# 实验四——HASH 函数 MD5

### 1611532 刘一静 信息安全

#### 实验要求:

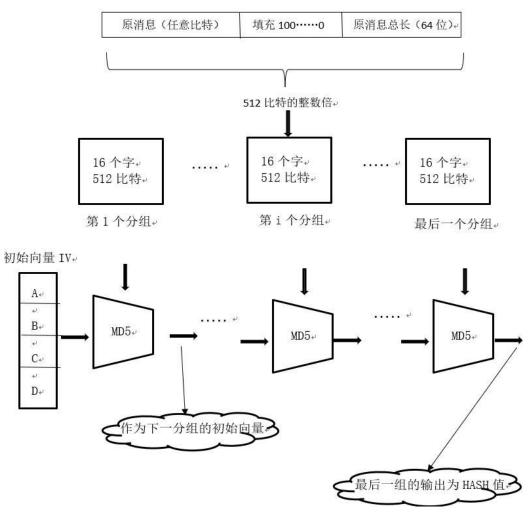
- 1、自己编写完整的 MD5 实现代码,并提交程序和程序流程图。
- 2、对编好的 MD5 算法,测试其雪崩效应,要求给出文本改变前和改变后的 Hash 值,并计算出改变的位数。写出 8 次测试的结果,并计算出平均改变的位数。

# 目录

—,	MD5 算法	. 2
	21	
二、	关键代码	. 4
_	OFFILE DELVE for L	_
三、	测试样例	. 5
四、	雪崩效应	. 5

# 一、MD5 算法

MD5 是一种哈希函数,用来产生消息摘要,算法的输入可以是任意比特的明文消息,输出是固定的 128 比特哈希值。算法整体逻辑如下:



#### 文字描述:

### 1. 消息填充

填充输入信息至 N\*512+448 (即填充后的位数模 512 得 448) 填充内容为一个 1 和若干个 0,即第一个为 1 其他都是 0 填充完毕后,添加一个 64 位的字段,字段表示的是原字段长度, 这样就使得信息长度为 N\*512+448+64= (N+1) \*512。

#### 2. 初始化变量(小端存储)

A = 0x67452301;

B = 0xefcdab89;

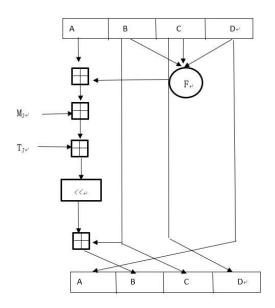
C = 0x98badcfe;

D = 0x10325476;

#### 3. 核心运算

对每个分组进行 MD5 运算,输出的结果作为下一个分组输入的初始向量,最后一组的输出为计算得到的消息的哈希值。

每一分组的算法流程如下:



文字描述:每一个分组进行四轮计算,每轮循环都很相似。每轮进行 16 步操作。每步操作对 a、b、c 和 d 中的其中三个作一次非线性函数运算,然后将所得结果加上第四个变量,文本的一个子分组和一个常数。再将所得结果向左环移一个不定的数,并加上 a、b、c 或 d 中之一。最后用该结果取代 a、b、c 或 d 中之一。表达式为:

$$b = b + ((a + F(b, c, d) + Mj + Ti) << s)$$

#### 注意:

1、每轮的非线性处理函数不同,分别为:

```
F(X, Y, Z) = (X&Y) | ((^{x}X)&Z);

G(X, Y, Z) = (X&Z) | (Y&(^{x}Z));

H(X, Y, Z) = X^{Y}Z;

I(X, Y, Z) = Y^{X}(X | (^{x}Z)).
```

2、分组中的每个字在每轮使用顺序也不同

第一轮为正常顺序;

第二轮第 i 步使用第(1+5\*i)%16个字;

第三轮第 i 步使用第(5 + 3\*i)%16个字;

第四轮第 i 步使用第(7\*i)%16 个字。

### 二、关键代码

本次实验的代码量明显少于之前几次实验,并且代码结构很整齐。

主要使用的数据类型为 unsigned int 数组和 unsigned char 数组, unsigned char 是 8bit, 1 字节; unsigned int 是 32bit, 1 个字。

两个核心函数定义在 MD5 类的共有函数中:

```
1 string pad(const char * message); //填充
2 string fourround(unsigned int input[16]); //4轮处理
```

pad 函数得到 512 比特整数倍长度的一个数组,每次取 16 个元素,也就是 16 个字为一个分组,作为四轮处理函数的输入,最后一组调用 fourround 函数的返回值作为 pad 函数的返回值返回。这个值也就是所求的原始消息的哈希值。代码如下:

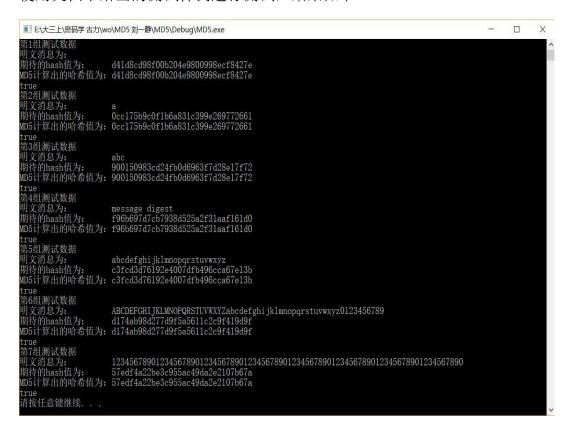
```
1 string temp[100];
2 for (int i = 0; i < totalgroup; i++)
3 {
4     unsigned int input[16];
5     for (int j = 0; j < 16; j++)
6     {
7         input[j] = group[j+i*16];
8     }
9     temp[i] = fourround(input);
10 }
11 return temp[totalgroup - 1];</pre>
```

#### 注意: 大端小端问题

小端:就是低位字节排放在内存的低地址端,高位字节排放在内存的高地址端。 大端:就是高位字节排放在内存的低地址端,低位字节排放在内存的高地址端。 fourround 的返回值需要将 A,B,C,D 从小端编址转化为大端编址,再进行拼接, 返回。

### 三、测试样例

使用文档中给出的测试样例进行测试,结果如下:



计算出来的 hash 值与期待的正确 hash 值均相同,MD5 实现正确。

# 四、雪崩效应

以"abc"字符串为例,每组数据改变 abc 对应 16 进制对应 2 进制中的一位。 将输出的 16 进制哈希值转化为 2 进制,比较预期与计算出的 128 比特哈希值改 变的位数,输出结果如下:

```
$2红测试数据
引文消息为:  aba
用传的hash值为:  900150983cd24fb046963f7d28e17f72
p5计算出的哈希值为: 79af87723dc295f95bdb277a61189a2a
33组测试数据
引文消息为:
捐待的hash值为: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
p5计算出的哈希值为: 894852696ee75656ba33c03041b1fa7f
84组测试数据
月文消息为:
明转的hash值为: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
D5计算出的哈希值为: 15ef0ee43032ec645b40f84193c045b5
第6组测试数据
明文消息为: abC
期待的hash值为: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
MD5计算出的哈希值为: 36cf1fa7e384dfd385f07a50ffdf0418
女变的位数为: 73
第7组测试数据
明文消息为: aBc
明传的hash值为: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
如5计算出的哈希值为: dbbbbe4975e026e04a687871f296a2b2
第8组测试数据
明文消息为: Abc
明文消息为: 900150983cd24fb0d6963f7d28e17f72
脚待的hash值为: 35593b7ce5020eae3ca68fd5b6f3e031
```

统计出平均改变的位数为: 65 位。

变的位数为: 59