

《现代密码学》实验报告

实验名称: SHA-256	实验时间: 2025 年 11 月 16 日
学生姓名: 谢润文	学号: 23336262
学生班级: 23 计科	成绩评定:

一、实验目的

通过实现 SHA-256 的正向哈希过程，理解散列处理、填充和哈希函数和流式处理的思想，提高分块处理、缓冲区处理和对比调试（对拍）的能力。进一步地，通过指令集加速，更好地理解汇编逻辑到 c++ 语言的转换。

二、实验内容

用 C++ 实现 SHA-256 的正向哈希过程。

参数要求：

输入：需要计算 SHA-256 的数据，最大大小约为 128MB。

输出：以二进制格式输出它的 SHA-256。

三、实验原理

SHA-256 主要分为如下几步：信息填充分块（预处理），准备初始常数和轮常数（初始化），生成扩展消息块，以及最后的摘要计算（主循环）。

下面分步介绍。

1. 信息填充分块。对消息进行补码处理：假设消息 M 的二进制编码长度为 1 位（比特）。首先在消息末尾补上一位 1，然后再补上 k 个 0，其中 k 为下列方程的最小正整数：

$$1+k \equiv 447 \pmod{512}$$

需要注意的是若 $1 \equiv 447 \pmod{512}$ ，仍需要填充 512 比特，即 $512/8=64$ 个字节的 0。最后还需要在上述字节串后面继续进行补码，这个时候补的是原消息的二进制长度 1 的 64 位二进制表示形式。

这里以 ‘114514’ 的字符串的填充为例。它的 ASCII 码的二进制表示为 31 31 34 35 31 34，然后填上 1 位 1，相当于补一个 80，然后填充 $56-6-1=49$ 个内容为 00 的字节作为填充。消息长度为 48bit，十六进制表示为 30，故最后补码为 00 00 00 00 00 00 00 00 30。

2. 准备初始常数和轮常数。相比于 SHA-1，在 SHA-256 中，初始哈希值和整数常量更加透明，它们来自素数的平方根和立方根的小数部分。以 h_0 为例， $\sqrt{2} \approx 1.41421356237$ ，小数部分为 0.41421356237……，写成十六进制表示为 0.6a09e667f3……，故初始值为 6a09e667f3。

3. 生成扩展消息块。扩展消息块指的是基于原信息的拓展，记为 $W[i]$ ，对于 $i=0 \sim 15$

有: $W[i]=M[i]$, 其中 $M[i]$ 为原消息以 32 字节 (128 比特) 为组合的数据块; 对于 $i=16 \sim 63$, 有: $W[i]=\text{sigma1}(W[i-2])+W[i-7]+\text{sigma0}(W[i-15])+W[i-16]$ 。其中 $\text{sigma1}(x)$ 表示 $S(x, 17) \wedge S(x, 19) \wedge (x \gg 10)$, S 函数是循环右移: $S(x, 1)=(x \gg 1) | (x \ll (32-1))$ 。 $\text{sigma0}(x)$ 表示 $S(x, 7) \wedge S(x, 18) \wedge (x \gg 3)$ 。

4. 摘要计算。首先, 对于每一个消息块 (长度为 512 比特), 用 $i-1$ 个哈希值对 a, b, c, d, e, f, g, h 这 8 个数进行初始化, $i=1$ 时用初始常数 h 数组进行初始化。其次, 进行更新 (应用 SHA256 压缩函数): for $i:0 \sim 63$: $T1=H+\text{Sigma1}(E)+Ch(E, F, G)+k[i+1]+W[i]$, $T2=\text{Sigma0}(A)+\text{Maj}(A, B, C)$, $H=G$, $G=F$, $F=E$, $E=D+T1$, $D=C$, $C=B$, $B=A$, $A=T1+T2$ 。其中 $\text{Sigma1}(x)$ 表示 $S(x, 6) \wedge S(x, 11) \wedge S(x, 25)$, 区别于 $\text{sigma1}(x)$ 。 $\text{Sigma0}(x)$ 表示 $S(x, 2) \wedge S(x, 13) \wedge S(x, 22)$ 。 $Ch(x, y, z)$ 定义为 $(x \& y) \wedge (\neg x \& z)$ 。 $\text{Maj}(x, y, z)$ 定义为 $(x \& y) \wedge (x \& z) \wedge (y \& z)$ 。最后计算第 i 个中间 hash 值, 在 2^{32} 次方下做和溢位而不保留的加法。实现时 $hash[i]+=a \dots h$ 即可。最后的 hash 值就是最终需要的哈希值 $_hash[]$ 。

至此, SHA-256 的主算法就完成了。在 intel-sha-extensions-white-paper-402097.pdf 中给出了关于 SHA-256 用指令集 (SHA-NI) 完成的方法。在这里也一并介绍原理。需要事先声明的是, 这里 $xmm0/1/2$ 都是 128 位的数。首先是 SHA256RND2 指令。在 c++ 中对应 $_mm_sha256rnds2_epu32(xmm1, xmm2, xmm0)$ 的函数。这个指令完成了消息摘要的两轮计算。其次是 SHA256MSG1 指令。该指令对应扩展消息块的生成中 $\text{sigma0}(W[i-15])+W[i-16]$ 的部分。在 c++ 中对应 $_mm_sha256msg1_epu32(xmm1, xmm2)$ 。然后是 SHA256MSG2 指令, 该指令相当于完成整个 $W[i]$ 的生成 (通过 SHA256MSG1 的部分与 $\text{sigma1}(W[i-2])$ 、 $W[i-7]$ 相加, 在 c++ 中对应 $_mm_sha256msg2_epu32(xmm1, xmm2)$)。

