个人信息

学号: 1911410

姓名: 付文轩

专业: 信息安全

实验步骤及实验要求

实验步骤

1. 算法分析

请参照教材内容,分析MD5算法实现的每一步原理。

2. 算法实现:

利用Visual C++语言,自己编写MD5的实现代码,并检验代码实现的正确性。

3. 雪崩效应检验:

尝试对一个长字符串进行Hash运算,并获得其运算结果。对该字符串进行轻微的改动,比如增加一个空格或标点,比较Hash结果值的改变位数。进行8次这样的测试。

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。

MD5算法

消息填充

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

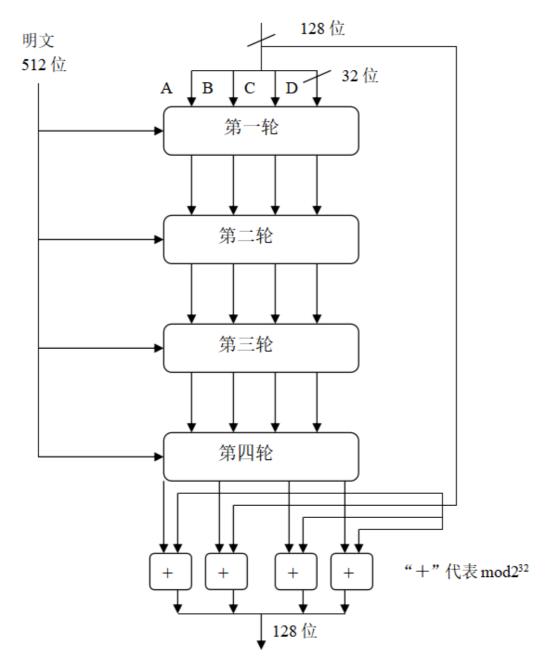
0,直到满足上面的条件时才停止用0对信息的填充。然后,再在这个结果后面附加一个以64位二进制表示的填充前信息长度。经过这两步的处理,现在的信息字节长度为

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满足后面处理中对信息长度的要求。

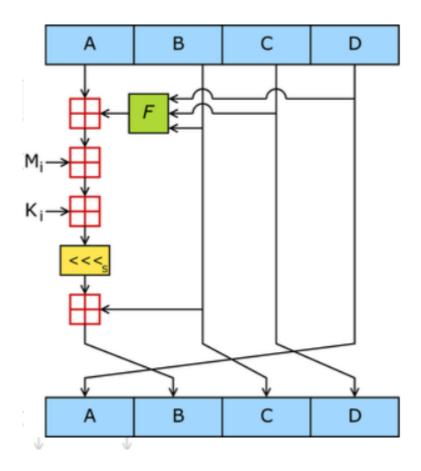
对应代码为:

```
1 // 进行填充
2 messageByte[lengthInByte >> 2] |= 0x80 << ((lengthInByte % 4) * 8);
3 // 附加信息
5 messageByte[groupNum * 16 - 2] = lengthInByte * 8;
```

计算过程



MD5的计算主要分为4轮,其中每一轮都会进行16次操作,也就是说总共会进行4*16次的操作。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。其中A、B、C、D的初始值为: $A_0=0x01234567$, $B_0=0x89abcdef$,, $C_0=0xfedcba98$, $D_0=0x76543210$



F: 一个非线性函数, 一个函数运算一次

Mi: 表示一个 32-bits 的输入数据

Ki: 表示一个 32-bits 常数, 用来完成每次不同的计算

逻辑函数

```
1 //基本逻辑函数
    unsigned int F(unsigned int b, unsigned int c, unsigned int d) {
 2
 3
        return ((b & c) | ((~b) & (d)));
4 }
 5
    unsigned int G(unsigned int b, unsigned int c, unsigned int d) {
 6
       return ((b & d) | (c & (~d)));
 7
    unsigned int H(unsigned int b, unsigned int c, unsigned int d) {
8
9
        return (b \land c \land d);
10
    unsigned int I(unsigned int b, unsigned int c, unsigned int d) {
11
        return (c \land (b \mid (\sim d)));
12
13
    }
14
    //x循环左移n位
15
unsigned int shift(unsigned int x, unsigned int n) {
17
        return ((x << n) | (x >> (32 - n)));
18 }
```

