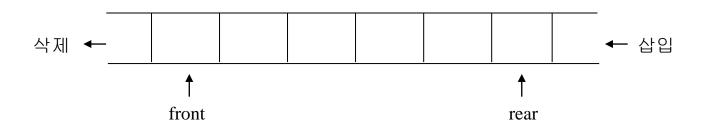
6장 Queue

순서

- 6.1 Queue 추상 데이타 타입
- 6.2 Queue의 순차 표현
- 6.3 배열을 이용한 Queue의 구현
- 6.4 Queue의 연결 표현
- 6.5 리스트를 이용한 Queue의 구현
- 6.6 Queue의 응용
- 6.7 Priority Queue
- 6.8 Deque

6.1 큐 추상 데이터 타입

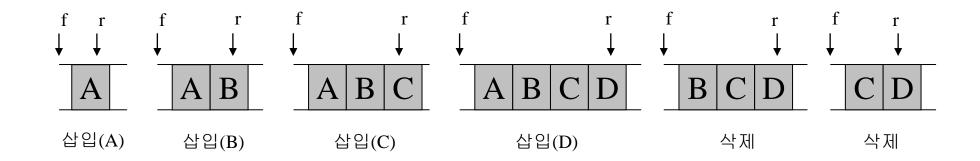
- ▶ 한쪽 끝, rear에서는 삽입(enqueue)만, 또 다른 끝, front에서는 삭제(dequeue)만 하도록 제 한되어 있는 유한 순서 리스트(finite ordered list)
- ▶ 선입선출(First-In-First-Out: FIFO) 리스트
 - 제일 먼저 삽입된 원소가 제일 먼저 삭제될 원소가 됨
- ▶ 선착순 서버(first-come-first-serve: FCFS) 시스템
 - 서비스를 받기 위한 대기행렬로 볼 수 있음
 - "Queue here"
- ▶ Queue의 작동 구조



Queue 추상 데이타 타입(2)

- ▶ Queue에서의 삽입과 삭제
 - 포인터

f: front(삭제), r: rear(삽입)



- ▶ Queue의 응용 사례
 - 운영 체제 : 작업 큐를 통한 제출 순서에 따른 작업 스케줄(job schedule)
 - 서비스를 기다리는 작업들의 대기 상태를 나타내는 데 적합

Queue 추상 데이타 타입(3)

▶ Queue 추상 데이타 타입(ADT Queue)

```
ADT Queue
데이타: 0개 이상의 원소를 가진 유한 순서 리스트
연산:
  queue \subseteq Queue; item \subseteq Element;
  createQ() ::= create an empty queue;
  enqueue(queue, item) ::= insert item at the rear of queue;
  isEmpty(queue) ::= if (queue is empty) then return true
                     else return false;
  dequeue(queue) ::= if (isEmpty(queue)) then return error
                     else {delete and return the front item of queue};
  delete(queue) ::= if (isEmpty(queue)) then return error
                   else {delete the front item of queue};
  peek(queue) ::= if (isEmpty(queue)) then return error
                 else {return the front item of queue};
End Queue
```

Queue

- +Queue()
- +enqueu(item)
- +isEmpty()
- +deque()
- +delete()
- +peek()

6.2 Queue의 순차 표현

- ▶ 1차원 배열(array)
 - Queue를 표현하는 가장 간단한 방법
 - ∘ 배열 q[n]을 이용한 순차 표현
 - 인덱스는 0에서부터 시작
 - 순차 표현을 위한 변수
 - n: 큐에 저장할 수 있는 최대 원소 수, 큐의 크기
 - 두 인덱스 변수 front, rear
 - 초기화 : front = rear = -1 (공백 큐)
 - 공백 큐(empty queue) : front = rear
 - 만원(queueFull) : rear = n-1

Queue의 연산자(2)

```
// 공백 큐(a[])를 생성
createQ()
   q[n];
  front ← -1; // 초기화
  rear \leftarrow -1;
end createQ()
// 큐(a)가 공백인지를 검사
isEmpty(a)
   if (front = rear) then return true
   else return false;
end isEmpty()
// 큐(q)에 원소를 삽입
enqueue(q, item)
   if (rear = n-1) then queueFull()
  rear \leftarrow rear + 1;
  q[rear] \leftarrow item;
end engueue()
```

```
public class Queue {
   private Object[] q;
   private int front, rear;
   private int n = 10;
   public Queue() {
     q = new Object[n];
     front = rear = -1;
   public boolean isEmpty() {
     return (front == rear);
   public void enqueu(Object item) {
     if (rear = n - 1)
         throw new QueueFullException();
     rear += 1;
     g[rear] = item;
```

