데이터를 스케치 하기



CONTECTS

사전지식

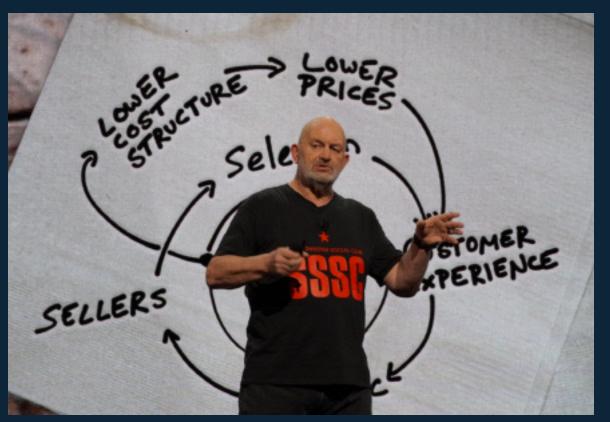
- Spring 에 대한 기초 지식
- Redis 사용 경험

기대 효과

- 거대한 데이터를 어떻게 작게 요약하지?
- 해시 값을 이렇게도 쓰다니?

사실과 오해

- 수학 증명 없음
- 라이브러리나 툴 권유 아님
- 정답은 아님



https://www.dt.co.kr/contents.html?article_no=2023120202109931081007

비용을 고려한 기술 아키텍처 그릴 것

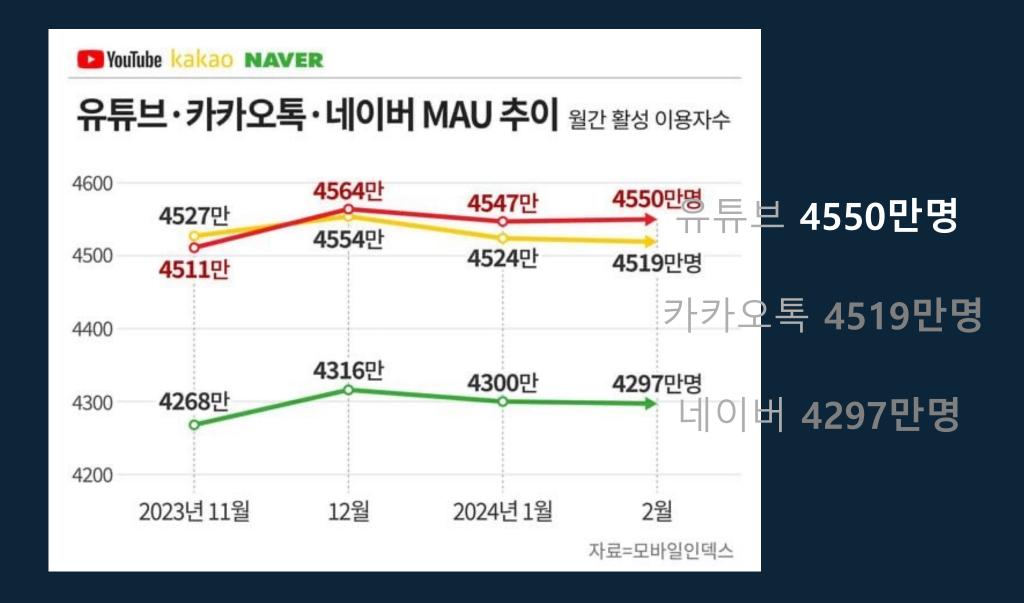
비용 절감으로 이어지지 않는 기술과 결별

대용량 처리

어떻게 하고 있을까요?

비용감소

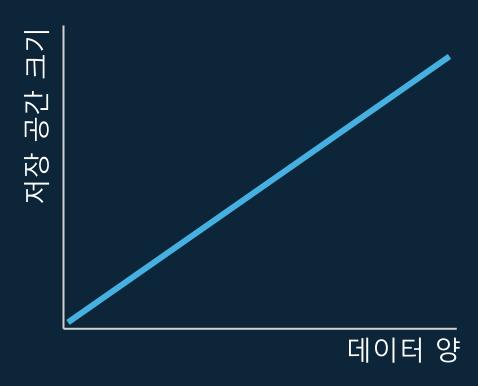
손쉬운 방법이 없을까요?



월간 활성 이용자수

= 해당 월에 고유한 이용자수

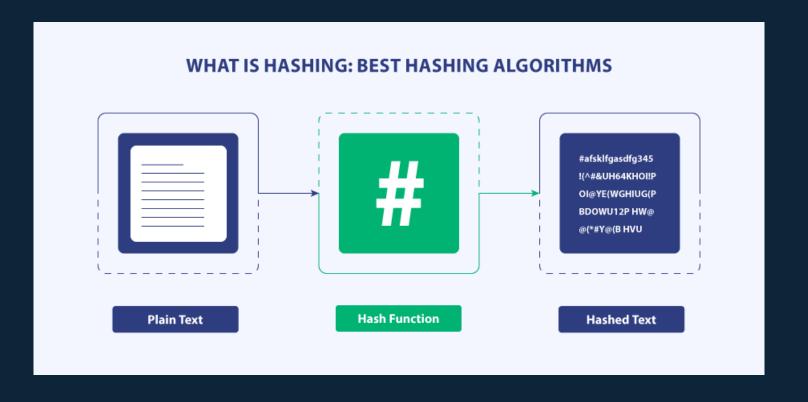




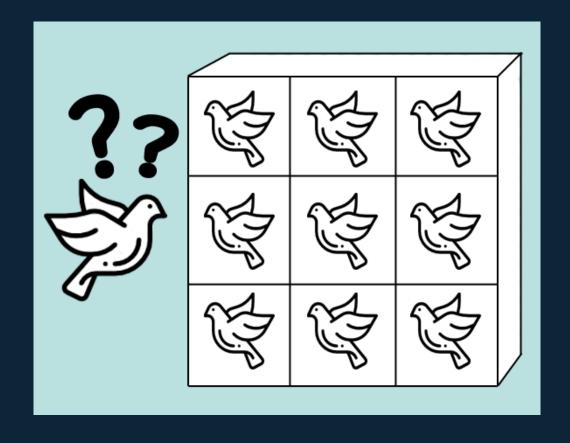
Sketching Algorithm

- 확률적 데이터 추론
- 대용량 데이터 실시간 분석

해시를 이용한 데이터 요약



해시 충돌 고려





스케치 알고리즘의 분류

구분	알고리즘
멤버십 여부 추정	Bloom Filter, Cuckoo Filter
빈도수 추정	Count-Min Sketch, HyperLogLog
집합의 유사도 추정	MinHash
그래프 분석	Count-Min Sketch, Count-Sketch
그 외	Theta Sketch, SketchML

