C语言实现HMAC-MD5算法

学号: 18342069

姓名: 罗炜乐 C语言实现HMAC-MD5算法 使用方法 编译 使用MD5 使用HMAC 原理概述 MD5 填充分块 缓冲区初始化 循环压缩 总控流程 MD5 压缩函数 H_{MD5} 得出结果 HMAC 算法结构 特征 总体结构设计 文件结构 函数设计 模块分解 数据结构设计 MD5 HMAC C语言源代码 编译运行结果 makefile 结果 验证用例 使用短文本 输入文本 结果 验证 使用长文本 输入文本 结果 验证 使用刚好为512 bits 的文本 输入文本 结果 验证 使用 Message 填到最后一个块大于448 bits 的文本 输入文本 结果 验证

使用方法

编译

1 cd hw3_HMAC-MD5 && make

使用MD5

1 ./bin/hmac-md5 md5 input

使用HMAC

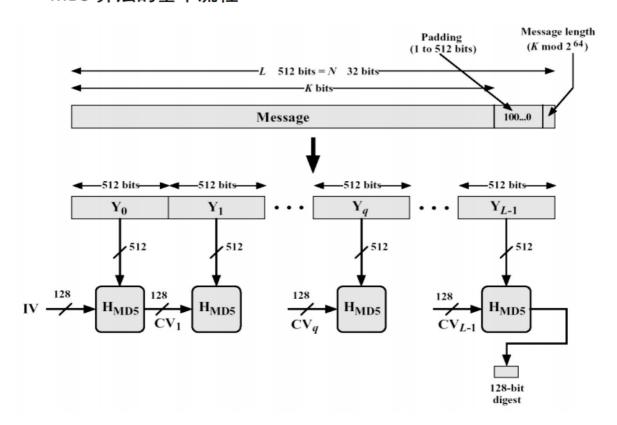
1 ./bin/hmac-md5 hmac input key

原理概述

MD5

MD5 是信息摘要算法,用于确保消息传输的完整性和一致性。MD5 算法的基本过程为:填充、分块、缓冲区初始化、循环压缩、得出结果。

■ MD5 算法的基本流程



填充分块

- 一直读取 Message,每512 bits 划分成一个块 Y_i 。
- Message 填充到最后一个块时,开始填充一个1,然后填充0。填充至少包括一个1,填充到一个块剩下64位。填充过程如果有需要则新增一个块。
- 最后块的64位填充原始消息的位数。

缓冲区初始化

每个带4个字节 (32-bit) 的4个寄存器构成向量 (A, B, C, D),也称 MD 缓冲区。以下16进制初值作为 MD 缓冲区的初始向量 IV,并采用小端存储 (little-endian) 的储结构:

0	A = 0x6/452301
0	B = 0xEFCDAB89

• *C* = 0x98BADCFE

OD = 0x10325476

Word A	01	23	45	67
Word B	89	AB	CD	EF
Word <i>C</i>	FE	DC	BA	98
Word D	76	54	32	10

→ 行编址方向 →

循环压缩

总控流程

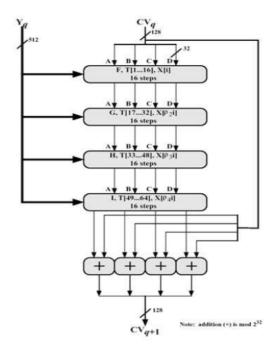
以512-bit 消息分组为单位,每一分组 $Y_q(q=0,1,\ldots,L-1)$ 经过4 个循环的压缩算法,表示为:

$$CV_0 = IV$$
, $CV_i = \mathrm{H}_{\mathrm{MDS}}\left(CV_{i-1}, Y_{i-1}\right), i = 1, \ldots, L$

输出结果 hash 值 : $MD = CV_L$.

