# Quantum Challenge 2023 1 주차 보고서

서울대학교 전기정보공학부 이 상 연

# 1. Fair Quantum Coin Operator & Four-Sided Fair Quantum Coin Operator

### 1) Quantum Coin State

Quantum Gin state 15> 
$$\in H_c = \{ \alpha_o | \omega \} + \alpha_i | i > 0$$
,  $\alpha_i \in C \}$ 

1 qubit register 의 up and down state 로 quantum coin state 표현한다.

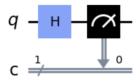
# 2) Fair Quantum Coin Operator

H= 
$$\frac{U}{U}$$
  $\begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$  =  $\frac{U}{(0)+(1)}$   $\langle 0| + \frac{U}{(0)-(1)} \langle 1|$ 

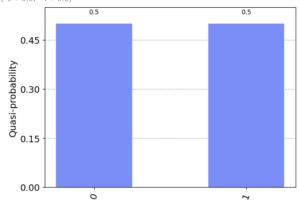
Fair Quantum Coin Operator

Hadamard gate 를 이용한다. Hadamard gate 는 0 state, 1 state 를 superposition state 로 만드는 역할이다. 각 superposition state 에서 0 state, 1 state 를 측정할 확률은 모두 0.5 이다.

Verifying Fair Quantum Coin Operator



{'0': 4997, '1': 5003} {'0': 0.5, '1': 0.5}



Fair quantum coin operator 를 1 회 적용한 후 0, 1 state 의 quasi-probability 를 측정했다. 각각 0.5 씩 측정되었다.

# 3) Four-Sided Quantum Coin State

[an asked downtown (in state 15) 
$$\in H_c' = \{a_0|a_0+a_1(1)+a_2(2)+a_0(3): a_0,a_1,a_2,a_3 \in C\}$$

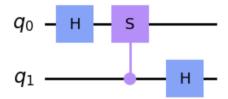
 $q_0$  —

 $q_1$  —

0, 1, 2, 3 state 를 활용하여 four-sided quantum coin state 를 표현할 수 있으며, 0, 1, 2, 3 state 는 2 qubit register 로 encode 할 수 있다.

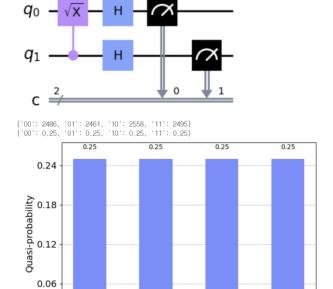
### 4) Four-Sided Fair Quantum Coin Operator

Four-Sided Fair Quantum Coin Operator



QFT 를 이용한다. N=4 일 때의 QFT matrix 를 이용한다. 0, 1, 2 ,3 state 를 superposition state 로 만드는 역할이다. 각 superposition state 에서 0, 1, 2 ,3 state 를 측정할 확률은 모두 0.25 이다.

Verifying Four-Sided Fair Quantum Coin Operator



70

Fair quantum coin operator 를 1 회 적용한 후 0, 1, 2, 3 state 의 quasi-probability 가 각각 0.25 씩 측정되었다.

### 5) Fairness Check

0.00

$$|H_{\rm D}| = |\langle 7|H|7\rangle| = \frac{1}{6}, \text{ all Moths demots of H how some aboute when } \frac{1}{10},$$
 
$$|H_{\rm D}'| = |\langle 7|H'7\rangle| = \frac{1}{14} \quad \text{the unbased Giv.}$$

10

각 coin operator 의 entry 의 크기가  $\frac{1}{\sqrt{N}}$ 이므로 unbiased 라고 생각할 수 있다. 그리고 각 coin operator 의 verifying 작업에서도 unbiased 임을 확인했다.