Queue의 연산자(2)

```
dequeue(q)
  // 큐(q)에서 원소를 삭제하여 반환
  if (isEmpty(q)) then queueEmpty()
// 큐(q)가 공백인 상태를 처리
  else {
      front \leftarrow front + 1;
      return q[front];
  };
end dequeue()
delete(a)
  // 큐(q)에서 원소를 삭제
  if (isEmpty(q)) then queueEmpty()
// 큐(q)가 공백인 상태를 처리
  front \leftarrow front + 1;
end delete()
peek(q)
  // 큐(q)에서 원소를 검색
  if (isEmpty(q)) then queueEmpty()
// 큐(q)가 공백인 상태를 처리
else return q[front+1];
end peek()
```

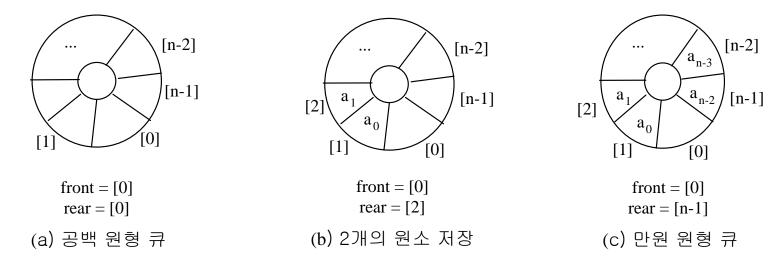
```
public Object deque() {
   if (isEmpty())
      throw new OueueEmptyException();
   front += 1;
   return q[front];
public void delete() {
   if (isEmpty())
      throw new QueueEmptyException();
   front += 1:
public Object peek() {
   if (isEmpty())
      throw new QueueEmptyException();
   return q[front + 1];
public class QueueFullException
            extends RuntimeException {
public class QueueEmptyException
            extends RuntimeException {
```

Queue의 순차 표현의 문제점

- 순차 표현의 문제점
 - rear = n-1인 경우
 - 만원이지만, 반드시 n개의 원소가 큐에 있지는 않음
 - 큐의 앞에 삭제로 인한 빈 공간이 있을 수 있음
 - 빈공간을 활용하기 위해 front와 rear를 재설정 필요. 시간, 연산의 지연 문제
 - 실제로 큐가 만원인 경우
 - 배열의 크기를 확장해야 됨
- ▶ 원형 큐(circular queue)
 - 순차 표현의 문제를 해결하기 위해 배열 q[n]을 원형으로 운영
 - 원형 큐의 구현
 - 초기화: front = rear = 0 (공백 큐)
 - 공백 큐: front = rear
 - 원소 삽입: 먼저 rear를 하나 증가시키고, 그 위치에 원소 저장
 - 만원 큐: rear를 하나 증가시켰을 때, rear = front
 (이때 실제로 front의 공간 하나가 공백으로 있지만, 구현의 편의를 위해 이 공간을 희생)

Queue의 순차 표현(5)

▶ 원형 큐의 여러 상태



- 1차원 배열을 원형으로 구현하는 방법
 - **mod**(modulus) 연산자 이용
 - 삽입을 위해 먼저 rear를 증가시킬 때 : rear ← (rear+1) *mod* n
 - rear 값은 n-1 다음에 n이 되지 않고, 다시 0으로 됨
 - 삭제를 위해 front를 증가시킬 때 : front ← (front+1) *mod* n
 - rear와 마찬가지로, front 값은 n-1 다음에 0이 되어 원형으로 순환

Queue의 순차 표현(6)

▶ 원형 큐에서의 enqueue와 dequeue 연산

```
public class CircularQueue {
   private static final int SIZE = 10;
   private Object[] q = new Object[SIZE];
   private int rear = 0;
   private int front = 0;
   // 원형 큐에 item을 삽입
   public void enqueu(Object item) {
       rear = (rear + 1) % SIZE;
       if (front == rear)
           throw new QueueFull();
       g[rear] = item;
   // 원형 큐에서 원소를 삭제하고 반환
   public Object dequeue() {
       if (front == rear)
           throw new QueueEmpty();
       front = (front + 1) % SIZE;
       return g[front];
```

```
public class QueueEmpty extends RuntimeException {
}

public class QueueFull extends RuntimeException {
}
```