MD5 压缩函数 H_{MD5}

- H_{MD5} 从 CV 输入128位,从消息分组输入512位,完成4轮循环后,输出128位,作为用于下一轮输入的 CV 值。
- 每轮循环分别固定不同的生 成函数 F, G, H, I, 结合指定的 T 表元素 T[] 和消息分组的不同部分 X[] 做16次迭代运算, 生成下一轮循环的输入。
- 4轮循环共有64次迭代运算。



MD5 第 q 分组的4轮循环逻辑 (压缩函数)

• 4轮循环中使用的生成函数 g (也称轮函数) 是一个32位非线性逻辑函数。同一轮循环的所有迭代使用相同的 g 函数,而各轮循环对应的 g 函数具有不同的定义:

轮	ĸ	Function g	g(b,c,d)
1		F(b, c, d)	$(b \wedge c) \vee (\neg b \wedge d)$
2		G(b, c, d)	$(b \wedge d) \vee (c \wedge \neg d)$
3		H(b, c, d)	$b \oplus c \oplus d$
4		l(b, c, d)	$c \oplus (b \vee \neg d)$

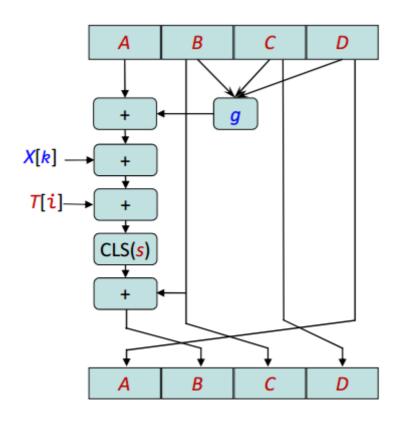
(1)

• 每轮循环中的一次迭代运算逻辑

- 1. 对 A 迭代: $a \leftarrow b + ((a + g(b, c, d) + X[k] + T[i]) <<< s)$
- 2. 缓冲区 (A, B, C, D) 作循环置换 $:(B, C, D, A) \leftarrow (A, B, C, D)$

说明:

- 。 $a,b,c,d: \mathrm{MD}$ 缓冲区 (A,B,C,D) 的各个寄存器的当前值。 g: 轮函数 F,G,H,I 中的一个。
- \circ <<< s: 将32位输入循环左移 (CLS) s 位; s 为规定值。
- 。 X[k] : 当前处理消息分组 q 的第 k 个 (k=0..15) 32位字。如 果消息 M 按32-bit 编址,即为 $M_{q\times 16+k}$
- \circ T[i]: T 表的第 i 个元素, 32 位字; T 表总共有64个元素, 也 称为加法常数。
- +: 模 2³² 加法。
- 每轮循环中的一次迭代运算逻辑示意图



- 各轮循环中第 i 次迭代 (i=1..16) 使用的 X[k] 的确定: 设 j=i-1:
 - o 第1轮迭代: k = i.
 - 顺序使用 X[0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15]
 - 第2轮迭代: $k = (1 + 5j) \mod 16$.
 - 顺序使用 X[1,6,11,0,5,10,15,4,9,14,3,8,13,2,7,12]
 - 第3轮迭代: $k = (5+3j) \mod 16$.

- 顺序使用 X[5,8,11,14,1,4,7,10,13,0,3,6,9,12,15,2]
- 第4轮迭代: $k = 7j \mod 16$.
 - 顺序使用 X[0,7,14,5,12,3,10,1,8,15,6,13,4,11,2,9]
- T 表的牛成
 - $T[i] = \operatorname{int}(2^{32} \times |\sin(i)|)$,int 取整函数,sin 正弦函数,以 i 作为弧度输入。
- 各轮各次迭代运算 (1..64) 采用的左循环移位的位数 s 值:

```
s[1..16] = \{7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22\}
s[17..32] = \{5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20\}
s[33..48] = \{4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23\}
s[49..64] = \{6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21\}
(2)
```

得出结果

算法结束时,需要对32位寄存器 A 的值按照 little-endian 转换成4个 字节,顺序输出其8个16进制数符号;同样分别处理寄存器 B,C,D 输出 MD5 值的其他24个16进制数符号。寄存器 A,B,C,D 联合输 出的结果是32个16进制数符号 (每个16进制数符号占4 bits,共128 bits)。