算法主要实现代码

```
1 /// <summary>
```

```
2 /// 计算MD5的值
3
   /// </summary>
   /// <param name="message">任意长度的待处理消息</param>
5
   /// <returns>128比特MD5字符串</returns>
6
   string myGetMD5(string message) {
7
       //初始化,,这里要按照大端字节序的方式进行存储
8
       unsigned int A = 0x67452301;
9
       unsigned int B = 0xefcdab89;
       unsigned int C = 0x98badcfe;
10
11
       unsigned int D = 0x10325476;
12
13
       // 得到消息的长度,单位:字节
14
       int lengthInByte = message.length();
       // 计算分组数量,同时需要注意:如果一开始就刚好是message=448(mod 512)也需要进行
15
   10000填充,所以算出来的直接+1
       int groupNum = ((lengthInByte + 8) / 64) + 1;
16
17
18
       // messageByte数组中的每一个元素,对应消息二进制表示中的32bit(4字节)
       // 每个分组的长度为 16 * 32bit = 512bit
19
20
       unsigned int* messageByte = new unsigned int[groupNum * 16];
21
22
       // 初始化
23
       memset(messageByte, 0, sizeof(unsigned int) * groupNum * 16);
24
25
       //将string类型变量 保存进 messageByte数组中
26
       for (int i = 0; i < lengthInByte; i++)
27
       {
           //每个字中对应存储4个字节的数据
28
29
           messageByte[i / 4] = message[i] << ((i % 4) * 8);
30
       }
31
32
       // 进行填充
       messageByte[lengthInByte \Rightarrow 2] |= 0x80 << ((lengthInByte % 4) * 8);
33
34
35
       // 附加信息
36
       messageByte[groupNum * 16 - 2] = lengthInByte * 8;
37
38
       // 临时变量,用来保存每轮中每一步计算之后的abcd
39
       unsigned int a, b, c, d;
40
       // 循环处理每个分组
41
42
       for (int i = 0; i < groupNum; i++)
43
       {
44
           a = A;
45
           b = B;
           c = c;
46
47
           d = D;
48
           unsigned int g;
49
           int k;
50
           // 对每个分组进行64轮压缩
51
52
           for (int j = 0; j < 64; j++)
53
           {
54
               // 根据轮数不同,使用不同的压缩函数
55
               if (j < 16)
56
57
                   // 对B C D进行基本逻辑函数运算
58
                   g = F(b, c, d);
```

```
59
                   // 计算k,以从消息分组中取出对应的字
60
                   k = j;
61
               }
62
               else if (j >= 16 \&\& j < 32)
63
64
                   // 对B C D进行基本逻辑函数运算
65
                   g = G(b, c, d);
                   // 计算k,以从消息分组中取出对应的字
66
67
                   k = (1 + 5 * j) % 16;
68
               }
69
               else if (j >= 32 \&\& j < 48)
70
71
                   // 对B C D进行基本逻辑函数运算
72
                   g = H(b, c, d);
73
                   // 计算k,以从消息分组中取出对应的字
74
                   k = (5 + 3 * j) % 16;
75
76
               else if (j >= 48 \& j < 64)
77
78
                   // 对B C D进行基本逻辑函数运算
79
                   g = I(b, c, d);
80
                   // 计算k,以从消息分组中取出对应的字
81
                   k = (7 * j) % 16;
               }
82
               unsigned tempd = d;
84
               d = c;
85
86
               c = b;
               b = b + shift(a + g + messageByte[i * 16 + k] + T[j], s[j]);
87
88
               a = tempd;
89
           }
           // 更新值
90
91
           A = a + A;
92
           B = b + B;
93
           C = C + C;
94
           D = d + D;
95
96
       //返回16进制形式字符串
97
       return Int2HexString(A) + Int2HexString(B) + Int2HexString(C) +
    Int2HexString(D);
98 }
```

实验计算结果

输入一个随机的字符串: 1a65dsg489121asdg

得到结果为:

使用工具计算得到:

H HashCalc	- \(\times \)
数据格式(፫): 文本字符3▼	数值 g489121asdg
<u>н</u> мас	密钥格式
▼ 1005	07155a6fa59176c2a1a75581a0590dd8
<u> ™4</u>	
☐ SHA <u>1</u>	
▼ SHA <u>2</u> 56	83887834a1866f76b7db9ca4558b6fe6d127e3fedf25ei
☐ SHA <u>3</u> 84	
☐ SHA <u>5</u> 12	
RIPEMD160	
PA <u>N</u> AMA	
TIGER	
<u>™</u> 2	
ADLER32	
CRC32	
= eDonkey/ eMule	
<u>SlavaSo</u> ft	<u> </u>

