# SHA-3 양자 회로 개선

https://youtu.be/fBiqCzlV7aY

장경배



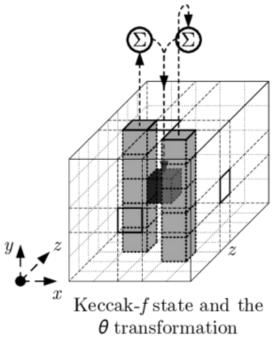


#### • SHA-3 양자 회로 연구들

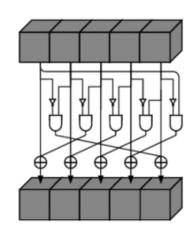
| Cipher | Paper  |      |  |  |
|--------|--|------|--|--|
| SHA-3  | M. Amy et al. "Estimating the cost of generic quantum pre-image attacks on SHA-2 and SHA-3", <b>SAC 2016</b> .   | 2016 |  |  |
|        | T. Häner and M. Soeken, "Lowering the T-depth of Quantum Circuits By Reducing the Multiplic ative Depth Of Logic Networks", <i>ACM Transactions on Quantum Computing</i> , 2022. | 2022 |  |  |
|        | G. Meuli, M. Soeken, and G. D. Micheli, "Xor-and-inverter graphs for quantum compilation", <i>np j Quantum Information</i> , 8(1), 1–11, 2022.                                   | 2022 |  |  |
|        | G. Song, K. Jang, and H. Seo, "Improved Low-Depth SHA3 Quantum Circuit for Fault-Tolerant Q uantum Computers", Applied Sciences, 2023.   | 2023 |  |  |

#### SHA-3

- 1,600-bit State S[x][y][z]를 입력 대상으로 24 라운드 함수 수행
  - 라운드 함수는 다음과 같이 구성 됨,  $\theta$  (theta)  $\rightarrow \rho$  (rho)  $\rightarrow \pi$  (pi)  $\rightarrow \chi$  (chi)  $\rightarrow \iota$  (iota)
  - State S[x][y][z]는 3차원 배열로 표현될 수 있으며, 각 x, y, z 크기는 5, 5, 64 (1600 =  $5 \times 5 \times 64$ )



$$S[x][y][z] = S[x][y][z]) \oplus \left(igoplus_{i=0}^4 S[x-1][i][z] \oplus S[x+1][i][z-1]
ight)$$

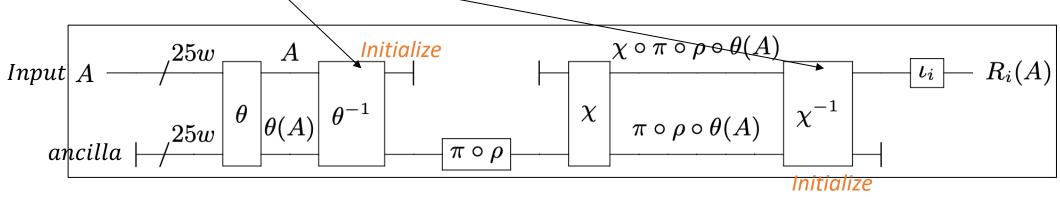


 $\chi$  transformation

$$S[x][y][z] = S[x][y][z] \oplus (\sim S[x+1][y][z] \cdot S[x+2][y][z])$$

| Cipher | Paper  |      |  |  |  |
|--------|--|------|--|--|--|
|        | M. Amy et al. "Estimating the cost of generic quantum pre-image attacks on SHA-2 and SHA-3", SAC 2016.   |      |  |  |  |
| SHA-3  | T. Häner and M. Soeken, "Lowering the T-depth of Quantum Circuits By Reducing the Multiplic ative Depth Of Logic Networks", <i>ACM Transactions on Quantum Computing</i> , 2022. |      |  |  |  |
|        | G. Meuli, M. Soeken, and G. D. Micheli, "Xor-and-inverter graphs for quantum compilation", <i>np j Quantum Information</i> , 8(1), 1–11, 2022.                                   | 2022 |  |  |  |
|        | G. Song, K. Jang, and H. Seo, "Improved Low-Depth SHA3 Quantum Circuit for Fault-Tolerant Q uantum Computers", Applied Sciences, 2023.   | 2023 |  |  |  |