HMAC

算法结构

- 对共享密钥 k 左边补0,生成一个 b 位的数据块 K^+ ;**纠错,在RFC2104标准中应该是在共享密钥** k **后面补0,原文**: append zeros to the end of K to create a B byte string (e.g., if K is of length 20 bytes and B=64, then K will be appended with 44 zero bytes 0x00)
- K^+ 与 ipad=00110110作 XOR,生成 b 位的 S_i ;
- 对 $(S_i||M)$ 进行 hash 压缩 (例如 MD5), 得到 H $(S_i||M)$;
- K^+ 与 opad=01011100作 XOR,生成 b 位的 S_\circ ;
- 对 $S_o \| H(S_i \| M)$ 进行 hash 压缩 (例如 MD5),得到 $HMAC_K = H(S_0 \| H(S_i \| M))$

特征

- 可直接使用各种 Hash 算法 (例如 MD5、SHA-1 等);
- 可使用将来的更加安全和更加快速的 Hash 算法;
- 保持原始 Hash 算法的性能;
- 密钥的使用简单;
- 与 Hash 函数有同等的安全性。

总体结构设计

文件结构

```
hw3_HMAC-MD5
 2
        3
       --- README.md
4
5
       --- include
6
           --- md5.h
8
9
           --- hmac.h
       10
       11
       --- src
12
        13
       | --- md5.c
```

函数设计

本次项目主要使用的函数如下所示

1. MD5 的哈希函数

```
1  /**
2  * @brief MD5 哈希函数
3  * @param message 需要进行哈希的字符串
4  * @param message_len 需要进行哈希的字符串的长度
5  * @param message_bytes_len 信息的字节数
6  * @param message_block_bits_len 哈希函数所用信息块的比特数
7  */
8  void MD5(char *message, uint64_t message_len, uint8_t *result);
```

2. MD5 的压缩函数 H_{MD5}

```
1 /**
2 * @brief HMD5 函数
3 * @param cv HMD5 的CV输入
4 * @param mb message block
5 * @return 返回哈希后的CV结果
6 */
7 CV HMD5(CV cv, MB mb);
```

3. H_{MD5} 各轮迭代所需要的宏定义

```
1 #define F(b, c, d) ((b & c) | (~b & d))
2 #define G(b, c, d) ((b & d) | (c & ~d))
3 #define H(b, c, d) (b ^ c ^ d)
4 #define I(b, c, d) (c ^ (b | ~d))
5 #define CLS(x, s) ((x >> (32 - s)) | (x << s))</pre>
```

4. MD5 算法用于打印结果的函数

```
1  /**
2  * @brief 把长度为16 bytes的缓冲区以16进制形式顺序打印出来
3  * @param result MD5 哈希后的结果
4  */
5  void print_result(uint8_t * result);
```

5. HMAC 函数

```
1 /**
2
   * @brief HMAC 函数
   * @param H 用于 HMAC 的哈希函数
3
   * @param message 需要进行 HMAC 消息认证的信息
5
   * @param message_bytes_len 信息的字节数
   * @param message_block_bits_len 哈希函数所用信息块的比特数
6
   * @param key 共享密钥字符串
   * @param key_len 共享密钥长度
9
   * @param result HMAC 的结果,如果使用 MD5 算法则需要一个16bytes的缓冲区
10
11 void HMAC(void (*H)(char *, uint64_t, uint8_t *), char * message,
   uint64_t message_bytes_len, uint64_t message_block_bits_len, uint8_t *
   key, uint64_t key_len, uint8_t * result);
```

模块分解

由于本程序支持MD5和HMAC-MD5两种模式,因此在主函数中需要根据命令行参数来选择所调动的函数。主函数代码如下所示,一些读数据之类的代码被省略了。

```
int main(int argc, char ** argv) {
 2
        if (argc != 3 && !strcmp(argv[1], "md5") || argc != 4 &&
    !strcmp(argv[1], "hmac")) {
            fprintf(stderr, "This app has two functions:\n");
 3
 4
            fprintf(stderr, "HMAC: ./hmac-md5 hmac inputfile keyfile\n");
 5
            fprintf(stderr, "MD5: ./hmac-md5 md5 inputfile\n");
 6
            exit(1);
 7
        }
 8
        if (!strcmp(argv[1], "md5")) {
 9
            MD5(inputfile_buffer, inputfile_size, result);
10
11
12
        }
13
        else {
14
            HMAC(MD5, inputfile_buffer, inputfile_size, 512, keyfile_buffer,
15
    keyfile_size, result);
16
            . . . . . .
17
        }
18
    }
```