# 2. Location on the Board

location on the bard 
$$|\psi\rangle \in \mathsf{K}_{\mathsf{p}} = \left\{ \begin{array}{l} \frac{\mathsf{L}_{\mathsf{p}}}{\mathsf{L}_{\mathsf{p}}} \, Q_{\mathsf{p}}(\mathsf{k}) : \, Q_{\mathsf{q}} - Q_{\mathsf{l}_{\mathsf{p}}} \in \mathsf{C} \right\} & \text{location on the bard} \\ |\psi\rangle \in \mathsf{K}_{\mathsf{p}} = \left\{ \begin{array}{l} \frac{\mathsf{L}_{\mathsf{p}}}{\mathsf{L}_{\mathsf{p}}} \, Q_{\mathsf{k}}(\mathsf{k}) : \, Q_{\mathsf{q}} - Q_{\mathsf{l}_{\mathsf{p}}} \in \mathsf{C} \right\} & |Q_{\mathsf{q}} \circ \mathsf{l} \rangle := |0\rangle \\ |Q_{\mathsf{q}} \circ \mathsf{l} \circ \mathsf{$$

총 16 칸 보드 각각을 state 관점에서 encode 하면 4 qubit register 가 필요하다. Start 지점을 0000 로, End 지점을 1111 로 encode 했다.

# 3. Quantum Coin with Shift Operator

### 1) Shift Operator

Right Shift Operator

$$= |0000 \times 1111| + |000| \times 0000| + |000| \times 0000| + \dots + |1111| \times 1111|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |KH \times F|$$

$$= |1111 \times 0000| + |0000 \times 0000| + |0001 \times 000| + \dots + |1110 \times |111|$$

$$K = |12 \times 0| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

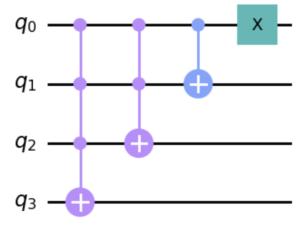
$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F \times EH|$$

$$K = |0 \times 2| + \sum_{i=1}^{p_0} |F$$

먼저 참고 논문과는 encoding 하는 방식이 달라 left shift operator 와 right shift operator 가 서로 뒤바뀌었음을 밝힌다. Operator 의 matrix representation 이 옮음을 확인한 operator 이다.

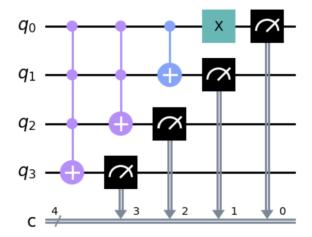
1 0 0 |0000⟩ := :, ..., |1111⟩ := :로 encode 했다. 그리고 left operator, right operator 모두 unitary operator 를 0 1
만족해야 한다. 따라서 Right shift operator 는 15 state 를 0 state 로, left shift operator 는 0 state 를 15 state 로 shift 해야만 한다.

해당 operator 는 C3X operator, CCX operator, CNOT operator, X operator 로 구성할 수 있으며, tensor product 계산 과정은 아래 사진에 나타냈다.



Quantum Circuit 으로 나타내면 위 그림과 같다.

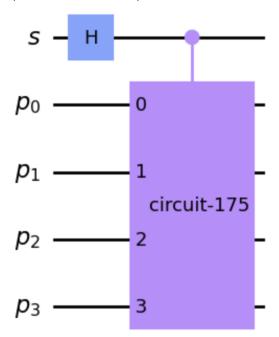
Verifying Right Shift Operator



여러 가지 initial state 에 right shift Operator 를 취한 결과, measurement 결과가 suitable 한 것을 확인했다.

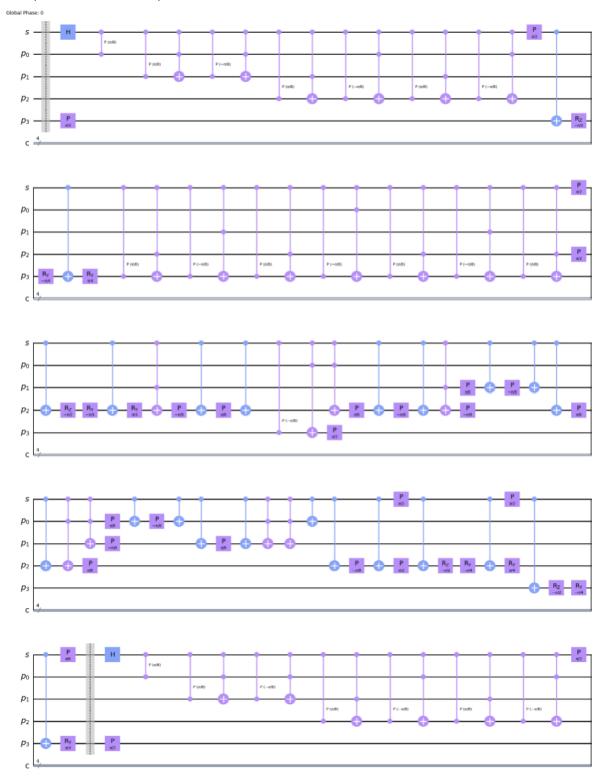
# 2) Shift Operator with Quantum Coin Operator

