## Ncc Sign 코드 분석

유튜브 주소: https://youtu.be/dyoGEg70571

HANSUNG UNIVERSITY CryptoCraft LAB

## NCC Sign

- KpqC공모전에 제출된 전자서명 알고리즘
  - Round1을 통과하여 Round 2에 진출
- 격자 기반으로 개발
  - RLWE (Ring Learning With Errors)
    - 고차원의 격자 문제(LWE)를 다항식 구조로 확장한 형태
    - 비순환 다항식(Non-Cyclotomic Polynomial)을 사용하여 RLWE 문제를 설정
    - 기존 순환 다항식 구조의 대수적 약점을 제거
  - RSIS (Ring Short Integer Solution)
    - 기존의 Short Integer Solution (SIS) 문제를 다항식 링 구조로 확장한 형태
    - 서명 생성 시 RSIS 난제 활용
  - SelfTargetRSIS
    - RLWE와 RSIS를 조합한 형태로, 서명 검증 시 활용
- 다항식 및 NTT(수 이론 변환)를 활용하여 설계

## NCC Sign 주요 연산

- 다항식 연산(NTT 포함)
  - 다항식 곱셈(pointwise\_mul, base\_mul, poly\_mul\_schoolbook 등)
  - 다항식 덧셈, 뺄셈(poly\_add, poly\_sub, poly\_modadd, poly\_modsub, poly\_shiftl 등)
- NTT 연산
  - 전방 변환(Forward Transform), 역변환(Inverse Transform)
  - 위 변환 과정에서 Radix-2, Radix-3 변환 및 몽고메리 폼 최적화가 활용
- 모듈러 연산
  - montgomery\_reduce, mod\_add, mod\_sub 함수 등으로 구현
- 샘플링
  - NCC는 난수와 시드(Seed)를 활용하여 다항식 계수를 샘플링
  - poly\_uniform, poly\_uniform\_eta, poly\_uniform\_gamma1 함수 등으로 구현
- 해시 연산
  - SHAKE-256 사용
- 연산 비중 및 중요도: NTT > 모듈러 > 샘플링 >= 해시

## 다항식 연산(덧셈,뺄셈)

#### poly\_add

- 두 다항식 a와 b의 계수를 더하여 다항식 c에 결과 저장
- 반복문은 다항식의 길이 N 만큼 반복 수행
- 모듈러 연산은 포함하지 않음(poly\_modadd에서 수행)
- poly는 구조체로, int32\_t 배열로 구성되어있음
- neon 인트린직 함수 중 poly\_add를 사용하여 최적화?

#### poly\_sub

- 두 다항식 a와 b의 계수를 뺄셈하여 다항식 c에 결과 저장
- 모듈러 연산 포함 X(poly\_modsub에서 수행)
- neon 인트린직 함수 중 poly\_sub를 사용하여 최적화?

#### poly\_shiftl

- 다항식의 각 계수를 D 비트만큼 ShiftLeft 연산 수행
- 즉, 다항식의 각 계수를 2의 D제곱으로 곱하는 연산

```
void poly_sub(poly *c, poly *a, poly *b) {
   unsigned int i;
   DBENCH_START();

for (i = 0; i < N; ++i)
        c->coeffs[i] = a->coeffs[i] - b->coeffs[i];

   DBENCH_STOP(*tadd);
}
```

```
void poly_shiftl(poly *a) {
   unsigned int i;
   DBENCH_START();

for (i = 0; i < N; ++i)
        a->coeffs[i] <<= D;

   DBENCH_STOP(*tmul);
}</pre>
```

## 다항식 연산(곱셈)

```
void pointwise_mul(int32_t* C, int32_t* A, int32_t* B){
    for(int i=0;i<N;i++){
        C[i] = montgomery_reduce([int64_t)A[i] * B[i]);
    }
}</pre>
```

```
int32_t montgomery_reduce(int64_t a) {
  int32_t t;

  t = (int64_t)(int32_t)a*QINV;
  t = (a - (int64_t)t*Q) >> 32;
  return t;
}
```

