

양자 프로그램 자동 합성

오학주

고려대학교 컴퓨터학과



02/06/2023@컴퓨터시스템소사이어티 동계학술대회

소프트웨어 분석 연구실@Korea Univ.

- **Members:** 10 PhD and 5 MS students
- **Research areas:** programming languages (PL), software engineering (SE), software security
 - program analysis and testing
 - program synthesis and repair
- **Publication:** top-venues in PL, SE, and Security:
 - **PL:** POPL('22), PLDI('20, '14, '12), OOPSLA('15, '17a, '17b, '18a, '18b, '19, '20, '23)
 - **SE:** ICSE('17, '18, '19, '20, '21, '22a, '22b, '23a, '23b, '23c), FSE('18, '19, '20, '21), ASE('18)
 - **Security:** IEEE S&P('17, '20), USENIX Security('21)



<http://prl.korea.ac.kr>

연구 목표

- SW 오류 = 사회 모든 영역에서 발생



금융거래SW(2012)



자율주행SW(2017)



의료SW(2018)



블록체인SW(2020)

- SW 오류 = 사회경제적 비용 1.7조 달러/년



606
software fails



\$1.7
trillion



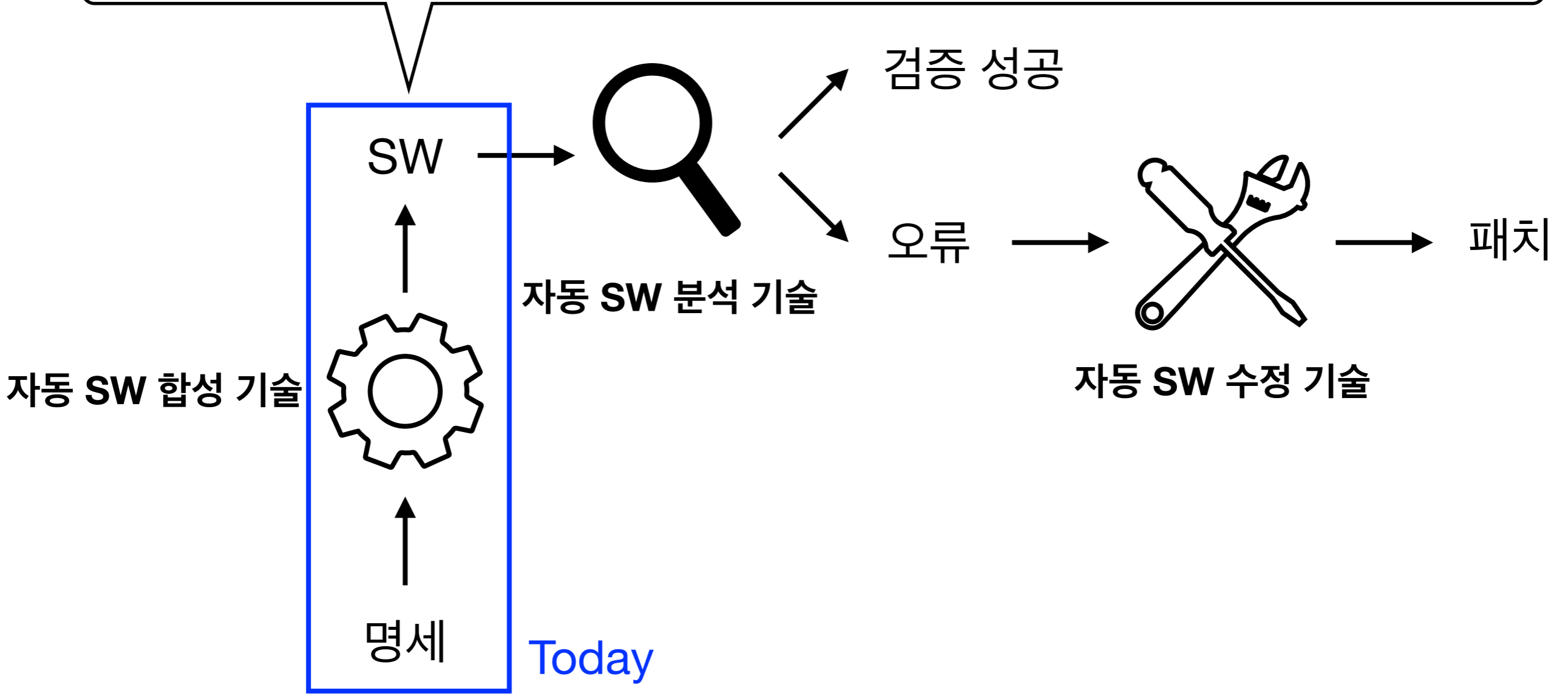
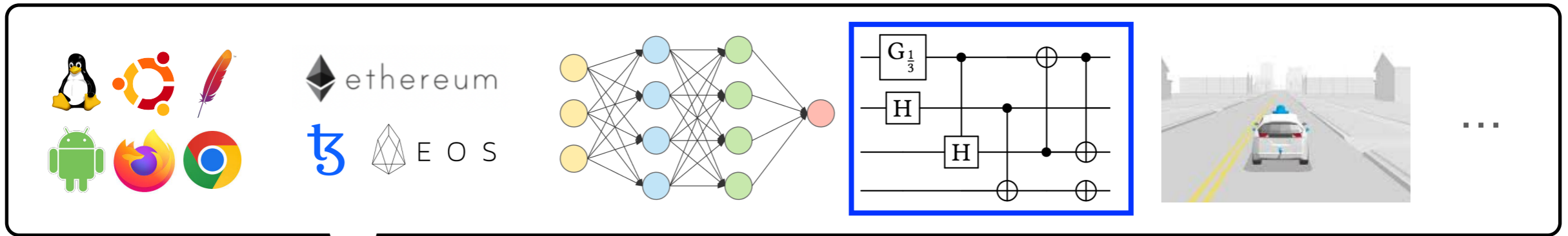
3.6 billion
affected users



268 years
in downtime

Software fail watch (5th edition). 2017

Our Research



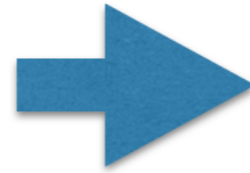
프로그램 합성 (Program Synthesis)

- 명세로부터 프로그램 코드를 자동 생성

$\text{reverse}(12) = 21$, $\text{reverse}(123) = 321$

```
reverse (n) {  
  r := 0;  
  while (  ) {  
      
  };  
  return r;  
}
```