1 Step Board Evolution Operator



먼저 board 의 quantum system 은 Coin quantum register 와 position quantum register 의 composite state 로 구성 되어있다. 먼저 coin flip operator 를 적용한다. 그 후 coin state 가 0 일 때는 position register 에 identity matrix 를 취하고 coin state 가 1 일 때는 position register 에 shift operator 를 적용하는 것이 1 step evolution operator 이다.

# N Step Board Evolution Operator



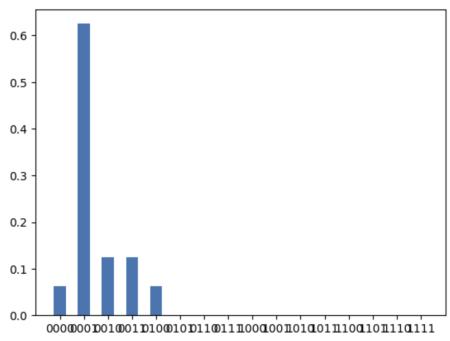
1 step board evolution operator 를 IONQ Cloud 에서 구현하기 위해서는 hardware 에서 구현할 수 있는 operator 로 decompose 하는 과정이 필요하다. Qiskit 의 trans file 함수를 활용하여 decompose 했다. 위

그림에서 barrier 와 barrier 사이가 1 개 step 이다. N 단계 구현을 위해서는 for 문을 활용하여 여러 번 circuit 을 generate 하는 과정을 거쳤다.

아래 결과는 N=4 일 때, 그리고 N=33 일 때의 각 state 가 측정될 확률을 shots=1000 으로 측정한 것을 막대 그래프로 시각화한 것이다. 소스코드는 N=0~49 까지 모든 자연수 N 에 대해 N 단계 소요 후 probability 를 측정하는 과정을 수행했다.

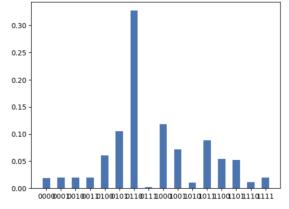
# Verifying N Step Board Evolution Operator

```
4 {'0000': 48, '0001': 640, '0010': 130, '0011': 124, '0100': 58} {'0000': 0.0625, '0001': 0.625, '0010': 0.125, '0011': 0.125, '0100': 0.0625}
```



N=4

33 { '0000': 26, '0001': 15, '0010': 14, '0011': 26, '0100': 64, '0101': 86, '0110': 358, '0111': 1, '1000': 106, '1001': 67, '1010': 6, '1011': 89, '1100': 52, '1101': 49, '1110': 17, '1111': 24} { '0000': 0,01912882, '0001': 0,019288786, '0010': 0,019567367, '0011': 0,019624859, '1010': 0,060641184, '0101': 0,10550928100000001, '1010': 0,0326655045, '0111': 0,002319723, '1000': 0,118175931, '1001': 0,071969516, '1010': 0,010329559, '1011': 0,088611752, '1100': 0,054021015, '1101': 0,052439212, '1110': 0,01171650000000000000001, '1111': 0,019907385}



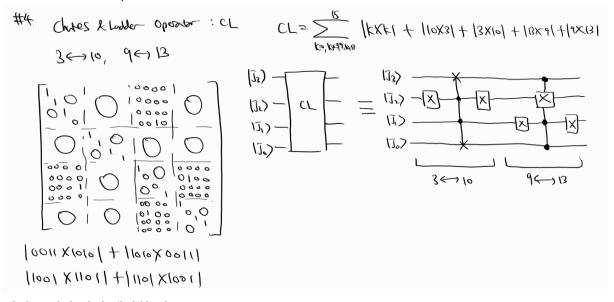
N = 33

N 단계를 거치면서 quantum state 의 superposition 이 일어남을 확인할 수 있다. Classical Walk 에서는 점점 분포가 Gaussian 에 가까워지는 것과 달리 Quantum Walk 에서는 N 이 커지더라도 수렴하는 분포가 존재하지 않는다. 그리고 대칭적으로 분포가 생성되지 않는 것을 확인할 수 있는데, 이는 coin quantum operator 가 asymmetric 하기 때문이다.

