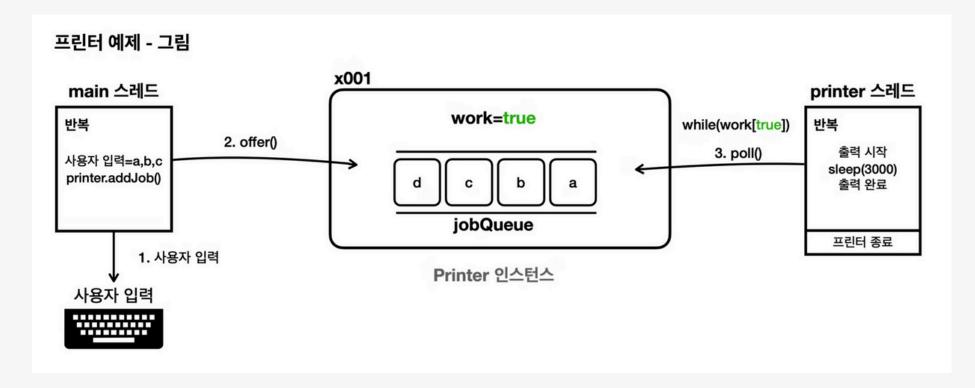


# 3주차 스터디

## 목차

- 생산자 소비자 문제
- BoundedQueueV1
- BoundedQueueV2
- BoundedQueueV3
- BoundedQueueV5
- synchronized vs ReentrantLock
- BlockingQueue

## 생산자 소비자 문제



#### 문제 상황

- 생산자가 너무 빠를 때: 버퍼가 가득 차서 더 이상 데이터를 넣을 수 없을 때까지 생산자가 데이터를 생성한다.
  - 버퍼가 가득 찬 경우 생산자는 버퍼에 빈 공간이 생길 때까지 기다려야 한다.
- 소비자가 너무 빠를 때: 버퍼가 비어서 더 이상 소비할 데이터가 없을 때까지 소비자가 데이터를 처리한다.
  - 버퍼가 비어있을 때 소비자는 버퍼에 새로운 데이터가 들어올 때까지 기다려야 한다.

#### 생산자(Producer)

• 데이터를 생성하는 역할을 한다.

#### 소비자(Consumer)

• 생성된 데이터를 사용하는 역할

#### 버퍼(Buffer)

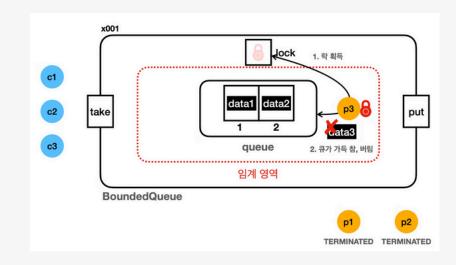
- 생산자가 생성한 데이터를 일시적으로 저장하는 공간
- 버퍼는 한정된 크기를 가지며, 생산 자와 소비자가 이 버퍼를 통해 데이터를 주고받는다.

## BoundedQueueV1 - 생산자 우선

```
@Override
public synchronized void put(String data) {
    if (queue.size() == max) {
        log("[put] 큐가 가득 참, 버림: " + data);
        return;
    }
    queue.offer(data);
}

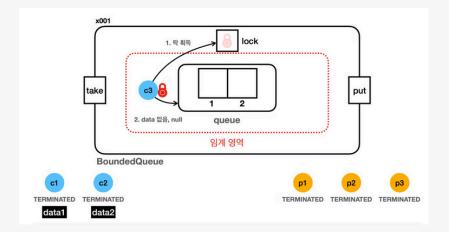
@Override
public synchronized String take() {
    if (queue.isEmpty()) {
        return null;
    }

    return queue.poll();
}
```