2.5s



```
reverse (n) {  
  r := 0;  
  while (  ) {  
    x := n % 10;  
    r := r * 10;  
    r := r + x;  
    n := n / 10;  
  };  
  return r;  
}
```

프로그램 합성 (Program Synthesis)

- 명세로부터 프로그램 코드를 자동 생성

```
# Write a python function to toggle all even bits of a given number.  
# Your code should pass these tests:  
#  
# assert even_bit_toggle_number(10) == 0  
# assert even_bit_toggle_number(20) == 30  
# assert even_bit_toggle_number(30) == 20
```

```
def even_bit_toggle_number(n):  
    count = 0  
    res = 0  
    temp = n  
    while temp > 0:  
        if count % 2 == 1:  
            res |= 1 << count  
        count += 1  
        temp >>= 1  
    return n ^ res
```

양자 회로 자동 합성

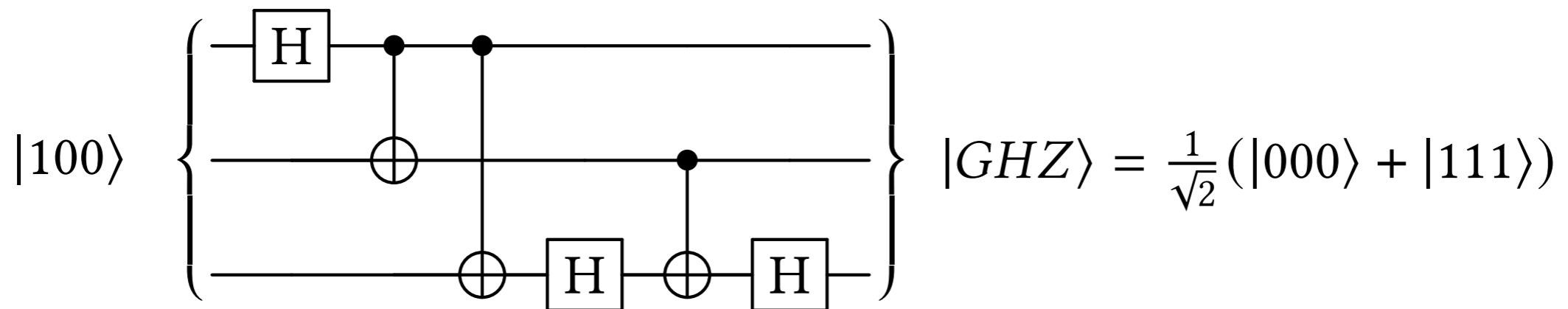
입출력 명세

$$|100\rangle \mapsto \frac{1}{\sqrt{2}}(|000\rangle + |111\rangle)$$

컴포넌트 게이트

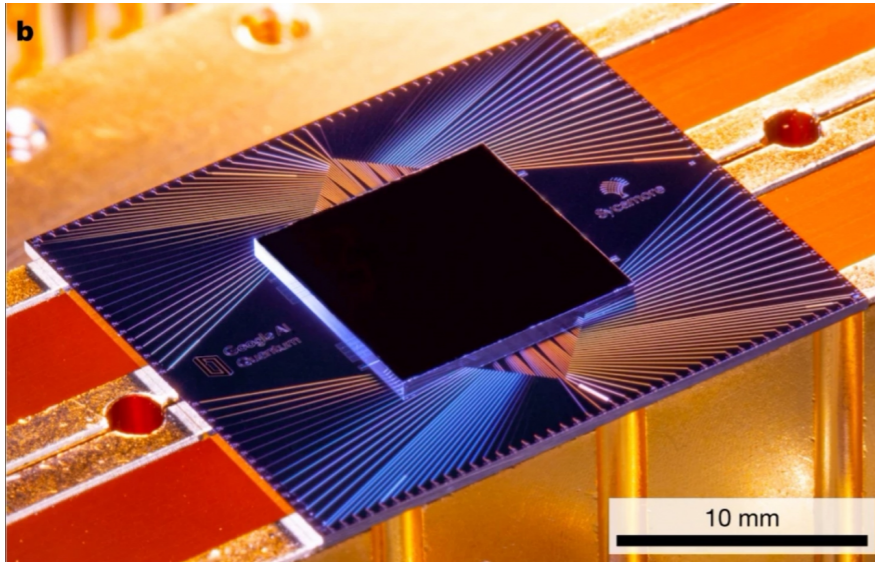
$H, CNOT$

양자 회로 합성기



양자 컴퓨터

- 하드웨어



Google Sycamore (2019)



IBM Hummingbird, Eagle, Osprey (2020-2022)

- 소프트웨어

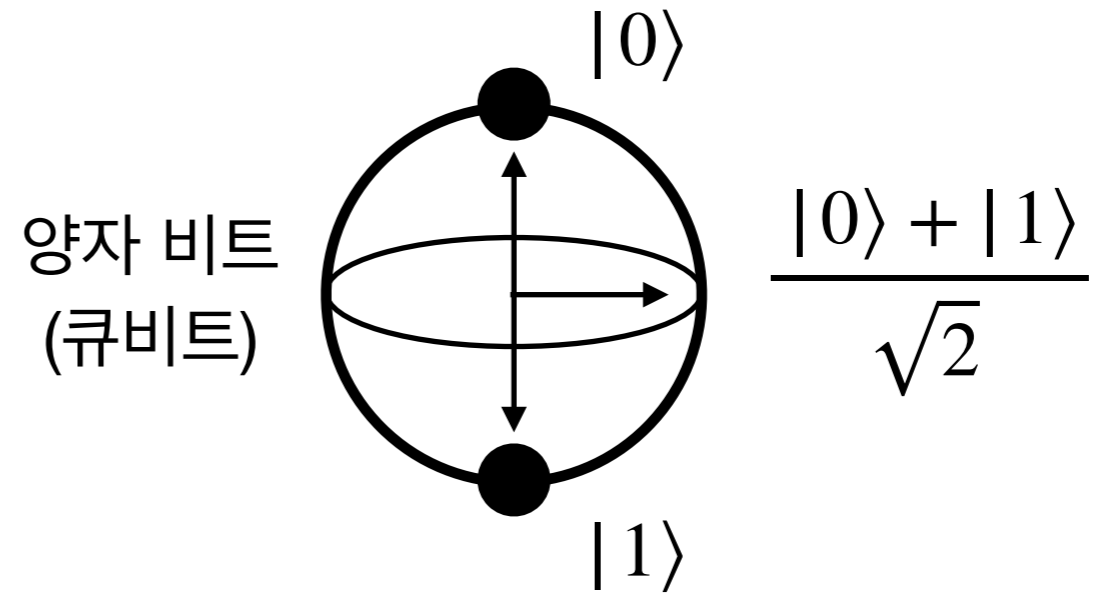
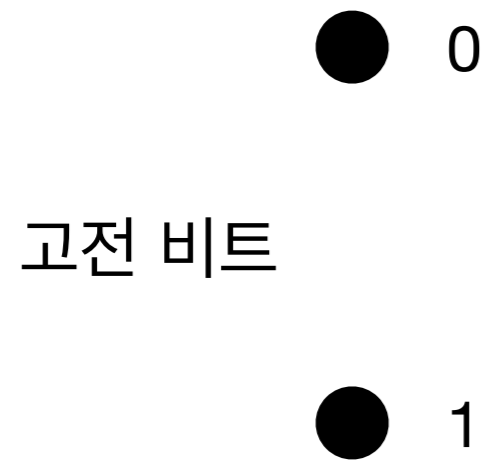