# 4. Adding Chutes and Ladders in Board

# 1) Chutes & Ladder Operator (Notated CL)

Chutes & Ladder Operator



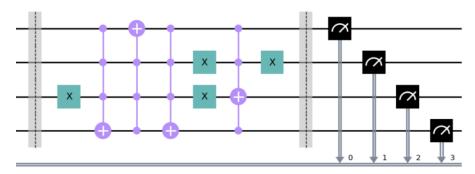
위의 그림과 같이 생각한 이유는

3 <-> 10 은  $|j_2j_1\rangle = |01\rangle$ 일 때는  $|j_0\rangle$ 와  $|j_3\rangle$ 를 swap 하고, 나머지 경우에서는 identity matrix 를 취하는 것이기 때문에 controlled-swap gate 를 구성했다.

9 <-> 13 은  $|j_3j_1j_0\rangle = |101\rangle$ 일 때는  $|j_2\rangle$ 에 not gate 를 취하고, 나머지 경우에서는 identity matrix 를 취하는 것이기 때문에 C3X gate 를 구성했다. 3 <-> 10 와 9 <-> 13 를 직렬적으로 연결하면 chutes & ladder operator 가 완성된다.

따라서 전체 operator 는 coin state 에 coin quantum flip operator 를 가한 후, controlled – unitary operator 를 position register 에 가한다. 마지막으로 chutes & ladder operator 를 position register 에 취하는 것이 한 단계 evolution 하는 것이다.

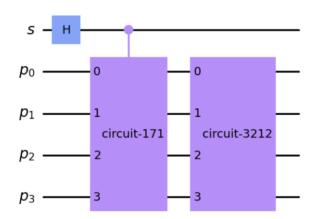
여러 가지 initial state 에 대해 Chutes & Ladder Operator 가 suitable 하게 작동하는지 파악하는 과정을 거쳤다. 결과 3 <-> 10, 9 <-> 13 순간 이동하는 것까지 정상적으로 작동하는 것을 확인했다.



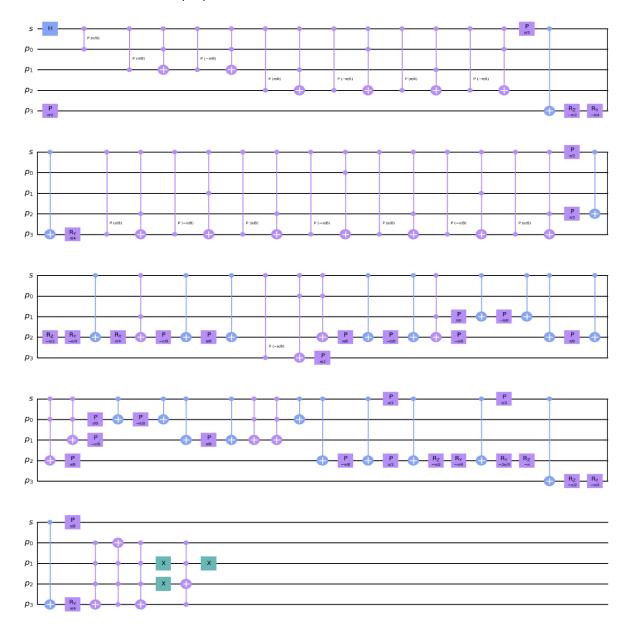
Chutes & Ladder Operator 를 hardware 에 맞게 decompose 한 circuit 이다. Controlled-Swap gate 는 CNOT gate 로 decompose 한 것을 확인할 수 있다.

### 2) Chutes & Ladders Board Evolution Operator

1 Step Chutes & Ladders Board Evolution Operator



전체 operator 를 hardware 에 맞게 decompose 하기 전 circuit 이다. 먼저 Coin State 에 Hadamard gate 를 취한 후, coin state 를 control bit 로 하여 controlled – shift operator 를 취한다. 다음으로 position state 에 1)에서 검증한 Chutes & Ladder operator 를 가한다. 각 operator 는 모두 unitary operator 이므로, 1 step operator 도 unitary operator 이다. 1 step 에 해당하는 operator 를 N step 시행하면 N 단계 이후의 superposition state 를 얻을 수 있다.



