

# Draper 양자 덧셈기에 대한 T 게이트 최적 구현

임세진\*, 장경배\*, 김현준\*, 서화정\*\*

\* 한성대학교 대학원 IT융합공학과

## I. 서론

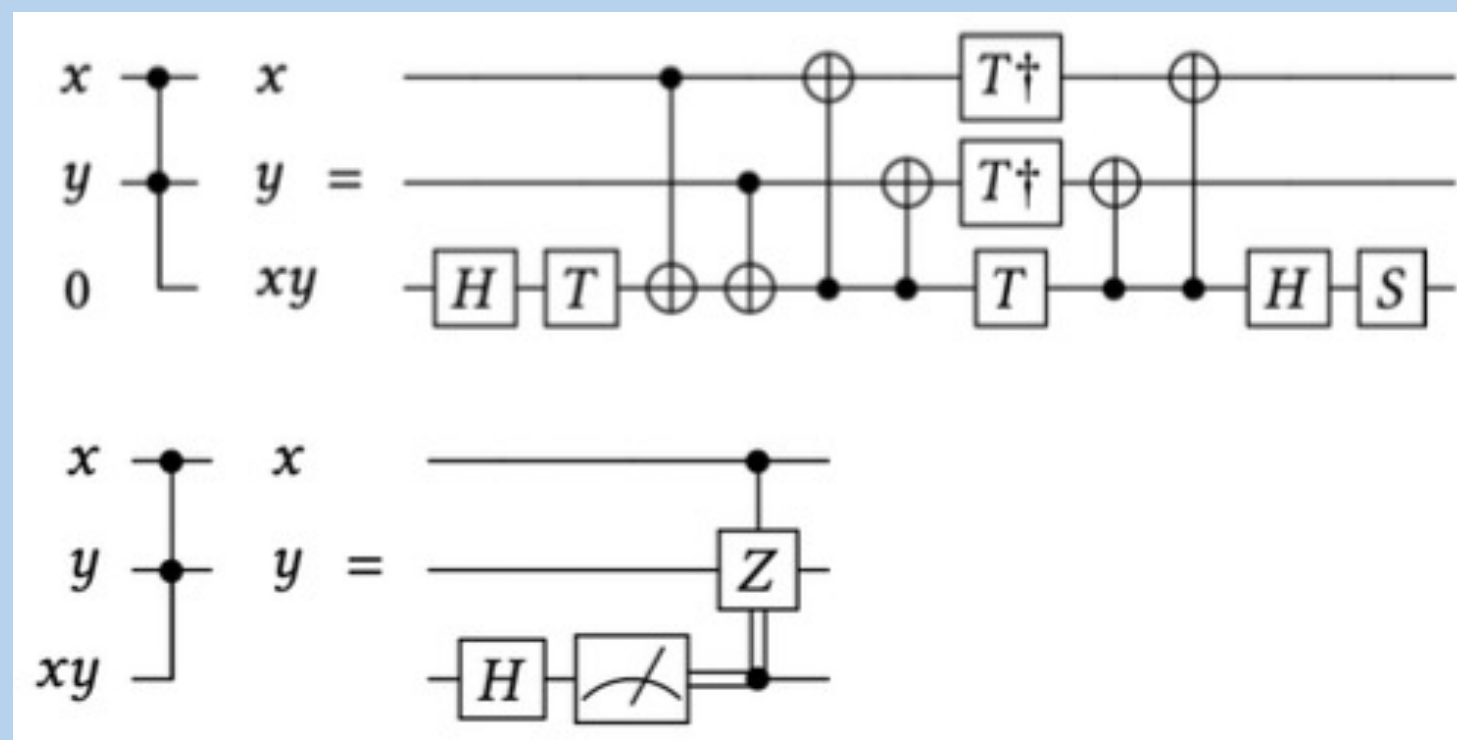
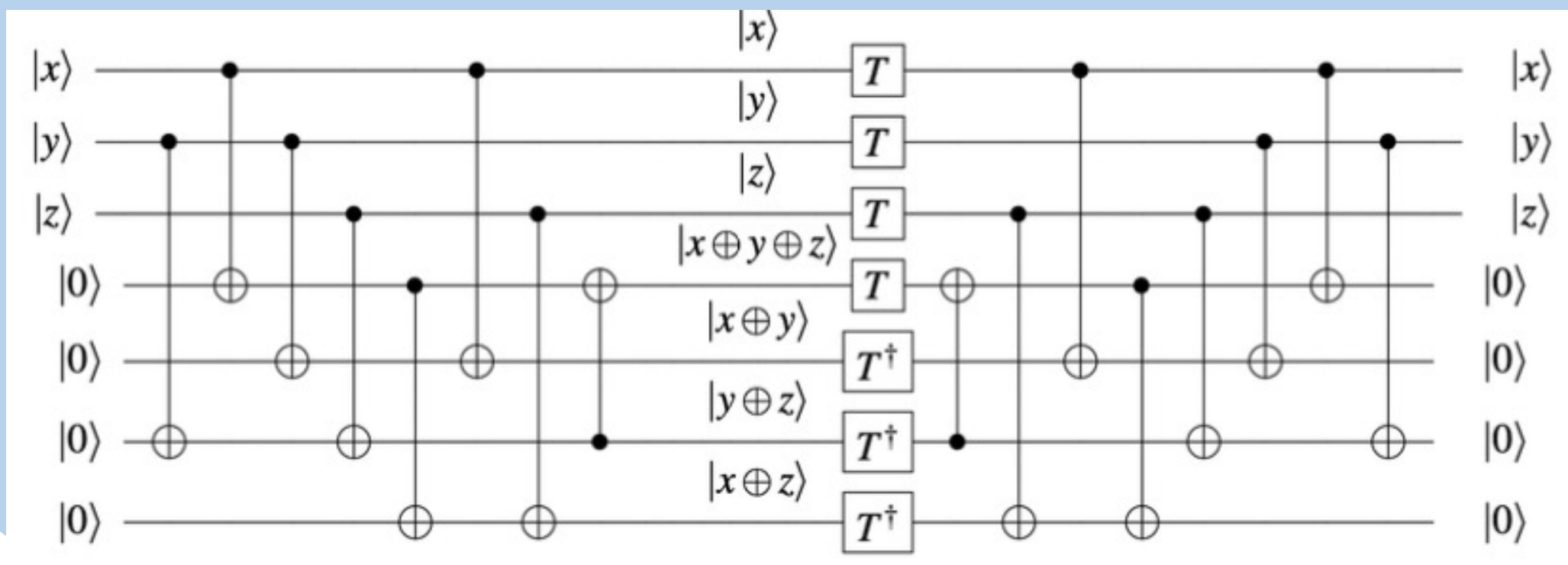
- 양자 회로를 통한 암호 공격에는 많은 양자 자원이 요구되는데, 이를 최소화하는 최적화된 양자 회로가 필요함
- 회로의 깊이가 낮을수록 실행시간이 단축되므로, 낮은 깊이로 양자 회로를 구현하는 것은 중요한 최적화 요소이며, 구현 비용이 높은 T 게이트 수와 깊이를 줄이는 것이 핵심임 → 본 논문은 암호의 덧셈 연산에 사용되는 Draper 양자 덧셈기에 대해 T 게이트 최적 구현을 제안함