01 Bloom Filter

02 Count Min Sketch

03 HyperLogLog

01 Bloom Filter

- 1970년 Burton Howard Bloom 개발
- 거대한 집합에 요소가 포함되었는지 추정하는 알고리즘



사기성 사이트 주의

의 공격자가 소프트웨어를 설치하거나 개인정보(예: 비밀번호, 전화번호, 신용카드)를 공개하는 등의 위험한 행동을 하도록 사용자를 속일 수 있습니다. <u>자세히 알아</u> 보기

세부정보

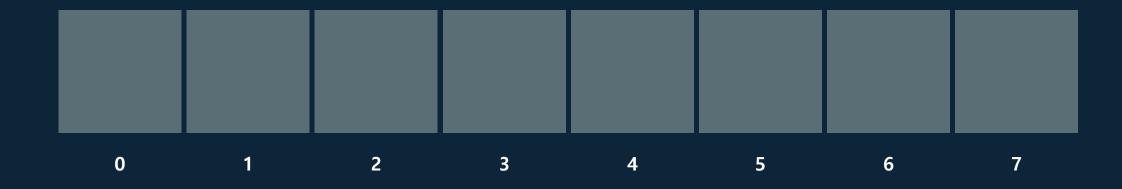
안전한 페이지로 돌아가기

Bloom Filter는

어떻게 작고 빠르게 동작하는가?

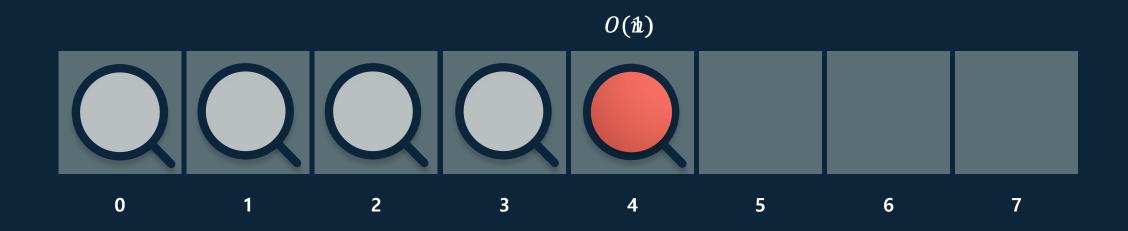
빨간 공을 넣어보자!

New Data



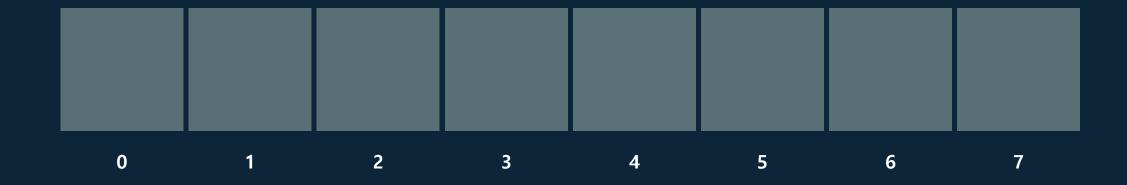
빨간 공을 어떻게 찾을 것인가?