Q#

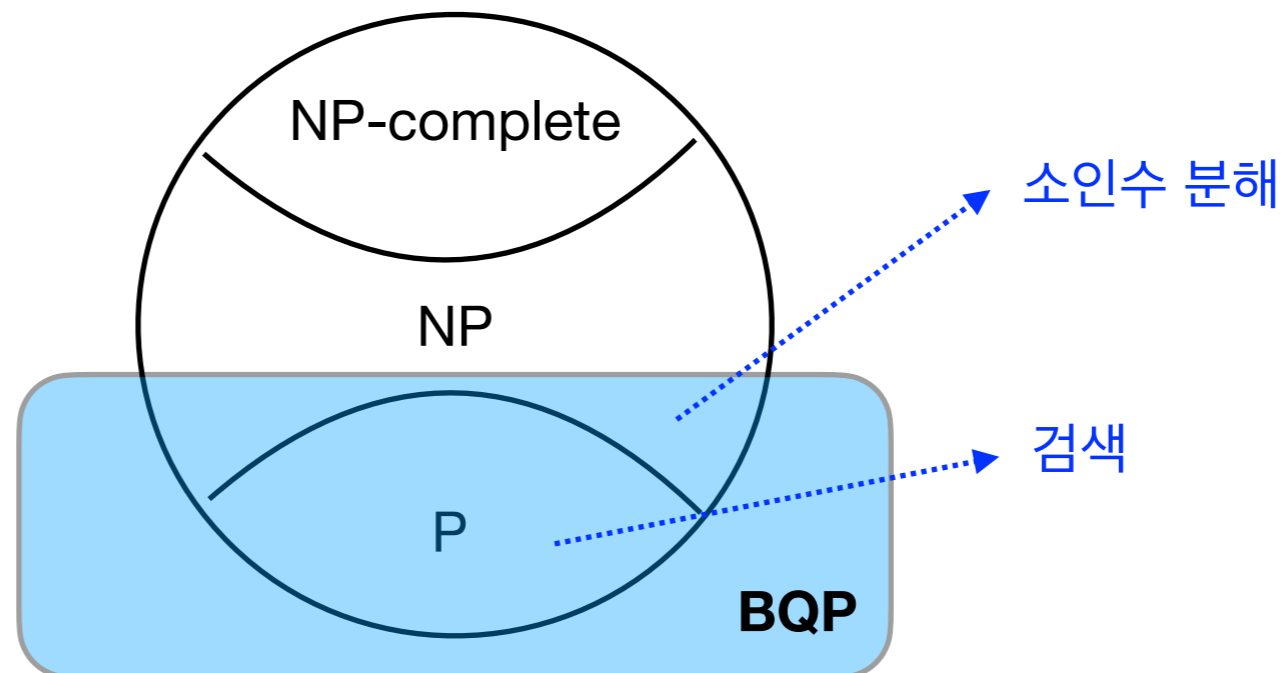


양자 컴퓨터

- 고전 컴퓨터의 일반화

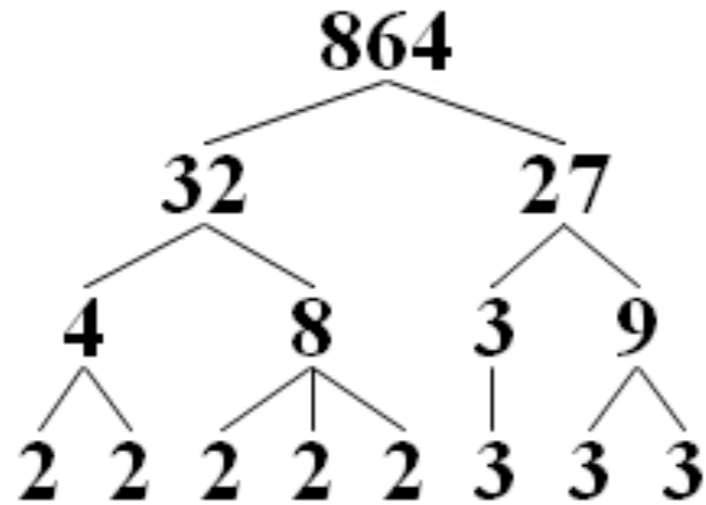


- 가능성 & 한계



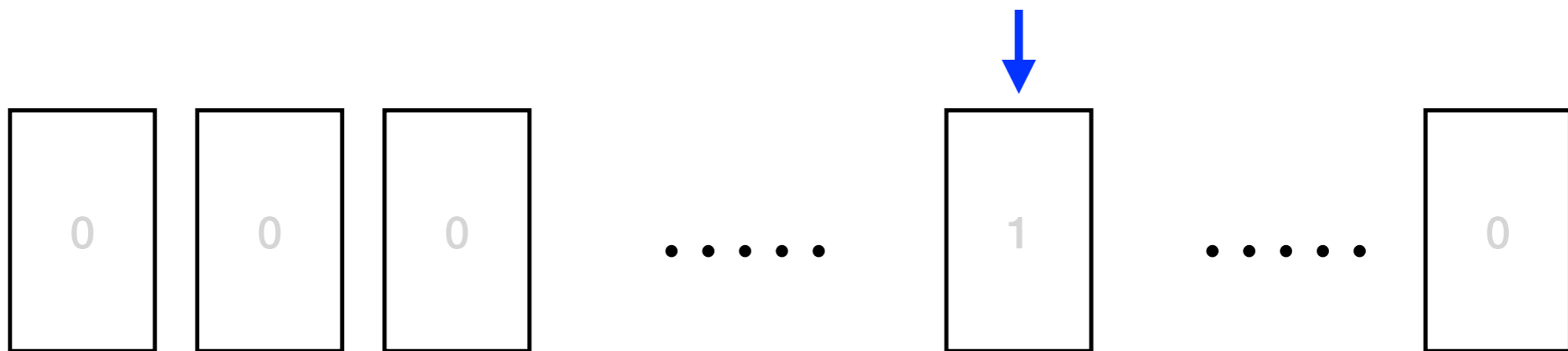
적용 사례

(1) 소인수분해 [Shor 1995]



