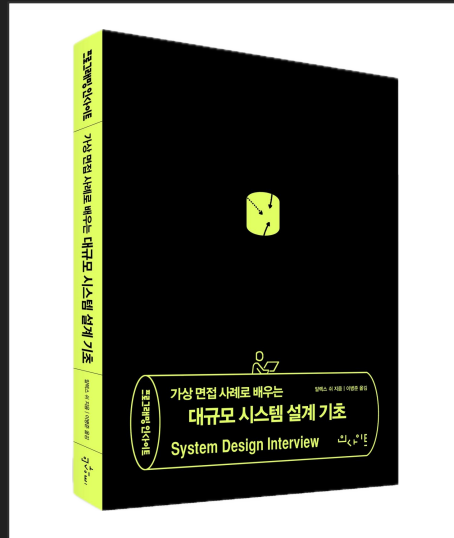


## 5장. 안정 해시 설계



# 1) 일반 해시

$$\text{serverIndex} = \text{hash}(\text{key}) \% N$$

\*N : 서버의 개수

\*key : 요청 분배의 기준이 될 구분 값(e.g. userId)

- Hash 함수를 쓰는 이유?  $O(1)$ , 저장공간 절약, 검색속도 향상!

# 1) 일반 해시

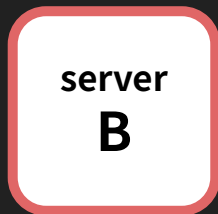
$$\text{serverIndex} = \text{hash}(\text{key}) \% N$$

serverIndex

0

1

2



hash(key)