- 위치(index)를 모를때
- 위치(index)를 알고 있을 때



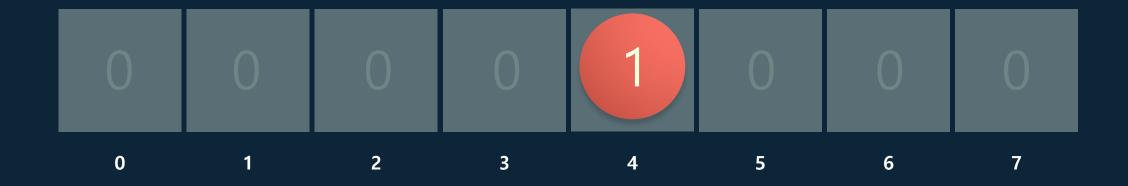
Bloom Filter – Query

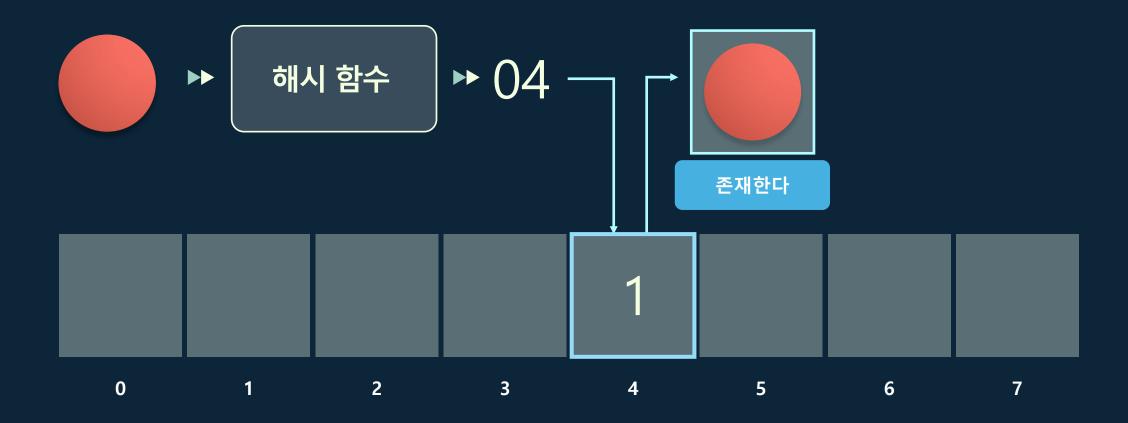


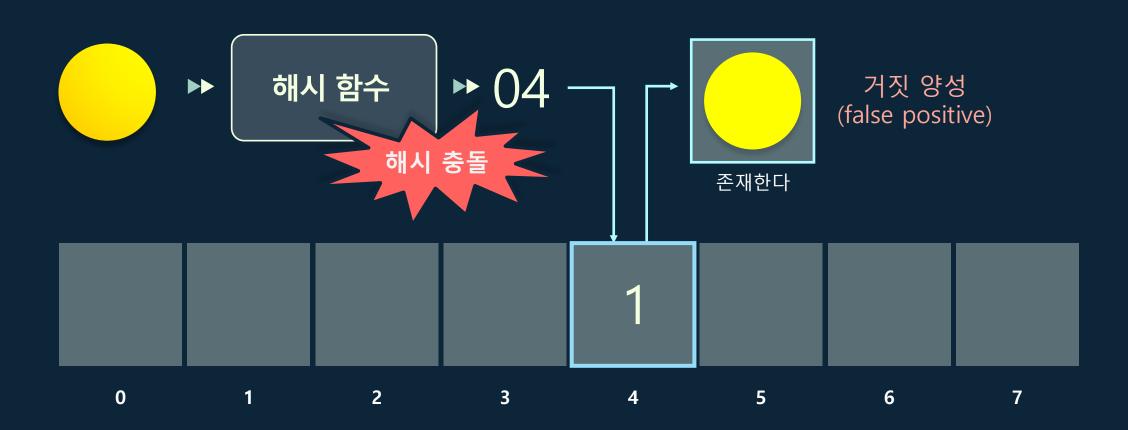


요소의 존재 여부 확인이 목적

1 – 항목 있음 0 – 항목 없음





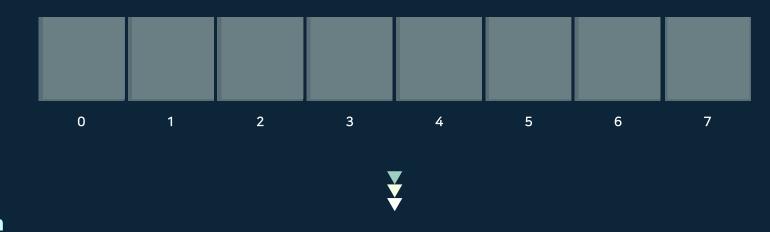


Bloom Filter - False Positive

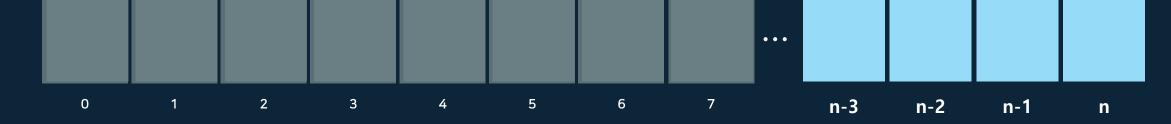
거짓 양성을 어떻게 줄일 것인가?