这里以 $0 \sim 3$ 轮的消息摘要生成具体为例:

```

movdqu      MSG, [DATA_PTR + 0*16]
pshufb      MSG, SHUF_MASK
movdqa      MSGTMP0, MSG
paddd       MSG, [SHA256CONSTANTS + 0*16]
sha256rnds2 STATE1, STATE0
pshufd      MSG, MSG, 0x0E
sha256rnds2 STATE0, STATE1

```

图 1 $0 \sim 3$ 轮的汇编指令

首先是数据的导入, 由于大小端的原因, 需要引入 SHUF_MASK 对源数据进行“洗牌”, 也就是打乱顺序。具体来说对应到每一个字节的反转, 可以用如下代码表示:

```

_mm128i shuf_mask=_mm_set_epi32(
    0x0c0d0e0f,
    0x08090a0b,
    0x04050607,
    0x00010203
)

```

);

其次是取出对应的数据进行摘要计算。这里先是加法，经过两轮运算后再 shuffle，再经过两轮运算，实现 0~3 轮运算的等效。

其他轮数的运算同理，此处不再赘述。

四、实验步骤（源代码）

首先是不用指令集的：

```
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<cstdint>
#include<fstream>
#include<fcntl.h>
using namespace std;
/*
FILE *fp=fopen("dump.bin","rb");
FILE *p=fopen("output.bin","wb");
*/
#define fp stdin
#define p stdout

const uint32_t h[9]={0,0x6a09e667,0xbb67ae85,0x3c6ef372,0xa54ff53a,
                     0x510e527f,0x9b05688c,0x1f83d9ab,0x5be0cd19};
const uint32_t k[65]={0,0x428a2f98,0x71374491,0xb5c0fbcf,0xe9b5dba5,
                      0x3956c25b,0x59f111f1,0x923f82a4,0xab1c5ed5,
                      0xd807aa98,0x12835b01,0x243185be,0x550c7dc3,
                      0x72be5d74,0x80deb1fe,0x9bdc06a7,0xc19bf174,
                      0xe49b69c1,0xefbe4786,0xfc19dc6,0x240ca1cc,
                      0x2de92c6f,0x4a7484aa,0x5cb0a9dc,0x76f988da,
                      0x983e5152,0xa831c66d,0xb00327c8,0xbf597fc7,
                      0xc6e00bf3,0xd5a79147,0x06ca6351,0x14292967,
                      0x27b70a85,0x2e1b2138,0x4d2c6dfc,0x53380d13,
                      0x650a7354,0x766a0abb,0x81c2c92e,0x92722c85,
                      0xa2bfe8a1,0xa81a664b,0xc24b8b70,0xc76c51a3,
```

```

0xd192e819,0xd6990624,0xf40e3585,0x106aa070,
0x19a4c116,0x1e376c08,0x2748774c,0x34b0bcb5,
0x391c0cb3,0x4ed8aa4a,0x5b9cca4f,0x682e6ff3,
0x748f82ee,0x78a5636f,0x84c87814,0x8cc70208,
0x90beffffa,0xa4506ceb,0xbef9a3f7,0xc67178f2};

uint32_t
A=h[1],B=h[2],C=h[3],D=h[4],E=h[5],F=h[6],G=h[7],H=h[8],W[65],T1,T2;
uint32_t _hash[10]={0};
uint32_t S(uint32_t x,uint8_t l){
    return (x>>l)|(x<<(32-l));
}
uint32_t Ch(uint32_t x,uint32_t y,uint32_t z){
    return (x&y)^(~x&z);
}
uint32_t Maj(uint32_t x,uint32_t y,uint32_t z){
    return (x&y)^((x&z)^((y&z)));
}
uint32_t Sigma0(uint32_t x){
    return S(x,2)^S(x,13)^S(x,22);
}
uint32_t Sigma1(uint32_t x){
    return S(x,6)^S(x,11)^S(x,25);
}
uint32_t sigma0(uint32_t x){
    return S(x,7)^S(x,18)^((x>>3));
}
uint32_t sigma1(uint32_t x){
    return S(x,17)^S(x,19)^((x>>10));
}
void sha_256(uint8_t tmp[],uint32_t _hash[],int start){
    if(start){
        A=_hash[0];

```

```

B=_hash[1];
C=_hash[2];
D=_hash[3];
E=_hash[4];
F=_hash[5];
G=_hash[6];
H=_hash[7];
}

for(int i=0;i<=15;++i){

W[i]=((uint32_t)tmp[i*4]<<24)|((uint32_t)tmp[i*4+1]<<16)|((uint32_t)
tmp[i*4+2]<<8)|((uint32_t)tmp[i*4+3]);
}

for(int i=16;i<=63;++i){

W[i]=sigma1(W[i-2])+W[i-7]+sigma0(W[i-15])+W[i-16];
}

//cout<<hex<<(int)A<<' ' <<(int)B<<' ' <<(int)C<<' ' <<(int)D<<
'<<(int)E<<' '<<(int)F<<' '<<(int)G<<' '<<(int)H<<endl;

for(int i=0;i<=63;++i){

T1=H+Sigma1(E)+Ch(E,F,G)+k[i+1]+W[i];
/*
cout<<"Ch:"<<hex<<(int)Ch(E,F,G)<<endl;
cout<<"Sigma1:"<<hex<<(int)Sigma1(E)<<endl;
cout<<"W[i]:"<<hex<<W[i]<<endl;
cout<<"T1:"<<hex<<(int)T1<<endl;
*/
T2=Sigma0(A)+Maj(A,B,C);

H=G;
G=F;
F=E;
E=D+T1;
D=C;
C=B;
B=A;
}