#### 생산자(Producer)

- 큐에 데이터가 가득 차 있는 상황
- 생산자 스레드는 데이터를 버림



#### 소비자(Consumer)

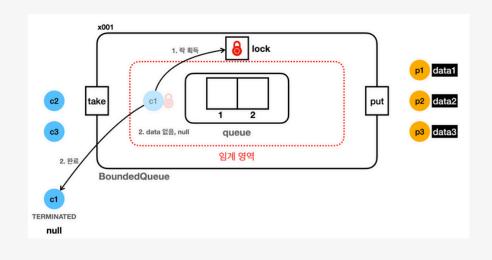
- 큐가 비어 있는 상황
- 소비자 스레드는 데이터를 가져오지 못함

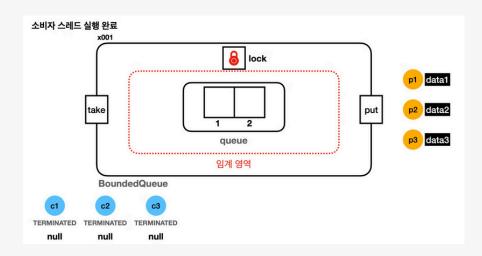
## BoundedQueueV1 - 소비자 우선

```
@Override
public synchronized void put(String data) {
    if (queue.size() == max) {
        log("[put] 큐가 가득 참, 버림: " + data);
        return;
    }
    queue.offer(data);
}

@Override
public synchronized String take() {
    if (queue.isEmpty()) {
        return null;
    }

    return queue.poll();
}
```





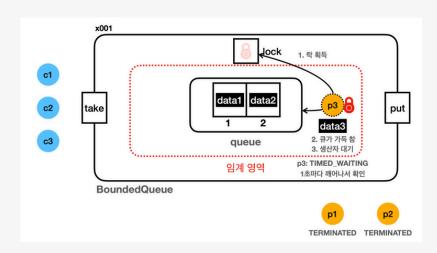
#### 소비자(Consumer)

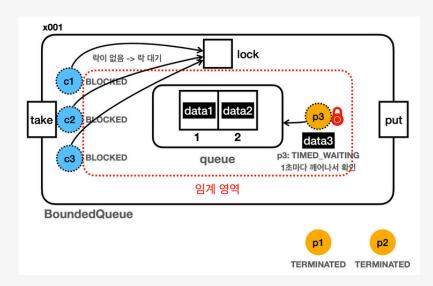
- 소비자 우선 실행 시 소비자 스레드 모두 데이터를 가져오지 못함
- c1, c2, c3는 데이터를 받지 못한다.(null을 받는다.)
- p3가 보관하는 data3은 버려진다.

## BoundedQueueV2 - 생산자 우선

```
@Override
public synchronized void put(String data) {
    while (queue.size() == max) {
        log("[put] 큐가 가득 참, 생산자 대기");
        sleep(1000);
    }
    queue.offer(data);
}

@Override
public synchronized String take() {
    while (queue.isEmpty()) {
        log("[take] 큐에 데이터가 없음, 소비자 대기");
        sleep(1000);
    }
    return queue.poll();
}
```





#### 생산자 스레드 실행 시작

- 생산자 스레드인 p3는 임계 영역에 들어가기 위해 먼저 락을 획득
- 큐가 가득 차서 p3는 sleep(1000)으로 대기한다.
- 문제는 p3가 락을 가지고 있는 상태에서 대기를 한다.

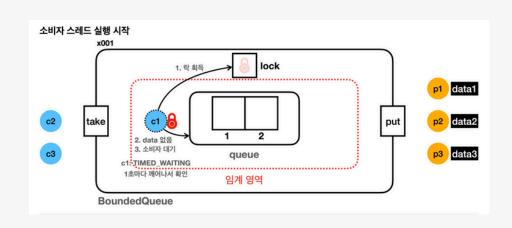
#### 소비자 스레드 실행 시작

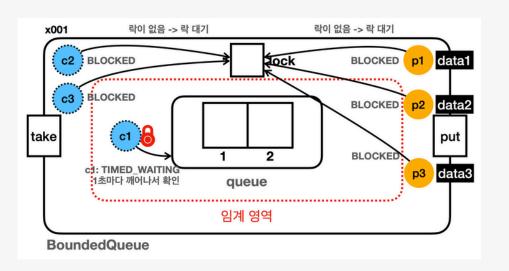
- 소비자 스레드가 임계 영역에 들어가기 위해 락을 획득하려 한다.
- 락이 없어 소비자 스레드 모두 BLOCKED 상태에 빠진다.
- 소비자 스레드 모두 무한 대기 상태에 빠진다.