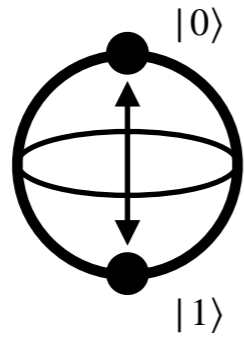
$$O(2^N) \text{ vs } O(N^3)$$

(2) 검색 [Grover 1996]



$$O(N) \text{ vs } O(\sqrt{N})$$

큐비트



- 비트의 일반화 (0과 1의 중첩-선형 결합)

$$|\psi\rangle = \alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle$$

- $\alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{C}$: 확률 진폭 (probability amplitude)

$$|\alpha_1|^2 + |\alpha_2|^2 = 1$$

- $|0\rangle$

- $|1\rangle$

- $\frac{1}{\sqrt{2}} |0\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}} |1\rangle$

- $\frac{1}{\sqrt{2}} |0\rangle - \frac{1}{\sqrt{2}} |1\rangle$

- $\sqrt{\frac{3}{4}} |0\rangle + \frac{i}{\sqrt{4}} |1\rangle$

N개 큐비트

- 고전 비트 2개로 만들어지는 상태

00, 01, 10, 11

- 큐비트 2개 = 고전 2-bit 상태들의 중첩

$$|\psi\rangle = \alpha_0 |00\rangle + \alpha_1 |01\rangle + \alpha_2 |10\rangle + \alpha_3 |11\rangle \quad \left(\sum_i |\alpha_i|^2 = 1 \right)$$

- 큐비트 N 개 = 고전 N -bit 상태들의 중첩

$$|\psi\rangle = \sum_{x \in \{0,1\}^N} \alpha_x |x\rangle$$

2^N개 확률 진폭을 “저장”

병렬처리: 고전 컴퓨터 vs. 양자 컴퓨터

- $f : \{0,1\} \rightarrow \{0,1\}$

$$f(0)$$

vs.

$$f\left(\frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}\right)$$

$$f(1)$$

- $f : \{0,1\}^N \rightarrow \{0,1\}$

$$f(0)$$

vs.

$$f\left(\frac{|0\rangle + |1\rangle + \dots + |2^N - 1\rangle}{\sqrt{2^N}}\right)$$

$$f(1)$$

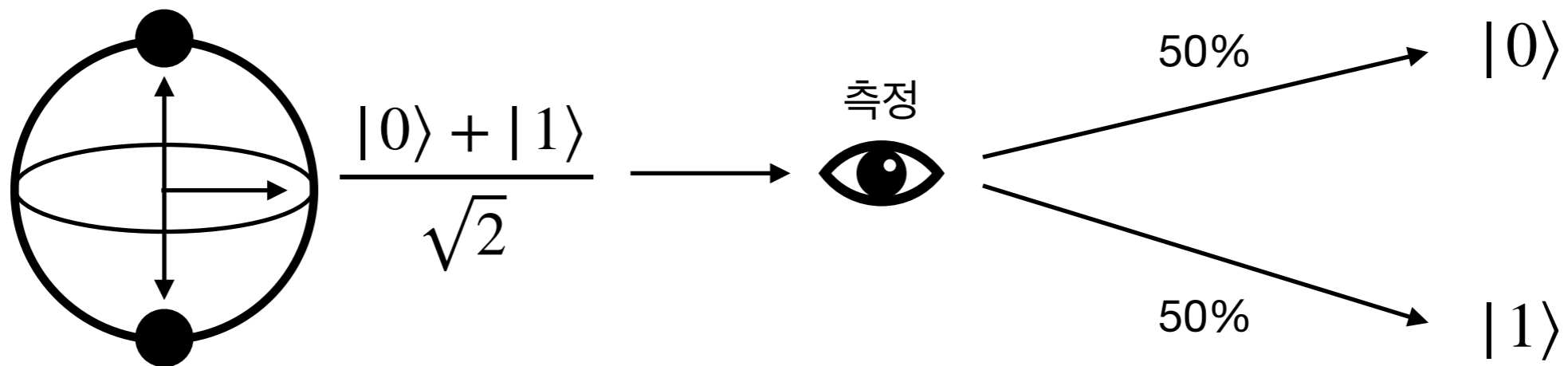
⋮

$$f(2^N - 1)$$

측정과 붕괴

$$|\psi\rangle = \alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle$$

- 큐비트의 내부 상태(α_1, α_2)는 알 수 없고, **고전 정보만 관측 가능**
- 큐비트 $|\psi\rangle$ 를 측정하면,
 - $|\alpha_0|^2$ 의 확률로 0이 관측되고 $|\psi\rangle = |0\rangle$ 로 붕괴
 - $|\alpha_1|^2$ 의 확률로 1이 관측되고 $|\psi\rangle = |1\rangle$ 로 붕괴