전체 1 board evolution operator (with Chutes & Ladder)를 IONQ hardware 에 맞게 decompose 한 circuit 이다. Controlled-shift operator 때문에 circuit 의 길이가 길어졌다.

### 5. Discussion

### 1) Role of Measurement in Quantum Chutes and Ladders Game

State measurement makes wave function collapse. Collapse of wave function arises randomness of Ouantum Chutes and Ladders Game.

#### 2) Measurement between Turns

Repetition of measurement and initializing states 는 wave function 을 collapse 시킨다. 그리고 turn 과 turn 사이에 measurement 를 시행한 후 다시 initialization 을 하는 것을 반복하는 것은 just repetition of 1 step evolution. Repetition of measurement can obtain probability of each state after 1 step evolution.

### 3) No Measurement between Turns

No measurement makes unitary evolution by each step. This procedure can obtain quantum superposition of states. 반복된 단계들이 superposition 을 일으킨다.

### 4) Quantum Analog of the "Memoryless" Nature of the Classical Game?

Quantum walks are quantum analogues of classical random walks.

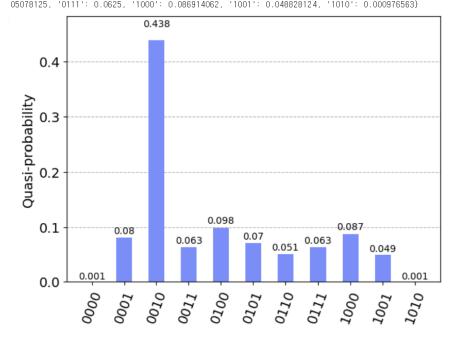
Classical Walk: Walker occupies definite states and randomness arises from stochastic transitions defined by Markov's Process.

Quantum Walk: Randomness arises through quantum superposition of states, non-random, reversible unitary evolution and collapse of the wave function due to state measurements.

# 6. Compare between #3 & #4 (10 Step)

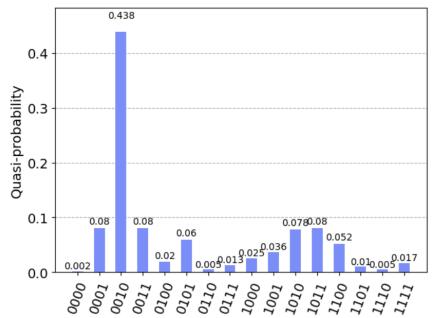
#### 1) Task 3 (Not Containing Chutes & Ladders)

{'0000': 11, '0001': 787, '0010': 4341, '0011': 627, '0100': 1011, '0101': 726, '0110': 509, '0111': 621, '1000': 863, '1001': 49 5, '1010': 9} {'0000': 0.000976562, '0001': 0.080078124, '0010': 0.438476562, '0011': 0.0625, '0100': 0.09765625, '0101': 0.0703125, '0110': 0.05078125, '0111': 0.0625, '1000': 0.086914062, '1001': 0.048828124, '1010': 0.000976563}



# 2) Task 4 (Not Containing Chutes & Ladders)

{'0000': 18, '0001': 816, '0010': 4368, '0011': 783, '0100': 184, '0101': 589, '0110': 49, '0111': 119, '1000': 260, '1001': 366, '1010': 759, '1011': 812, '1100': 566, '1101': 102, '1110': 44, '1111': 185}
{'0000': 0.001853125, '0001': 0.080078124, '0010': 0.438476562, '0011': 0.080078124, '0100': 0.01953125, '0101': 0.059570312, '0110': 0.004882812, '0111': 0.012695312, '1000': 0.025390624, '1001': 0.036132813, '1010': 0.078125, '1011': 0.080078124, '11100': 0.051757812, '1101': 0.009765624, '1110': 0.004882812, '1111': 0.016601562}



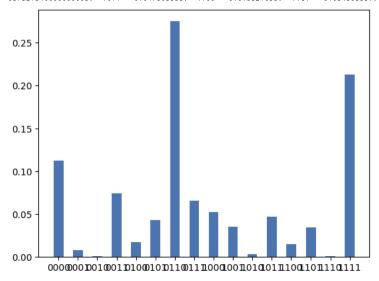
우선 N=10 일 때 Not Containing 버전은 0000 ~ 1010 까지만 관측할 확률이 있다면, Containing 버전은 순간 이동하는 operator 로 인해 0000 ~ 1111 까지 모든 state 가 다 관측될 확률이 존재한다.