```

```

        A=T1+T2;

        cout<<hex<<(int)A<<'  '<<(int)B<<'  '<<(int)C<<'  '<<(int)D<<
'<<(int)E<<'  '<<(int)F<<'  '<<(int)G<<'  '<<(int)H<<endl;

    }

    _hash[0]+=A;
    _hash[1]+=B;
    _hash[2]+=C;
    _hash[3]+=D;
    _hash[4]+=E;
    _hash[5]+=F;
    _hash[6]+=G;
    _hash[7]+=H;
}

int main(){
#ifdef _WIN32
    setmode(fileno(stdin), O_BINARY);
    setmode(fileno(stdout), O_BINARY);
#endif
    uint8_t c,tmp[70],k;
    uint64_t cnt=0;
    int start=0;
    for(int i=0;i<8;++i) _hash[i]=h[i+1];
    while(!feof(fp)){
        fread(&c,sizeof(uint8_t),1,fp);
        if(feof(fp)){
            tmp[cnt%64]=0x80;
            if(cnt%64<=55){
                k=55-cnt%64;
                for(int i=1;i<=k;++i) tmp[cnt%64+i]=0x00;//padding
                cnt<<=3;
                for(int i=0;i<8;++i){
                    tmp[63-i]=cnt&0xFF;
                    cnt>>=8;
                }
            }
        }
    }
}

```

```
        }

        sha_256(tmp,_hash,start);

    }

    else{

        for(int i=cnt%64+1;i<=63;++i) tmp[i]=0x00;

        sha_256(tmp,_hash,start);

        //for(int i=0;i<=7;++i) cout<<hex<<(int)_hash[i]<<' ';

        //cout<<endl;

        cnt<<=3;

        for(int i=0;i<8;++i){

            tmp[63-i]=cnt&0xFF;

            cnt>>=8;

        }

        for(int i=0;i<56;++i) tmp[i]=0x00;

        sha_256(tmp,_hash,1);

    }

    for(int i=0;i<=7;++i){

        //cout<<hex<<(int)_hash[i]<<' ';

        uint32_t tttmp=_hash[i];

        uint8_t tttmp[4];

        for(int j=0;j<=3;++j){

            tttmp[3-j]=tttmp;

            tttmp>>=8;

        }

        fwrite(&tttmp,sizeof(uint8_t),4,p);

    }

    break;

}

tmp[cnt%64]=c;

//cout<<cnt<<endl;

if(cnt%64==63){

    sha_256(tmp,_hash,start);

    /*

    for(int i=0;i<=7;++i){
```

```

        cout<<hex<<(int)_hash[i]<<' ';
    }
}

cnt++;
if(cnt>64) start=1;
}

}

```

其次是使用指令集的：

```

#include<iostream>
#include<cstring>
#include<cstdint>
#include<fstream>
#include<fcntl.h>
#include<wmmmintrin.h>
#include<immintrin.h>
#include<emmintrin.h>
using namespace std;
/*
FILE *fp=fopen("dump.bin","rb");
FILE *p=fopen("output.bin","wb");
*/

#define fp stdin
#define p stdout

const uint32_t h[9]={0,0x6a09e667,0xbb67ae85,0x3c6ef372,0xa54ff53a,
                     0x510e527f,0x9b05688c,0x1f83d9ab,0x5be0cd19};
uint32_t _hash[10]={0};

__m128i
state0,state1,msg,msgtmp0,msgtmp1,msgtmp2,msgtmp3,msgtmp4,abef,cdgh;
__m128i shuf_mask=_mm_set_epi32(
    0x0c0d0e0f,
    0x08090a0b,