N개 큐비트 측정

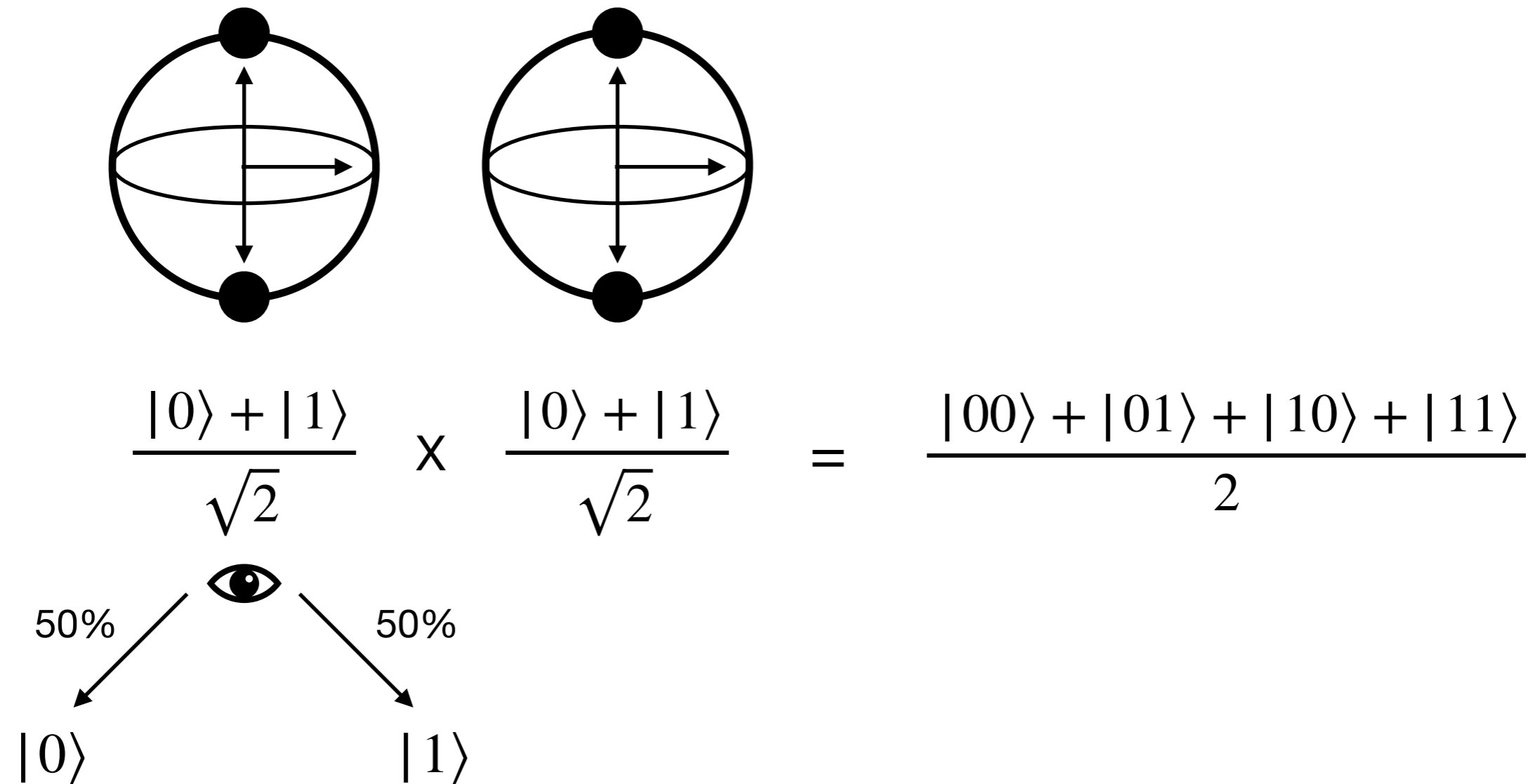
$$|\psi\rangle = \alpha_0 |00\rangle + \alpha_1 |01\rangle + \alpha_2 |10\rangle + \alpha_3 |11\rangle$$

- 상태 $|\psi\rangle$ 를 측정하면,
 - $|\alpha_0|^2$ 의 확률로 00이 관측되고 $|\psi\rangle = |00\rangle$ 로 붕괴
 - $|\alpha_1|^2$ 의 확률로 01이 관측되고 $|\psi\rangle = |01\rangle$ 로 붕괴
 - $|\alpha_2|^2$ 의 확률로 10이 관측되고 $|\psi\rangle = |10\rangle$ 로 붕괴
 - $|\alpha_3|^2$ 의 확률로 11이 관측되고 $|\psi\rangle = |11\rangle$ 로 붕괴
- 예:

$$|\psi\rangle = \frac{|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle}{2}$$

얽힘 (Entanglement)

- 얽히지 않은 상태 = 개별 큐비트들이 단순 결합된 상태

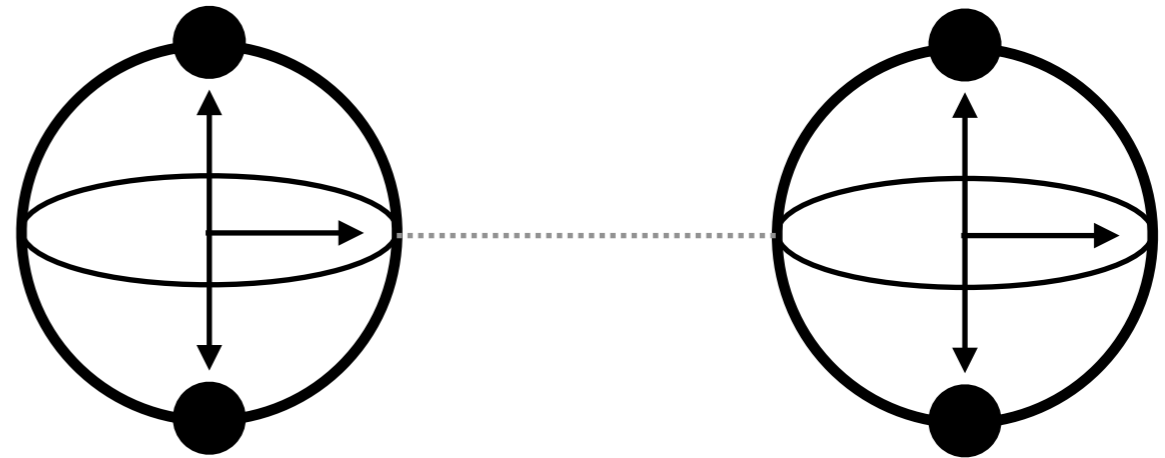


- 하나의 큐비트 관찰 결과가 다른 큐비트 상태에 영향을 주지 않음

얽힘 (Entanglement)

- 얽힌 상태 = 개별 큐비트 상태들로 분리 불가능

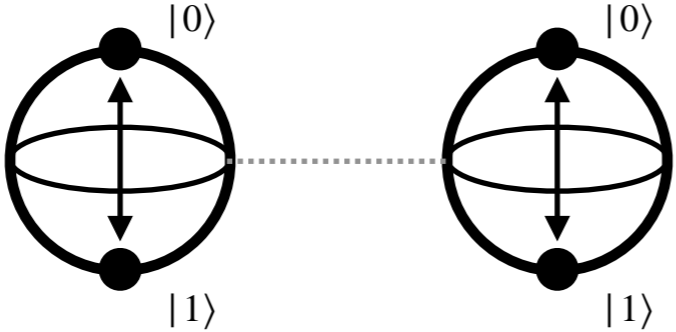
$$\frac{|00\rangle + |11\rangle}{\sqrt{2}}$$