• 저장 공간 늘리기

해시값 범위:0~7

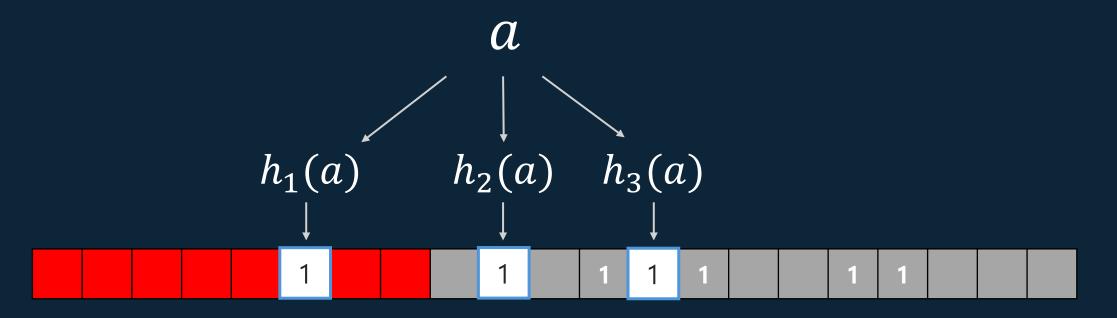


해시값 범위:0~n

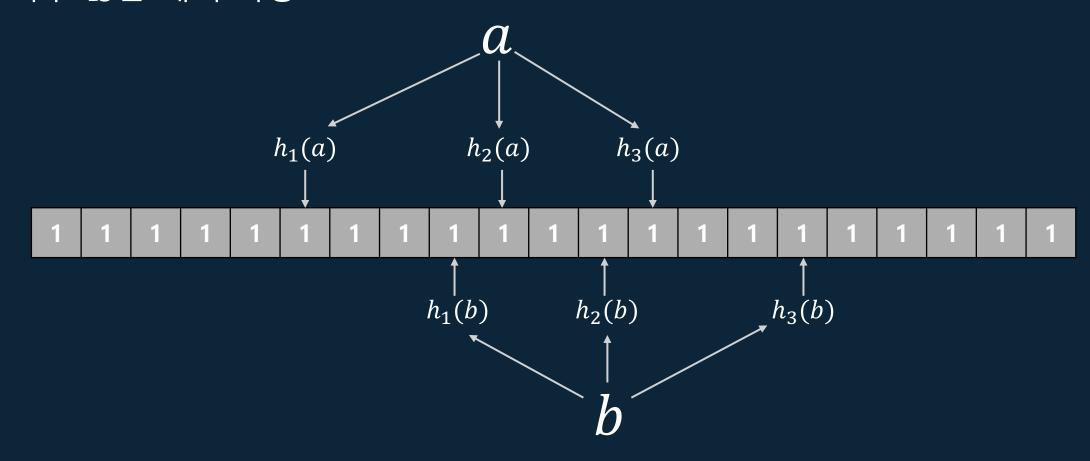


• 여러 해시 함수 사용

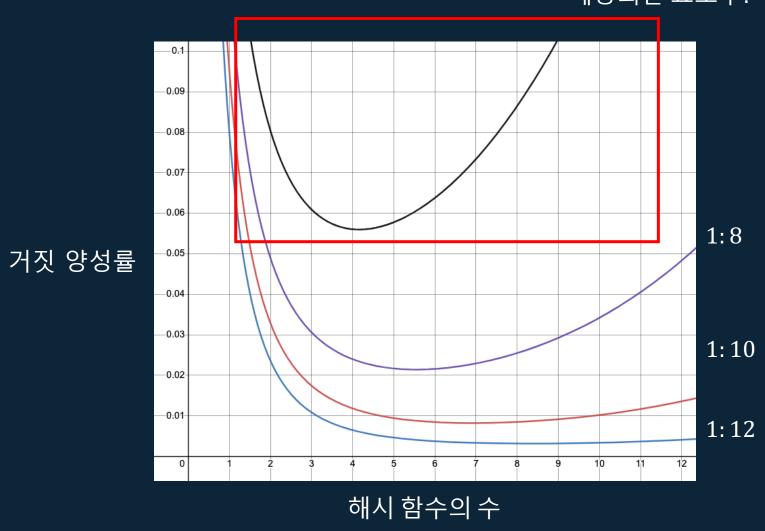




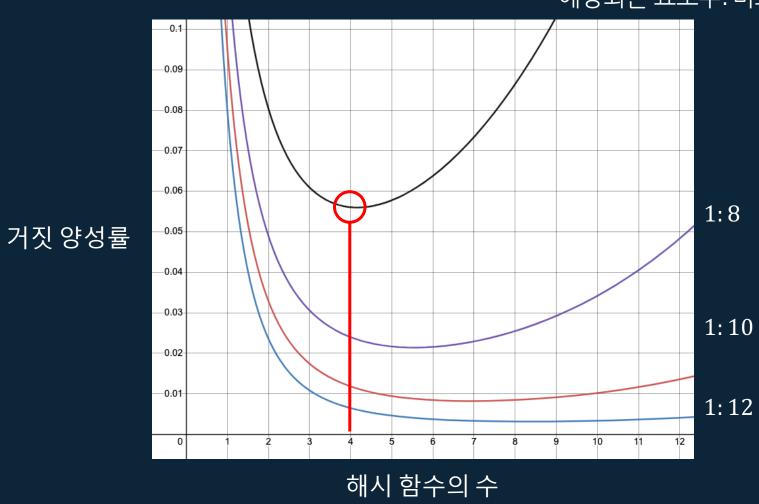
- 많은 요소의 삽입
- 너무 많은 해시 사용



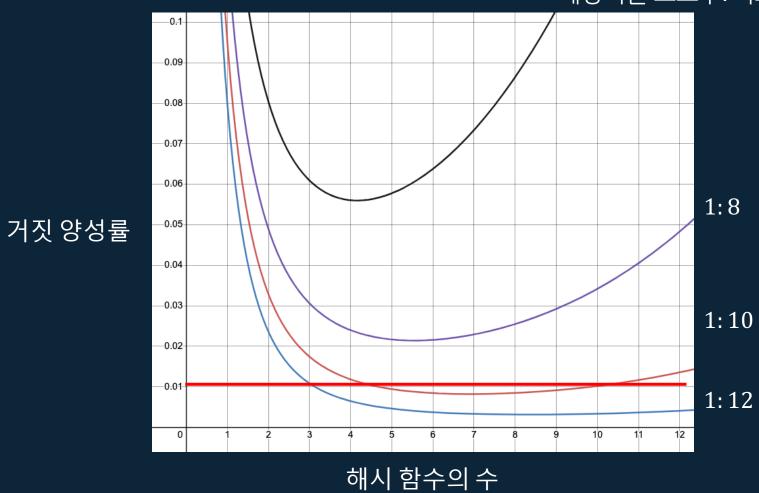
예상되는 요소수: 비트 배열 크기 = 1:6



예상되는 요소수: 비트 배열 크기 = 1:6







Bloom Filter 사용







Bloom Filter 사용

```
dependencies {
    implementation 'org.springframework.boot:spring-boot-starter-web'

    // https://mvnrepository.com/artifact/com.google.guava/guava
    implementation 'com.google.guava:guava:33.1.0-jre'

    // https://mvnrepository.com/artifact/org.projectlombok/lombok
    compileOnly 'org.projectlombok:lombok:1.18.32'
    annotationProcessor 'org.projectlombok:lombok:1.18.32'

    // https://mvnrepository.com/artifact/org.openjdk.jol/jol-core
    implementation 'org.openjdk.jol:jol-core:0.17'

    testCompileOnly 'org.projectlombok:lombok:1.18.32'
    testAnnotationProcessor 'org.projectlombok:lombok:1.18.32'
    testImplementation 'org.springframework.boot:spring-boot-starter-test'
}
```



https://github.com/google/guava/tree/master/guava/src/com/google/common/hash

• Bloom Filter 생성



• 요소 추가 및 조회

```
public boolean addWhiteUrl(String origin) {
    // Bloom filter에 요소추가
    return bloomFilter.put(origin);
}
```

```
public class BloomFilterCorsConfiguration extends
CorsConfiguration {
  private BloomFilter<String> bloomFilter;
  public BloomFilterCorsConfiguration(BloomFilter<String>
bloomFilter) {
    super();
    this.bloomFilter = bloomFilter;
  @Override
  public String checkOrigin(String origin) {
    if (isAllowedOrigin(origin)) {
      return origin;
    return null;
 private boolean isAllowedOrigin(String origin) {
    // Bloom filter에서 허용된 origin 확인
    return this.bloomFilter.mightContain(origin);
```

Bloom Filter 사용

Bloom Filter vs Set

```
@Test
void testSizeComparison() {
  // given
  int expectedSize = 10_000_000;
  double falsePositiveProbability = 0.01;
  bloomFilter = BloomFilter.create(Funnels.stringFunnel(StandardCharsets.UTF_8), expectedSize,
falsePositiveProbability);
  setFilter = new HashSet<>(expectedSize, 0.9f);
  // when
  for (int i = 0; i < expectedSize; i++) {
    val url = "http://www." + i + ".com";
    bloomFilter.put(url);
    setFilter.add(url);
  // then
  String bloomLayout = GraphLayout.parseInstance(bloomFilter).totalSize() + "bytes";
  String setLayout = GraphLayout.parseInstance(setFilter).totalSize() + "bytes";
  System.out.println("BloomFilter size: " + bloomLayout); // 11981760 bytes = 11.9mb
  System.out.println("Set size: " + setLayout); \frac{1}{1027116632} bytes = 1.03gb
```

Bloom Filter: 12MB

Set: : 1.03GB

01 Bloom Filter 정리

집합 내 요소가 존재 여부를 추정하는 알고리즘

주의 사항

- 거짓 양성(False Positive)을 주의한다.
- 필터의 크기가 고정되어 입력 요소에 제한이 발생한다.
- 삭제가 불가능하다.