## II. 관련연구

- 양자 덧셈기는 다항 깊이는 가지는 Ripple Carry 덧셈기와 대수 깊이를 가지는 Carry Lookahead 덧셈기로 나눌 수 있음
- Carry Lookahead 덧셈기는 캐리 연산을 병렬로 수행함으로써 대수 깊이를 갖게 되며, 대표적으로 Draper 덧셈기가 있음
- 표는 Draper 덧셈기의 양자 자원을 나타냄 (덧셈 결과의 저장 위치 : in-place / out-of-place,  $n$  : 피연산자의 비트 수)

	#Qubit	#Toffoli	Toffoli-depth
in-place	$4n - w(n) - \lfloor \log n \rfloor$	$-7 + 10n - 3w(n) - 3w(n-1) - 3 \lfloor \log n \rfloor - 3 \lfloor \log(n-1) \rfloor$	$8 + \lfloor \log n \rfloor + \lfloor \log(n-1) \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \log \frac{n-1}{3} \right\rfloor$
out-of-place	$1 + 4n - w(n) - \lfloor \log n \rfloor$	$-1 + 5n - 3w(n) - 3 \lfloor \log n \rfloor$	$4 + \lfloor \log n \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor$

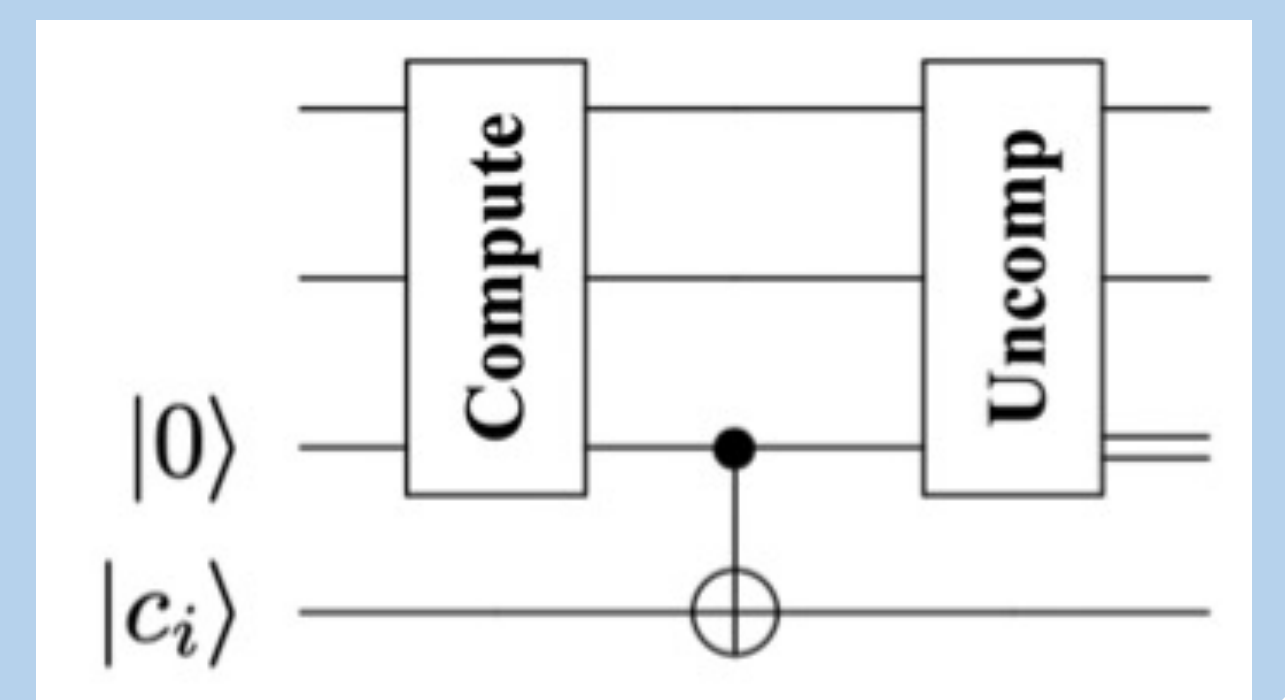
- Toffoli 게이트는 T 게이트가 포함된 회로로 분해 가능하며, T 게이트를 적게 사용하고 T 깊이를 줄일수록 효율적인 회로임
- 회로는 Toffoli 게이트 분해 기법을 나타냄 (왼쪽 : Selinger의 분해, 오른쪽 : Gidney의 logical AND 분해)
- Selinger : 보조 큐비트 4, T 게이트 7, T 깊이 1, logical AND: 보조 큐비트 1 (재활용 X), T 게이트 4, T 깊이 2



- ✓ logical AND : Compute, Uncompute 쌍으로 구성
- ✓ Uncompute : T 게이트가 사용 X
  - 측정 연산으로 Reverse 연산 대체
- ✓ 하나의 Toffoli 게이트 쌍 = 하나의 logical AND 쌍
  - 14 → 7개의 T 게이트 사용

## III. 구현 IV

- logical AND의 Compute 회로는 T 깊이가 2지만, 실제 구현 시 H, T 게이트 연산을 초기에 한번에 병렬처리 할 수 있어 T 깊이를 1로 취급하고 마지막에 1만 더하면 됨
- P라운드와  $P^{-1}$ 라운드, in-place의 경우 맨 처음과 마지막의 Toffoli 연산에 logical AND 쌍 적용
- out-of-place의 경우 맨 처음의 Toffoli 게이트 대신 Compute 회로 적용