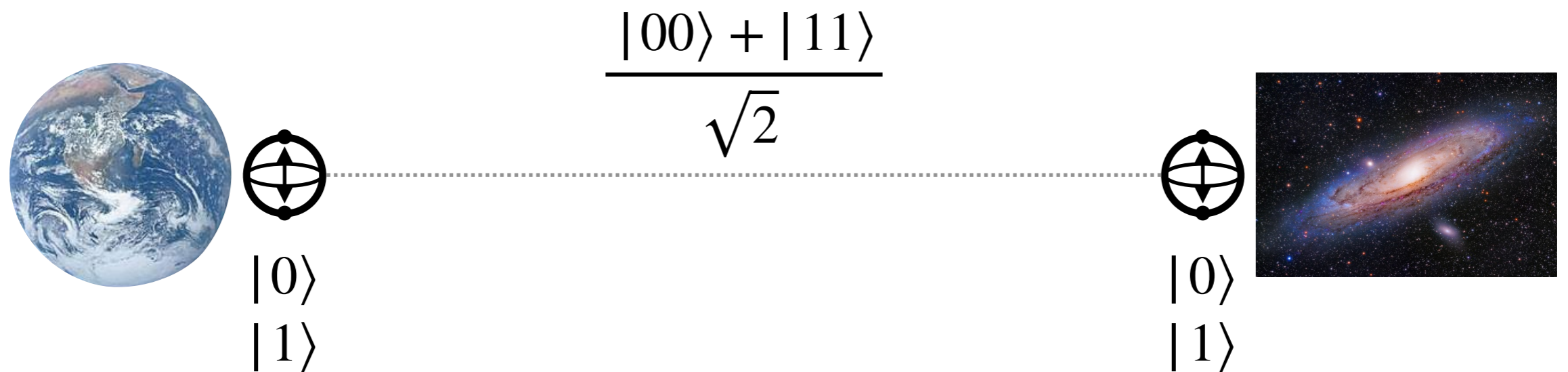
$$\neq (\alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle) \times (\beta_0 |0\rangle + \beta_1 |1\rangle)$$

- 하나의 큐비트 관찰이 다른 큐비트 상태에 영향을 줌
 - 하나의 큐비트에서 0을 관측하면 다른 큐비트 상태는 $|0\rangle$ 로 결정
 - 하나의 큐비트에서 1을 관측하면 다른 큐비트 상태는 $|1\rangle$ 로 결정

EPR 패러독스

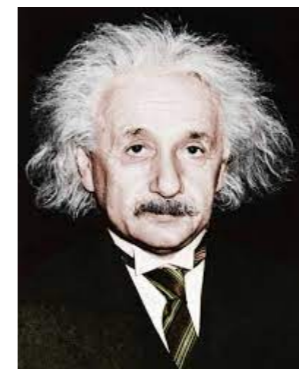
1. 두 큐비트  를 $\frac{|00\rangle + |11\rangle}{\sqrt{2}}$ 상태로 준비

2. 두 큐비트를 서로 멀리 떨어지도록 이동



3. 측정

“Spooky action at a distance”



양자 게이트

$$\alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle \longrightarrow \boxed{X} \longrightarrow \alpha_1 |0\rangle + \alpha_0 |1\rangle$$

- 큐비트 상태 = 벡터

$$|\psi\rangle = \alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle = \alpha_0 \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} + \alpha_1 \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \end{bmatrix}$$

- 게이트 연산 = 행렬 곱

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_0 \end{bmatrix}$$

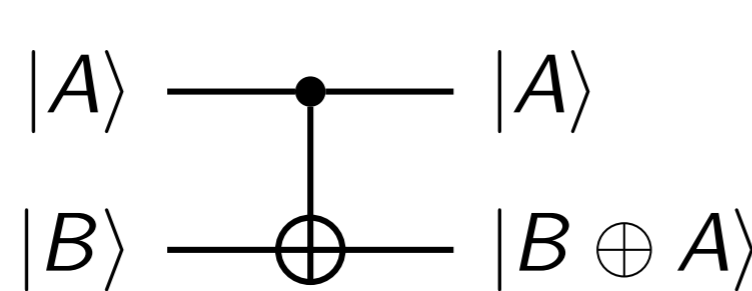
양자 게이트

$$\alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle \longrightarrow \boxed{Z} \longrightarrow \alpha_0 |0\rangle - \alpha_1 |1\rangle$$
$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\alpha_0 |0\rangle + \alpha_1 |1\rangle \longrightarrow \boxed{H} \longrightarrow \alpha_0 \left(\frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) + \alpha_1 \left(\frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}} \right)$$
$$\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$$

양자 게이트

- CNOT (Controlled-Not) 게이트

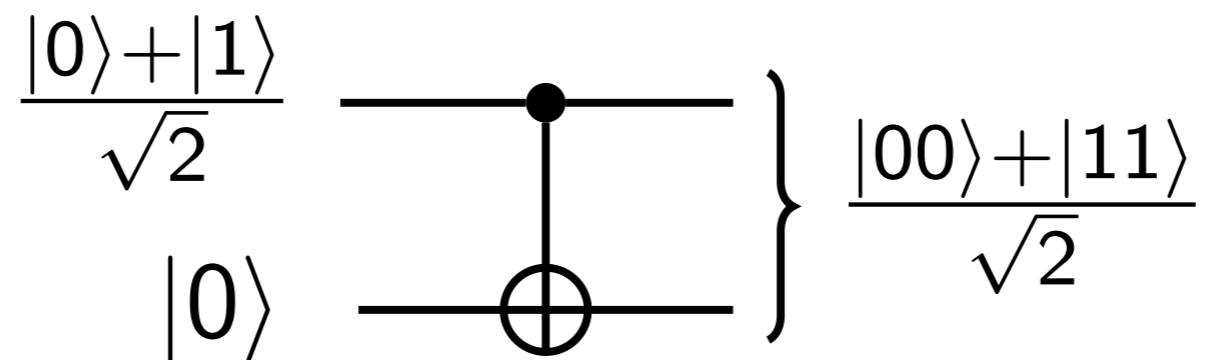


A quantum circuit diagram for a CNOT gate. The top wire is labeled $|A\rangle$ on both ends. The bottom wire is labeled $|B\rangle$ on the left and $|B \oplus A\rangle$ on the right. A control dot is on the top wire, and a target circle with a plus sign is on the bottom wire, connected by a vertical line.