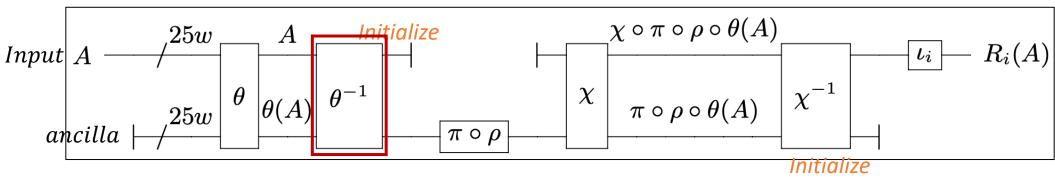
- M. Amy et al. (2016): SHA-3 양자 회로 구현 또한 최초
  - SHA-3의 경우, SHA-2와 비교하여 상대적으로 구현 연산이 간단
  - 큐비트를 줄일 수 있는, in-place **구조**의 SHA-3 양자 회로 제시
    - Reverse 연산  $(\theta^{-1}, \chi^{-1})$ 을 통해, 사용된 Input(A), ancilla 큐비트들 초기화 후 **재사용**



M. Amy et al. (2016)

 In-place 구조로, 3200 (= 1600 + 1600)의 큐비트만이 사용되었지만, Reverse 연산으로 인한 회로 Depth 증가, 많은 양자 게이트가 사용되었음

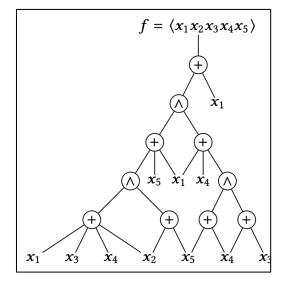
- **또한, 비효율적인**  $\theta^{-1}$  가 구현 되었음 (Output으로부터 Input을 생성하여 Input을 초기화하여 재사용)
  - $\theta$ : 17,600 CNOT gates,  $\theta^{-1}$ : **136,000** CNOT gates
- $\theta$ 의 경우 선형 연산에 해당, **오히려 PLU 분해를 사용한** in-place **구현이 더 효율적**  $\to$   $\theta^{-1}$  필요 X



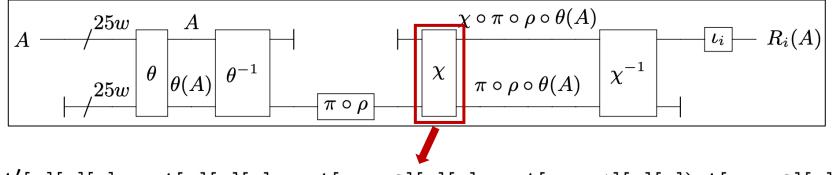
M. Amy et al. (2016)

| Cipher | Paper  | Year |  |  |
|--------|--|------|--|--|
| SHA-3  | M. Amy et al. "Estimating the cost of generic quantum pre-image attacks on SHA-2 and SHA-3", SAC 2016.   | 2016 |  |  |
|        | T. Häner and M. Soeken, "Lowering the T-depth of Quantum Circuits By Reducing the Multiplic ative Depth Of Logic Networks", <i>ACM Transactions on Quantum Computing</i> , 2022. |      |  |  |
|        | G. Meuli, M. Soeken, and G. D. Micheli, "Xor-and-inverter graphs for quantum compilation", <i>np j Quantum Information</i> , 8(1), 1–11, 2022.                                   | 2022 |  |  |
|        | G. Song, K. Jang, and H. Seo, "Improved Low-Depth SHA3 Quantum Circuit for Fault-Tolerant Q uantum Computers", Applied Sciences, 2023.   | 2023 |  |  |

- T. Haner et al. (2022), G. Meuli et al (2022): 두 논문 모두, XOR-AND-Graph (XAG)의 양자 구현에서 T게이트와 T-depth를 최적화 시키는 알고리즘을 제시 (SHA-3 양자 구현이 메인이 아님)
  - $\rightarrow$  SHA3의  $\chi$  연산 최적화에 적용