- pointwise\_mul
  - 다항식의 계수를 순서대로 서로 곱하는 연산 수행(점별 곱셈)
  - NTT 변환 이후 계수를 곱할 때 사용
  - 몽고메리 reduction 곱셈 결과에 모듈러 연산 적용
- base\_mul
  - 두 다항식의 곱셈을 수행
  - NTT 변환 과정에서 사용
  - Neon의 vmulq\_s32 인트린직 함수 사용하여 최적화?
    - Vmulq\_32: 4개의 32bit 정수를 한 번에 곱셈
- poly\_mul\_schoolbook
  - 스쿨북 알고리즘 구현 함수
  - 크기가 큰 다항식에 대해서는 비효율적
    - 계산 복잡도가 O(N^2)임
  - 테스트를 위해 구현되어있는 함수
  - 최적화 할 필요는 X

```
C[0]=montgomery_reduce((int64_t)C[0]*zeta);
C[0]+=montgomery_reduce((int64_t)A[0]*B[0]);
C[1] = montgomery_reduce((int64_t)A[2]* B[2]);
C[1] = montgomery_reduce((int64_t)C[1]* zeta);
C[1] += montgomery_reduce((int64_t)A[0]* B[1]);
C[1] += montgomery_reduce((int64_t)A[1]* B[0]);
C[2] = montgomery_reduce((int64_t)A[2]* B[0]);
C[2] += montgomery_reduce((int64_t)A[1]* B[1]);
C[2] += montgomery_reduce((int64_t)A[0]* B[2]);
          void poly_mul_schoolbook(poly* res, poly* a, poly* b)
             // Polynomial multiplication using the schoolbook method, c[x] = a[x]*b[x]
             // SECURITY NOTE: TO BE USED FOR TESTING ONLY.
             uint32_t i, j;
             int32_t c[N << 1];
             int32_t t0;
             for (i = 0; i < (N << 1); i++) c[i] = 0;
             for (i = 0; i < N; i++)
                 for (j = 0; j < N; j++)
                     t0 = ((int64_t)(0+a->coeffs[i]) * (0+b->coeffs[j])) % 0;
                     c[i + j] = (c[i + j] + t0) % 0;
             for (i = N + (N >> 1) - 1; i < 2 * N - 1; i++) {
                 c[i - (N >> 1)] = (c[i - (N >> 1)] + c[i]) % 0;
                 c[i - N] = (0 + c[i - N] - c[i]) % 0;
             for (i = N; i < N + (N >> 1) - 1; i++)
                 c[i - (N>>1)] = (c[i - (N>>1)] + c[i]) % Q;
                 c[i - N] = (0 + c[i - N] - c[i]) % 0;
             for (i = 0; i < N; i++)
                 res->coeffs[i] = c[i];
```

d base\_mul(int32\_t\* C, int32\_t\* A, int32\_t\* B, int32\_t zeta){ //2차식 곱셈

C[0]=montgomery\_reduce((int64\_t)A[2]\*B[1]);
C[0]+=montgomery\_reduce((int64\_t)A[1]\*B[2]);