01 Bloom Filter

02 Count Min Sketch

03 HyperLogLog

- 2003년 Graham Cormode과 S. Muthukrishnan 개발
- 각 요소의 빈도수(개수) 추정 알고리즘



№ 2023년 최다 검색어



모바일

- 1 날씨
- 2 유튜브
- 3 펨코
- 4 로또당첨번호조회
- 5 환율
- 6 길찾기
- 7 구글
- 8 맞춤법검사기
- 9 로또
- 10 오늘의운세
- 11 네이트판
- 12 서울날씨
- 13 네이버부동산
- 14 삼성전자
- 15 야구
- 16 다음
- 17 삼성전자주가
- 18 쿠팡
- 19 부산날씨
- 20 나무위키

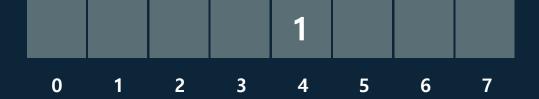
PC

- 1 유튜브
- 2 쿠팡
- 3 맞춤법검사기
- 4 날씨
- 5 환율
- 6 구글
- 7 다음
- 8 파파고
- 9 네이버지도
- 10 미리캔버스
- 11 길찾기
- 12 사람인
- 13 국민은행
- 14 농협인터넷뱅킹
- 15 홈택스
- 16 정부24
- 17 넷플릭스
- 18 잡코리아
- 19 번역기
- 20 우리은행