## BoundedQueueV2 - 소비자 우선

```
@Override
public synchronized void put(String data) {
    while (queue.size() == max) {
        log("[put] 큐가 가득 참, 생산자 대기");
        sleep(1000);
    }
    queue.offer(data);
}

@Override
public synchronized String take() {
    while (queue.isEmpty()) {
        log("[take] 큐에 데이터가 없음, 소비자 대기");
        sleep(1000);
    }
    return queue.poll();
}
```





#### 소비자 스레드 실행 시작

- 소비자 스레드 c1은 락을 획득한다.
- 큐가 비어 있어 c1은 sleep(1000)으로 대기한다.
- 문제는 c1이 락을 가지고 있는 상태에서 대기를 한다.
- 다른 소비자 스레드 c2, c3가 락을 획득하려하지만 락이 없어 BLOCKED 상태가 된다.

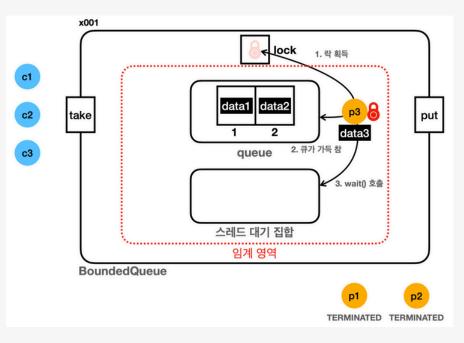
#### 생산자 스레드 실행 시작

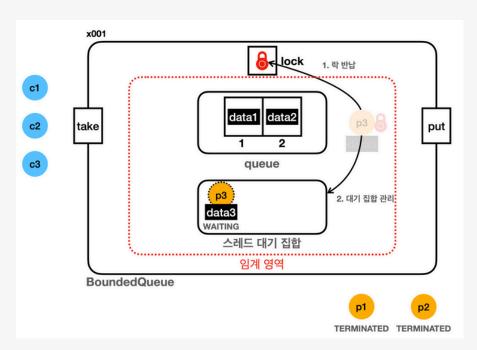
- 생산자 스레드들이 락을 획득하려 한다.
- 하지만 락이 없어 생산자 스레드 모두 BLOCKED 상태가 된다.
- c1은 반복문을 돌면서 계속 대기 하므로 c1을 제외한 다른 스레드 모두 무한 대기를 하게 된다.

## BoundedQueueV3 - 생산자 우선

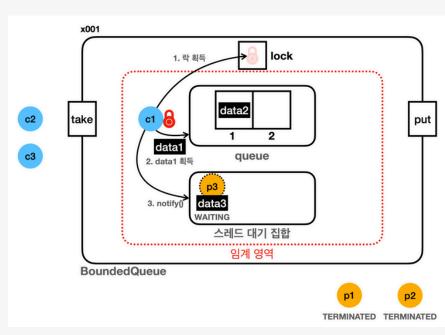
```
public synchronized void put(String data) {
  while (queue.size() == max) {
     log("[put] 큐가 가득 참, 생산자 대기");
        wait(); // RUNNABLE -> WAITING, 락 반납
        log("[put] 생산자 깨어남");
     } catch (InterruptedException e) {
        throw new RuntimeException(e);
  queue.offer(data);
  log("[put] 생산자 데이터 저장, notify() 호출");
  notify(); // 대기 스레드, WAIT -> BLOCKED
@Override
public synchronized String take() {
  while (queue.isEmpty()) {
     log("[take] 큐에 데이터가 없음, 소비자 대기");
     try {
        wait();
        log("[take] 소비자 깨어남");
     } catch (InterruptedException e) {
        throw new RuntimeException(e);
  String data = queue.poll();
log("[take] 소비자 데이터 획득, notify() 호출");
  notify(); // 대기 스레드, WAIT -> BLOCKED
   return data;
```