15

4

8

적절한 경우

● Server Pool 크기 고정

● 데이터 분포 균등

## 1) 일반 해시 - 단점

모듈러 연산 : 재분배되는 키의 수 ↑



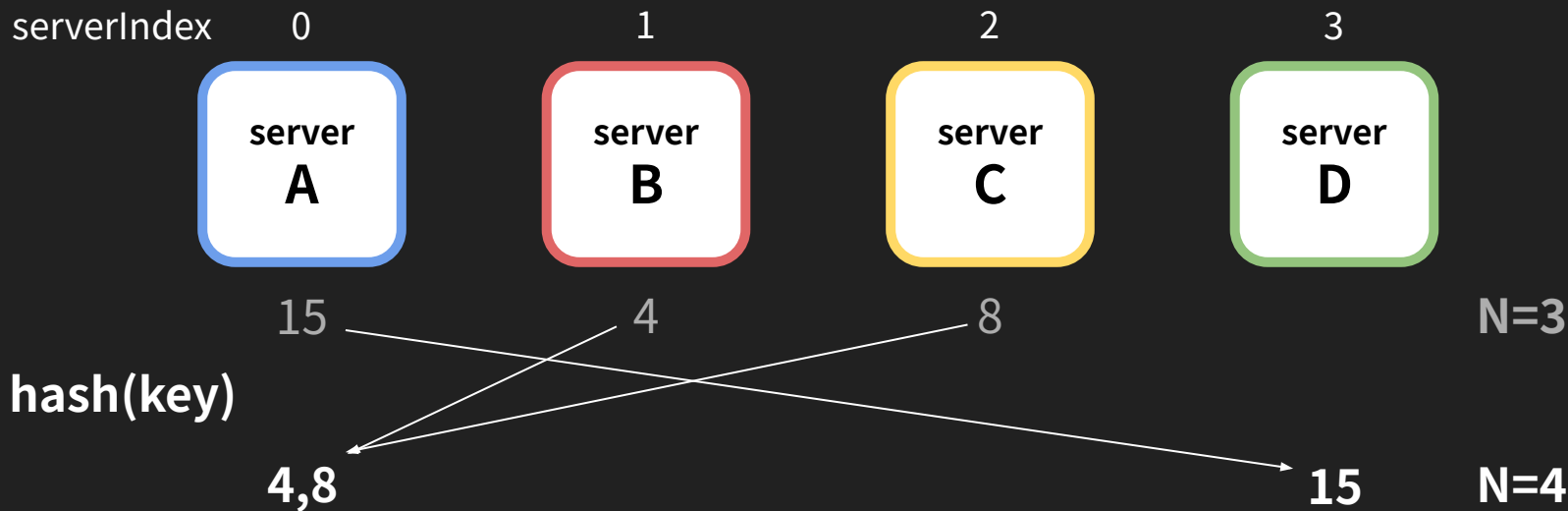
저장된 캐시를 사용하지 못하게 되는 경우의 수 ↑



대규모 Cache Miss

# 1) 일반 해시 - 서버 추가

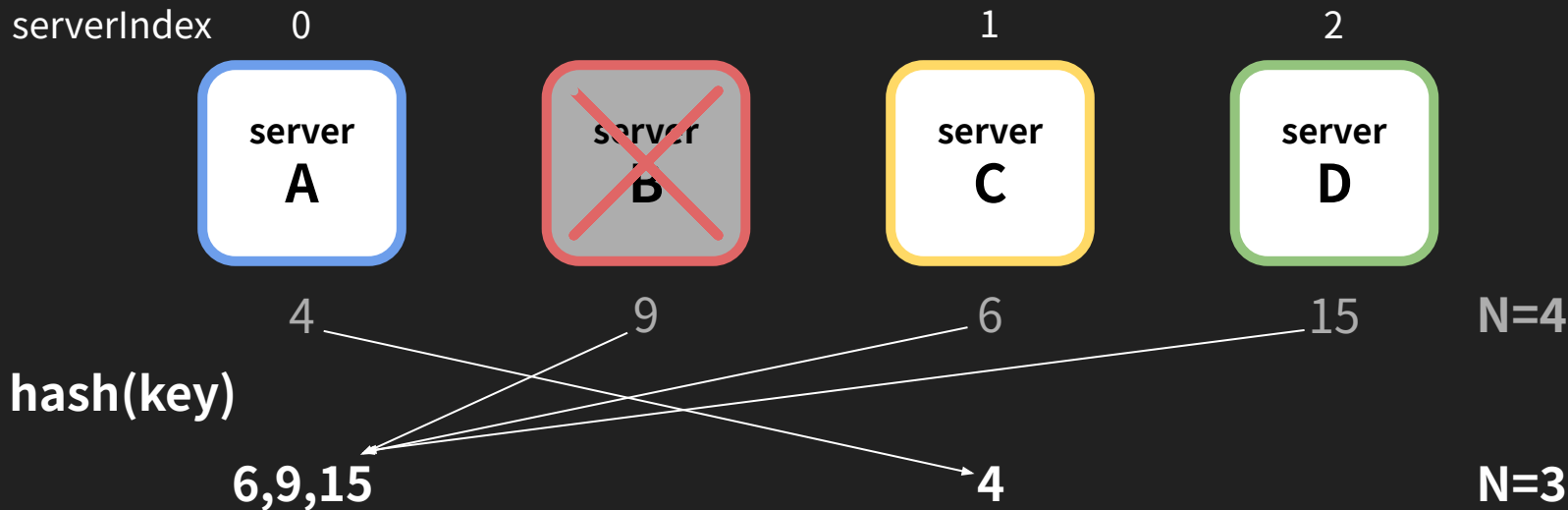
$$\text{serverindex} = \text{hash}(\text{key}) \% N$$



대부분의 키 재분배!

# 1) 일반 해시 - 서버 삭제

$$\text{serverindex} = \text{hash}(\text{key}) \% N$$



대부분의 키 재분배!

재분배되는 키의 수를 최대한 줄일 수 없을까?

## 2) 안정 해시 : Consistent Hash



위키백과

우리 모두의 백과사전

일관된 해싱

- 웹 서버의 개수 변동 시 -> 요청을 분산하는 방법
- 노드나 슬롯의 개수가 바뀔 때, 평균적으로  $k/n$ 의 키만 재매핑



모듈러 연산은 사용금지,  
저장공간을 원형으로 만들고 해시값을 상대적 위치로 비교하자!

## 2) 안정 해시 : Consistent Hash

재배치 되는 키의 수 =  $k/n$  개

\* $k$  : 전체 키의 수 /  $n$  : slot 수(노드의 수)

$\text{hash}(\text{serverKey}) \succeq \text{hash}(\text{key})$

\* $\succeq$  : 큰 수 중 가장 유사한 값

## 2) 안정 해시 : Consistent Hash

해시 함수 :  $f(x)$  (e.g. SHA-1)