在HMD5中,填充块的过程较为复杂。

- 1. 把 Message 全部划分到512 bits 的块,先处理不需要填充的块
- 2. 再处理需要填充的块
 - 使用 Message 填充32位的 uint32_t, 并在下一个 uint32_t 中填写1000....
 - o Message 尾部填充不满32位,使用1000....填充满该 uint32_t
- 3. 判断该块是否还有64位的位置填充信息长度
 - 。 如果有,则在需要填写长度的64位前面继续填0,在块的最后填充长度。
 - 如果没有,则需要一直填0填到下一个块的最后64位,再把长度填入下一个块的最后64位中。

该函数的代码如下所示,该函数处理过程较长,以下代码省略了把 CV 转化为 字符串的部分,完整代码可直接看 md5.c 文件。

```
2 * @brief MD5 哈希函数
 3
    * @param message 需要进行哈希的字符串
    * @param message_len 需要进行哈希的字符串的长度
 4
    * @param message_bytes_len 信息的字节数
 6
    * @param message_block_bits_len 哈希函数所用信息块的比特数
7
    */
8
    void MD5(char message[], uint64_t message_len, uint8_t *result) {
9
        // 先处理不需要填充的块
10
        uint64_t non_flled_block_num = message_len / 64;
11
        CV CV = IV;
        for (int i = 0; i < non_flled_block_num; ++i) {</pre>
12
13
            MB mb;
14
            for (int j = 0; j < 16; ++j) {
15
                mb.x[j] = 0;
16
                for (int k = 3; k >= 0; --k) {
17
                    mb.x[j] = mb.x[j] << 8;
                    mb.x[j] = (uint8_t)message[64 * i + 4 * j + k];
18
19
                }
20
            }
21
            cv = HMD5(cv, mb);
22
        }
        // 再处理需要填充的块
23
24
        MB mb;
25
        uint64_t message_bits = message_len * 8;
26
        uint64_t message_remain = message_len % 64;
27
28
        if (message_remain) {
            // 可以填满一整个x
29
30
            int i = 0;
31
            for (; i < message_remain / 4; ++i) {
32
                mb.x[i] = 0;
33
                for (int j = 3; j >= 0; --j) {
34
                    mb.x[i] = mb.x[i] \ll 8;
35
                    mb.x[i] |= (uint8_t)message[64 * non_flled_block_num + 4 * i
    + j];
36
               }
37
            }
38
            // 填不满一整个x,则补1000...。能填满则直接填1000....
39
40
            int bytes_remain = message_remain % 4;
41
            mb.x[i] = 0;
            for (int j = 3; j >= 0; --j) {
42
                mb.x[i] = mb.x[i] \ll 8;
43
44
                if (j > bytes_remain) {
45
                    continue;
46
                }
                else if (j == bytes_remain) {
47
48
                    mb.x[i] = 0x00000080;
                }
49
                else {
50
                    mb.x[i] |= (uint8_t)message[64 * non_f1led_block_num + 4 * i
51
    + j];
52
                }
            }
53
            ++i;
54
55
            // 判断该块是否还有位置填充信息长度
56
            // 如果有
57
            if (i <= 14) {
```

```
58
                for (; i < 14; ++i) {
59
                    mb.x[i] = 0;
60
61
                mb.x[15] = message\_bits >> 32;
62
                mb.x[14] = message_bits & (uint32_t)0xffffffff;
63
                cv = HMD5(cv, mb);
64
65
            // 如果没有则需要新增一个块
            else {
66
67
                for (; i < 16; ++i) {
68
                    mb.x[i] = 0;
69
                }
70
                cv = HMD5(cv, mb);
                for (int i = 0; i < 14; ++i) {
71
72
                    mb.x[i] = 0;
                }
73
74
                mb.x[14] = message_bits & (uint32_t)0xffffffff;
75
                mb.x[15] = message_bits >> 32;
76
                cv = HMD5(cv, mb);
77
            }
        }
78
79
        else {
80
            mb.x[0] = 0x00000080;
81
            for (int i = 1; i < 14; ++i) {
82
                mb.x[i] = 0;
83
            }
            mb.x[14] = message_bits & (uint32_t)0xffffffff;
84
85
            mb.x[15] = message\_bits >> 32;
86
            cv = HMD5(cv, mb);
87
88
        // 省略了把 CV 转化为 字符串的部分,完整代码可直接看 md5.c 文件。
89
    }
```