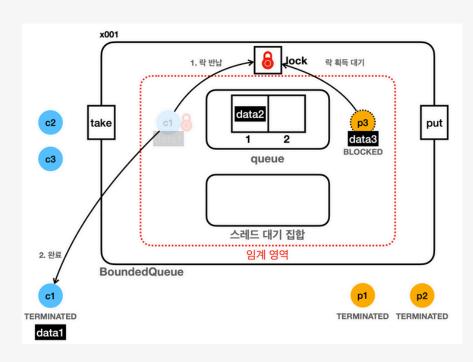
#### 생산자 스레드 실행 시작





#### 소비자 스레드 실행 시작

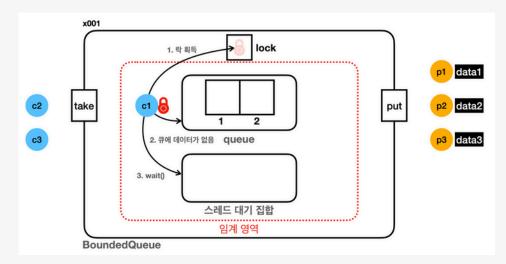


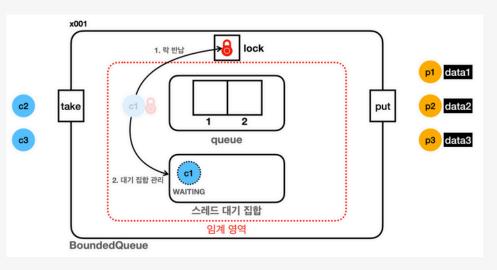


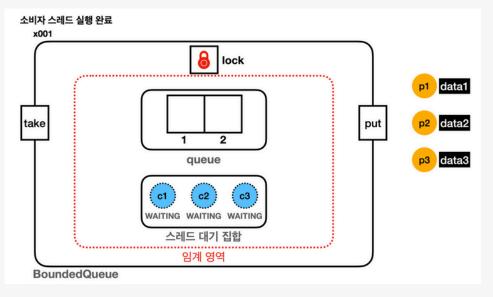
## BoundedQueueV3 - 소비자 우선

```
@Override
public synchronized void put(String data) {
  while (queue.size() == max) {
     log("[put] 큐가 가득 참, 생산자 대기");
     try {
        wait(); // RUNNABLE -> WAITING, 락 반납
        log("[put] 생산자 깨어남");
     } catch (InterruptedException e) {
        throw new RuntimeException(e);
  queue.offer(data);
  log("[put] 생산자 데이터 저장, notify() 호출");
  notify(); // 대기 스레드, WAIT -> BLOCKED
@Override
public synchronized String take() {
  while (queue.isEmpty()) {
     log("[take] 큐에 데이터가 없음, 소비자 대기");
     try {
        wait();
        log("[take] 소비자 깨어남");
     } catch (InterruptedException e) {
        throw new RuntimeException(e);
  String data = queue.poll();
  log("[take] 소비자 데이터 획득, notify() 호출");
  notify(); // 대기 스레드, WAIT -> BLOCKED
  return data;
```