Bloom Filter

0과 1을 가지는 bit 배열

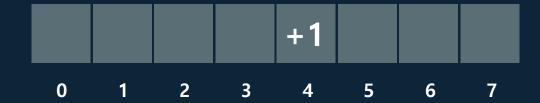


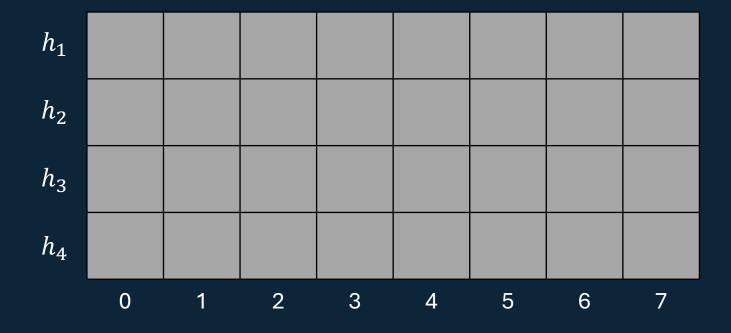


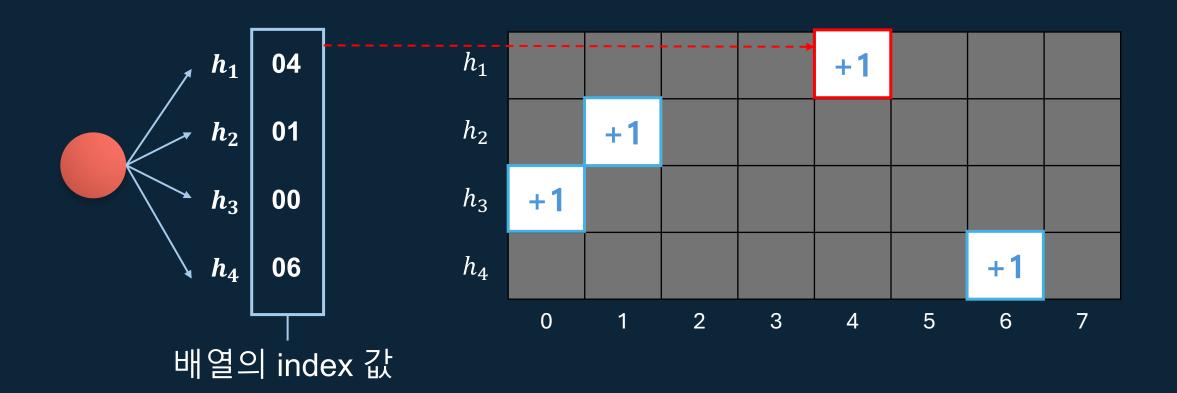
Count-Min Sketch

빈도수 집계를 위한 숫자 배열 해시값 = index로 활용

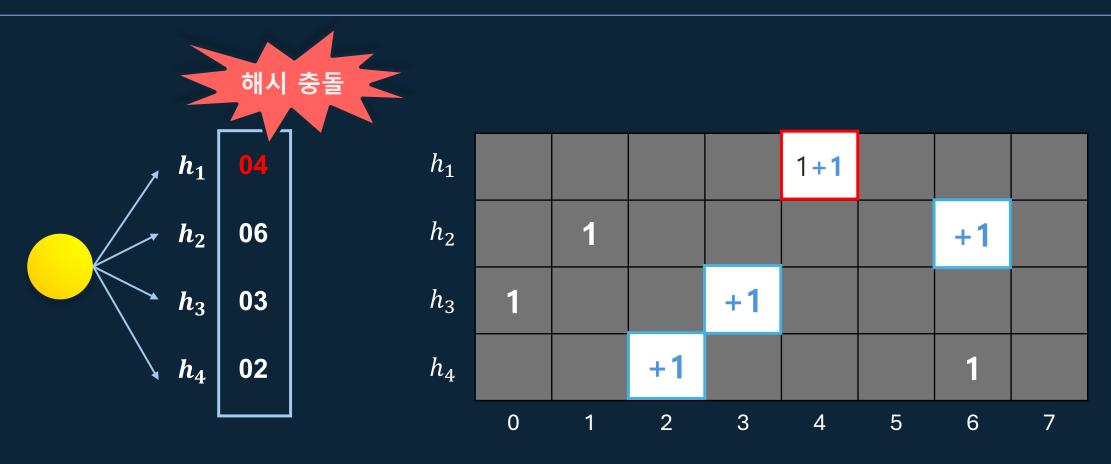




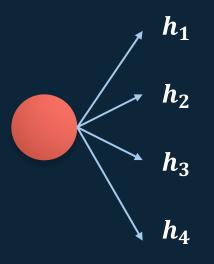




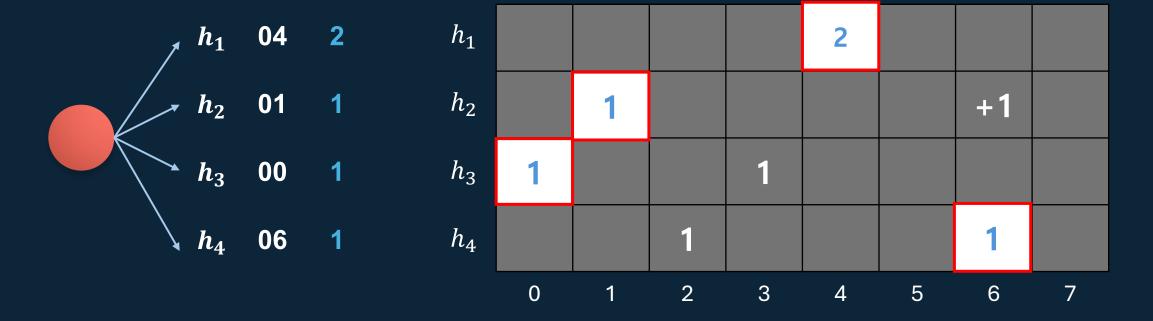
Count Min Sketch – Insert



Count Min Sketch – Query







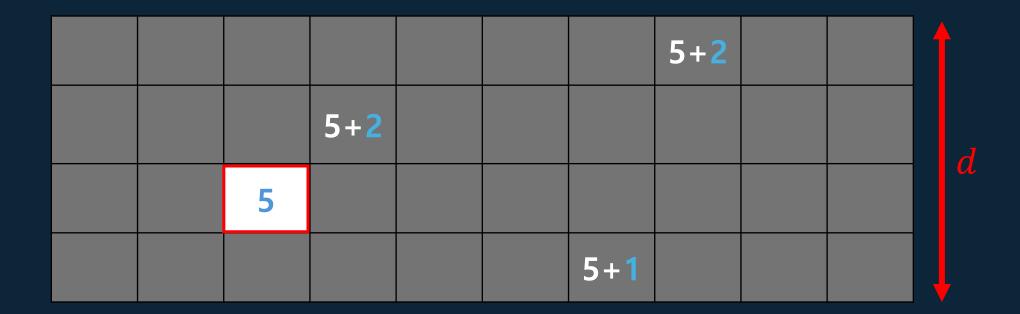
Min(2, 1, 1, 1) = 1 Count Min Sketch

빈도수 오류 어떻게 줄일 것인가?

- 과대 추정 오차율
- 오류 확율

- 과대 추정 오차율
 - 해시 충돌로 인한 빈도수 과대 추정 제어
 - 전체 데이터 수 * 과대 추정 오차률 = 과대 추정 임계값
 - ex) 전체 데이터 건 수: 10000, 과대 추정 오차율: 0.001
 - 과대 추정 임계값 = 10000 * 0.001 = 10
 - 추정된 요소의 빈도수 = 실제 빈도수 ≤ 추정 빈도수 ≤ 실제 빈도수 + 임계값

- 오류 확률
 - 과대 추정되지 않은 값을 찾을 확률 제어
 - 오류 확률 0.01 = 해시 함수 7개, 오류 확률 0.001 = 해시 함수 10개







- Bloom filter
- Cuckoo filter
- Count-min sketch
- Top-K
- t-digest.



- Bloom filter

- Cuckoo filter

- Count-min sketch

- Top-K

- t-digest.

 \in

2022년3 월 Redis Stack 통합



Redis Stack

명령어	설명
CMS.INFO	스케치의 가로, 세로 길이와 총 개수 반환
CMS.INITBYPROB	허용 오차를 이용하여 스케치 초기화
CMS.INITBYDIM	사용자 지정 크기의 스케치 초기화
CMS.INCRBY	항목의 갯수를 증가
CMS.QUERY	항목의 갯수를 반환
CMS.MERGE	여러 스케치를 하나의 스케치로 병합

```
public class RedisTemplate<K, V> extends RedisAccessor
           implements RedisOperations<K, V>, BeanClassLoaderAware {
  private final BoundOperationsProxyFactory boundOperations = new Bo ...
  private final ValueOperations<K, V> valueOps = new DefaultValueOp ...
  private final ListOperations<K, V> listOps = new DefaultListOperations<>(this);
  private final SetOperations<K, V> setOps = new DefaultSetOperations<>(this);
 private final StreamOperations<K, ?, ?> streamOps = new Default ...
  private final ZSetOperations<K, V> zSetOps = new DefaultZSetOperations<>(this);
  private final GeoOperations<K, V> geoOps = new DefaultGeoOperations<>(this);
  private final HyperLogLogOperations<K, V> hllOps = new DefaultHype ...
  private final ClusterOperations<K, V> clusterOps = new DefaultCluster ...
```

O 6 Open ✓ 2 Closed • Add support for CMS.INFO type: enhancement #2676 opened on Feb 19 by chayim • Add support for CMS.MERGE type: enhancement #2675 opened on Feb 19 by chayim • Add support for CMS.QUERY type: enhancement #2674 opened on Feb 19 by chayim • Add support for CMS.INCRBY type: enhancement #2673 opened on Feb 19 by chayim • Add support for CMS.INITBYPROB type: enhancement #2672 opened on Feb 19 by chayim • Add support for CMS.INITBYDIM type: enhancement #2671 opened on Feb 19 by chayim

< RedisTemplate.java >

< Lettuce Library>

```
public class UnifiedJedis implements RedisModuleCommands, ...{
  public String cmsInitByProb(String key, double error, double probability) {
    return (String)this.executeCommand(this.commandObjects.cmsInitByProb(key, error, probability));
  public List<Long> cmsIncrBy(String key, Map<String, Long> itemIncrements) {
    return (List)this.executeCommand(this.commandObjects.cmsIncrBy(key, itemIncrements));
  public List<Long> cmsQuery(String key, String... items) {
    return (List)this.executeCommand(this.commandObjects.cmsQuery(key, items));
```

Jedis Library

JedisConnectionFactory 사용

```
Jedis jedis = (Jedis) connectionFactory.getConnection().getNativeConnection();
UnifiedJedis pool = new UnifiedJedis(jedis.getConnection());
// Count-Min Sketch 생성
pool.cmsInitByProb("cms:heatmap", 0.008d, 0.001d);

// Count-Min Sketch에 데이터 추가
pool.cmsIncrBy("cms:heatmap", "202405040000:0", 1);

// Count-Min Sketch에 데이터 조회
List<Long> counts = pool.cmsQuery("cms:heatmap", "202405040000:0");
counts.forEach(System.out::println);
```

Jedis native connection 가져오기

Jedis 객체 이용 UnifiedJedis 객체 생성

countMinSketchService.initByProb("testKey", 0.008, 0.001);

✓ ■ data structures 1
○

¬ testKey

```
countMinSketchService.initByProb(sketchKey, 0.0007, 0.0001);
String uuid = UUID.randomUUID().toString();
var array = IntStream.rangeClosed(1, 1000)
   .mapToObj(i -> {
     return IntStream.rangeClosed(1, (int) Math.floor(Math.random() * 3000 + 1))
         .boxed()
         .collect(Collectors.toMap(
              -> uuid + j,
              -> 1L,
             (a, b) -> a + b,
             HashMap::new
   .toArray(HashMap[]::new);
Arrays.stream(array).forEach(arr -> {
 // count min sketch 사용시
 countMinSketchService.incrBy(sketchKey, arr);
 // Sorted Set 사용시
 arr.forEach((k, v) ->
   zSetOperations.incrementScore(sortedKey, (String) k, ((Long) v).doubleValue()));
```

Count Min Sketch: 312KB Sorted-Set : 403KB

e596277fada5715: 794: 768.0

e596277fada52295: 378: 235.0

각 요소의 빈도수를 추정하는 알고리즘

주의 사항

- 추정 값이 과대 평가 되어질 수 있다.
- 삭제 불가능하다.