```

```
0x04050607,  
0x00010203  
);  
  
void sha_256(uint8_t tmp[],uint32_t _hash[],int start){  
    if(!start){  
        state0=_mm_set_epi64x(0x6a09e667bb67ae85,0x510e527f9b05688c);  
        state1=_mm_set_epi64x(0x3c6ef372a54ff53a,0x1f83d9ab5be0cd19);  
    }  
    abef=state0;  
    cdgh=state1;  
    //round 0~3  
    msg=_mm_loadu_si128((__m128i*)(tmp+0));  
    msgtmp0=_mm_shuffle_epi8(msg,shuf_mask);  
    msg=_mm_add_epi32(msgtmp0,_mm_set_epi64x(0xe9b5dba5b5c0fbcf,0x71  
374491428a2f98));  
    state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);  
    msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);  
    state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);  
    //cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"  
"<<state1[1]<<endl;  
    //round 4~7  
    msg=_mm_loadu_si128((__m128i*)(tmp+16));  
    msgtmp1=_mm_shuffle_epi8(msg,shuf_mask);  
    msg=_mm_add_epi32(msgtmp1,_mm_set_epi64x(0xab1c5ed5923f82a4,0x59  
f111f13956c25b));  
    state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);  
    msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);  
    state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);  
    msgtmp0=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp0,msgtmp1);  
    //cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"  
"<<state1[1]<<endl;  
    //round 8~11  
    msg=_mm_loadu_si128((__m128i*)(tmp+32));  
    msgtmp2=_mm_shuffle_epi8(msg,shuf_mask);
```

```
msg=_mm_add_epi32(msgtmp2,_mm_set_epi64x(0x550c7dc3243185be,0x12
835b01d807aa98));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp1=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp1,msgtmp2);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"<<state1[1]<<endl;

//round 12~15

msg=_mm_loadu_si128((__m128i*)(tmp+48));

msgtmp3=_mm_shuffle_epi8(msg,shuf_mask);

msg=_mm_add_epi32(msgtmp3,_mm_set_epi64x(0xc19bf1749bdc06a7,0x80
deb1fe72be5d74));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp3,msgtmp2,4);

msgtmp0=_mm_add_epi32(msgtmp0,msgtmp4);

msgtmp0=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp0,msgtmp3);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp2=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp2,msgtmp3);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"<<state1[1]<<endl;

//round 16~19

msg=_mm_add_epi32(msgtmp0,_mm_set_epi64x(0x240ca1cc0fc19dc6,0xefbe4786e
49b69c1));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp0,msgtmp3,4);

msgtmp1=_mm_add_epi32(msgtmp1,msgtmp4);

msgtmp1=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp1,msgtmp0);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp3=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp3,msgtmp0);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
```

```

"<<state1[1]<<endl;

//round 20~23

msg=_mm_add_epi32(msgtmp1,_mm_set_epi64x(0x76f988da5cb0a9dc,0x4a
7484aa2de92c6f));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp1,msgtmp0,4);

msgtmp2=_mm_add_epi32(msgtmp2,msgtmp4);

msgtmp2=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp2,msgtmp1);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp0=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp0,msgtmp1);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 24~27

msg=_mm_add_epi32(msgtmp2,_mm_set_epi64x(0xbf597fc7b00327c8,0xa8
31c66d983e5152));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp2,msgtmp1,4);

msgtmp3=_mm_add_epi32(msgtmp3,msgtmp4);

msgtmp3=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp3,msgtmp2);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp1=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp1,msgtmp2);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 28~31

msg=_mm_add_epi32(msgtmp3,_mm_set_epi64x(0x1429296706ca6351,0xd5
a79147c6e00bf3));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp3,msgtmp2,4);

msgtmp0=_mm_add_epi32(msgtmp0,msgtmp4);

msgtmp0=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp0,msgtmp3);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

```

```

msgtmp2=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp2,msgtmp3);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 32~35

msg=_mm_add_epi32(msgtmp0,_mm_set_epi64x(0x53380d134d2c6dfc,0x2e
1b213827b70a85));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp0,msgtmp3,4);

msgtmp1=_mm_add_epi32(msgtmp1,msgtmp4);

msgtmp1=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp1,msgtmp0);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp3=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp3,msgtmp0);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 36~39

msg=_mm_add_epi32(msgtmp1,_mm_set_epi64x(0x92722c8581c2c92e,0x76
6a0abb650a7354));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp1,msgtmp0,4);

msgtmp2=_mm_add_epi32(msgtmp2,msgtmp4);

msgtmp2=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp2,msgtmp1);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp0=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp0,msgtmp1);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 40~43

msg=_mm_add_epi32(msgtmp2,_mm_set_epi64x(0xc76c51a3c24b8b70,0xa8
1a664ba2bfe8a1));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp2,msgtmp1,4);

msgtmp3=_mm_add_epi32(msgtmp3,msgtmp4);

msgtmp3=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp3,msgtmp2);

```

```

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp1=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp1,msgtmp2);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 44~47

msg=_mm_add_epi32(msgtmp3,_mm_set_epi64x(0x106aa070f40e3585,0xd6
990624d192e819));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp3,msgtmp2,4);

msgtmp0=_mm_add_epi32(msgtmp0,msgtmp4);

msgtmp0=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp0,msgtmp3);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp2=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp2,msgtmp3);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 48~51


msg=_mm_add_epi32(msgtmp0,_mm_set_epi64x(0x34b0bcb52748774c,0x1e376c081
9a4c116));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp0,msgtmp3,4);

msgtmp1=_mm_add_epi32(msgtmp1,msgtmp4);

msgtmp1=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp1,msgtmp0);

msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);

state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);

msgtmp3=_mm_sha256msg1_epu32(msgtmp3,msgtmp0);

//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<"

"<<state1[1]<<endl;

//round 52~55

msg=_mm_add_epi32(msgtmp1,_mm_set_epi64x(0x682e6ff35b9cca4f,0x4e
d8aa4a391c0cb3));

state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);