< XOR-AND-Graph >



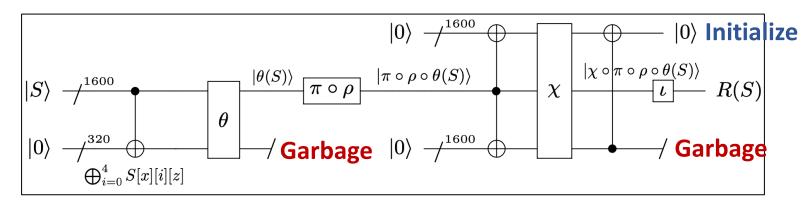
 $\chi:A'[x][y][z]\leftarrow A[x][y][z]\oplus A[x+2][y][z]\oplus A[x+1][y][z])A[x+2][y][z]$  < SHA-3의  $\chi$  연산 >

• SHA-3에 대한 구현이 구체적으로 명시되어 있지 않지만,  $\chi$  연산을 Toffoli depth 1로 최적화

- M. Amy (2016): In-place 구조
  - 적은 큐비트, 높은 Depth 및 게이트
- T. Haner et al. (2022), G. Meuli et al. (2022): Out-of-place 구조
  - 높은 큐비트, 낮은 Depth 및 게이트
  - 최근, SHA-3 구현 결과와 거의 유사, 큐비트 개수는 Theta (Linear 연산)의 최적화로 인한 차이
     → 논문화를 위해서는, 개선이 필요

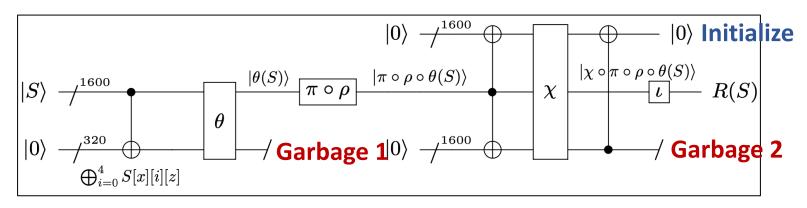
| Hash function | Source              | Architecture | #Qubit | Toffoli depth | Full depth |  |
|---------------|---------------------|--------------|--------|---------------|------------|--|
|               | Amy et al. (2016)   | in-place     | 3,200  | 264           | 10,128     |  |
| CHAD DEC      | Häner et al. (2022) |              | 46,400 | 24            | -          |  |
| SHA3-256      | Meuli et al. (2022) | Out-of-place | 44,798 | 24            | -          |  |
|               | Jang et al. (2024)  |              | 49,280 | 24            | 578        |  |

- 기존에 구현했던 SHA-3 양자 회로에서 큐비트 수 감소
  - AES 최적화 기법과 유사하기도 하면서 다르기도 함
- 기존 구현에서는 매 라운드  $\theta$ 에서 320 큐비트,  $\chi$ 에서 1600 큐비트가 버려졌음  $\rightarrow$  Garbage
  - $\chi$ 에서 **다른 1600 큐비트 만 초기화** 후, 다음 라운드에서 재사용



<기존 SHA-3 양자 회로 구조>

- 개선 버전에서는 기존 Garbage 큐비트들을 초기화 후, 재사용
  - 모두 초기화 시키진 못하지만 그래도 이득, 또한 Depth 증가 없음
- Reverse로 큐비트를 **초기화하기 시작하는 라운드의 Garbage2 (1600 qubits)는 초기화 할 수 없음**

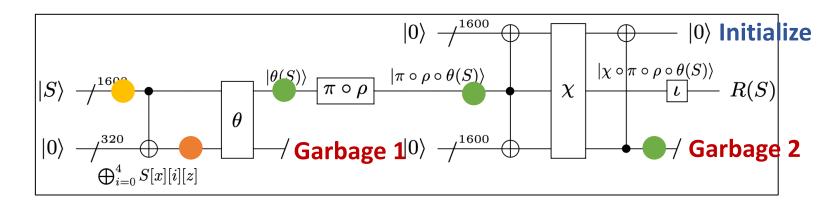


<기존 SHA-3 양자 회로 구조>

#### Case 1). **매 라운드 Reverse**를 수행하는 경우

• Garbage 1만을 초기화할 수 있음 (320 qubits) → **C**에 해당

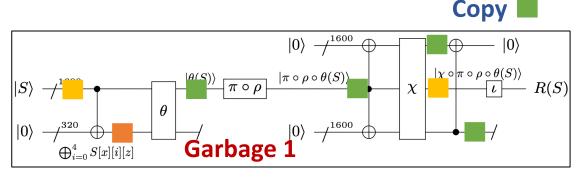
- Garbage 1 + Garbage2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)