6.3 배열을 이용한 Queue의 구현(1)

- ▶ Queue ADT의 구현 방법
 - Java에서 지원하는 interface : 메소드에 대한 선언만 함
 - 실제 구현은 이 메소드들을 사용하는 클래스에 위임
- ▶ Queue interface 정의

```
public interface Queue {boolean isEmpty();// 큐가 공백인지를 검사void enqueue(Object x);// 원소 x를 삽입Object dequeue();// 원소를 삭제하고 반환void delete();// 원소를 삭제Object peek();// 원소 값만 반환
```

배열을 이용한 Queue의 구현(2)

```
/**
* 배열을 이용한 Queue interface의 구현
*/
public class ArrayQueue implements Queue {
                               // 큐의 삭제 장소
   private int front;
                          // 큐의 삽입 장소
   private int rear;
                          // 큐의 원소 수
   private int count;
   private int queueSize; // 큐(배열)의 크기
   private int increment; // 배열의 확장 단위 private Object[] itemArray; // Java 객체 타입의 큐 원소를 위한 배열
   public ArrayQueue() {
                               // 초기화
       front = 0;
       rear = 0:
       count = 0;
       queueSize = 50;
                                       // 초기 큐 크기
       increment = 10;
                                       // 배열의 확장 단위
       itemArray = new Object[queueSize];
   public boolean isEmpty(){
       return (count == 0);
```

배열을 이용한 Queue의 구현(3)

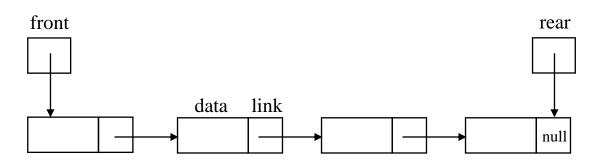
```
/**
 * 큐에 원소 x를 삽입
public void enqueue(Object x) {
    if (count == queueSize)
         queueFull();
    itemArray[rear] = x; // 원소를 삽입
    rear = (rear + 1) % queueSize;
    count++;
/**
 * 배열이 만원이면 increment만큼 확장
public void queueFull() {
    int oldSize = queueSize; // 현재의 배열 크기를 기록 queueSize += increment; // 새로운 배열 크기 Object[] tempArray = new Object[queueSize]; //확장된 크기의 임시 배열
    for (int i = 0; i < count; i++) {
   // 임시 배열로 원소들을 그대로 이동
   tempArray[i] = itemArray[front];</pre>
         front = (front + 1) % oldSize
                                      // 배열 이름을 변경
    itemArray = tempArray;
    front = 0;
    rear = count;
```

배열을 이용한 Queue의 구현(4)

```
/** 큐에서 원소를 삭제해서 반환 */
public Object dequeue( ){
   if (isEmpty()) return null;
   Object item = itemArray[front];
   front = (front + 1) % queueSize;
   count --;
   return item;
/** 큐에서 원소를 삭제 */
public Object delete( ){
   if (isEmpty()) return null;
   front = (front + 1) % queueSize;
   count --;
/** 큐에서 원소 값을 반환 */
public Object peek( ) {
   if (isEmpty()) return null;
   else return itemArray[front];
```

6.4 Queue의 연결 표현(1)

- ▶ 연결 리스트(linked list)로 표현된 Queue
 - 여러 개의 큐를 동시에 필요로 하는 경우에 효율적
 - 연결 큐(linked queue)의 구조
 - 단순 연결 리스트를 두 개의 포인터 front, rear로 관리
 - 초기화: front = rear = null (공백 큐)
 - 큐의 공백 여부: front 또는 rear가 null인지 검사해서 알 수 있음



Queue의 연결 표현(2)

- ▶ 연결 큐의 특징
 - 삽입, 삭제로 인한 다른 원소들의 이동이 필요 없음
 - 삽입, 삭제 연산이 신속하게 수행
 - 여러 개의 큐 운영 시에도 연산이 간단
- ▶ m개의 큐 구현
 - 여러 개의 큐 객체 이용

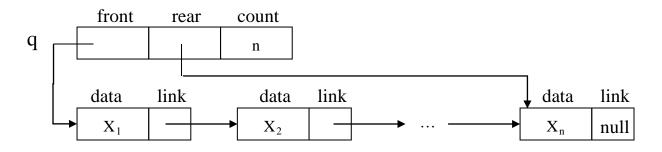
6.5 리스트를 이용한 Queue의 구현(1)

