

Reverse Shift를 사용한 TinyJAMBU 최적 구현

정보컴퓨터공학과 권혁동

TinyJAMBU

이전 연구 기록

제안 기법

결론

TinyJAMBU

- NIST **경량 암호 공모전**에 출품된 경량 암호
- 키 크기에 따라 세 가지의 규격을 제공
 - 128 / 192 / 256
- 모든 과정에서 keyed permutation을 반복적으로 진행

```
StateUpdate( $S, K, i$ ):  
    feedback =  $s_0 \oplus s_{47} \oplus (\sim (s_{70} \& s_{85})) \oplus s_{91} \oplus k_i \bmod klen$   
    for  $j$  from 0 to 126:  $s_j = s_{j+1}$   
     $s_{127} = \text{feedback}$   
end
```

TinyJAMBU

- Keyed permutation의 구현
- 제안하는 구현은 **최적화 버전을 기반**으로 구현 진행

일반 버전

```
void state_update(unsigned int *state, const unsigned char *key, unsigned int number_of_steps)
{
    unsigned int i;
    unsigned int t1, t2, t3, t4, feedback;
    for (i = 0; i < (number_of_steps >> 5); i++)
    {
        t1 = (state[1] >> 15) | (state[2] << 17); // 47 = 1*32+15
        t2 = (state[2] >> 6) | (state[3] << 26); // 47 + 23 = 70 = 2*32 + 6
        t3 = (state[2] >> 21) | (state[3] << 11); // 47 + 23 + 15 = 85 = 2*32 + 21
        t4 = (state[2] >> 27) | (state[3] << 5); // 47 + 23 + 15 + 6 = 91 = 2*32 + 27
        feedback = state[0] ^ t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[i & 3];
        // shift 32 bit positions
        state[0] = state[1]; state[1] = state[2]; state[2] = state[3];
        state[3] = feedback;
    }
}
```

최적화 버전

```
void state_update(unsigned int *state, const unsigned char *key, unsigned int number_of_steps)
{
    unsigned int i;
    unsigned int t1, t2, t3, t4;

    //in each iteration, we compute 128 rounds of the state update function.
    for (i = 0; i < number_of_steps; i = i + 128)
    {
        t1 = (state[1] >> 15) | (state[2] << 17); // 47 = 1*32+15
        t2 = (state[2] >> 6) | (state[3] << 26); // 47 + 23 = 70 = 2*32 + 6
        t3 = (state[2] >> 21) | (state[3] << 11); // 47 + 23 + 15 = 85 = 2*32 + 21
        t4 = (state[2] >> 27) | (state[3] << 5); // 47 + 23 + 15 + 6 = 91 = 2*32 + 27
        state[0] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[0];

        t1 = (state[2] >> 15) | (state[3] << 17);
        t2 = (state[3] >> 6) | (state[0] << 26);
        t3 = (state[3] >> 21) | (state[0] << 11);
        t4 = (state[3] >> 27) | (state[0] << 5);
        state[1] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[1];

        t1 = (state[3] >> 15) | (state[0] << 17);
        t2 = (state[0] >> 6) | (state[1] << 26);
        t3 = (state[0] >> 21) | (state[1] << 11);
        t4 = (state[0] >> 27) | (state[1] << 5);
        state[2] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[2];

        t1 = (state[0] >> 15) | (state[1] << 17);
        t2 = (state[1] >> 6) | (state[2] << 26);
        t3 = (state[1] >> 21) | (state[2] << 11);
        t4 = (state[1] >> 27) | (state[2] << 5);
        state[3] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[3];
    }
}
```