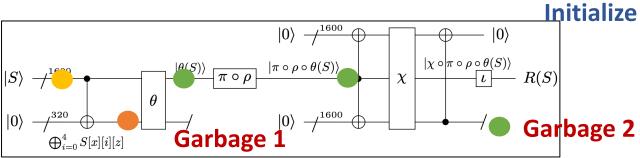


#### Case 2). **2 라운드 간격으로 Reverse**를 수행하는 경우

• 첫 Reverse에서는 Garbage 1, 두번째 Reverse 에서는 Garbage 1 + Garbage 2 + Initialize를 초기화할 수 있음 (320 qubits) → C와 A에 해당

- Garbage 1 + Garbage 2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)

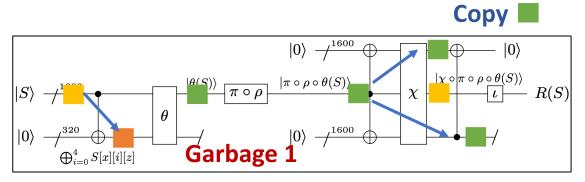


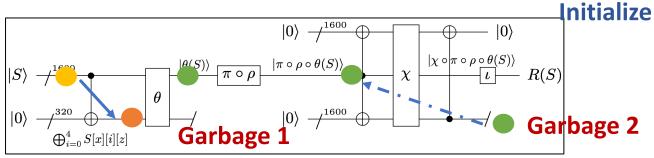


#### Case 2). **2 라운드 간격으로 Reverse**를 수행하는 경우

• 첫 Reverse에서는 Garbage 1, 두번째 Reverse 에서는 Garbage 1 + Garbage 2 + Initialize를 초기화할 수 있음 (320 qubits) → C와 A에 해당

- Garbage 1 + Garbage2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)

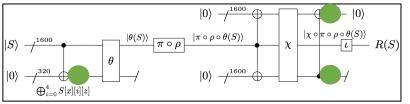


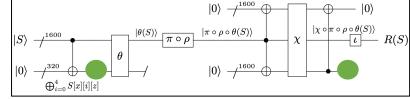


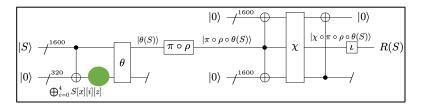
#### Case 3). **3 라운드 이상의 간격으로 Reverse**를 수행하는 경우

• 첫 Reverse에서는 Garbage 1, 중간 Reverse 에서는 Garbage 1 + Garbage 2를 초기화할 수 있음, 마지막 Reverse에서는 Garbage 1 + Garbage 2 + Intialize 초기화 가능→ C → B → B ... → A

- Garbage 1 + Garbage 2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)







Case 2) 2 라운드 간격으로 Reverse (파란색: Round, 빨간색: Reverse)

```
A B C A

0 1 10 C A

2 3 3 2 C A

A B 4 5 5 4 C A

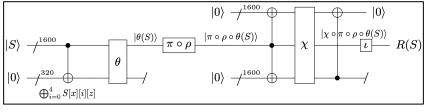
A B 6 7 7 6

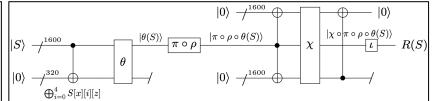
A B 8 9

A B
```

#### Note:

- Garbage 1 + Garbage2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)