▶ 리스트 노드의 구조: ListNode class

```
public class ListNode {
    Object data;
    ListNode Link;
}
```

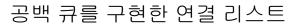
리스트를 이용한 Queue 의 구현(2)

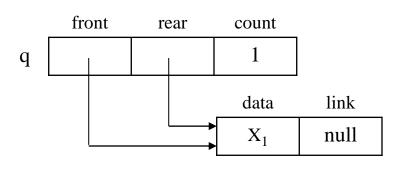
▶ 연결 리스트 구현된 Queue



공백이 아닌 큐를 구현한 연결 리스트

	front	rear	count
q	null	null	0





하나의 노드를 가진 큐의 연결 리스트

연결 리스트로 구현한 Queue (1)

```
/**
* 연결 리스트를 이용한 Queue interface의 구현
*/
public class ListQueue implements Queue {
   private ListNode front; // 큐에서의 front 원소
   private ListNode rear; // 큐에서의 rear 원소
   private int count; // 큐의 원소 수
   /** 공백 큐를 생성 */
   public ListQueue() {
      front = null;
      rear = null;
      count = 0;
   public boolean isEmpty() {
      return (count == 0);
```

연결 리스트로 구현한 Queue (2)

```
/** 큐에 원소 x를 삽입 */
public void enqueue(Object x) {
   ListNode newNode = new ListNode();
   newNode.data = x;
   newNode.link = null;
   if (count == 0) { // 큐(리스트)가 공백인 경우
       front = rear = newNode;
   } else {
       rear.link = newNode;
       rear = newNode;
   count++;
/** 큐에서 원소를 삭제하고 반환 */
public Object dequeue() {
   if (count = 0)
       return null;
   Object item = front.data;
   front = front.link;
   if (front == null) { // 리스트의 노드를 삭제 후 공백이 된 경우
       rear = null;
   count--;
   return item;
```

연결 리스트로 구현한 Queue (3)

```
/** 큐에서 원소를 삭제 */
public void delete() {
   if (count = 0)
       return null;
   front = front.link;
   if (front == null) { // 리스트의 노드를 삭제 후 공백이 된 경우
      rear = null;
   count--;
public Object peek() {
   return (count == 0) ? null : front.data;
```

6.6 Queue의 응용 - 컴퓨터 운영 체제

- 운영 체제에서 큐의 응용
 - 상이한 속도로 실행하는 두 프로세스 간의 상호작용을 조화시키는 버퍼 역할을 담당
 - 예: CPU와 프린터 사이의 프린트 버퍼(printBufferQueue)
 - consumer/producer problem

```
/** 프린트해할 라인을 CPU가 프린트 버퍼 큐에 삽입(생산) */
writeLine()
   if (there is a line L to print) and (printBufferQueue # full)
                                and (printBufferQueue ≠ busy)
   then engueue(printBufferQueue, L);
end writeLine()
/** 프린터가 프린트 버퍼 큐의 라인들을 프린트(소비) */
readLine()
   if (printBufferQueue # empty) and (printBufferQueue # busy)
   then {
       L ← dequeue(printBufferQueue);
       print L;
end readLine()
```

컴퓨터 시뮬레이션(1)

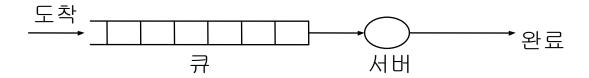
- ▶ 컴퓨터 시뮬레이션(simulation)의 정의
 - 어떤 물리적 시스템의 행태(behavior)를 분석하고 예측하기 위해 컴퓨터 모델을 통해 시뮬레이트하는 것
 - 물리적 시스템
 - 특정 목적을 달성하기 위해 동작하고 상호작용하는 독립적인 원소나 개체의 집합
- 물리적 시스템의 상태
 - 상태 변수(state variable)들을 사용하여 표현
 - 공항의 항공기 교통 시뮬레이션 예
 - 개체: 항공기
 - 상태: 항공기의 상태 (공중, 지상에서 착륙이나 이륙)
 - 상태 측정 시간
 - 연속적 시스템(continuous system) 시뮬레이션
 - 시스템 상태는 시간에 따라 연속적으로 변함
 - 이산 시스템(discrete system) 시뮬레이션
 - 상태 변수들은 어떤 특정 사건 발생 시점에서만 변함

컴퓨터 시뮬레이션(2)