$$\text{CNOT} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned} & \text{CNOT}(\alpha_{00} |00\rangle + \alpha_{01} |01\rangle + \alpha_{10} |10\rangle + \alpha_{11} |11\rangle) \\ &= \alpha_{00} |00\rangle + \alpha_{01} |01\rangle + \alpha_{10} |11\rangle + \alpha_{11} |10\rangle \end{aligned}$$

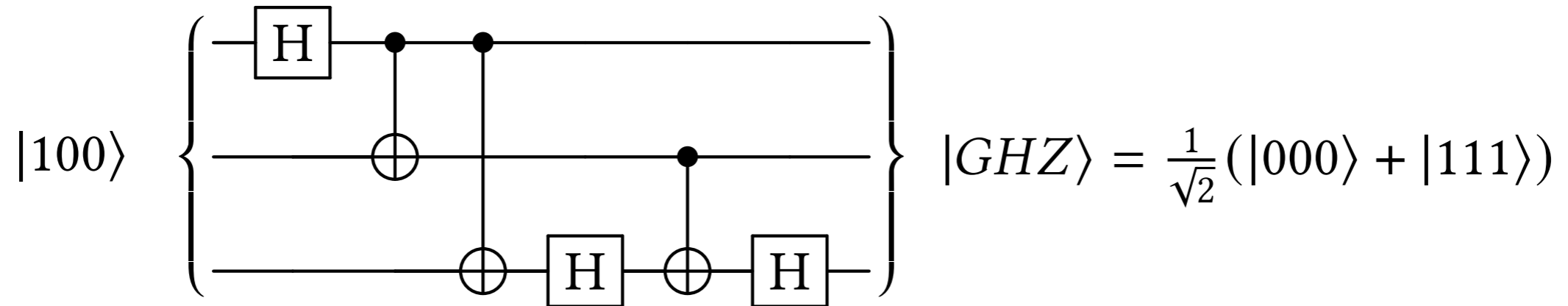
- CNOT: 얽힌 상태를 만드는데 사용



A quantum circuit diagram showing a CNOT gate used to create entanglement. The top wire starts with the state $\frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}$ and ends with $\frac{|00\rangle + |11\rangle}{\sqrt{2}}$. The bottom wire starts with the state $|0\rangle$ and ends with $\frac{|00\rangle + |11\rangle}{\sqrt{2}}$. A control dot is on the top wire, and a target circle with a plus sign is on the bottom wire, connected by a vertical line.

양자 회로

- 양자 게이트들의 조합



```
circ = QuantumCircuit(3)
circ.h(0)
circ.cx(0, 1)
circ.cx(0, 2)
circ.h(2)
circ.cx(1, 2)
circ.h(2)
```



양자 프로그래밍의 어려움

- 고전 프로그래밍(e.g. Python, C, Java, ...)과는 전혀 다른 방식
- 양자 프로그래밍은 비직관적

- 데이터 값 : 벡터

$$\text{---} \boxed{H} \text{---} = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$$

- 프로그램 연산자 : 행렬

$$\begin{array}{c} \text{---} \bullet \text{---} \\ | \\ \text{---} \oplus \text{---} \end{array} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

양자 회로 자동 합성 (OOPSLA 2023)