이전 연구 기록

- State 0, 1, 2, 3은 서로 같은 방향으로 같은 횟수 shift가 됨
- ARMv8의 벡터 레지스터/인스트럭션으로 구현 시도
 - 하지만 **값이 누적되는 특성**으로 실패!

```
void state_update(unsigned int *state, const unsigned char *key, unsigned int number_of_steps)
```

```
{  
    unsigned int i;  
    unsigned int t1, t2, t3, t4;
```

```
    //in each iteration, we compute 128 rounds of the state update function.
```

```
    for (i = 0; i < number_of_steps; i = i + 128)
```

```
    {
```

```
        t1 = (state[1] >> 15) | (state[2] << 17); // 47 = 1*32+15
```

```
        t2 = (state[2] >> 6) | (state[3] << 26); // 47 + 23 = 70 = 2*32 + 6
```

```
        t3 = (state[2] >> 21) | (state[3] << 11); // 47 + 23 + 15 = 85 = 2*32 + 21
```

```
        t4 = (state[2] >> 27) | (state[3] << 5); // 47 + 23 + 15 + 6 = 91 = 2*32 + 27
```

```
        state[0] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[0];
```

```
        t1 = (state[2] >> 15) | (state[3] << 17);
```

```
        t2 = (state[3] >> 6) | (state[0] << 26);
```

```
        t3 = (state[3] >> 21) | (state[0] << 11);
```

```
        t4 = (state[3] >> 27) | (state[0] << 5);
```

```
        state[1] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[1];
```

```
        t1 = (state[3] >> 15) | (state[0] << 17);
```

```
        t2 = (state[0] >> 6) | (state[1] << 26);
```

```
        t3 = (state[0] >> 21) | (state[1] << 11);
```

```
        t4 = (state[0] >> 27) | (state[1] << 5);
```

```
        state[2] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[2];
```

```
        t1 = (state[0] >> 15) | (state[1] << 17);
```

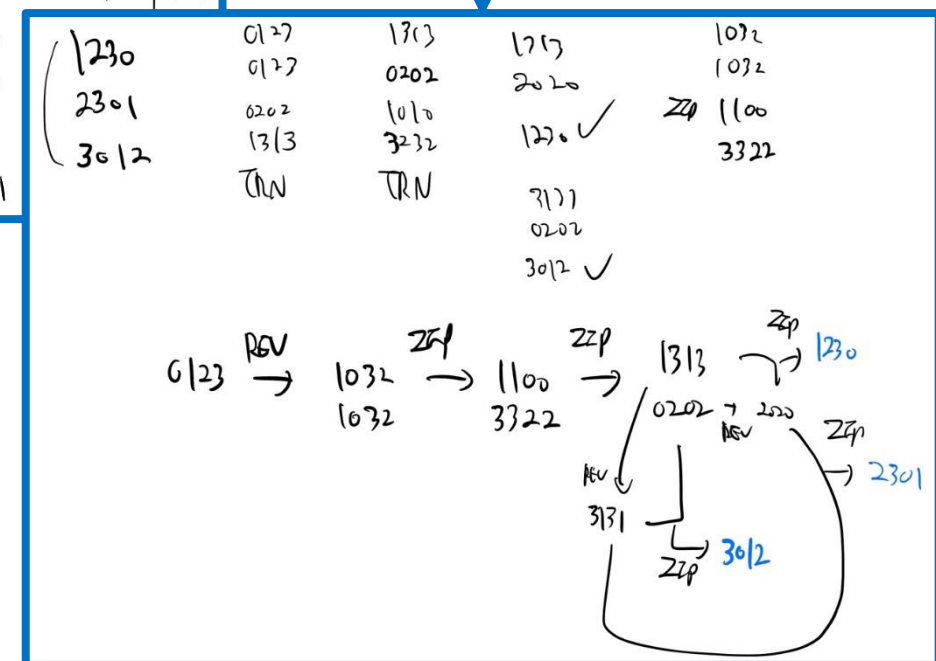
```
        t2 = (state[1] >> 6) | (state[2] << 26);
```

```
        t3 = (state[1] >> 21) | (state[2] << 11);
```

```
        t4 = (state[1] >> 27) | (state[2] << 5);
```

```
        state[3] ^= t1 ^ ~(t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[3];
```

State	0	1	2	3
t ₁₀	1	2	3	0 >> 15
t ₁₁	2	3	0	1 << 19
t ₂₀	2	3	0	1 >> 6
t ₂₁	3	0	1	2 << 26
t ₃₀	2	3	0	1 >> 24
t ₃₁	3	0		
t ₄₀	2	3		
t ₄₁	3	0		
key	0	1		



