 CLR_s 循环左移位数

在压缩函数中需要进行循环左移 s 位的操作,这里我们使用宏定义表示了其在对应 轮数 s 的值:

```
//定义压缩函数每轮循环左移的位数
//每一轮循环左移16次,这16次按照重复的4个数字选取左移位数
//如第一轮为
//7 12 17 22
//7 12 17 22
//7 12 17 22
//7 12 17 22

#define S_11 7
#define S_12 12
#define S_13 17
#define S_14 22
```

```
#define S_21 5
#define S_22 9
#define S_23 14
#define S_24 20

#define S_31 4
#define S_32 11
#define S_32 3 16
#define S_33 3 16
#define S_34 23

#define S_41 6
#define S_42 10
#define S_42 10
#define S_43 15
#define S_44 21
```

2.2.2 基本逻辑函数 F、G、H、I

四个消息分组中的 B、C、D 分组需要使用基本逻辑函数:

```
//MD5分组处理过程中所用的函数
#define F(x, y, z) (((x) & (y)) | ((~x) & (z)))
#define G(x, y, z) (((x) & (z)) | ((y) & (~z)))
#define H(x, y, z) ((x) ^ (y) ^ (z))
#define I(x, y, z) ((y) ^ ((x) | (~z)))
```

2.2.3 每轮的处理函数

这里我们定义了在四轮中每一轮的基本处理函数,因为每一轮都要经过 16 次压缩函数的处理,因此,这里的没一个处理函数都要操作 16 次。

```
#define FF(a, b, c, d, x, s, ac) {

(a) += F ((b), (c), (d)) + (x) + ac; \

(a) = ROTATE_LEFT ((a), (s)); \

(a) += (b); \

#define GG(a, b, c, d, x, s, ac) { \}
```

```
(a) += G ((b), (c), (d)) + (x) + ac; \
(a) = ROTATE_LEFT ((a), (s)); \
(a) += (b); \
(a) += H ((b), (c), (d)) + (x) + ac; \
(a) = ROTATE_LEFT ((a), (s)); \
(a) = ROTATE_LEFT ((a), (s)); \
(a) += (b); \
(b); \
(a) += I ((b), (c), (d)) + (x) + ac; \
(a) += I ((b), (c), (d)) + (x) + ac; \
(a) = ROTATE_LEFT ((a), (s)); \
(a) += (b); \
(a) += (b); \
(a) += (b); \
(b); \
(a) += (b); \
(a) += (b); \
(b); \
(b); \
(c) += (b); \
(c) += (b); \
(d) += (b); \
(d) += (b); \
(e) += (b); \
(e) += (b); \
(f) += (f) += (f); \
(f) += (f) += (f) += (f) += (f); \
(f) += (f) +
```

第三章 实验过程

3.1 测试数据

我们将文档中提供的数据进行测试,得到如下结果3.1:

图 3.1: 数据测试结果

可以看到,程序运行成功运行出了正确的结果。

3.2 雪崩效应验证

我们对程序稍加修改,尝试实现修改位数的统计,结果如下:

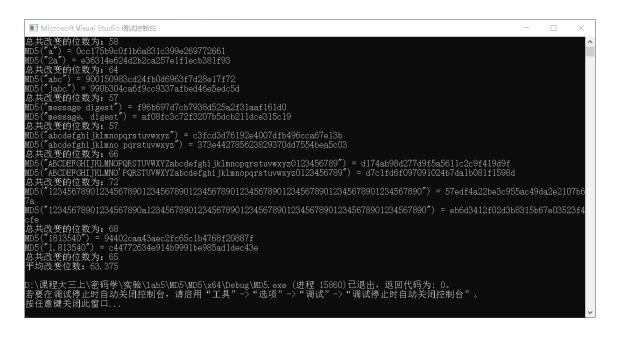


图 3.2: 雪崩效应验证

可以看到,仅仅是对输入的数据作了微小的修改,所得到的结果就完全不同。由此可见 MD5 确实具有雪崩效应。