## NTT 연산

- 입력 배열 A에 대해 NTT 변환 수행
  - 결과는 Out 배열에 저장
- 버터플라이 연산 준비 단계-
  - 결과는 상,하위 절반으로 나뉨
  - Zeta1은 변환 상수(복소수 루트)
    - NTT 테이블(zetas)에서 선택됨
- Radix-2 버터플라이 연산-
  - 데이터 크기를 절반씩 줄여가며 연산
  - Zetas 배열에서 적합한 루트를 선택
- Radix-3 버터플라이 연산
  - Radix-2와 유사
  - 그러나 데이터 집합이 3개
    - Zeta1, zeta2, Wmont의 3부분으로 나뉨
- 딜리시움을 참고하여 최적화?
  - 구조는 유사하나, N값, Radix 등이 다름

```
oid ntt(int32_t * Out, int32_t * A){
  int32_t zeta1;
  int len, start, j, k=0;
     memcpy(Out,A,sizeof(int32_t)*N);
 zeta1 = zetas[k++];
  for(j = 0; j < N/2; j++)
     t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + N/2]);
     Out[j + N/2] = Out[j] + Out[j + N/2] - t1;
                ] = Out[j] + t1;
  for (len = N>>2; len > radix2 redlen ntt; len >>= 1)
     for (start = 0; start < N; start += (len << 1))
         zeta1 = zetas[<++];</pre>
         for (j = start; j < start + len; j++)
             t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + len]);
             Out[j + len] = Out[j] - t1;
             Out[j] = Out[j] + t1;
 for(j = 0; j < N; ++j)
     Out[j] = reduce32(Out[j]);
 for (len = radix2_redlen_ntt; len >= 3 * radix3_len; len >>= 1)
     for (start = 0; start < N; start += (len << 1))
         zeta1 = zetas[k++];
         for (j = start; j < start + len; j++)
             t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + len]);
             Out[j + len] = Out[j] - t1;
             Out[j] = Out[j] + t1;
```

```
1nt32_t zetas[2383] = {
6691422, 3745396, 1805959, 5566684, 557538, 1359546, 5166674, 5884035, 4422884, 4240425, 5387571, 1046739, 2694236, 325263, 6651702, 6365869, 2241533, 6130832, 3065748, 2818295, 1865740, 1557156, 6636601, 1563118, 7206012, 12082448, 835212, 8046712, 1282474, 4668071, 4739225, 2021449, 3517638, 7346728, 4095548, 5238671, 3440514, 4783105, 946539, 2892723, 6587485, 4244468, 5344144, 2384715, 969431, 166719, 2439163, 2652420, 2954142, 8379323, 795616, 8859869, 1192423, 7129183, 7731829, 264713, 8060694, 445982, 8011185, 1360859, 7955478, 5670616, 1356064, 5113226, 3683422, 7938363, 6040595, 5152479, 1833902, 1728878, 8778066, 3968837, 4478064, 516213, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 8817867, 7179154, 4378384, 733862, 4478064, 161123, 751808, 1878666, 7566618, 5426137, 1390757, 4821589, 343867, 4615414, 4043922, 483083, 193371, 1190228, 247268, 7326729, 4641831, 6575361, 6629068, 586667, 8339833, 1392654, 7839232, 2638881, 7951916, 2149249, 4851479, 6738222, 79258811, 1334643, 2491236, 6135316, 693788, 6937088, 6520199, 7605679, 3744722, 5872664, 1844725, 3846182, 6718463, 1533306, 777419, 8182425, 8766786, 892993, 268883, 482478, 48155, 3018668, 3428767, 4466586, 8249857, 4873862, 281165, 2812877, 7672667, 1106093, 1476786, 682993, 8693174, 6636718, 653613, 577288, 3209359, 3044372, 2313948, 1145465, 7998708, 2779034, 563125, 563124, 2650283, 6697198, 4665271, 2524174, 665973, 6059613, 577288, 322985, 281465, 2812877, 7672667, 116693, 485155, 3066082, 4415657, 1351657, 866625, 747383, 230989, 3044372, 2313948, 145465, 7998708, 2779034, 5531794, 25090825, 7477388, 625905, 5204676, 1176, 561203, 759903, 6465761, 5542137, 6090777, 4683552, 777288, 625905, 5204676, 1176, 561203, 759903, 6465761, 5547137, 6090777, 4683552, 7
```

```
#if NIMS_TRI_NIT_MODE != 3
    int32_t zeta2;
    int32_t t2,t3,t4;

for (len = radix3_len; len >= 1; len = len / 3)
{    // radix-3
    for (start = 0; start < N; start += 3 * len)
{
        zeta1 = zetas[k++];
        zeta2 = zetas[k++];

        for(j = start; j < start + len; j++)
        {
            t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + len]);
            t2 = montgomery_reduce((int64_t)zeta2 * Out[j + 2*len]);
            t3 = montgomery_reduce((int64_t)wMomnt * t1); //w
            t4 = montgomery_reduce((int64_t)wMomnt * t2); //w^2

            t1 = t1 + t2;
            t3 = t3 + t4;

            Out[j + 2*len] = Out[j] - (t1 + t3);
            Out[j] = len] = Out[j] + t1;
            }
        }
        *#endif</pre>
```