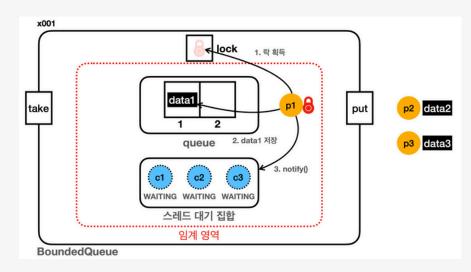
#### 소비자 스레드 실행 시작

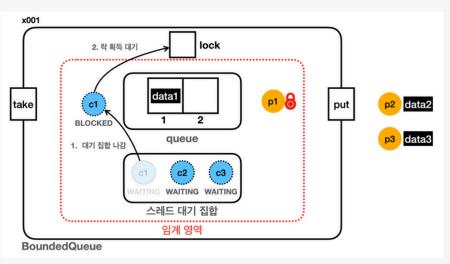


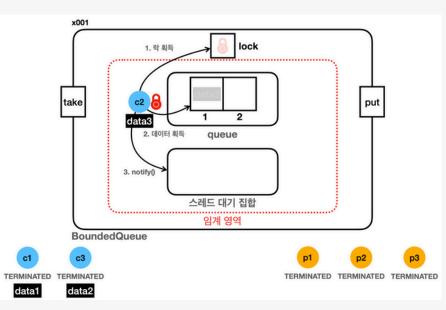




#### 생산자 스레드 실행 시작

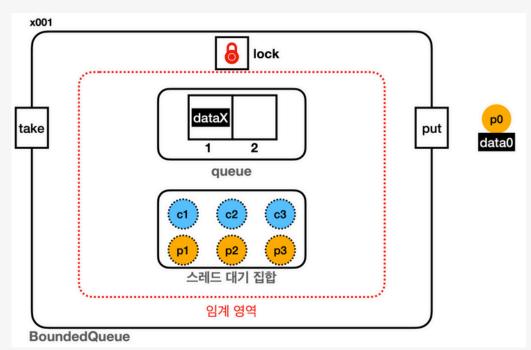




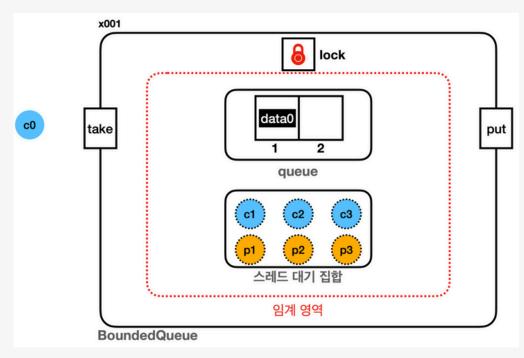


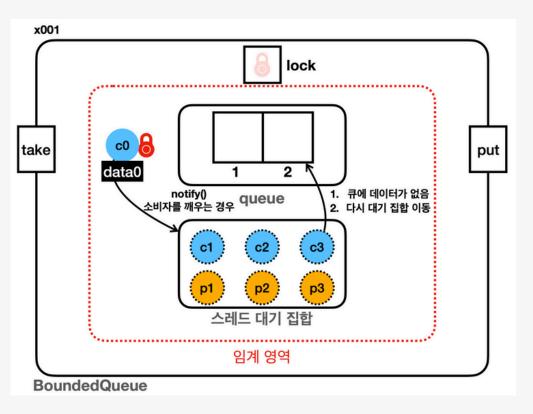
## Object - wait, notify - 한계

비효율 - 생산자 실행 예시

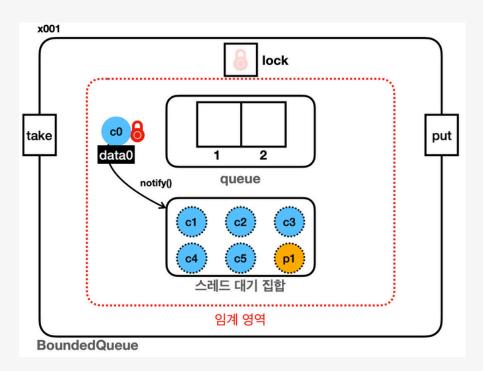


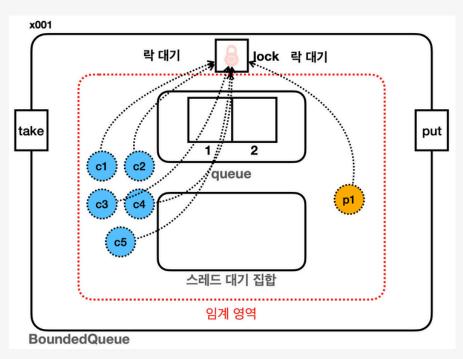
비효율 - 소비자 실행 예시





스레드 기아(thread starvation)