제안 기법

- 8-bit AVR 환경에서 새로운 구현을 제안
- 원본 state는 **32비트** → AVR 상에서는 **4개의 레지스터**에 저장
- 일정 횟수로 시프트 되는 값
- 시프트의 **방향이 일정**하며 **누적**되는 형태

```
void state_update(unsigned int *state, const unsigned char *key, unsigned int number_of_steps)
{
    unsigned int i;
    unsigned int t1, t2, t3, t4;

    //in each iteration, we compute 128 rounds of the state update function.
    for (i = 0; i < number_of_steps; i = i + 128)
    {
        t1 = (state[1] >> 15) | (state[2] << 17); // 47 = 1*32+15
        t2 = (state[2] >> 6) | (state[3] << 26); // 47 + 23 = 70 = 2*32 + 6
        t3 = (state[2] >> 21) | (state[3] << 11); // 47 + 23 + 15 = 85 = 2*32 + 21
        t4 = (state[2] >> 27) | (state[3] << 5); // 47 + 23 + 15 + 6 = 91 = 2*32 + 27
        state[0] ^= t1 ^ (~t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[0];

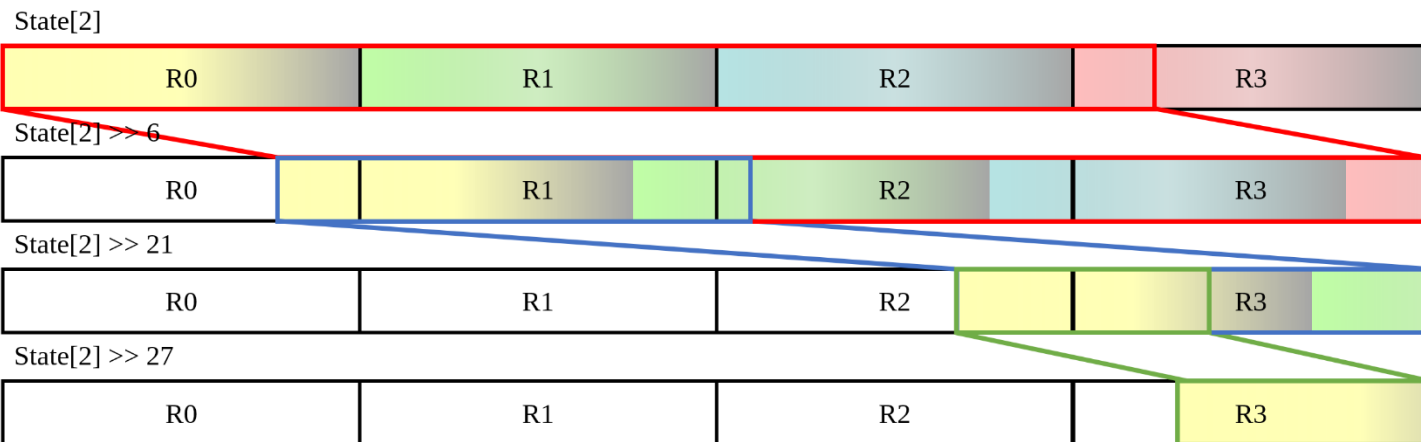
        t1 = (state[2] >> 15) | (state[3] << 17);
        t2 = (state[3] >> 6) | (state[0] << 26);
        t3 = (state[3] >> 21) | (state[0] << 11);
        t4 = (state[3] >> 27) | (state[0] << 5);
        state[1] ^= t1 ^ (~t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[1];

        t1 = (state[3] >> 15) | (state[0] << 17);
        t2 = (state[0] >> 6) | (state[1] << 26);
        t3 = (state[0] >> 21) | (state[1] << 11);
        t4 = (state[0] >> 27) | (state[1] << 5);
        state[2] ^= t1 ^ (~t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[2];

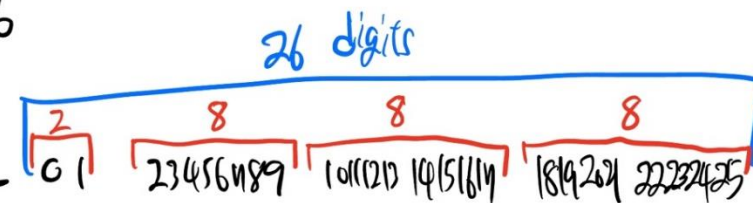
        t1 = (state[0] >> 15) | (state[1] << 17);
        t2 = (state[1] >> 6) | (state[2] << 26);
        t3 = (state[1] >> 21) | (state[2] << 11);
        t4 = (state[1] >> 27) | (state[2] << 5);
        state[3] ^= t1 ^ (~t2 & t3) ^ t4 ^ ((unsigned int*)key)[3];
    }
}
```