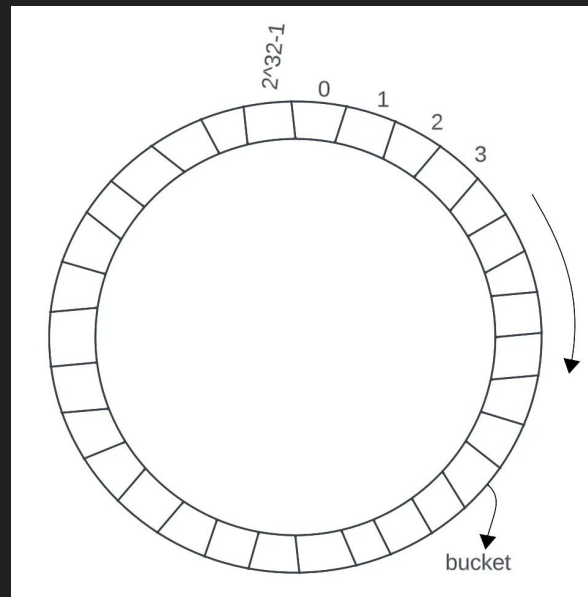
함수의 출력값 :  $x_0 \sim x_n$

- 오른쪽에 있을 수록 큰 수
- \*큰 수 중 가장 유사한 값
- = 오른쪽으로 탐색했을 때 가장 먼저 만나는 값



그림 5-3

<해시 공간>

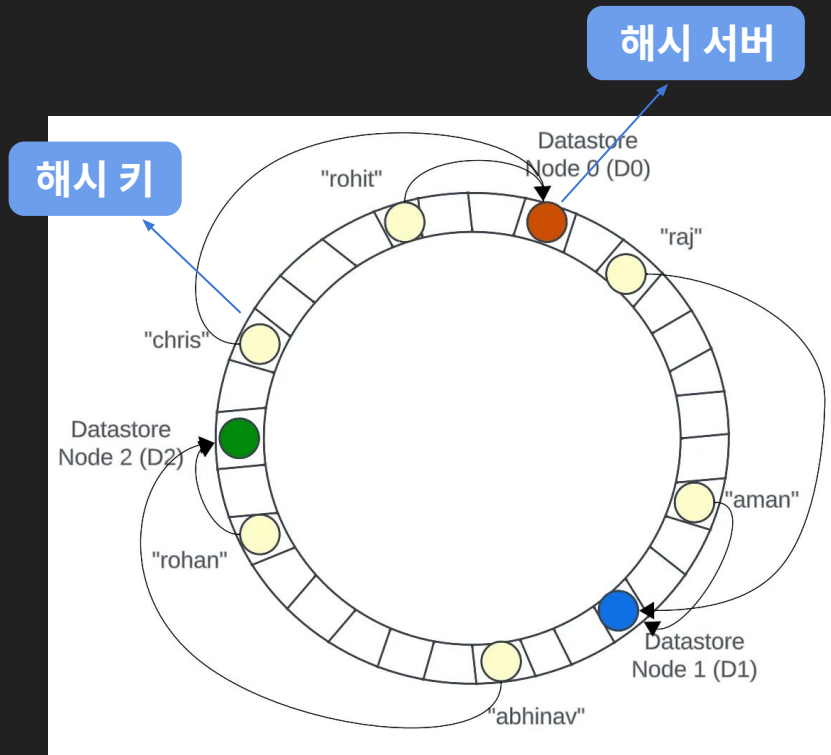


<해시 링>

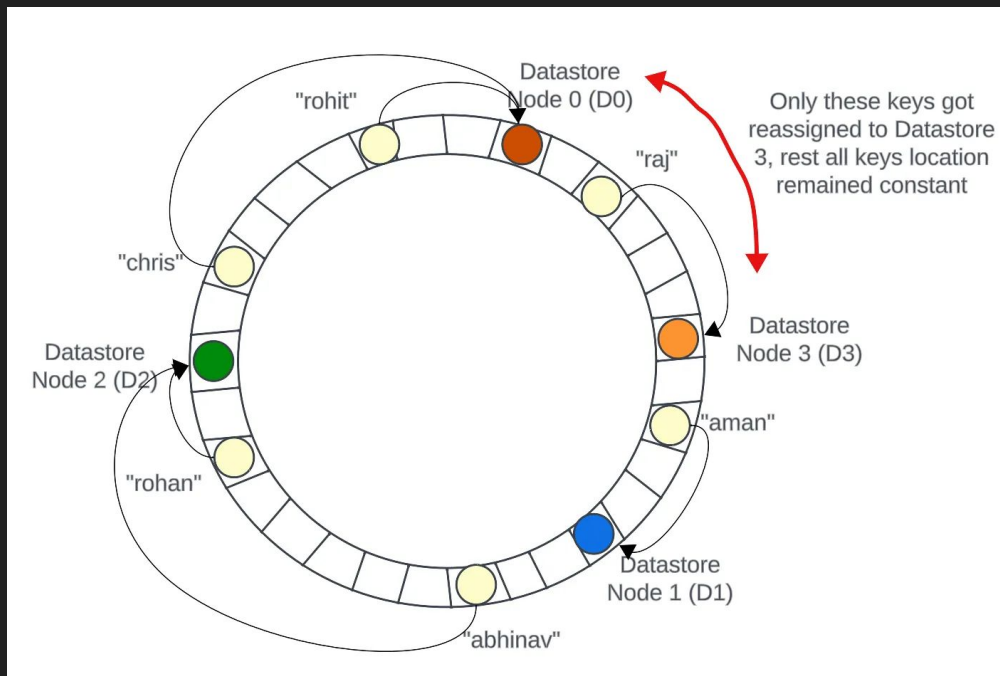