验证得到实验结果正确

雪崩效应测试

计算位数不同的函数

```
1 /// <summary>
   /// 雪崩效应测试时计算不同位数的函数
3 /// </summary>
4 /// <param name="NewSumry">改变过后的字符串</param>
   /// <param name="OrigiSumry">原始字符串</param>
   /// <returns>不同的位数</returns>
   int getCmpVal(string newMd5, string originMd5) {
8
       int indexOfTemp = 0;
9
       bitset<128> newmd5;
10
       // 使用最笨的办法, switch case把16进制的字符表示转换成2进制的结果
       for (; indexOfTemp < 32; indexOfTemp++) {</pre>
11
           int startOfEdit = 127 - 4 * indexOfTemp;
12
13
           switch (newMd5[indexOfTemp]) {
14
           case '0':
```

```
15
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
16
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
17
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
18
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
19
                 break;
20
             case '1':
21
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
22
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
23
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
24
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
25
                 break;
26
             case '2':
27
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
28
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
29
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
30
31
                 break;
32
             case '3':
33
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
34
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
35
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
36
37
                 break;
             case '4':
38
39
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
40
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
41
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
42
43
                 break;
44
             case '5':
45
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
46
47
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
48
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
49
                 break;
50
             case '6':
51
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
52
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
53
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
54
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
55
                 break:
             case '7':
56
57
58
                 newmd5[startOfEdit] = 0;
59
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
60
61
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
62
                 break;
             case '8':
63
64
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
65
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
66
67
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
68
69
                 break;
             case '9':
70
71
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
72
```

```
73
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
 74
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
 75
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
 76
                  break;
 77
              case 'A':
 78
 79
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
 80
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
 81
 82
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
 83
                  break;
             case 'B':
 84
 85
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
 86
 87
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
 88
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
 89
 90
                  break;
             case 'c':
 91
 92
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
 93
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
 94
 95
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
 96
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
 97
                  break;
 98
              case 'D':
 99
100
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
101
102
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
103
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
104
                  break;
             case 'E':
105
106
107
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
108
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
109
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
110
111
                  break;
112
             case 'F':
113
114
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
115
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
116
117
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
118
                  break:
119
             case 'a':
120
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
121
122
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
123
124
                  newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
125
                  break;
126
              case 'b':
127
128
                  newmd5[startOfEdit] = 1;
129
                  newmd5[startOfEdit - 1] = 0;
130
                  newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
```

```
131
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
132
                 break;
             case 'c':
133
134
135
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
136
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
137
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
138
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
139
                 break;
140
             case 'd':
141
142
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
143
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 0;
144
145
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
146
                 break;
             case 'e':
147
148
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
149
150
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
151
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 0;
152
153
                 break;
             case 'f':
154
155
156
                 newmd5[startOfEdit] = 1;
                 newmd5[startOfEdit - 1] = 1;
157
158
                 newmd5[startOfEdit - 2] = 1;
159
                 newmd5[startOfEdit - 3] = 1;
160
                 break;
161
             }
         }
162
163
164
         indexOfTemp = 0;
165
         bitset<128> origin;
166
         // 使用最笨的办法, switch case把16进制的字符表示转换成2进制的结果
         for (; indexOfTemp < 32; indexOfTemp++) {</pre>
167
             int startOfEdit = 127 - 4 * indexOfTemp;
168
169
             switch (originMd5[indexOfTemp]) {
170
             case '0':
                 origin[startOfEdit] = 0;
171
172
                 origin[startOfEdit - 1] = 0;
173
                 origin[startOfEdit - 2] = 0;
174
                 origin[startOfEdit - 3] = 0;
175
                 break;
             case '1':
176
                 origin[startOfEdit] = 0;
177
178
                 origin[startOfEdit - 1] = 0;
                 origin[startOfEdit - 2] = 0;
179
180
                 origin[startOfEdit - 3] = 1;
181
                 break:
             case '2':
182
                 origin[startOfEdit] = 0;
183
                 origin[startOfEdit -1] = 0;
184
185
                 origin[startOfEdit - 2] = 1;
186
                 origin[startOfEdit - 3] = 0;
187
                 break;
188
             case '3':
```

```
189
                  origin[startOfEdit] = 0;
190
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
191
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
192
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
193
                  break;
194
              case '4':
195
                  origin[startOfEdit] = 0;
196
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
197
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
198
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
199
                  break;
200
              case '5':
201
                  origin[startOfEdit] = 0;
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
202
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
203
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
204
205
                  break;
              case '6':
206
207
                  origin[startOfEdit] = 0;
208
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
209
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
210
211
                  break;
             case '7':
212
213
                  origin[startOfEdit] = 0;
214
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
215
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
216
217
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
218
                  break;
219
              case '8':
220
                  origin[startOfEdit] = 1;
221
222
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
223
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
224
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
225
                  break;
              case '9':
226
227
228
                  origin[startOfEdit] = 1;
229
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
230
231
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
232
                  break;
233
             case 'A':
234
235
                  origin[startOfEdit] = 1;
236
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
237
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
238
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
239
                  break:
240
              case 'B':
241
                  origin[startOfEdit] = 1;
242
243
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
244
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
245
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
246
                  break;
```

```
247
              case 'C':
248
249
                  origin[startOfEdit] = 1;
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
250
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
251
252
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
253
                  break;
             case 'D':
254
255
256
                  origin[startOfEdit] = 1;
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
257
258
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
259
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
260
                  break;
261
              case 'E':
262
263
                  origin[startOfEdit] = 1;
264
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
265
266
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
267
                  break;
              case 'F':
268
269
                  origin[startOfEdit] = 1;
270
271
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
272
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
273
274
                  break;
275
             case 'a':
276
                  origin[startOfEdit] = 1;
277
278
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
279
280
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
281
                  break;
282
              case 'b':
283
284
                  origin[startOfEdit] = 1;
                  origin[startOfEdit - 1] = 0;
285
286
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
287
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
288
                  break;
              case 'c':
289
290
291
                  origin[startOfEdit] = 1;
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
292
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
293
294
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
295
                  break;
296
             case 'd':
297
298
                  origin[startOfEdit] = 1;
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
299
                  origin[startOfEdit - 2] = 0;
300
301
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
302
                  break;
303
              case 'e':
304
```

```
305
                  origin[startOfEdit] = 1;
306
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
307
308
                  origin[startOfEdit - 3] = 0;
309
                  break;
310
             case 'f':
311
312
                  origin[startOfEdit] = 1;
313
                  origin[startOfEdit - 1] = 1;
314
                  origin[startOfEdit - 2] = 1;
315
                  origin[startOfEdit - 3] = 1;
316
                  break;
317
             }
         }
318
319
         bitset<128> result;
320
         result = newmd5 ^ origin;
321
322
323
         return result.count();
324
```