01 Bloom Filter

02 Count Min Sketch

03 HyperLogLog

03 HyperLogLog

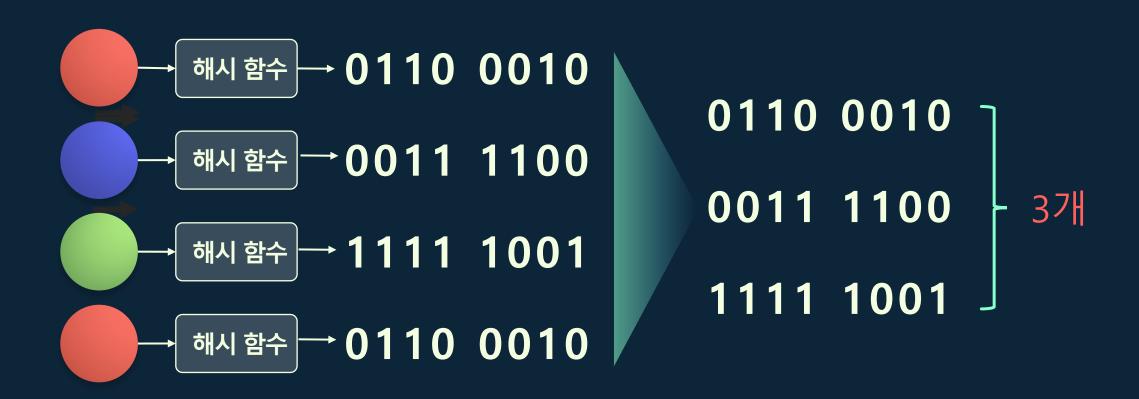
- 2007년 Philippe Flajolet 개발
- 고유한 항목의 개수(카디널리티)를 추정하는 알고리즘



유튜브·카카오톡·네이버 MAU 추이 원간 활성 이용자수



고유한 요소의 수는?



해시

무작위성을 이용하자

무작위성을 이용하자





동전의 조합을 기록하기

- 앞면이 나오면 다시 던짐
- 뒷면이 나오면 정지







하나의 요소

동전의 조합을 기록하기



운이 좋아야 한다

동전의 조합을 기록하기

- 앞면이 나오면 다시 던짐
- 뒷면이 나오면 정지



 $\frac{1}{2} \times \frac{1}{2} \times \frac{1}{2} \times \frac{1}{2} = \frac{1}{10}$

16가지의 요소

















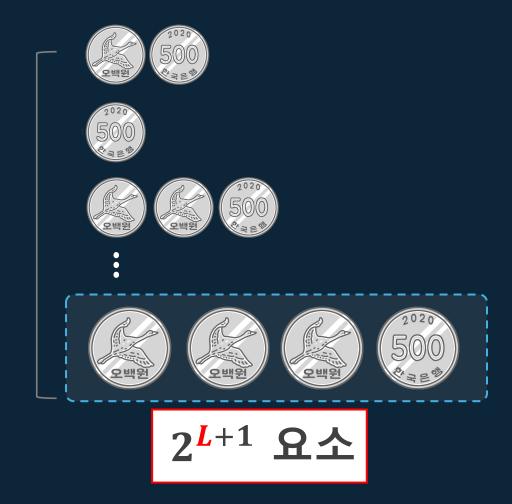






연속된 앞면의 개수 L 동전을 던진 횟수 2^{L+1}





다시 이진 문자열로



동전의 앞면 = 0



동전의 뒷면 = 1



연속된 0이 긴 값을 이용하여 고유 개수 추정



다시 이진 문자열로

0110 0010

0011 1100

1111 1001

• • •

0111 1111

0000 1000

가장 긴 연속된 0 개수 = L

고유한 개수 $\Rightarrow 2^{L+1}$

고유 항목 수 = 18,446,744,073,709,551,616 = 2⁶⁴

$$\int \log_2 2^{64} = 64$$

0	0	•••	0	0	0	0	0	0	0	•••	0	0	0	0
0	1		13	14	15	16	17	18	19		60	61	62	63
	64 —													

연속된 0의 개수 저장을 위해 6 bit 필요

2의 거듭 제곱 값 만을 가진다.



매우 운이 좋은 경우

한번에 가장 긴 0을 가진 이진 배열을 가진다면?

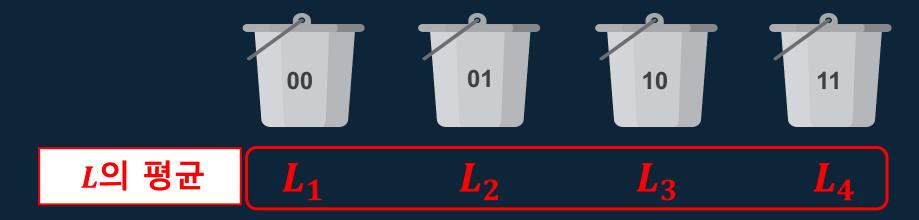
진화하기

- LogLog
- SuperLogLog
- HyperLogLog

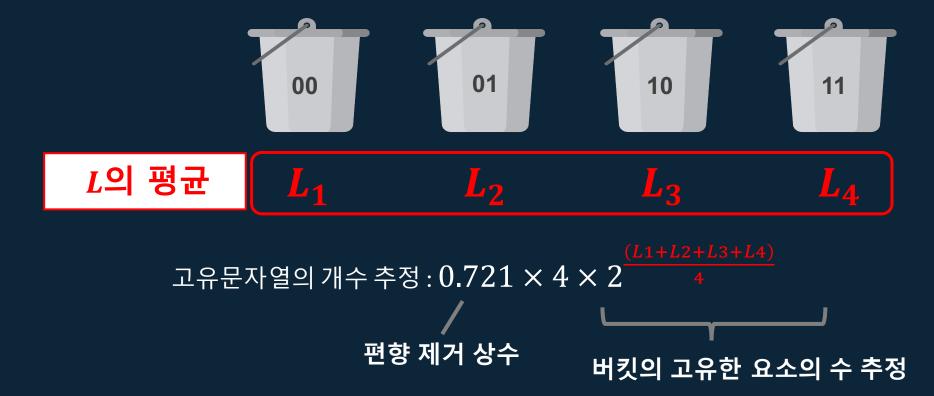
• 나누어 처리하여 오류를 줄인다.