## 2) 안정 해시 - 기본 구현

**$\text{serverIndex} \geq \text{hash}(\text{key})$**

\*  $\geq$ : 큰 수 중 가장 유사한 값

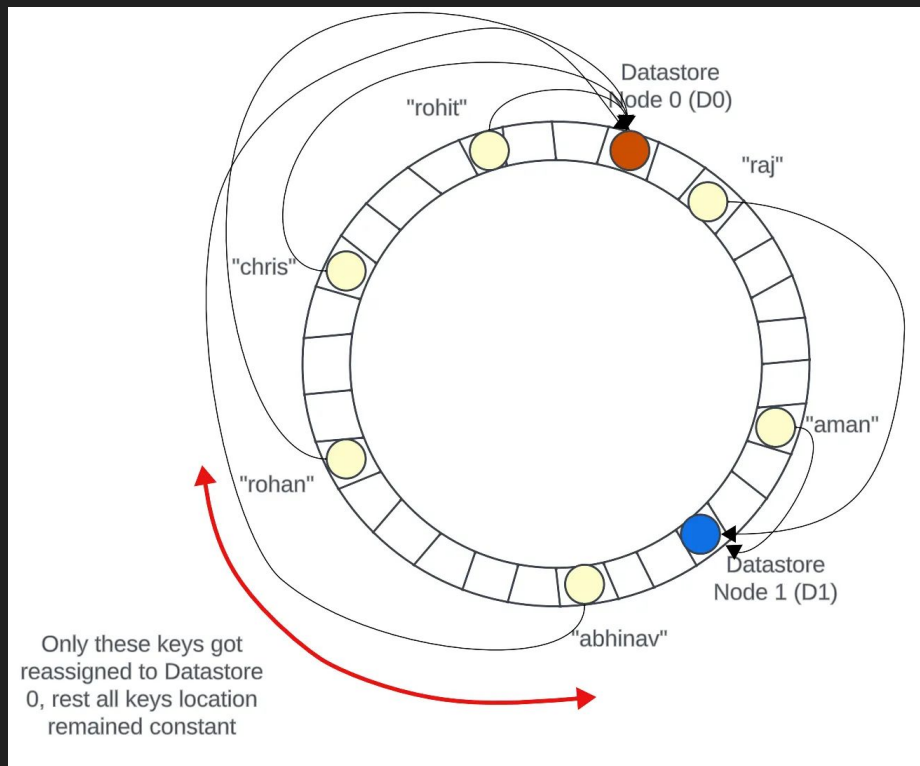


## 2) 안정 해시 - 서버 추가



**일부 키만 재분배!**

## 2) 안정 해시 - 서버 삭제

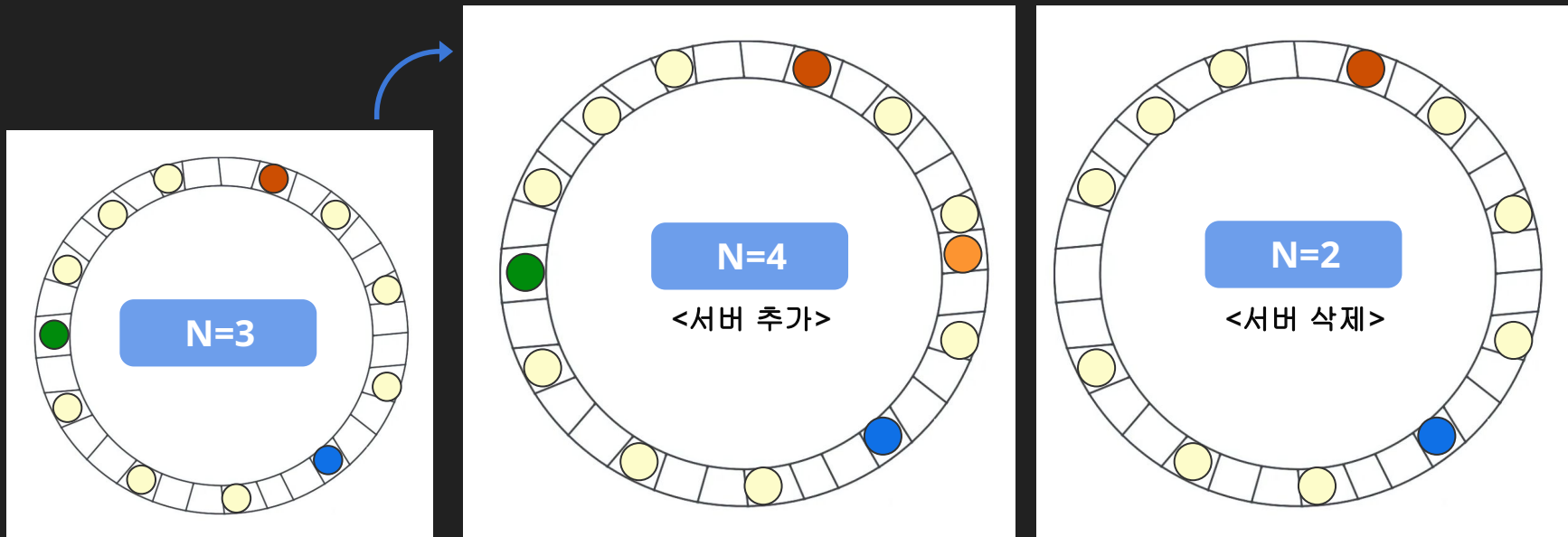