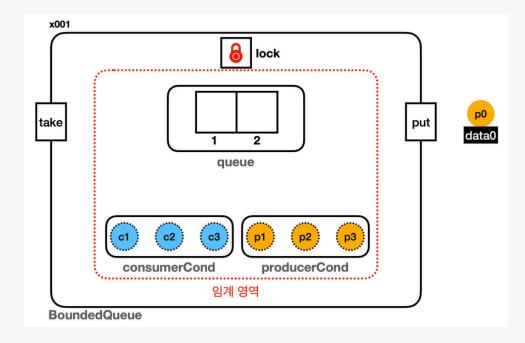


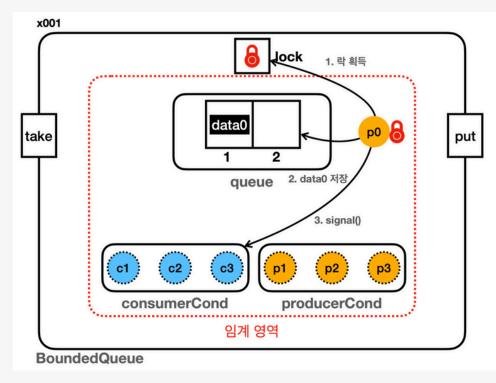


## BoundedQueueV5

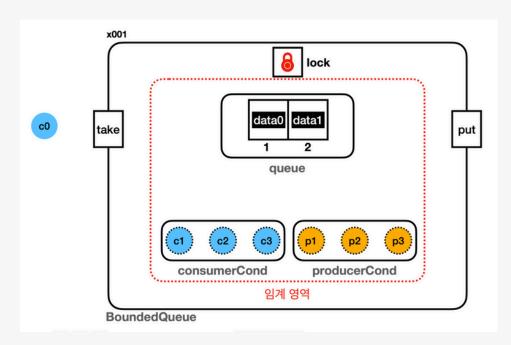
```
ublic class BoundedQueueV5 implements BoundedQueue {
// 락은 하나인데 대기공간을 분리할 수 있다.
private final Lock lock = new ReentrantLock();
private final Condition producerCond = lock.newCondition();
private final Condition consumerCond = lock.newCondition();
private final Queue < String > queue = new ArrayDeque <>();
private final int max;
  public BoundedQueueV5(int max) {
      this.max = max;
 public void put(String data) {
   lock.lock();
  try {
while (queue.size() == max) {
log("[put] 큐가 가득 참, 생산자 대기");
             producerCond.await();
log("[put] 생산자 깨어남");
} catch (InterruptedException e) {
throw new RuntimeException(e);
         queue.offer(data);
log("[put] 생산자 데이터 저장, consumerCond.signal() 호출");
consumerCond.signal();
      } finally {
   lock.unlock();
@Override
public String take() {
    lock.lock();
          consumerCond.await();
log("[take] 소비자 깨어남");
} catch (InterruptedException e) {
                    throw new RuntimeException(e);
         String data = queue.poll();
log("[take] 소비자 데이터 획득, producerCond.signal() 호출");
producerCond.signal();
return data;
      } finally {
          lock.unlock();
```

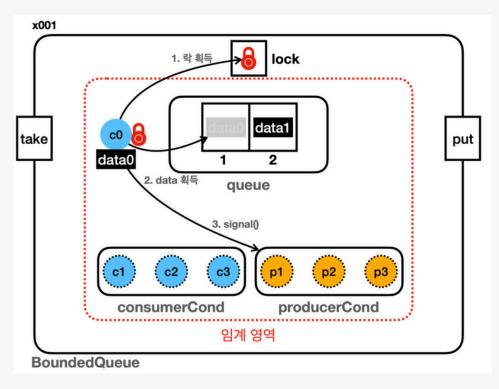
#### 생산자 실행





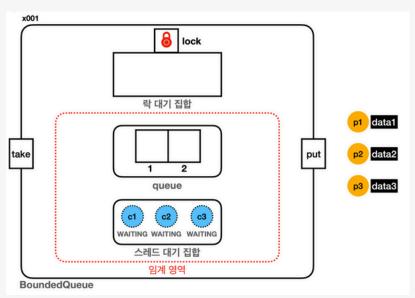
#### 소비자 실행



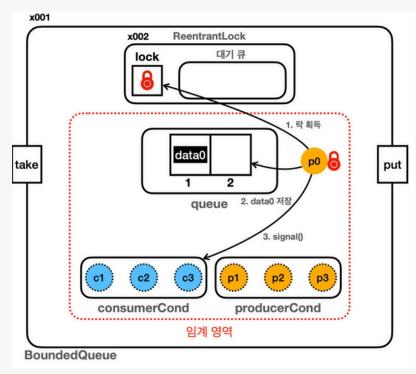


## synchronized vs ReentrantLock

### synchronized 대기



### Lock(ReentrantLock)



비교 항목	synchronized	ReentrantLock	
락 획득 및 반납 방식	자동으로 락을 획득하고 반납함	lock()과 unlock() 메서드를 호출하여 직접 관리	
인터럽트 처리	지원하지 않음	인터럽트를 받을 시 대기 큐에서 나올 수 있음	
사용 대기 공간	자바 객체 내부의 모니터 락, 락 대기 집합, 스레드 대기 집합 사용	ReentrantLock에서 관리하는 락, 락 대기 큐, condition 객체의 스레드 대기 공간 사용	
락 대기 공간에서의 스레드 상태	락 대기 집합에서 BLOCKED 상태로 대기	락 대기 큐에서 WAITING 상태로 대기하며 인터럽트를 받으면 대기에서 나올 수 있음	
스레드 대기 흐름	wait(), notify() 메서드를 사용하여 스레드 대기 공간 관리	await(), signal() 메서드를 사용하여 스레드 대기 공간 관리	
스레드 대기 공간 수	하나의 스레드 대기 집합만 사용	condition 객체를 여러 개 생성하여 여러 대기 공간을 사용할 수 있음	
스레드 대기 공간에서 깨어난 후 동작	스레드가 대기에서 깨어나도 바로 실행되지 않고, 락을 획득해야 실행 가능	스레드가 대기에서 깨어나도 바로 실행되지 않고, 락을 획득해야 실행 가능	