MD5 中依赖 H_{MD5} 压缩函数

- $1.\,H_{MD5}$ 根据不同的轮次对CV选择不同的F、G、H、I 、X[]
- 2. 交替*A*, *B*, *C*, *D*的顺序
- 3. 加到原来的CV上。

```
1 /**
 2
   * @brief HMD5 函数
 3
    * @param cv HMD5 的CV输入
    * @param mb message block
 4
    * @return 返回哈希后的CV结果
 5
 6
    */
 7
    CV HMD5(CV cv, MB mb) {
 8
        CV origin_cv = cv;
 9
        for (int i = 0; i < 4; ++i) {
10
            for (int j = 0; j < 16; ++j) {
11
                switch (i)
12
                {
13
                case 0:
14
                    cv.a = cv.b + CLS((cv.a + F(cv.b, cv.c, cv.d) + mb.x[j] +
    T[i * 16 + j]), S[i * 16 + j]);
15
                    break;
16
                case 1:
```

```
17
                    cv.a = cv.b + CLS((cv.a + G(cv.b, cv.c, cv.d) + mb.x[(1 + 5)])
    * j) % 16] + T[i * 16 + j]), S[i * 16 + j]);
18
                     break:
19
                 case 2:
20
                     cv.a = cv.b + CLS((cv.a + H(cv.b, cv.c, cv.d) + mb.x[(5 + 3)])
    * j) % 16] + T[i * 16 + j]), S[i * 16 + j]);
21
                     break;
22
                 case 3:
23
                     cv.a = cv.b + CLS((cv.a + I(cv.b, cv.c, cv.d) + mb.x[(7 * j)
    % 16] + T[i * 16 + j]), S[i * 16 + j]);
24
                     break;
25
                 default:
                     break;
26
27
                 }
28
                uint32_t temp = cv.d;
29
                cv.d = cv.c;
30
                 cv.c = cv.b;
31
                cv.b = cv.a;
32
                cv.a = temp;
33
            }
        }
34
35
        cv.a += origin_cv.a;
36
        cv.b += origin_cv.b;
37
        cv.c += origin_cv.c;
38
        cv.d += origin_cv.d;
39
        return cv;
40
    }
```

print_result 用于打印结果

HMAC 函数

- 对共享密钥 k 左边补0,生成一个 b 位的数据块 K^+ ; **纠错,在RFC2104标准中应该是在共享密钥** k 后面补0,原文: append zeros to the end of K to create a B byte string (e.g., if K is of length 20 bytes and B=64, then K will be appended with 44 zero bytes 0x00)
- K^+ 与 ipad = 00110110 作 XOR, 生成 b 位的 S_i ;
- 对 $(S_i||M)$ 进行 hash 压缩 (例如 MD5), 得到 H $(S_i||M)$;
- K^+ 与 opad = 01011100作 XOR, 生成 b 位的 S_{\circ} ;
- 对 $S_o \| H\left(S_i \| M\right)$ 进行 hash 压缩 (例如 MD5),得到 $HMAC_K = H\left(S_0 \| H\left(S_i \| M\right)\right)$

```
1 /**
2 * @brief HMAC 函数
3 * @param H 用于 HMAC 的哈希函数
4 * @param message 需要进行 HMAC 消息认证的信息
5 * @param message_bytes_len 信息的字节数
```

```
6 * @param message_block_bits_len 哈希函数所用信息块的比特数
7
    * @param key 共享密钥字符串
    * @param key_len 共享密钥长度
    * @param result HMAC 的结果,如果使用 MD5 算法则需要一个16bytes的缓冲区
10
11
    void HMAC(void (*H)(char *, uint64_t, uint8_t *), char * message, uint64_t
    message_bytes_len, uint64_t message_block_bits_len, uint8_t * key, uint64_t
    key_len, uint8_t * result) {
12
        uint64_t message_block_bytes_len = message_block_bits_len / 8;
13
        // 生成K+
        uint8_t * k_plus = malloc(message_block_bytes_len);
14
15
        memset(k_plus + key_len, 0, message_block_bytes_len - key_len);
16
        memcpy(k_plus, key, key_len);
        // 生成Si和So
17
18
        uint8_t * si = malloc(message_block_bytes_len);
19
        uint8_t * so = malloc(message_block_bytes_len);
20
        for (int i = 0; i < message_block_bytes_len; ++i) {</pre>
            si[i] = k_plus[i] \land ipad;
21
22
            so[i] = k_plus[i] \land opad;
23
        }
24
        // 将Si和message拼接起来
25
        uint8_t * si_m = malloc(message_block_bytes_len + message_bytes_len);
26
        memcpy(si_m, si, message_block_bytes_len);
27
        memcpy(si_m + message_block_bytes_len, message, message_bytes_len);
        // 对拼接起来的 Si || message 进行第一次哈希
28
29
        (*H)(si_m, message_block_bytes_len + message_bytes_len, result);
30
        // 将 So 和第一次哈希结果拼起来
31
        uint8_t * so_h = malloc(message_block_bytes_len + 16);
32
        memcpy(so_h, so, message_block_bytes_len);
33
        memcpy(so_h + message_block_bytes_len, result, 16);
34
        // 对 So 和第一次哈希拼接结果进行第二次哈希
35
        (*H)(so_h, message_block_bytes_len + 16, result);
36
        free(k_plus);
37
        free(si);
38
        free(so);
39
        free(si_m);
40
        free(so_h);
41
   }
```