测试雪崩效应的函数

这里我们在改变的时候是直接对原始字符串中的char进行数值上的+1,则通常情况下只会改变1位或者2位,共进行8轮测试,相关代码如下:

```
for (int i = 0; i < 8; i++) {
1
2
          ======\n";
          cout << "字符串的第" << i + 1 << "个char的值+1,得到新的字符串为: \n";
4
          newM = m;
5
          newM[i] += 1;
6
          cout << newM << endl;</pre>
7
          // 计算新的md5
          string newMd5M = myGetMD5(newM);
8
9
          cout << "经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为: \n" << newMd5M << end1;
10
11
          changeBit[i] = getCmpVal(newMd5M, md5M);
12
          sumBit += changeBit[i];
          cout << "经过比较后发生变化的位数为: ";
13
14
          cout << changeBit[i] << endl;</pre>
      }
15
16
17
      averageBit = sumBit / 8;
      cout << "\n\n经过计算得到平均改变的位数为: " << averageBit << endl;
18
```

实验结果

得到结果如下:

```
3
  2a65dsg489121asdg
  经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
  b08fa0001f0e349c338d73f18937033d
6 经过比较后发生变化的位数为: 68
7
8
9
  10
  字符串的第2个char的值+1,得到新的字符串为:
11 1b65dsq489121asdq
12
  经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
13
  31996c4c30defa03f52cc59ef7378246
14 经过比较后发生变化的位数为: 63
15
16
17
  18 字符串的第3个char的值+1,得到新的字符串为:
19 1a75dsg489121asdg
20 经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
21 69745a92214692fb803e244676ff4d82
22
  经过比较后发生变化的位数为: 60
23
24
25
  26 字符串的第4个char的值+1,得到新的字符串为:
27
  1a66dsq489121asdq
28 经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
29
  c3d123fdc560f2d65a90003a27233eae
30 经过比较后发生变化的位数为: 65
31
32
34
  字符串的第5个char的值+1,得到新的字符串为:
35 1a65esq489121asdq
36 经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
37
  751af42e8f96fa2035b597d5f3bd9e5a
38 经过比较后发生变化的位数为: 53
39
40
42
  字符串的第6个char的值+1,得到新的字符串为:
  1a65dtq489121asdq
43
  经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
44
45 be8e5364b5f8822453dc40aef331b59d
  经过比较后发生变化的位数为: 63
46
47
48
49
  50 字符串的第7个char的值+1,得到新的字符串为:
51 1a65dsh489121asdg
  经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
52
53 1d8c28dfa85e3bdea94ca9bbe60aadca
54
  经过比较后发生变化的位数为: 58
55
56
57
  58 字符串的第8个char的值+1,得到新的字符串为:
59
  1a65dsg589121asdg
60 经过计算可以得到修改过后的字符串MD5值为:
```

61	3bc4aa0ee22700d1c182ae5f8c2a91bc
62	经过比较后发生变化的位数为: 65
63	
64	
65	经过计算得到平均改变的位数为: 61