```

```

msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp1,msgtmp0,4);
msgtmp2=_mm_add_epi32(msgtmp2,msgtmp4);
msgtmp2=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp2,msgtmp1);
msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);
state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);
//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"=<<state1[1]<<endl;
//round 56~59
msg=_mm_add_epi32(msgtmp2,_mm_set_epi64x(0x8cc7020884c87814,0x78
a5636f748f82ee));
state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);
msgtmp4=_mm_alignr_epi8(msgtmp2,msgtmp1,4);
msgtmp3=_mm_add_epi32(msgtmp3,msgtmp4);
msgtmp3=_mm_sha256msg2_epu32(msgtmp3,msgtmp2);
msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);
state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);
//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"=<<state1[1]<<endl;
//round 60~63
msg=_mm_add_epi32(msgtmp3,_mm_set_epi64x(0xc67178f2bef9a3f7,0xa4
506ceb90beffffa));
state1=_mm_sha256rnds2_epu32(state1,state0,msg);
msg=_mm_shuffle_epi32(msg,0x0e);
state0=_mm_sha256rnds2_epu32(state0,state1,msg);
//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"=<<state1[1]<<endl;
state0=_mm_add_epi32(state0,abef);
state1=_mm_add_epi32(state1,cdgh);
//cout<<hex<<state0[0]<<"           "<<state0[1]<<endl<<state1[0]<<
"=<<state1[1]<<endl;
_hash[0]=(uint32_t)(state0[1]>>32);
_hash[1]=(uint32_t)(state0[1]);
_hash[4]=(uint32_t)(state0[0]>>32);
_hash[5]=(uint32_t)(state0[0]);

```

```
_hash[2]=(uint32_t)(state1[1]>>32);
_hash[3]=(uint32_t)(state1[1]);
_hash[6]=(uint32_t)(state1[0]>>32);
_hash[7]=(uint32_t)(state1[0]);
//for(int i=0;i<=7;++i) cout<<hex<<(int)_hash[i]<<" ";
//cout<<endl;
}

int main(){
#ifndef _WIN32
setmode(fileno(stdin), O_BINARY);
setmode(fileno(stdout), O_BINARY);
#endif
uint8_t tmp[70];
uint64_t cnt=0;
int start=0;
for(int i=0;i<8;++i) _hash[i]=h[i+1];
while(!feof(fp)){
    int b_cnt=fread(tmp,sizeof(uint8_t),64,fp);
    if(b_cnt==64){
        sha_256(tmp,_hash,start);
        cnt+=64;
        start=1;
    }
    else if(b_cnt){
        cnt+=b_cnt;
        uint64_t len=cnt<<3;
        if(b_cnt<=55){
            tmp[b_cnt]=0x80;
            for(int i=b_cnt+1;i<56;++i) tmp[i]=0x00;
            for(int i=0;i<8;++i) tmp[63-i]=(len>>(i*8))&0xFF;
            sha_256(tmp,_hash,start);
        }
        else{
            tmp[b_cnt]=0x80;
```

```
        for(int i=b_cnt+1;i<64;++i) tmp[i]=0x00;
        sha_256(tmp,_hash,start);
        for(int i=0;i<56;++i) tmp[i]=0x00;
        for(int i=0;i<8;++i) tmp[63-i]=(len>>(i*8))&0xFF;
        sha_256(tmp,_hash,1);
    }

    for(int i=0;i<=7;++i){
        uint32_t ttmp=_hash[i];
        uint8_t ttmp[4];
        for(int j=0;j<=3;++j){
            ttmp[3-j]=ttmp;
            ttmp>>=8;
        }
        fwrite(ttmp,sizeof(uint8_t),4,p);
    }
    break;
}

else if(feof(fp)){
    if(cnt==0){
        for(int i=0;i<64;++i) tmp[i]=(i==0)?0x80:0x00;
        sha_256(tmp,_hash,start);
        for(int i=0;i<7;++i){
            uint32_t ttmp=_hash[i];
            uint8_t ttmp[4];
            for(int j=0;j<=3;++j){
                ttmp[3-j]=ttmp;
                ttmp>>=8;
            }
            fwrite(ttmp,sizeof(uint8_t),4,p);
        }
    }
    break;
}
}
```