일부 키만 재분배!

## 2) 안정 해시 - 기본구현의 단점

### ① Partition 크기 균등하게 유지 X

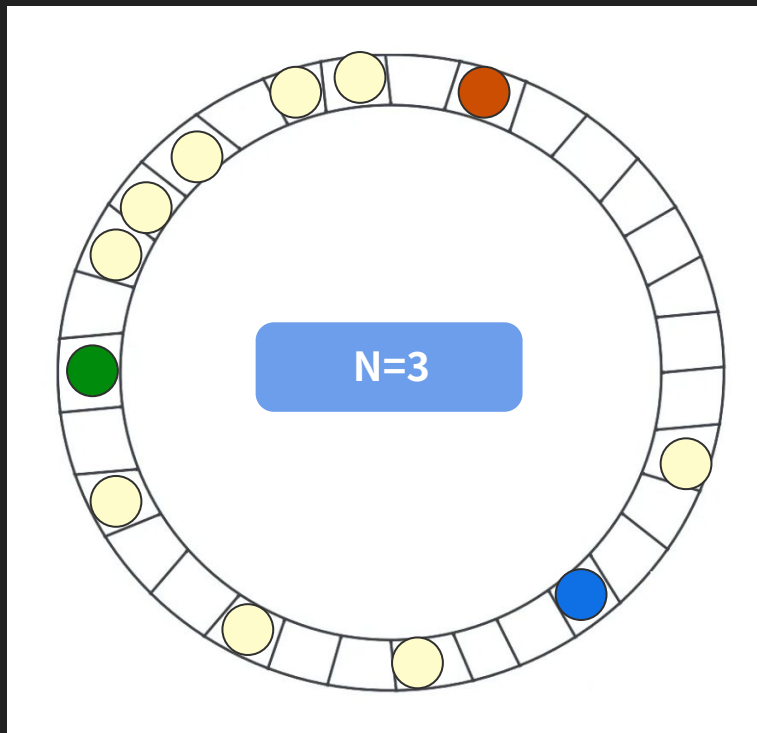
- 가정 : key 균등하게 분포



## 2) 안정 해시 - 기본구현의 단점

### ② 키 균등하게 분포 X

- 가정 : 서버 균등하게 분포  
(uniform distribution)