数据结构设计

MD5

MD5部分主要是缓冲区,信息块,还有用于 H_{MD5} 的 $T \cdot S$ 。

```
1 typedef struct MD5_CV
2 {
3          uint32_t a;
4          uint32_t b;
5          uint32_t c;
6          uint32_t d;
7 } CV;
```

```
9 typedef struct Message_Block
10 {
11
         uint32_t x[16];
12
    } MB;
13
14
     static const CV IV = \{0x67452301, 0xeFCDAB89, 0x98BADCFE, 0x10325476\};
15
16
     static const uint32_t T[] = {
17
         0xd76aa478, 0xe8c7b756, 0x242070db, 0xc1bdceee,
18
         0xf57c0faf, 0x4787c62a, 0xa8304613, 0xfd469501,
         0x698098d8, 0x8b44f7af, 0xffff5bb1, 0x895cd7be,
19
20
         0x6b901122, 0xfd987193, 0xa679438e, 0x49b40821,
21
         0xf61e2562, 0xc040b340, 0x265e5a51, 0xe9b6c7aa,
         0xd62f105d, 0x02441453, 0xd8a1e681, 0xe7d3fbc8,
22
         0x21e1cde6, 0xc33707d6, 0xf4d50d87, 0x455a14ed,
23
         0xa9e3e905, 0xfcefa3f8, 0x676f02d9, 0x8d2a4c8a,
24
25
         0xfffa3942, 0x8771f681, 0x6d9d6122, 0xfde5380c,
26
         0xa4beea44, 0x4bdecfa9, 0xf6bb4b60, 0xbebfbc70,
        0x289b7ec6, 0xeaa127fa, 0xd4ef3085, 0x04881d05,
27
         0xd9d4d039, 0xe6db99e5, 0x1fa27cf8, 0xc4ac5665,
28
         0xf4292244, 0x432aff97, 0xab9423a7, 0xfc93a039,
29
30
         0x655b59c3, 0x8f0ccc92, 0xffeff47d, 0x85845dd1,
31
         0x6fa87e4f, 0xfe2ce6e0, 0xa3014314, 0x4e0811a1,
        0xf7537e82, 0xbd3af235, 0x2ad7d2bb, 0xeb86d391
32
33
    };
34
35
     static const uint32_t S[] = {
         7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22, 7, 12, 17, 22,
36
37
         5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20, 5, 9, 14, 20,
         4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23, 4, 11, 16, 23,
38
39
         6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21, 6, 10, 15, 21
40 };
```

HMAC

 HMAC 主要依赖于哈希函数,只有生成 K^+ 的时候需要用到 ipad, opad

```
1 | static const uint8_t ipad = 0x36;
2 | static const uint8_t opad = 0x5c;
```