}

五、实验结果

先以不用指令集的 SHA-256 为例，测试样例为字符串“abc”。输入数据保存在了 dump2.bin 中（图 2）。

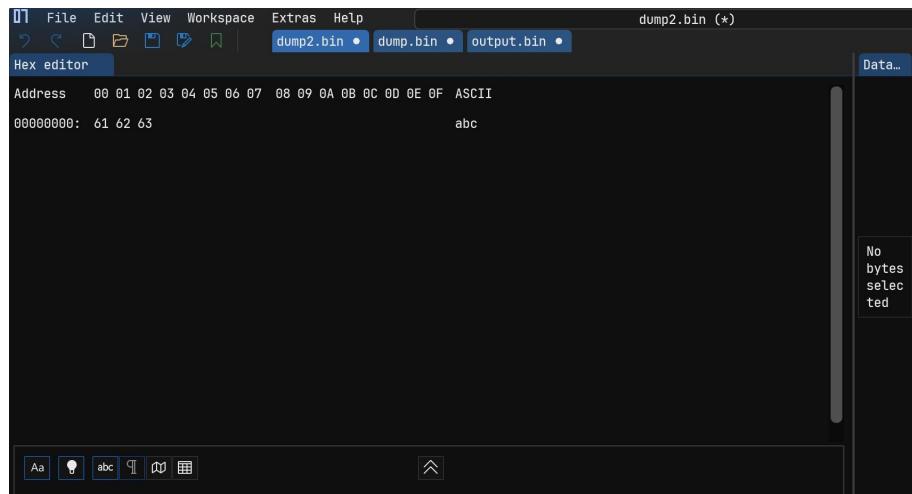


图 2 测试数据 1

运行，得到：

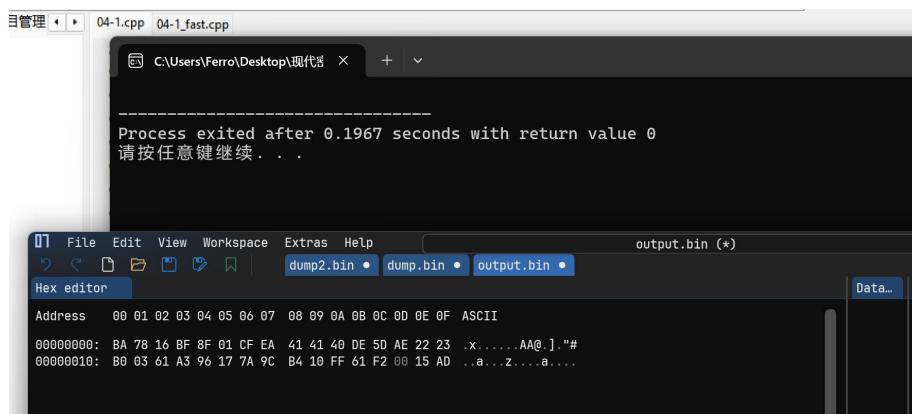


图 3 数据 1 的 hash 结果

在终端执行指令：certutil -hashfile dump2.bin sha256，得到结果如下：

```
C:\Users\Ferro\Desktop\现代密码学>certutil -hashfile dump2.bin sha256
SHA256 的 dump2.bin 哈希：
ba7816bf8f01cfea414140de5dae2223b00361a396177a9cb410ff61f20015ad
CertUtil: -hashfile 命令成功完成。
```

图 4 根据系统自带的命令检验 hash 值

可以看到二者无差别。这一结果验证了 SHA-256 实现的正确性。

在 OJ 上评测结果如下（提交编号 1754）：

测试点	时间	内存	结果	提示
#5	25.99 ms	511.97 KB	Accepted	~256 KB
#6	37.006 ms	511.97 KB	Accepted	~1 MB
#7	180.025 ms	511.97 KB	Accepted	~8 MB
#8	478.522 ms	511.97 KB	Accepted	~32 MB
#9	1826.93 ms	511.97 KB	Accepted	~128 MB

图 5 不用指令集的评测结果

再以用指令集的程序为例，这一次数据在 dump.bin 中：

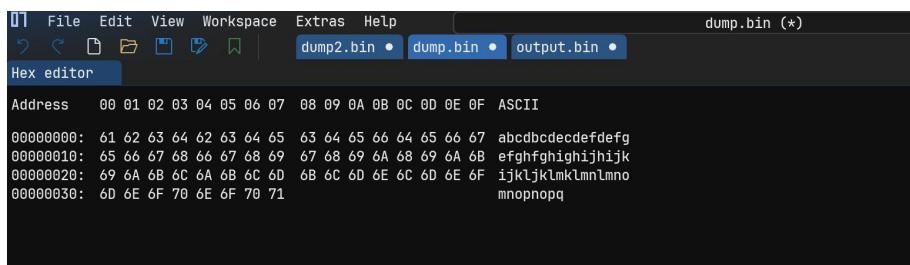


图 6 超出 55 字节需要分成两块的测试数据

运行程序，得到结果如下：

The screenshot shows a debugger interface with two tabs: '04-1.cpp' and '04-1_fast.cpp'. The code in '04-1.cpp' includes #include <immintrin.h>, #include <emmintrin.h>, and defines fp as stdin and p as stdout. It also contains a SHA-256 state transition function. Below the code is a memory dump window showing hex and ASCII data for files 'dump2.bin', 'dump.bin', and 'output.bin'. The 'output.bin' dump shows the SHA-256 hash of the input file. The command line at the bottom shows the process exited after 0.3062 seconds with return value 0.

```
04-1.cpp 04-1_fast.cpp
7 #include<immintrin.h>
8 #include<emmintrin.h>
9 using namespace std;
10
11 FILE *fp=fopen("dump.bin","rb");
12 FILE *p=fopen("output.bin","wb");
13
14 /*
15 #define fp stdin
16 #define p stdout
17 */
18 const uint32_t h[9]={0,0x6a09e667,0xbb67ae85,0x3c6ef372,0xa54ff53a,
19 | | | | 0x510e527f,0x9b05688c,0x1f83d9ab,0x5be0cd19};
20 uint32_t _hash[10]={0};
21 __m128i state0,state1,msg,msgtmp0,msgtmp1,msgtmp2,msgtmp3,msgtmp4,abe
ile Edit View Workspace Extras Help output.bin (*)
d dump2.bin • dump.bin • output.bin • Data... Pa
itor
s 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F ASCII
00: 24 8D 6A 61 D2 06 38 B8 E5 C0 26 93 0C 3E 60 39 $.ja..8...&..>'9
10: A3 3C E4 59 64 FF 21 67 F6 EC ED D4 19 DB 06 C1 .<.Yd.!g.....
-----+
Process exited after 0.3062 seconds with return value 0
请按任意键继续. . . |
```

图 7 测试数据 2 的 SHA-256 结果

再在命令提示符中用系统自带的 SHA-256 验证：

```
C:\Users\Ferro\Desktop\现代密码学>certutil -hashfile dump.bin sha256
SHA256 的 dump.bin 哈希：
248d6a61d20638b8e5c026930c3e6039a33ce45964ff2167f6eced419db06c1
CertUtil: -hashfile 命令成功完成。
```