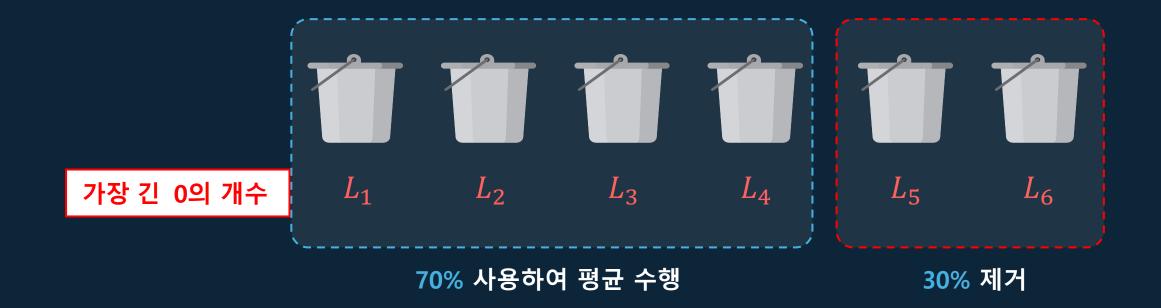
• 버킷의 ▮을 평균하여 고유한 문자열을 추정한다.



• 버킷의 ▮을 평균하여 고유한 문자열을 추정한다.



• 카운터 평균 수행 시 가장 큰 30%를 제거 후 평균을 구한다.



• 조화평균을 이용하여 고유한 문자열의 수 추정

$$0.673 \times 4 \times \frac{4}{\left(\frac{1}{2}\right)^{L_1} + \left(\frac{1}{2}\right)^{L_2} + \left(\frac{1}{2}\right)^{L_3} + \left(\frac{1}{2}\right)^{L_4}}$$

- 1% 미만의 오차
- 12KB 의 메모리로 10억 건의 고유 값 추정

1%의 미만의 오차 확인

```
long currentTimestamp = getCurrentTimestamp();
HyperLogLogOperations < String > hyperLogLogOperations
          = redisTemplate.opsForHyperLogLog();
int limit = 100000000;
IntStream.rangeClosed(1, limit).forEach(i -> {
                                                                          1천만개의 사용자 등록
 hyperLogLogOperations.add(getHourlyKey(currentTimestamp), "user" + i);
long currentCardinality = hyperLogLogOperations.size(getHourlyKey(currentTimestamp));
// 100000 * 0.01 = 1000 (1\% error rate)
assertThat(currentCardinality).isBetween((long) (limit - limit * (0.01)), (long) (limit + limit * (0.01)));
127.0.0.1:6379> pfcount test:hyperloglog:hourly:202405040000
(integer) 10060588
                       60588개의 오차 발생(1%미만)
127.0.0.1:6379> memory usage test:hyperloglog:hourly:202405040000
(integer) 12392
                       12KB 저장 공간 사용
```

HyperLogLog의 병합

```
long currentTimestamp = getCurrentTimestamp();
HyperLogLogOperations < String > hyperLogLogOperations = redisTemplate.opsForHyperLogLog();
int limit = 500000;
String[] candidateKeys = getMergeCandidateKeys(currentTimestamp);
IntStream. rangeClosed(0, 23). for Each(i -> {
  IntStream.rangeClosed(1, limit).forEach(j -> {
   int idx = (i * limit / 2) + j;
   hyperLogLogOperations.add(getHourlyKey(currentTimestamp + i * 3600000L), "user" + idx);
 });
});
long mergeCardinality = hyperLogLogOperations.union(getDailyKey(currentTimestamp), candidateKeys);
assertThat(mergeCardinality).isEqualTo(hyperLogLogOperations.size(candidateKeys));
```

병합 작업

HyperLogLog의 직렬화

```
HyperLogLogOperations < String > hyperLogLogOperations = redisTemplate.opsForHyperLogLog();
ValueOperations < String > valueOperations = redisTemplate.opsForValue();
long currentTimestamp = getCurrentTimestamp();
                                                                   Hyperloglog 직렬화
byte[] dump = redisTemplate.dump(getDailyKey(currentTimestamp));
valueOperations.set("test:dump", Base64.encodeBase64String(dump));
String s = valueOperations.get("test:dump");
redisTemplate.restore(getDailyKey(currentTimestamp) + ":restore",
                                                                      Hyperloglog restore
           Base64.decodeBase64(s), 0, TimeUnit.MILLISECONDS, false);
long restoreCardinality = hyperLogLogOperations.size(getDailyKey(currentTimestamp) + ":restore");
assertThat(restoreCardinality).isEqualTo(hyperLogLogOperations.size(getDailyKey(currentTimestamp)));
                                    127.0.0.1:6379> pfcount test:hyperloglog:daily:20240504
                                    (integer) 1207314
              값 차이 없음
                                    127.0.0.1:6379> pfcount test:hyperloglog:daily:20240504:restore
                                    (integer) 1207314
```

03 HyperLogLog 정리

고유한 값의 개수를 추정하기 위한 확률적인 자료구조 실시간으로 추정 가능(병합, 직렬화)

주의 사항

• 1% 미만의 추정 오차 발생 가능 하다.

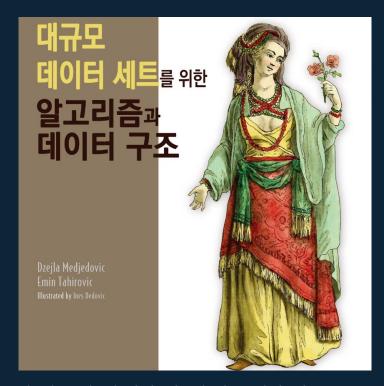
마무리

스케치 알고리즘은 작고 빠르게 거대한 데이터를 처리 할 수 있습니다.

해시를 활용하는 아이디어를 확인 할 수 있었습니다.

수학적 알고리즘의 이해 필요

마무리



https://ebook-product.kyobobook.co.kr/dig/epd/ebook/E000005388724

The End