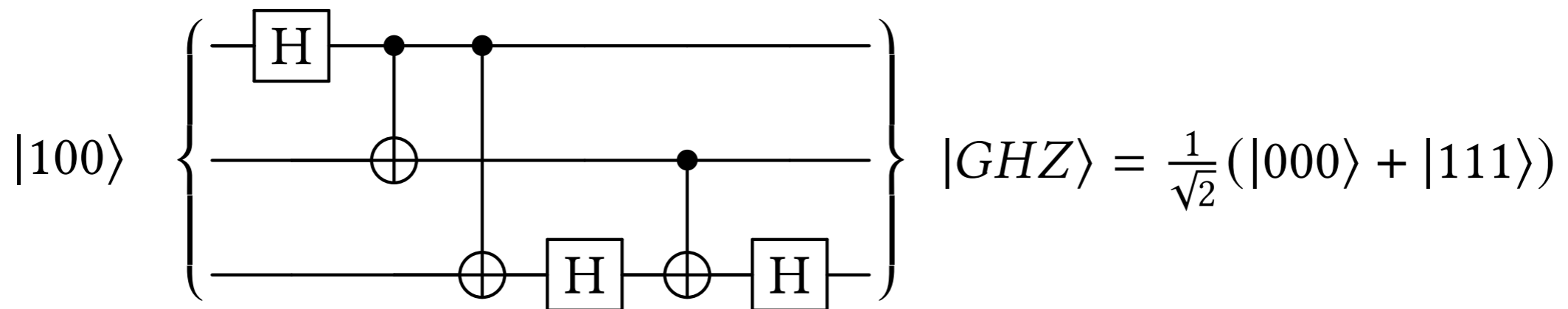
입출력 명세

컴포넌트 게이트

$$|100\rangle \mapsto \frac{1}{\sqrt{2}}(|000\rangle + |111\rangle)$$

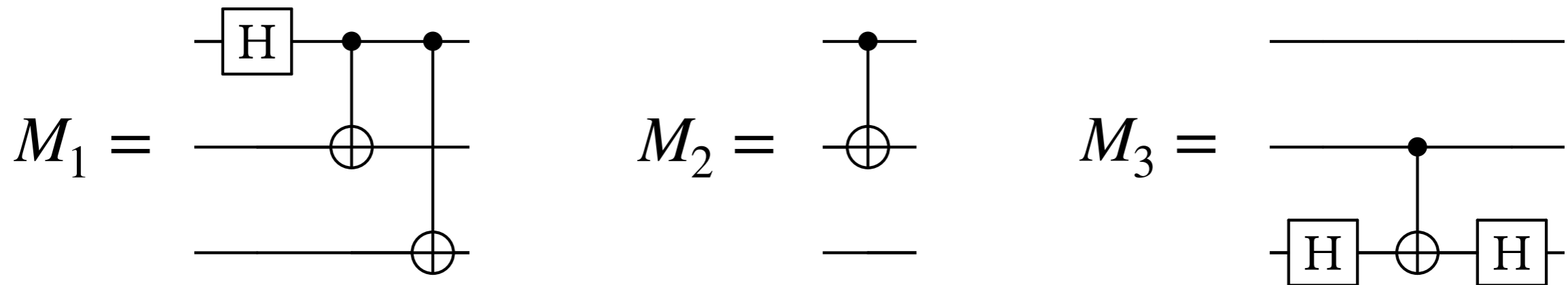
$H, CNOT$

양자 회로 합성기

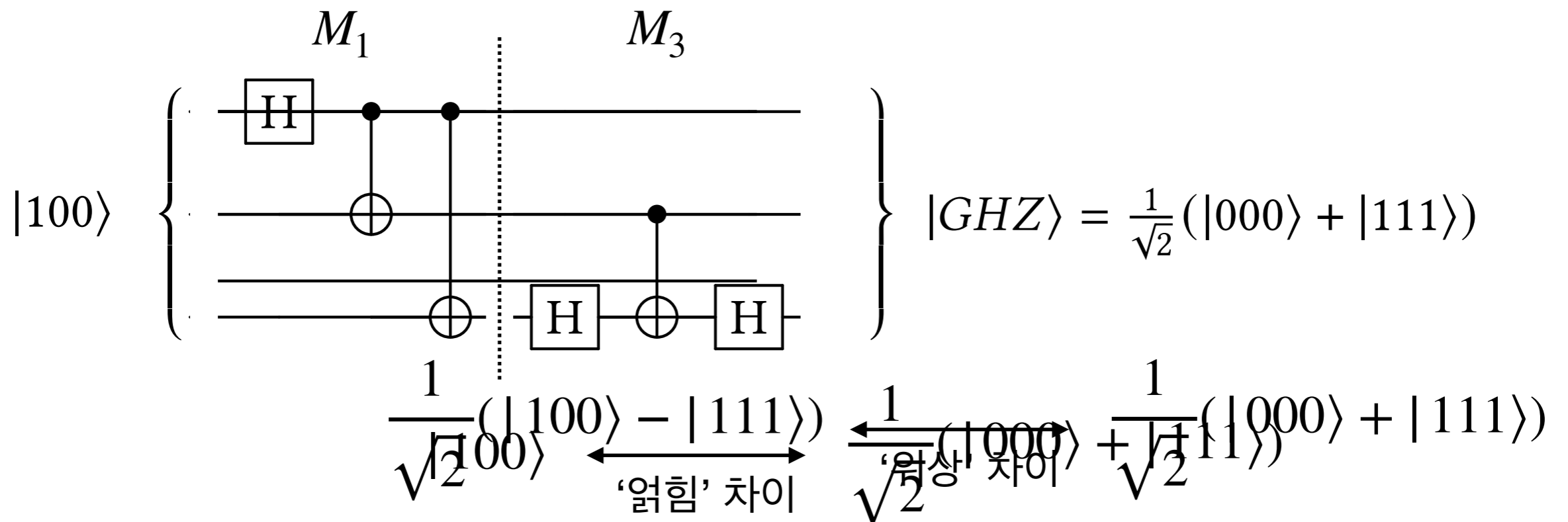


아이디어: 모듈 레벨 양자 회로 합성

1. 모듈 = 게이트 시퀀스 (up to some fixed length)



2. 명세와의 특성 차이를 줄이는 방향으로 모듈 쌓기



합성 알고리즘의 안전성 (Soundness)

“특정 가정하에서 모듈 기반 합성 알고리즘이 항상 정답을 찾아냄”

THEOREM 4.17. *Let $E = \{(|in\rangle, |out\rangle)\}$ be an example and $C^* = M_1; \dots; M_k$ ($M_i \in \mathcal{M}$ and attribute of each M_i is not *IDENTITY*) be the solution circuit to be synthesized such that $C^*(|in\rangle) = |out\rangle$. Suppose C^* is monotonically decreasing (by input $|in\rangle$). Then, for any prefix $C = M_1; \dots; M_{l-1}$ ($l \leq k$) of C^* ,*

$$\text{is_gap_filled}(C, M_l, (|in\rangle, |out\rangle)) = \text{True}.$$

PROOF. Let $|\psi\rangle = C|in\rangle = M_{l-1} \dots M_1 |in\rangle$ be the output vector of C . By definition $M_k \dots M_l |\psi\rangle = |out\rangle$ and thus

$$\text{Att}_{|\psi\rangle}(M_k M_{k-1} \dots M_l) = |out\rangle \ominus |\psi\rangle = \text{gap_att}_{|in\rangle, |out\rangle}(C).$$

Since C^* (and so C) is decreasing, by Lemma 4.16 $\text{Att}_{|\psi\rangle}(M_k M_{k-1} \dots M_l) = \text{Att}_{|\psi\rangle}(M_l)$. Therefore, $\text{gap_att}_{|in\rangle, |out\rangle}(C) = \text{Att}_{|\psi\rangle}(M_l)$, which is satisfying the criterion. \square

벤치마크

Type	ID	Circuit	ID	Circuit
State Preparation	three_superpose		M_valued	
	GHZ_from_100		GHZ_by_iSWAP	
	GHZ_by_QFT		GHZ_Game	
	W_orthog		W_phased	
	W_four		cluster	
	bit_measure			
Multi IO	flip		teleportation	
	draper		toffoli_by_\sqrt{X}	
	QFT		indexed_bell	

게이트 레벨 합성 알고리즘

모듈 레벨 합성 알고리즘

ID	Base _{no_prune}	Base	Ours _{no_prune}	Ours	Spd-up
three_superpose	0.14	0.12	0.12	0.09	1x
M_valued	1764.75	1126.79	666.25	3.89	290x
GHZ_from_100	106.81	48.16	⊥	0.47	102x
GHZ_by_iSWAP	⊥	⊥	690.67	2.19	-
GHZ_by_QFT	116.90	101.65	101.17	39.26	3x
GHZ_Game	⊥	2305.71	4.51	0.57	4058x
W_orthog	2927.20	2075.06	248.23	2.43	854x
W_phased	⊥	⊥	258.56	5.43	-
W_four	⊥	⊥	2851.10	254.88	-
cluster	⊥	⊥	3560.38	8.91	-
bit_measure	⊥	⊥	⊥	⊥	-
flip	18.56	3.95	0.76	0.83	5x
teleportation	2.02	1.30	1.35	1.35	1x
indexed_bell	14.67	11.66	1.60	1.52	8x
toffoli_by_√X	956.29	716.28	306.10	264.66	3x
QFT	⊥	⊥	⊥	220.87	-
draper	⊥	⊥	933.47	737.99	-
Avg. (excluding ⊥/-)	656.37	639.07	687.45	96.58	20x

Summary

- 양자 컴퓨팅 및 프로그래밍 소개
- 양자 회로 자동 합성 소개
- 양자 SW + X
 - 양자 SW 합성, 최적화, 분석, 검증, 수정, 언어 디자인

감사합니다!