## BlockingQueue

```
package java.util.concurrent;

public interface BlockingQueue<E> extends Queue<E> {
    boolean add(E e);
    boolean offer(E e);
    void put(E e) throws InterruptedException;
    boolean offer(E e, long timeout, TimeUnit unit) throws InterruptedException;
    E take() throws InterruptedException;
    E poll(long timeout, TimeUnit unit) throws InterruptedException;
    boolean remove(Object o);

//...
}
```

- 데이터 추가 메서드: add(), offer(), put(), offer(타임아웃)
- 데이터 획득 메서드: take(), poll(타임아웃), remove(..)
- Queue를 상속 받는다. 큐를 상속 받았기 때문에 추가로 큐의 기능들도 사용할 수 있다.

#### BlockingQueue 인터페이스의 대표적인 구현체

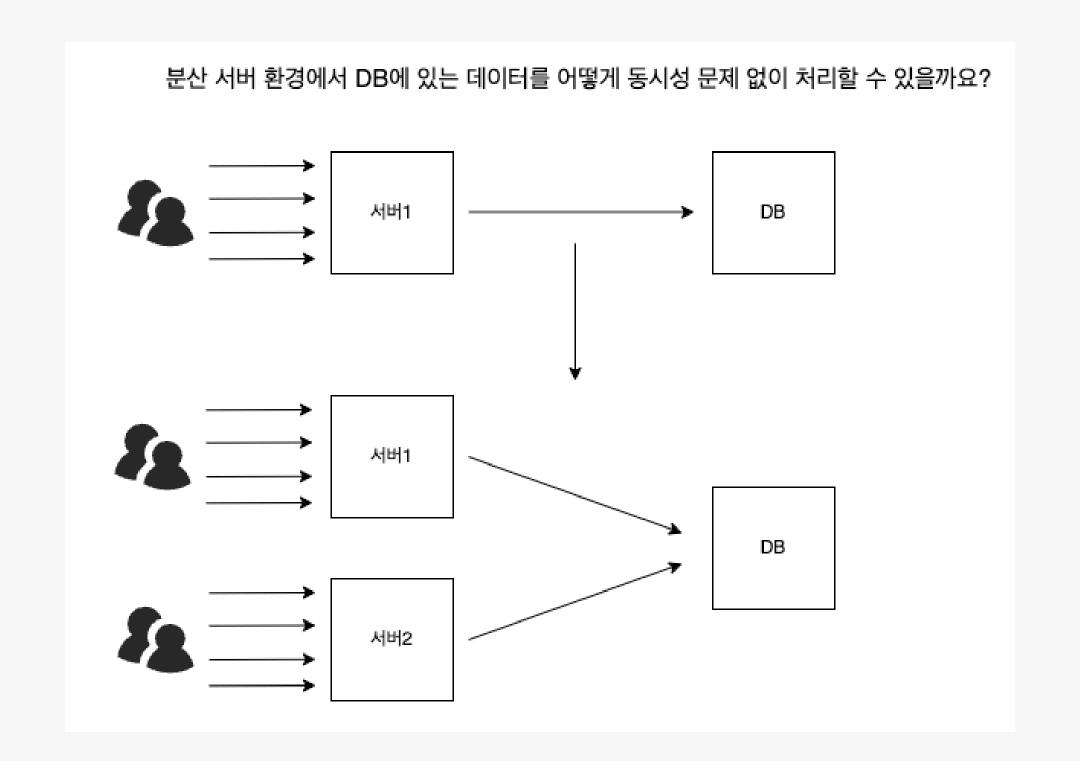
- ArrayBlockingQueue: 배열 기반으로 구현되어 있고, 버퍼의 크기가 고정되어 있다.
- LinkedBlockingQueue: 링크 기반으로 구현되어 있고, 버퍼의 크기를 고정할 수도, 또는 무한하게 사용할 수도 있다.

lockingQueue의 다양한 기능 - 공식 API 문서					
Operation	Throws Exception	Special Value	Blocks	Times Out	
Insert(추가)	add(e)	offer(e)	put(e)	offer(e, time, t	
Remove(제거)	remove()	poll()	take()	poll(time, unit)	
Examine(관찰)	element()	peek()	not applicable	not applicable	



# 감사합니다.

Q&A



## Q&A