## 2) 안정 해시 - 기본구현의 단점

- ① Partition 크기 균등하게 유지 X
- ② 키 균등하게 분포 X



특정 서버 부하

## 2) 안정 해시 - 가상 노드 : Virtual Node

### - 복제(replica)

- e.g.  $V=3$ 인 경우

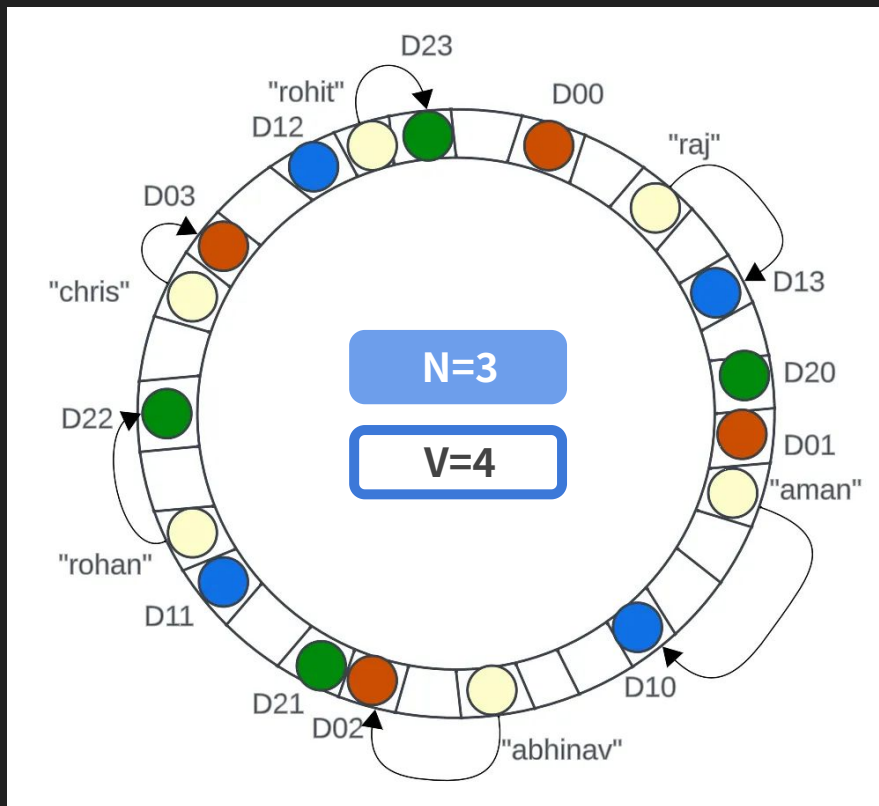
●  $A(0) \Rightarrow A(0)_0, A(0)_1, A(0)_2$

●  $B(0) \Rightarrow B(0)_0, B(0)_1, B(0)_2$

●  $C(0) \Rightarrow C(0)_0, C(0)_1, C(0)_2$

\*server(index)\_(replica number)

\* $V$  : 가상 노드의 수

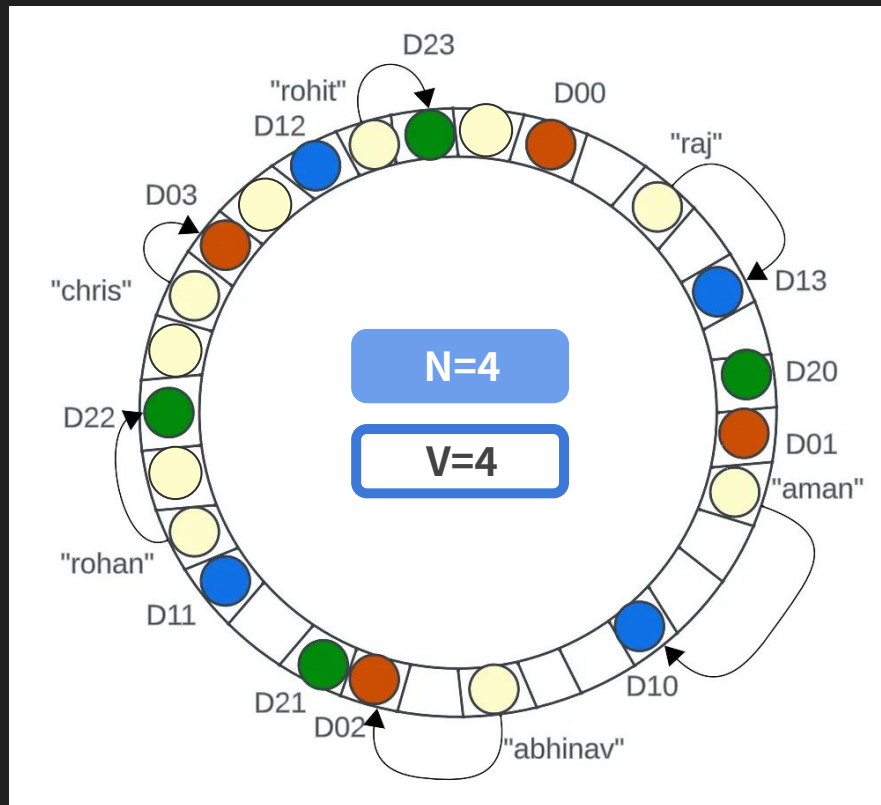


## 2) 안정 해시 - 가상 노드의 장점

key가 특정 구간에 몰려도



여러 서버에 분배!