## NTT 연산: dilithium과 비교

- NCC Sign은 Radix2,3를 구현하나, Dilithium은 Radix2만 구현
- Dilithium의 구현이 보다 더 간결
  - 별도의 최종 정규화 과정 X(모든 값을 몽고메리 Reduction으로 처리)
- NCC는 보다 복잡한 연산을 처리할 수 있게 구현

```
void PQCLEAN_MLDSA44_CLEAN_ntt(int32_t a[N]) {
   unsigned int len, start, j, k;
   int32 t zeta, t;
   k = 0;
   for (len = 128; len > 0; len >>= 1) {
       for (start = 0; start < N; start = j + len) {</pre>
            zeta = zetas[++k];
            for (j = start; j < start + len; ++j) {</pre>
               t = PQCLEAN_MLDSA44_CLEAN_montgomery_reduce (int64_t)zeta * a[j + len]);
               a[j + len] = a[j] - t;
               a[j] = a[j] + t;
                    int32_t POCLEAN_MLDSA44_CLEAN_montgomery_reduce(int64_t a) {
                        int32_t t;
                        t = (int32_t)((uint64_t)a * (uint64_t)QINV);
                        t = (a - (int64_t)t * Q) >> 32;
                        return t;
```

```
id ntt(int32_t * Out, int32_t * A){
int len, start, j, k=0;
if(Out!=A){
     memcpy(Out,A,sizeof(int32_t)*N);
for(j = 0; j < N/2; j++)
    t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + N/2]);
    Out[j + N/2] = Out[j] + Out[j + N/2] - t1;
for (len = N>>2; len > radix2_redlen_ntt; len >>= 1)
    for (start = 0; start < N; start += (len << 1))
         zeta1 = zetas[k++];
         for (j = start; j < start + len; j++)
                                                                      #if NTMS TRT NTT MODE != 3
            t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + len]);
                                                                          for (len = radix3_len; len >= 1; len = len / 3)
            Out[j] = Out[j] + t1;
                                                                             for (start = 0; start < N; start += 3 * len)
                                                                                  zeta1 = zetas[k++]:
                                                                                  zeta2 = zetas[k++];
for(j = 0; j < N; ++j)
    Out[j] = reduce32(Out[j]);
                                                                                  for(j = start; j < start + len; j++)</pre>
for (len = radix2_redlen_ntt; len >= 3 * radix3_len; len >>= 1)
                                                                                     t2 = montgomery_reduce((int64_t)zeta2 * Out[j + 2*len]);
     for (start = 0; start < N; start += (len << 1))
                                                                                      t3 = montgomery_reduce((int64_t)Wmont * t1); //w
                                                                                      t4 = montgomery_reduce((int64_t)W2mont * t2); //w^2
        zeta1 = zetas[k++];
         for (j = start; j < start + len; j++)
                                                                                      t3 = t3 + t4;
            t1 = montgomery_reduce((int64_t)zeta1 * Out[j + len]);
                                                                                      Out[j + len] = Out[j] + t3;
            Out[j + len] = Out[j] - t1;
```

### 모듈러 연산

- Mod\_add
  - 두 값을 더한 결과를 모듈러 특정 모듈러(Q)에 대해 모듈러 연산 수행
  - 두 값을 더한 후 결과가 Q를 초과하면 Q를 빼주는 방식으로 구현
- Mod\_sub
  - 두 값을 뺀 결과를 Q에 대해 모듈러 연산 수행
  - add, sub 모두 연산은 단순하지만 조건문 처리로 인해 최적화가 어려울 것으로 예상
- Montgomery\_reduce
  - 주어진 곱셈 결과를 Q에 대해 모듈러 연산 수행
  - 대부분의 다항식 곱셈 및 변환에서 사용되는 핵심 연산
  - 어셈블리 명령어 SMLAL 및 쉬프트 연산을 활용하여 최적화?
- Poly\_reduce
  - 주어진 다항식의 모든 계수를 Q에 대해 모듈러 연산 수행
- Reduce32
  - 특정 값을 32bit 내에서 Q에 대한 모듈러 연산 수행
  - 기본적으로 빠르게 동작하기 때문에 추가 최적화가 가능할지?

```
int32_t mod_add(int32_t a, int32_t b)
{
    int32_t t;
    t=(a+b);
    t=t-Q;
    t += (t >> 31) & Q;
    t += (t >> 31) & Q;
    t += (t >> 31) & Q;
    return (uint32_t)t;
}
```

```
int32_t mod_sub(int32_t a, int32_t b)
{
    int32_t t;
    t=a-b;
    t=t-Q;
    t += (t >> 31) & Q;
    t += (t >> 31) & Q;
```

```
int32_t montgomery_reduce(int64_t a) {
  int32_t t;

t = (int64_t)(int32_t)a*QINV;
  t = (a - (int64_t)t*Q) >> 32;
  return t;
}
```

```
void poly_reduce(poly *a) {
    unsigned int i;
    DBENCH_START();

    for(i = 0; i < N; ++i)
        a->coeffs[i] = reduce32(a->coeffs[i]);

    DBENCH_STOP(*tred);
}

int32_t reduce32(int32_t a) {
    int32_t t;

    t = (a + (1 << 22)) >> 23;
    t = a - t*0;
    //t=a*Q;
    return t;
}
```

# Q&A