제안 기법

- 첫 번째 시프트: 오른쪽 6회
- 두 번째 시프트: 오른쪽 15회 (누적 21회)
- 세 번째 시프트: 오른쪽 6회 (누적 27회)



state[2] >> 6



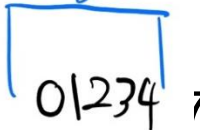
state[2] >> 21

11 digits



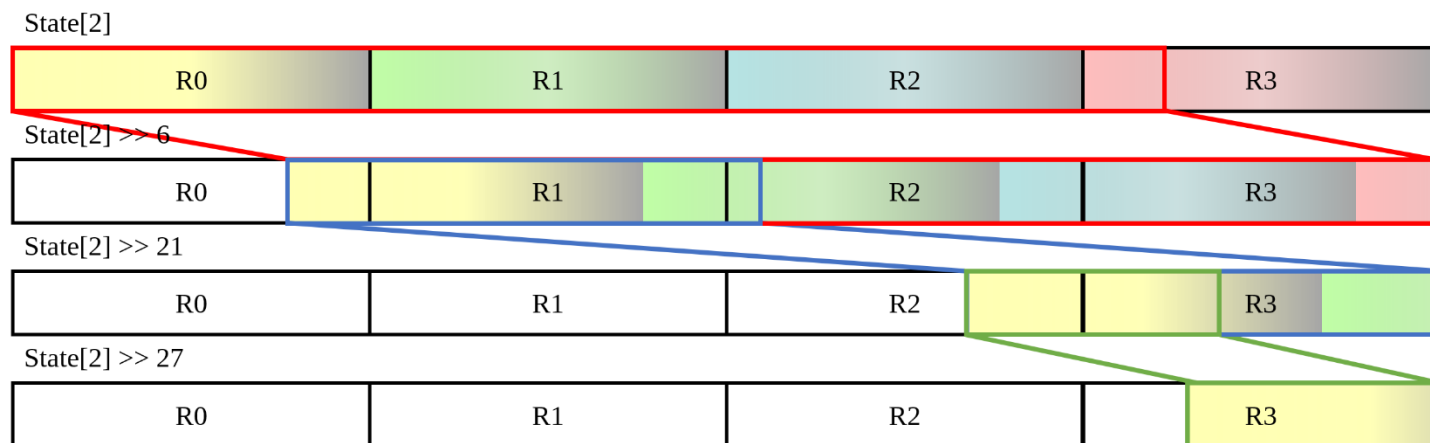
state[2] >> 27