## 2) 안정 해시 - 가상 노드의 장점

가상노드의 개수  $\uparrow$

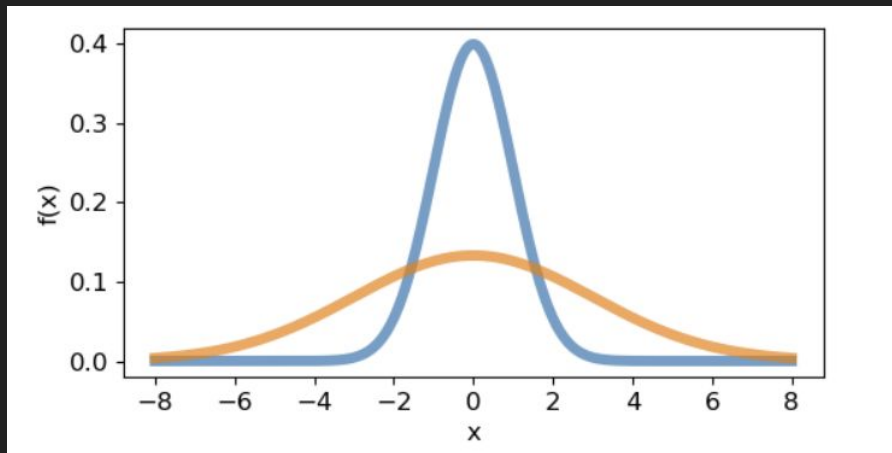
(e.g.  $100 \leq V \leq 200$ , \* $V$ : 가상 노드의 수)



키의 분포 균등

: 표준 편차(standard deviation)  $\downarrow$

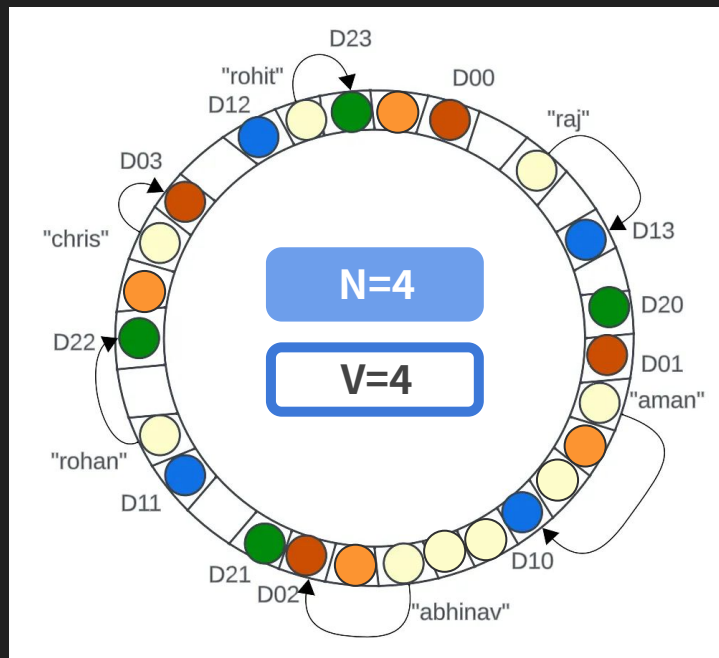
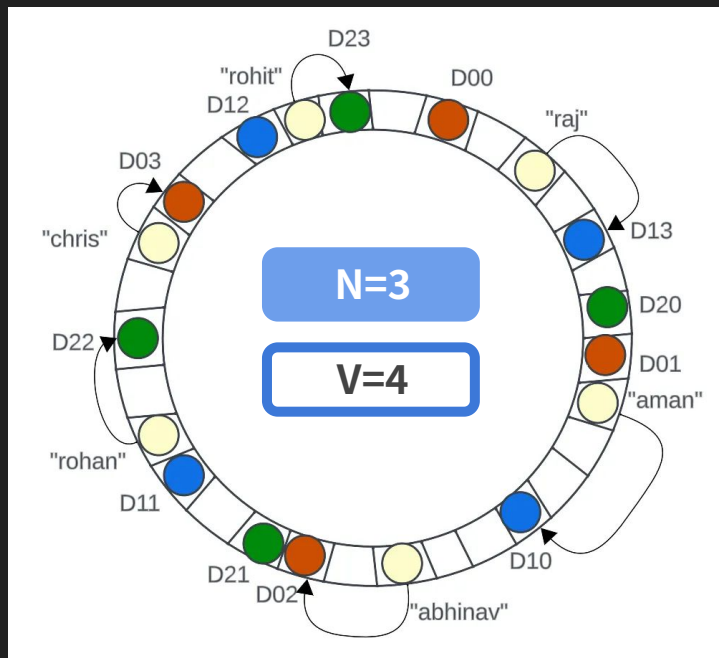
(e.g.  $10\% \leq \text{표준편차} \leq 5\%$ )