C语言源代码

可见压缩包的文件,此处不再浪费空间展示大段代码。

编译运行结果

makefile

```
1    CC=gcc
2    INC_DIR=include
3    SRC_DIR=src
4    BIN_DIR=bin
5    CFLAGS= -std=c99 -g
6    TARGET=hmac-md5
7
8    SOURCE_FILES=$(shell find $(SRC_DIR) -name '*.c')
```

```
9
10  $(BIN_DIR)/${TARGET}: $(SOURCE_FILES)
11  mkdir -p $(BIN_DIR)
12  $(CC) $(CFLAGS) -Iinclude $^ -o $@ -lm
13
14  .PHONY: clean
15  clean:
16  rm -r bin
```

结果

```
1 | [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ cat key
2 | key
```

```
1  [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ cat input
2  hello, world!
```

```
1  [luowle@VM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ make
2  mkdir -p bin
3  gcc -std=c99 -g -Iinclude src/main.c src/md5.c src/hmac.c -o bin/hmac-md5 -lm
4  [luowle@VM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ ./bin/hmac-md5 hmac input key
5  757023ca5eb2449ab9786ef7c76761ac
6  [luowle@VM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ ./bin/hmac-md5 md5 input
7  3adbbad1791fbae3ec908894c4963870
```

验证用例

在线加密解密

使用的密钥统一为 key

```
1  [luowle@vm_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ cat key
2  key
```

使用短文本

输入文本

hello, world!

结果

```
1  [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ make
2  mkdir -p bin
3  gcc -std=c99 -g -Iinclude src/main.c src/md5.c src/hmac.c -o bin/hmac-md5 -lm
4  [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ ./bin/hmac-md5 hmac input key
5  757023ca5eb2449ab9786ef7c76761ac
6  [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]$ ./bin/hmac-md5 md5 input
7  3adbbad1791fbae3ec908894c4963870
```

验证

明文:

hello, world!							
散列/哈希算法:							
SHA1	SHA224	SHA256	SHA384	SHA512	MD5		
HmacSHA1	HmacSHA224	HmacSHA256	HmacSHA384	HmacSHA512	HmacMD5	PBKDF2	
密钥 key		哈希/散列 ❤					
哈希值:							
757023ca5eb24	49ab9786ef7c767	61ac					
明文:							
hello, world!							
散列/哈希算法:							
SHA1	SHA224	SHA256	SHA384	SHA512	MD5		
HmacSHA1	HmacSHA224	HmacSHA256	HmacSHA384	HmacSHA512	HmacMD5	PBKDF2	
哈希值:							
3adbbad1791fba	e3ec908894c4963	3870					

使用长文本

输入文本

使用莎士比亚十四行诗

When I do count the clock that tells the time,
And see the brave day sunk in hideous night;
When I behold the violet past prime,
And sable curls all silver'd o'er with white:
When lofty trees I see barren of leaves,
Which erst from heat did canopy the herd,
And summer's green, all girded up in sheaves,
Born on the bier with white and bristly beard;
Then of thy beauty do I question make,
That thou among the wastes of time must go,
Since sweets and beauties do themselves forsake,
And die as fast as they see others grow;

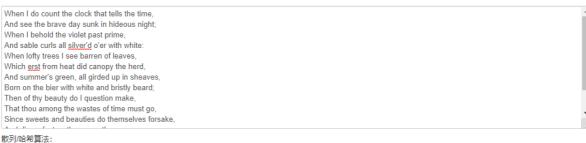
And nothing 'gainst Time's scythe can make defence Save breed, to brave him when he takes thee hence.