5 digits



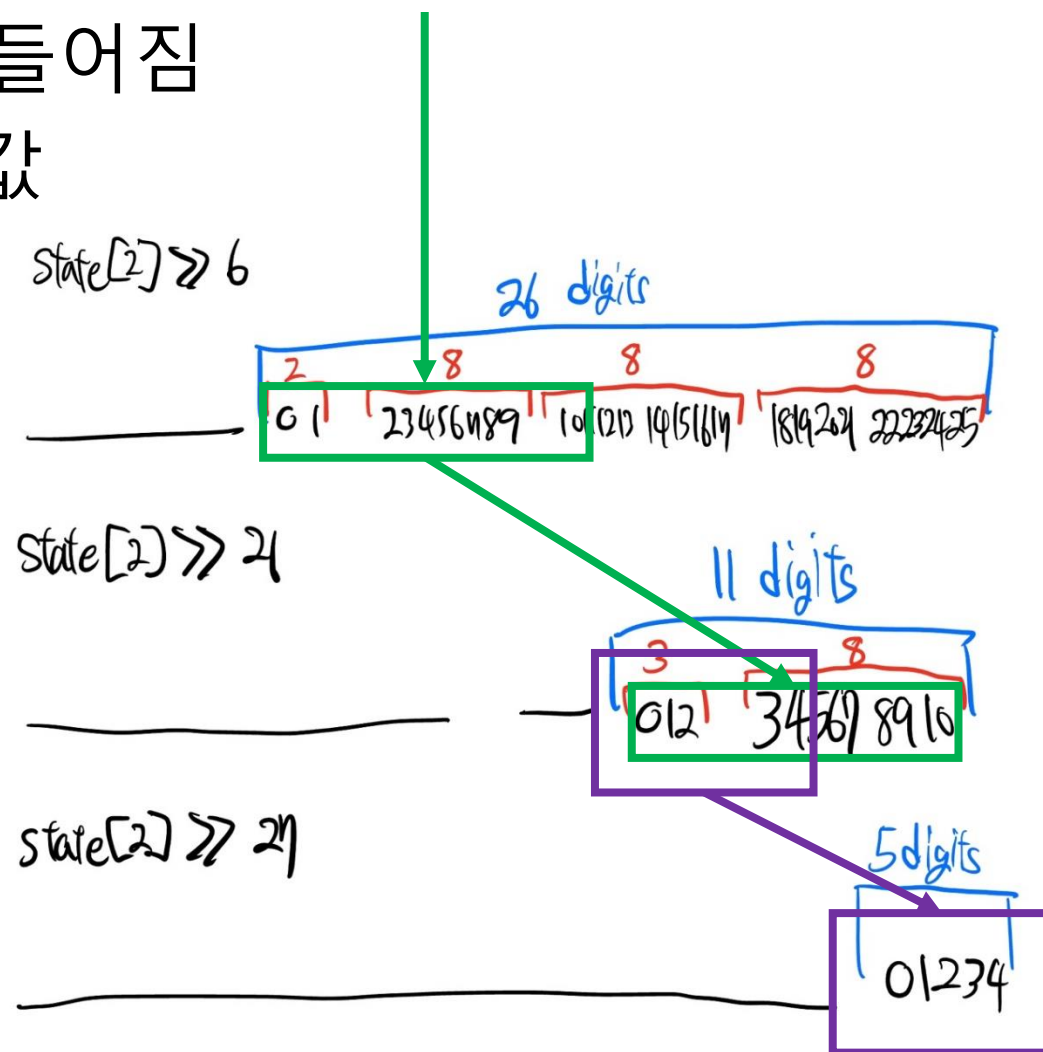
제안 기법

- SHL 대신 MOV를 통한 8비트 이동 구현
 - **가능하지만 비효율적**
 - 6회 시프트에는 사용 불가
 - 2단계인 15회 시프트에 MOV사용 후 7회 시프트 구현 OK
- 시프트 방향과는 상관 없이, 값을 일치시키는 방법을 고안
 - **Reverse Shift**