<각 서버가 담당하는 키의 개수 분포>

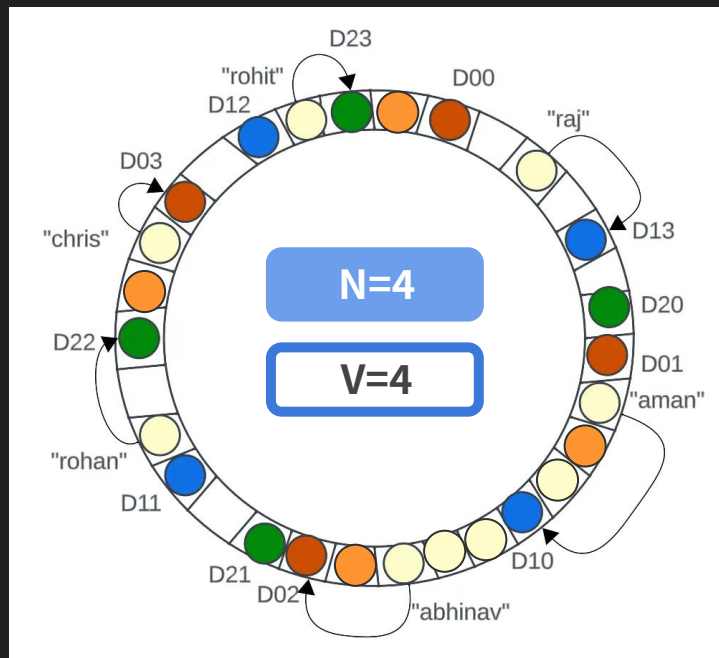
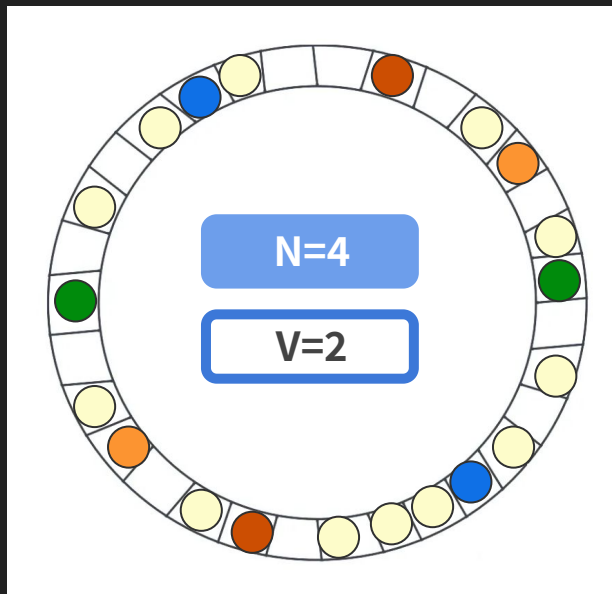
## 2) 안정 해시 - 가상 노드의 장점

### ① Partition 크기 균등하게 유지 O



## 2) 안정 해시 - 가상 노드의 장점

### ② 키 균등하게 분포 0



## 2) 안정 해시 - 가상 노드 수의 결정



### 3) 참고문헌

- 가상면접 사례로 배우는 대규모 시스템 설계 기초
- <https://vivekbansal.substack.com/p/what-is-consistent-hashing>
- [https://ko.wikipedia.org/wiki/일관된\\_해싱](https://ko.wikipedia.org/wiki/일관된_해싱)