그리고 1000 state 의 경우. Containing 버전에서는 0011 과 1010 사이 ladder 때문에 0011 state 의 coefficient 가 1010 근방으로 많이 이동했다. 따라서 Containing 버전에서의 1000 state 의 coefficient 가 Not Containing 버전에서의 1000 state 의 coefficient 에 비해 작은 것을 확인할 수 있다.

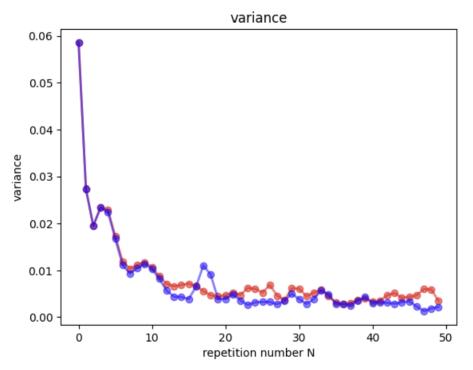
그리고 1010 state 의 경우. Not Containing 버전에서는 1010 state 이 관측될 확률이 0.001 이지만, Containing 버전에서는 1010 state 이 관측될 확률이 0.078 이다. 이는 Chutes & Ladder 로 인해 지속적으로 0011 state 의 probability 가 이동했다고 해석할 수 있다. 그리고 9 <-> 13 ladder 이 존재하는 것도 마찬가지로 probability 의 trap 을 생성했다고 해석할 수 있다. 따라서 N 이 작을 때에는 1001 ~ 1101 사이에서 관측될 확률이 상대적으로 높음을 확인할 수 있다.

### 3) N Step Board Operator Containing Chutes & Ladders

Chutes & Ladders 를 포함한 버전에서도  $N=0\sim49$  까지 모든 자연수 N 에 대해 N 단계 소요 후 probability 를 측정하는 과정을 수행했다. 이 중 N=33 일 때 결과 그래프를 첨부하겠다.



그러나 N 이 커지면 1001 ~ 1101 사이 Trap 이 사라지는 것을 확인할 수 있다. 그리고 N 에 따른 probability distribution 의 variance 그래프도 그렸다. 아래 그래프의 빨강색 선은 Chutes & Ladders 를 포함하지 않는 경우의 probability distribution 의 variance 그래프이다. 파란색 선은 Chutes & Ladders 를 포함하는 경우의 probability distribution 의 variance 그래프이다.



빨강색 그래프: Chutes & Ladders 를 포함하지 않는 경우의 probability distribution 의 variance 그래프 파란색 그래프: Chutes & Ladders 를 포함하는 경우의 probability distribution 의 variance 그래프

우선 classical walk 는 distribution 이 특정 distribution 으로 수렴하기 때문에 variance 역시 특정 값으로 수렴하는 것을 알 수 있는데, quantum walk 는 빨강색/파란색 그래프 모두 특정 값으로 수렴하지 않고 계속 fluctuation 이 있는 것을 확인했다. 이는 quantum walk 의 randomness 에 기인한다.

그리고 Chutes & Ladders 가 있을 때 variance 가 더 작은 것을 확인했다. Chutes & Ladders 가 다른 영역에서의 probability 를 교환하는 역할을 하기 때문에, probability 가 더 고르게 퍼지도록 만들기 때문이다. 따라서 파란색 그래프의 variance 가 빨강색 그래프의 variance 에 비해 작은 것을 확인했다.

그러나 Chutes & Ladders 가 있을 때, quantum walk 의 randomness 로 인해 N=16 ~ 19 사이에서 1000 state 에 probability 가 집중된다. (이는 소스코드 상에서 확인할 수 있다.) 따라서 N=16 ~ 19 사이에서 파란색 그래프의 variance 가 빨강색 그래프의 variance 에 비해 더 커지는 것을 알 수 있다.