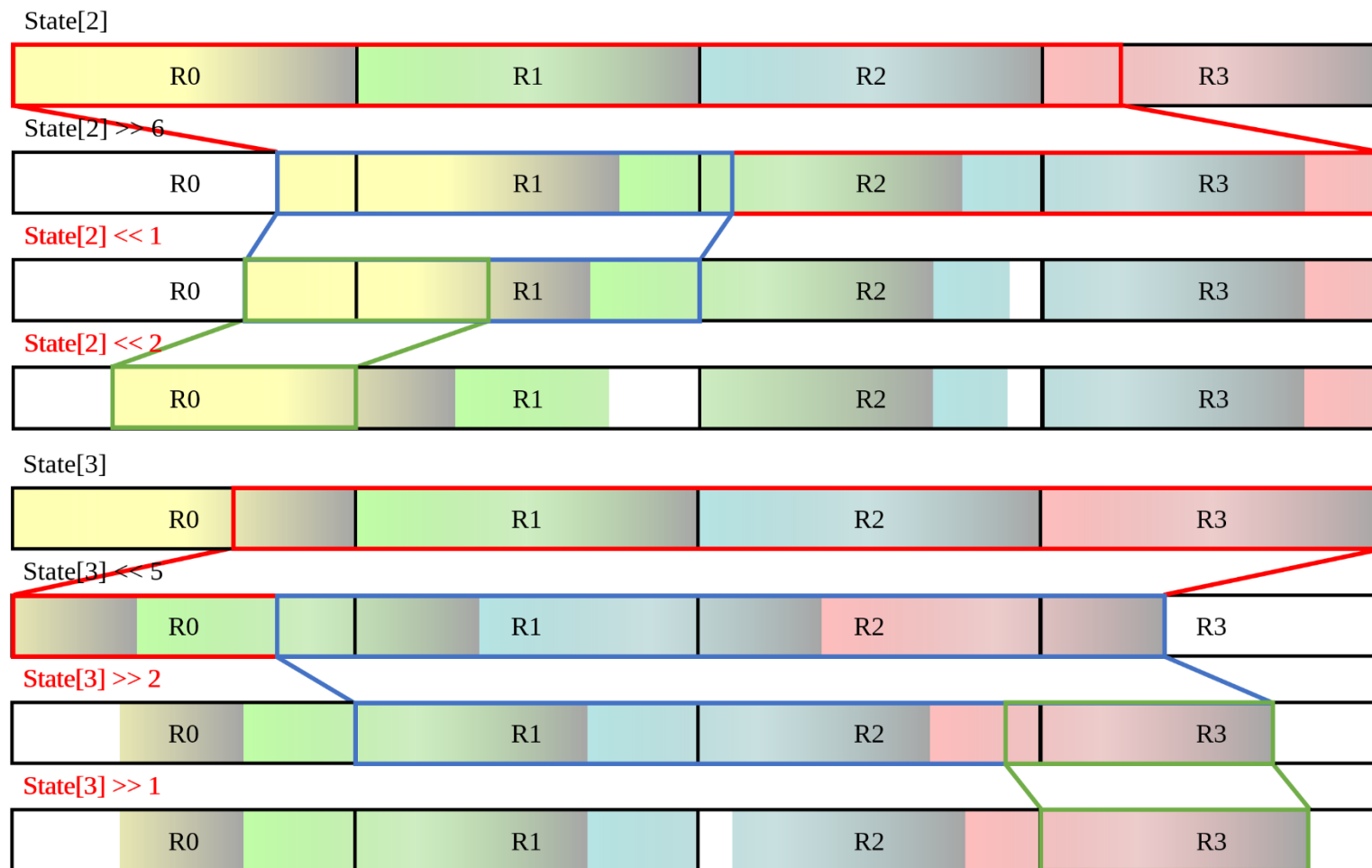
제안 기법

- 최초 6회 시프트 이후 필요한 값은 상위 11비트 값들
→ 이 값은 **좌측 시프트 1번**만 하면 만들어짐
- 마지막 값은 중간 값에서 상위 5비트 값
→ 남은 값에서 **좌측 시프트 2번**
- 기존: 누적 시프트 총 27회
- **제안: 누적 시프트 총 8회**
- 다른 유형
 - 좌측 t2,3,4 값: 26회 vs **8회**
 - 좌측 t1 값: 17회 vs **1회**
 - 우측 t1 값: 15회 vs **1회**