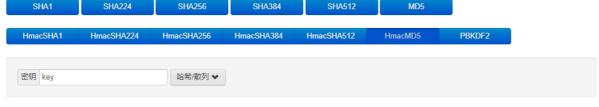
结果

- [luowle@VM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 hmac input key
- d68376ba1ce2b9b5355fd94af28e221f
- 3 [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 md5 input
- 4 ea3edf2be7499cf29942cbbcbe82c552

验证







哈希值:

d68376ba1ce2b9b5355fd94af28e221f

明文:

When I do count the clock that tells the time And see the brave day sunk in hideous night; When I behold the violet past prime And sable curls all silver'd o'er with white When lofty trees I see barren of leaves Which erst from heat did canopy the herd And summer's green, all girded up in sheaves, Born on the bier with white and bristly beard; Then of thy beauty do I question make That thou among the wastes of time must go, Since sweets and beauties do themselves forsake

散列/哈希算法:

SHA1	SHA224	SHA256	SHA384	SHA512	MD5	
HmacSHA1	HmacSHA224	HmacSHA256	HmacSHA384	HmacSHA512	HmacMD5	PBKDF2

哈希值

ea3edf2be7499cf29942cbbcbe82c552

使用刚好为512 bits 的文本

此时需要扩展一个块用于填10000....

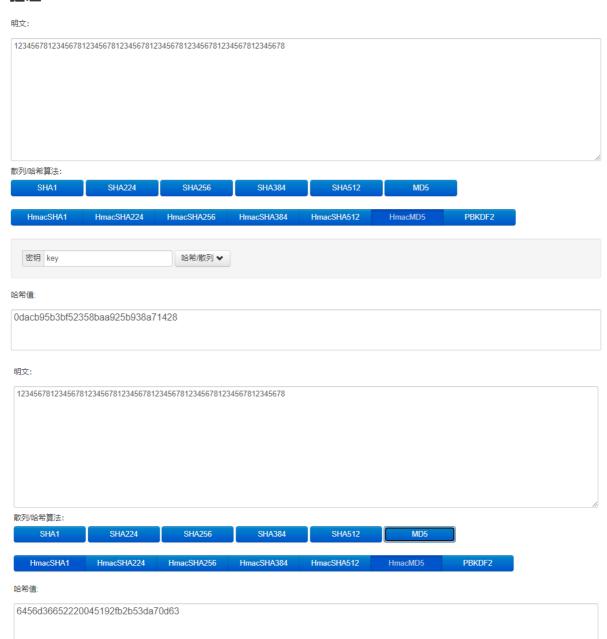
输入文本

12345678123456781234567812345678123456781234567812345678

结果

- 1 [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 hmac input key
- 2 Odacb95b3bf52358baa925b938a71428
- 3 [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 md5 input
- 4 6456d36652220045192fb2b53da70d63

验证



使用 Message 填到最后一个块大于448 bits 的文本

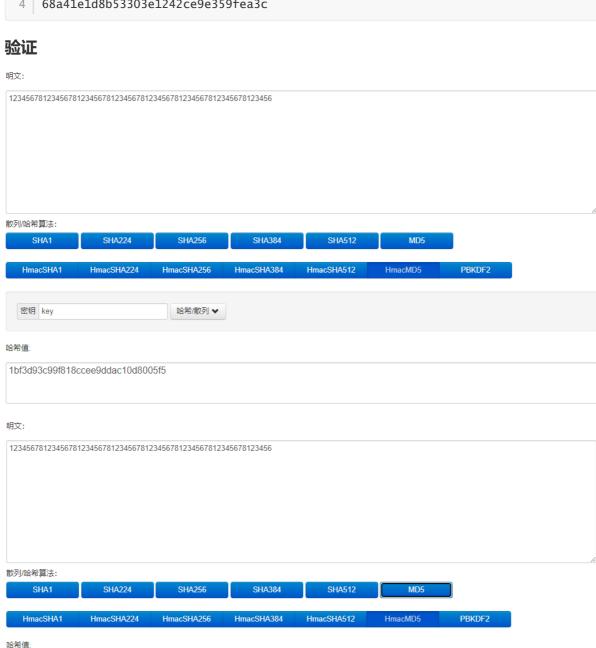
Message 填到最后一个块大于448 bits的文本,此时不足以填写 Message 的长度,需要扩展一个块。

输入文本

123456781234567812345678123456781234567812345678123456

结果

- [luowle@vM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 hmac input key
- 1bf3d93c99f818ccee9ddac10d8005f5
- 3 [luowle@VM_0_4_centos hw3_HMAC-MD5]\$./bin/hmac-md5 md5 input
- 68a41e1d8b53303e1242ce9e359fea3c



68a41e1d8b53303e1242ce9e359fea3c