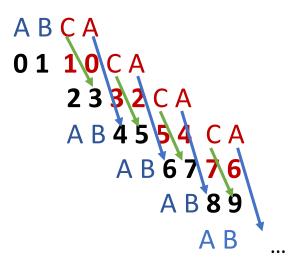
C

B

A

A

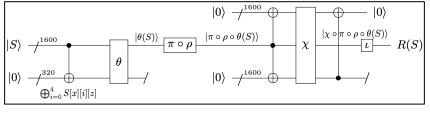
Case 2) 2 라운드 간격으로 Reverse (파란색: Round, 빨간색: Reverse)

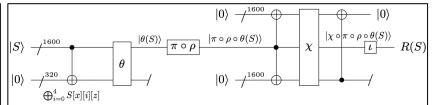


#### Note:

- Garbage 1 + Garbage2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)

$$A + B + A + (B-C) + (B-C) + (B-C) \longrightarrow 2A + B + 11(B-C)$$





A

A

C

B

Case 3) 3 라운드 이상 간격으로 Reverse (파란색: Round, 빨간색: Reverse)

```
A B B C B A

0 1 2 2 1 0 C B A

3 4 5 5 4 3 C B A

A B B 6 7 8 8 7 6

A B B 9 10 11

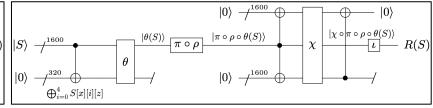
A B B
```

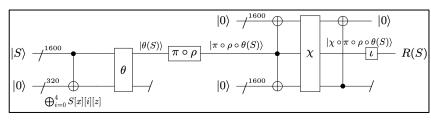
#### Note:

- Garbage 1 + Garbage 2 + Initialize = A (3520 = 320 + 1600 + 1600)
- Garbage 1 + Garbage2 = B (1920 = 320 + 1600)
- Garbage2 = C (320)

$$A + B + B + A + (B-C) + (B-C) + (B-C) \rightarrow 2A + 2B + 7(B-C)$$

 $S \rangle \xrightarrow{\int_{0}^{1600}} \theta \xrightarrow{|\theta(S)\rangle} \pi \circ \rho \xrightarrow{|\pi \circ \rho \circ \theta(S)\rangle} \chi \xrightarrow{|\chi \circ \pi \circ \rho \circ \theta(S)\rangle} R(S)$ 





Α

В

C

A

B

B

- 라운드 간격 별, 필요 큐비트 수:  $(2A + (B C) \times (\frac{24}{n} 1) + B \times (n 1)$ 
  - 4 Round 간격일 때 가장 효율적 (20800)

| Round | B-C        | В     | Total      |
|-------|------------|-------|------------|
|       |            |       |            |
| 2     | 17600      | 1920  | 26560      |
| 3     | 11200      | 3840  | 22080      |
| 4     | 8000       | 5760  | 20800      |
| 5     | 6080       | 7680  | 20800      |
| 6     | 4800       | 9600  | 21440      |
| 7     | 3885.71429 | 11520 | 22445.7143 |
| 8     | 3200       | 13440 | 23680      |
| 9     | 2666.66667 | 15360 | 25066.6667 |
| 10    | 2240       | 17280 | 26560      |
| 11    | 1890.90909 | 19200 | 28130.9091 |
| 12    | 1600       | 21120 | 29760      |

#### Results

#### • 가장 낮은 Depth를 가짐과 동시에, 가장 높은 트레이드오프 성능 달성

| Hash function | Source              | Architecture | #Qubit<br>(M) | Toffoli depth<br>(TD) | Full depth<br>(FD) | TD-M      | FD-M       |
|---------------|---------------------|--------------|---------------|-----------------------|--------------------|-----------|------------|
| SHA3-256      | Amy et al. (2016)   | in-place     | 3,200         | 264                   | 10,128             | 844,800   | 3,2409,600 |
|               | Häner et al. (2022) | Out-of-place | 46,400        | 24                    | -                  | 1,113,600 |            |
|               | Meuli et al. (2022) |              | 44,798        | 24                    | -                  | 1,075,152 |            |
|               | Jang et al. (2024)  |              | 49,280        | 24                    | 578                | 1,182,720 | 2,8483,840 |
|               | This work           |              | 22,400        | 24                    | 578                | 537,600   | 1,2947,200 |



# Thank you!