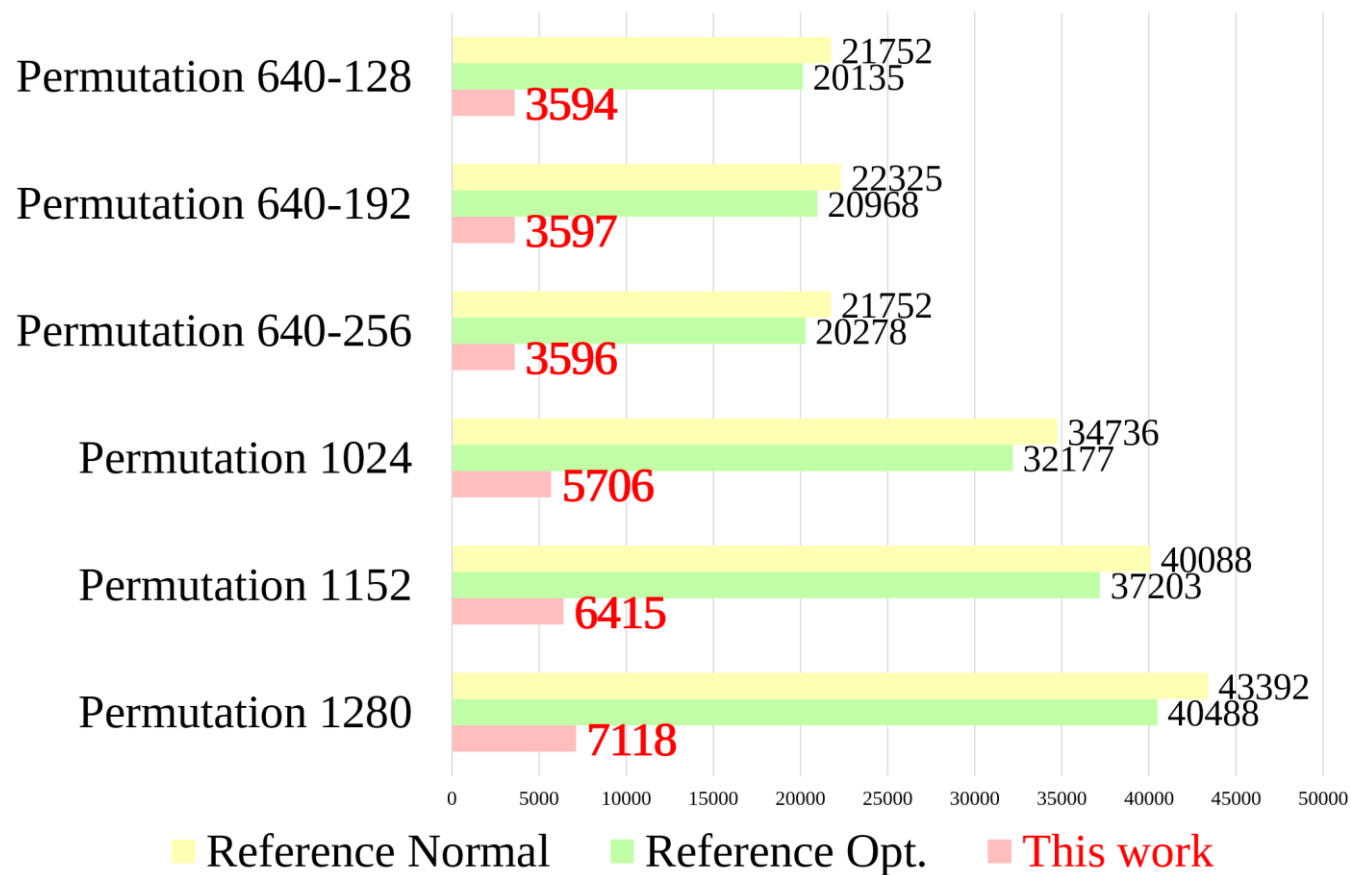
제안 기법

- 레지스터 내부 값 추적
 - 색상 선이 없는 부분은 버려지는 값



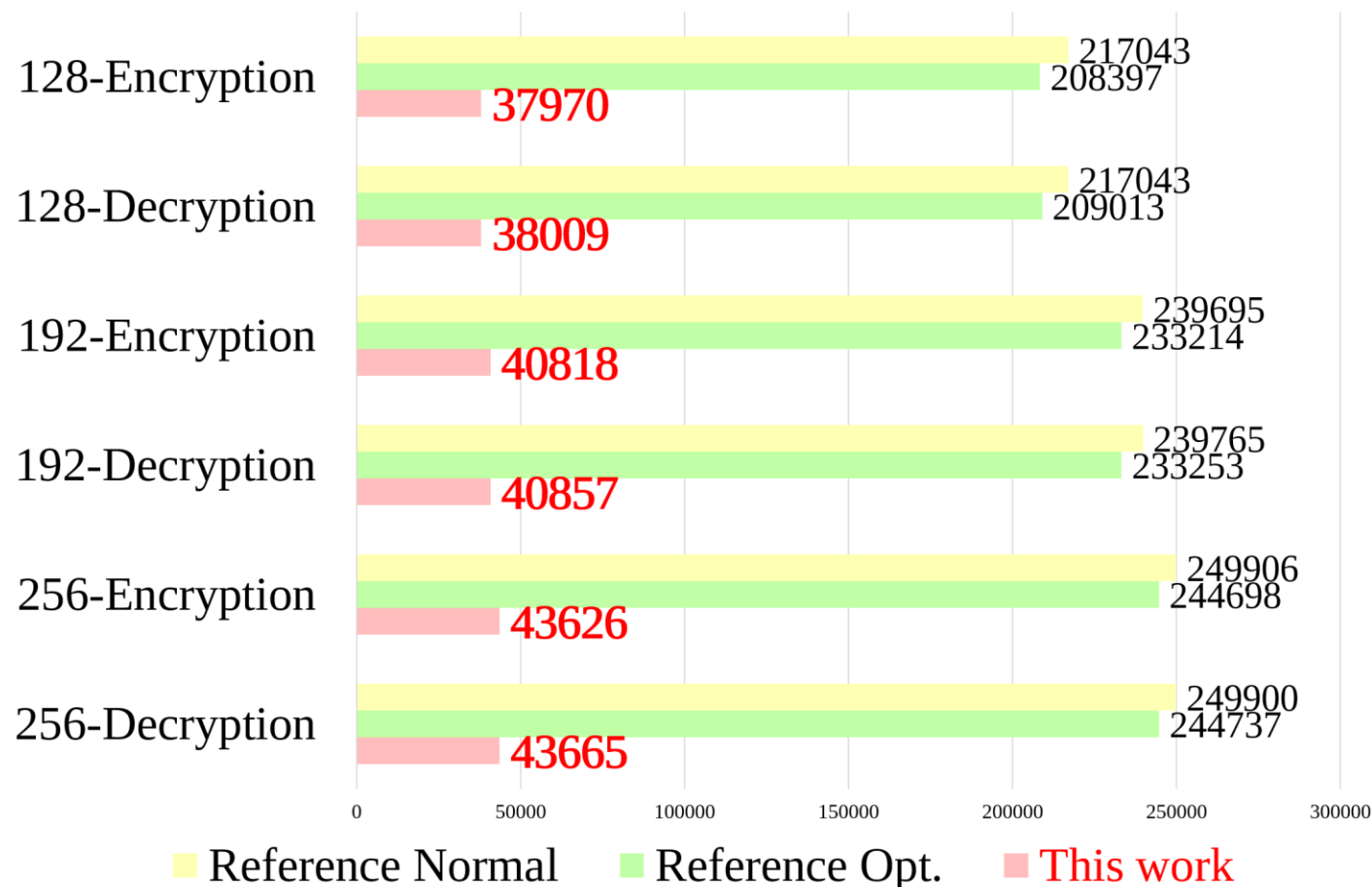
제안 기법

- Keyed permutation의 성능 평가 (단위: 클럭 사이클)
- 제안하는 기법이 최소 560%에서 최대 624% 빠름



제안 기법

- 실제 TinyJAMBU에 적용
- 제안하는 기법이 최소 550%에서 최대 587% 빠름



결론

- 제안하는 기법은 TinyJAMBU의 중점 연산인 keyed permutation을 최적 구현
- **시프트 방향을 반대**로 하여 연산 횟수를 줄임
 - Permutation의 성능 최대 624% 향상
 - TinyJAMBU의 성능 최대 587% 향상
- 다른 경량 암호에도 비슷하게 적용이 가능한지 알아보기

Q & A