图 8 在 cmd 的 hash 结果

可以验证实现的正确性。

OJ 上评测结果如下（提交编号 1792）：

i 提交记录 #1792

```
12 FILE *fp=fopen("output.out","w");
13 */
14
15 #define fp stdin
16 main()
17 {
18 }
```

编译输出

没有输出

评测结果

测试点	时间	内存	结果	提示
#5	8.946 ms	511.97 KB	Accepted	~256 KB
#6	11.744 ms	511.97 KB	Accepted	~1 MB
#7	21.682 ms	511.97 KB	Accepted	~8 MB
#8	41.614 ms	511.97 KB	Accepted	~32 MB
#9	135.793 ms	511.97 KB	Accepted	~128 MB

确定

图 9 使用指令集的评测结果

可以看到明显的加速效果。

六、思考题

1. SHA-1 的初始常数是很有规律的 0x67452301, 0xEFCDAB89, 0x98BADCCE, 0x10325476, 0xC3D2E1F0, SHA-256 的初始常数和轮常数分别来自于前几个素数的平方根/立方根的小数部分。为什么要这么设计？

这个问题本质上是说对于初始常数的构造没有隐藏任何嫌疑，也即没有后门。参见 https://en.wikipedia.org/wiki/Nothing-up-my-sleeve_number。假如密码使用者无法辨别是否留有后门，就只能糊涂地认为它们有所谓的“语义安全性”，这显然是把人当羔羊的行为。在 NSA 开发的 SHA-1 算法中，所有初始值均由 NSA 选择。所以人们想，万一 NSA 在这些常量中包含某种后门，以便能够通过查看哈希来获取有关消息的一些信息呢。为了避免这种情况，SHA-256 使用了更“透明”的设计方案，即选取 16 进制下表示的前几个素数的

平方根/立方根的小数部分。

该方案基于的数学思想如下：一般认为实数（例如 π 、 e 和无理根）在其进位制中的各个位上的数字被认为以相等的频率出现（即它们是正规数）。严格地说，目前还不知道 \sqrt{n} ， $n \in \mathbb{N}^+$ 且 $n \neq k^2$ ， $k \in \mathbb{N}^+$ 的正规性，唯一查到的关于根号 2 的正规性论文（<https://arxiv.org/abs/1807.07338>, A note on normality of $\sqrt{2}$ in base 2）的方法似乎不能外推。那么我们其实不能完备地说它们各个数位在进制表示下一定是“均匀出现”的，只能“假设”各个数位上出现的数字以相等的频率出现，即这些数没有更好（更有效，柯氏复杂度更低）的表示方法。如果这一假设被数学验证的话，自然能排除后门的嫌疑。

2. 有一类 hash 算法被称为“Non-cryptographic hash function”，例如 Java (OpenJDK) 中 hashCode 的实现是非常简单的迭代计算 $h=31*h+x$ ，其他的此类算法包括 FNV、MurmurHash、xxHash 等。它们与 MD5、SHA-1、SHA-256 等 hash 算法的区别是什么？它们有哪些主要用途？为什么会比 SHA-256 等等更适合用于这些场景？

2.1 普通 hash 与密码学 hash 的区别

普通的 hash 是非加密哈希函数，目标是快速地将任意长度的数据映射成定长、分布均匀的摘要，这一生成过程不考虑抗碰撞；而密码学 hash（包括 MD5、SHA 系列）要求在对抗性环境（存在敌手攻击）下，生成一个独一无二的、不可伪造的“数字指纹”，它必须能抵御可能的密码学攻击。

2.2 普通 hash 的用途

大体应用就是数据去重、快速查找、校验和这些方面。

最经典的例子可能是 c++里的 map 了。普通 hash 用来计算键的存储位置。

然后 CRC32（循环冗余校验码）也用到了普通 hash。它用来检测在数据传输和存储中可

能发生的错误。

2.3 为何更适用

首先是性能的问题。哈希表的性能关键在于快速计算哈希值和均匀分布，以减少“哈希冲突”。普通哈希相较于密码学 hash 能更快地计算，不用复杂的填充、轮计算，往往就是一个简单的乘法、加法和模运算，运行速度非常快。

其次是需求不同，针对目标不同的问题。普通的 hash 函数不需要如此高的安全性。非加密哈希函数在“善意”输入下，其分布均匀性和碰撞率已经足够好，完全可以满足哈希表等数据结构的需求。

还有，普通哈希通常输出 32 位或 64 整数，对应寄存器、内存寻址，哈希表可以直接用这个整数取模来确定位置。而 SHA-256 的输出为 32 字节，对于哈希表来说太长了，内存开销较大。

3. 如果你需要设计一个用户系统，你也许知道数据库中不应该以明文存储用户的密码（遗憾的是，我国的知名计算机技术社区 CSDN 就犯过这样的错误），而应该存储密码的 hash。但是，在这种情况下直接使用 SHA-256 等等仍然是不推荐的。有哪些 hash 算法更适合用来处理密码？它们与 SHA-256 等等有什么区别？

3.1 hash 算法举例

比较著名的有 PBKDF2, bcrypt, scrypt 等，比较新的算法有 Argon2 等。这些算法都有一个共同的特点是抗 GPU 口令破解。

3.2 与 SHA-256 的区别

首先是盐值 (salt) 的引入，相当于与每个用户给出的密码唯一对应的随机值，即使两个用户的密码相同（比如都是 1919810），他们的 hash 值也会因为 salt 值不同而有差异。这样就预防了所谓的“彩虹表攻击” (https://en.wikipedia.org/wiki/Rainbow_table)