- 나머지 라운드에서는 보조 큐비트를 할당하여 하나의 Toffoli 게이트를 logical AND 쌍으로 대체



## IV. 성능평가

- logical AND를 적용한 분해가 Selinger보다 적은 큐비트를 사용하면서 T 게이트 수와 T 깊이 측면에서 최적화를 달성함

	#Qubit	#T	T-depth
Selinger (in/out)	$8n - w(n) - \lfloor \log n \rfloor$	$-49 + 70n - 21w(n) - 21w(n-1) - 21 \lfloor \log n \rfloor - 21 \lfloor \log(n-1) \rfloor$	$8 + \lfloor \log n \rfloor + \lfloor \log(n-1) \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor + \left\lfloor \log \frac{n-1}{3} \right\rfloor$
	$1 + 8n - w(n) - \lfloor \log n \rfloor$	$-7 + 35n - 21w(n) - 21 \lfloor \log n \rfloor$	$4 + \lfloor \log n \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor$
logical AND (in/out)	$-5 + 9n - 2w(n) - 2w(n-1) - 2 \lfloor \log n \rfloor - 2 \lfloor \log(n-1) \rfloor$	$-20 + 28n - 8w(n) - 8w(n-1) - 8 \lfloor \log n \rfloor - 8 \lfloor \log(n-1) \rfloor$	$4 + \lfloor \log n \rfloor + \lfloor \log(n-1) \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor$
	$6n - 2w(n) - 2 \lfloor \log n \rfloor$	$-4 + 16n - 8w(n) - 8 \lfloor \log n \rfloor$	$3 + \lfloor \log n \rfloor + \left\lfloor \log \frac{n}{3} \right\rfloor$

- ✓ Draper 덧셈기는 Toffoli 연산을 병렬로 수행
  - 사용되는 보조 큐비트 수  $\times n$ 이 필요
- ✓ Selinger
  - #T : Toffoli 게이트 수  $\times 7$
  - T 깊이 : Toffoli 깊이
- ✓ logical AND
  - #T : (Toffoli 게이트 쌍 + 나머지 Toffoli 게이트)  $\times 4$
  - T 깊이 : Toffoli 깊이 + 1

## V. 결론

- 제안하는 T 게이트 최적화 덧셈기 회로는 기본적인 암호의 덧셈 연산에 사용되어 성능을 개선할 수 있으며, SHA2와 같이 주연산이 덧셈인 경우 큰 성능 향상을 기대할 수 있음