即通过预先计算的散列破解，以空间换时间。

其次是更大的内存和时间消耗。比如 PBKDF2 简单而言就是将 salted hash 进行多次重複计算，这个次数是可选择的，导致建立彩虹表所需代价很大。scrypt 和 bcrypt 都是为密码存储设计的算法，有一个参数 work factor 可用于调整计算强度，而且 work factor 是包括在输出的摘要中的。随着攻击者计算能力的提高，使用者可以逐步增大 work factor，而且不会影响已有用户的登陆。在 Argon2d (<https://en.wikipedia.org/wiki/Argon2>) 中以密码依赖的顺序访问内存数组，这减少了时间-内存权衡 (TMT0) 攻击的可能性。

4. 在比特币中，有一类节点的功能是将交易数据打包成区块附加到区块链上，而我们常说的“挖矿”，其基本原理就是不断变换区块中的 nonce 字段，使整个区块的 SHA-256 (当成一个大整数) 小于比特币网络当前规定的难度值。glminer 是一个由 EtherDream 编写的玩具版“挖矿”演示：给定 12 bytes 的数据 Q，要求找到另一串 4 bytes 的数据 A，使 Q+A 的 SHA-256 以 00000000 开头。尝试用你实现的 SHA-256 或各种标准库/第三方库来实现这一功能，并和 glminer 比较计算 SHA-256 的性能。查看在 V2EX 上的讨论以及 glminer 的源代码，为什么会存在这样的性能差距？它是如何实现 SHA-256 计算的？

首先找到一个 glminer 能很快挖出来的数据：(Q: 4e c3 e6 f3 89 1c dc 67 c6 aa 34 f9)。

SHA256 GPU Miner

SHA256(Q + A) = 00000000...

Input

Q: 4ec3e6f3891cdc67c6aa34f9
A: 15e45dfa
Speed: 104.92M hash/s

Refresh Mine Stop

Output

loading shader files
ready
refreshed
compile shader...
compiled
mining... (2048 threads)
found!
time: 3629ms
avg speed: 96.52M hash/s
VERIFY:
sha256(4ec3e6f3891cdc67c6aa34f9 15e45dfa) = 00000000b1a479388405e90a1a47901dc35e6523a6d3baf3c5301a7bf72054b
VERIFY YOURSELF:
php -r "var_dump(hash('sha256', hex2bin('4ec3e6f3891cdc67c6aa34f9' . '15e45dfa')));"

图 10 使用 glminer 示例

利用自己编写的代码得到结果如下：

```
data[63]=0x80;
bool found=false;
while(A<0xFFFFFFFF){
    data[12]=(A>>24)&0xFF;
    data[13]=(A>>16)&0xFF;
    data[14]=(A>>8)&0xFF;
    data[15]=A&0xFF;
    data[16]=0x80;
    for(int i=0;i<8;++i) _hash[i]=h[i+1];
    sha_256(data,_hash,0);
    if(_hash[0]==0){
        found=true;
        break;
    }
    A++;
}
auto end_time=chrono::high_resolution_clock::now();
chrono::duration<double> duration=end_time-start_time;
if(found){
    cout<<"找到A: "<<hex<<A<<endl;
}
else{
    cout<<"未找到";
}
cout<<"耗时"<<duration.count()<<endl;
```

图 11 利用自己写的 sha_256 指令集版得到的结果

可以看到速度大约是 glminer 的 1/9。性能差距的来源是 glminer 利用了 GPU 的着色器进行加速。具体地说，它是这样实现 SHA-256 的：每个片段对应一个线程索引，由 gl_FragCoord.x 得到。CPU 通过 gl.uniformui 函数把当前总体偏移传给 GPU 的着色器，表示这批 nonce 的起始值。然后就可以用多线程并行加速了。另外，着色器在每个片段内循环做多个 SHA-256 测试，以提高吞吐。

5. 其他的问题？

还是老生常谈，运行速度的问题。一开始我用的是一个一个字节地读取，速度奇慢无比，后面助教说可以多字节（比如 64 字节）读取，因为 fread 可以返回读取的数量。那么就有一个问题，为什么 fread 多字节读取要比单字节读取要快呢？假如我读更多的字节，是不是会更快？

事实上，fread 基于流读入，假如能利用局部缓存一次性多读一些，那么就可以降低

fread 的次数，从而降低系统调用的开销。但是太大的空间可能会导致 MLE，所以理论上应该控制开的数组的大小（缓冲区大小），可以实现有效加速。

七、实验总结

本实验通过完成 SHA-256 的普通实现和指令集实现，加深了对密码学哈希函数、预处理与填充及计算摘要的理解。代码运用了流式处理，以每 64 字节读入的方式分段处理，避免了不必要的空间占用。对于 SHA-NI 的指令集加速，实验结果表征约有 10 倍的加速，其主要通过降低重复运算、利用中间数据实现加速。此外，直接用 2 个 128 位整数进行处理而非 8 个 32 位整数也提高了运算效率。在实现过程中需要将汇编语言转化为 c++，在各个寄存器不同轮数的变化和轮换上容易出错，因此实现时利用了每 4 轮调试输出中间变量进行对比，从而完成了正确的指令集实现。