- 시뮬레이션에서의 시간
 - 물리적 시스템에서의 시간을 의미하는 시뮬레이트 되는 시간 (simulated time)과 시뮬레이션 프로 그램에서의 연산 시간 (computation time)을 분명하게 구별해야 됨
 - 대부분의 경우는 시뮬레이트 되는 시간보다 연산 시간이 훨씬 짧음
 - 예 : 기상 예측 시스템

컴퓨터 시뮬레이션(1)

• 단일 서버 큐잉 시스템

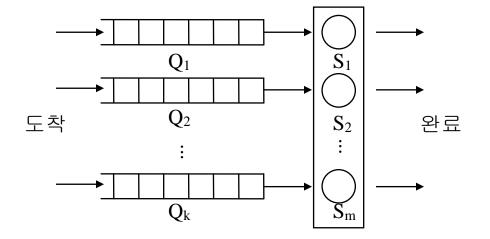


컴퓨터 시뮬레이션(1)

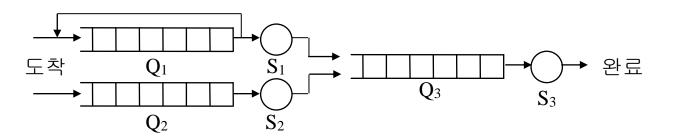
- 큐잉 시스템 시뮬레이션 프로그램
 - 구성 요소
 - 고객 큐(queue) : 대기선을 모델링
 - 서버(server) : 고객들을 서비스
 - 스케줄러(scheduler) : 시뮬레이션하는 동안 사건이 일어날 시간을 스케줄
 - 시뮬레이션에 필요한 자료
 - 새로운 고객 도착 : 확률 분포 함수 A(t)에 따라 정해지는 시간
 - 서비스를 받고 시스템을 빠져 나감 : 확률 분포 함수 S(t)에 따라 결정되는 시간
 - 시뮬레이션 방법
 - 시간 중심 시뮬레이션(time-driven simulation)
 - 일정 단위 시간을 시뮬레이션 시계에 계속적으로 증가시키면서 시뮬레이션을 수행
 - 사건 중심 시뮬레이션(event-driven simulation)
 - 사건이 발생할 때마다 경과된 시간을 시뮬레이션 시계에 증가시키고, 상태 변수를 갱신하면서 시뮬레이션 을 수행

컴퓨터 시뮬레이션(2)

• 다중 큐 다중 서버 큐잉 시스템



• 큐잉 네트워크



6.7 우선순위 큐

▶ 생략 (8장에서 배움)

6.8 덱(Deque : double-ended queue)

- ▶ Stack과 Queue의 성질을 종합한 순서 리스트
- ▶ 삽입과 삭제가 리스트의 양끝에서 임의로 수행될 수 있는 자료구조
- ▶ Stack이나 Queue ADT가 지원하는 연산은 모두 지원

Deque의 추상 데이타 타입(ADT)

```
createDeque() ::= create an empty deque;
insertFirst(deque,e) ::= insert new element e at the beginning of deque;
insertLast(deque,e) ::= insert new element e at the end of deque;
isEmpty(deque) ::= if deque is empty then return true
                   else return false;
deleteFirst(deque) ::= if isEmpty(deque) then return null
                       else remove and return the first element of deque;
deleteLast(deque) ::= if isEmpty(deque) then return null
                      else remove and return the last element of deque;
removeFirst(deque) ::= if isEmpty(deque) then return null
                       else remove the first element of deque;
removeLast(deque) ::= if isEmpty(deque) then return null
                      else remove the last element of deque;
peekLast(deque) ::= return the last element of deque;
peekFirst(deque) ::= return the first element of deque;
```

공백 Deque에 대한 일련의 연산 수행 예

Deque 연산	덱(deque)
<pre>insertFirst(deque,3)</pre>	(3)
<pre>insertFirst(deque,5)</pre>	(5, 3)
<pre>deleteFirst(deque)</pre>	(3)
<pre>insertLast(deque,7)</pre>	(3, 7)
<pre>deleteFirst(deque)</pre>	(7)
<pre>deleteLast(deque)</pre>	()
<pre>insertFirst(deque,9)</pre>	(9)
<pre>insertLast(deque,7)</pre>	(9, 7)
<pre>insertFirst(deque,3)</pre>	(3, 9, 7)
<pre>insertLast(deque,5)</pre>	(3, 9, 7, 5)
<pre>deleteLast(deque)</pre>	(3, 9, 7)
<pre>deleteFirst(deque)</pre>	(9, 7)

Deque(4)

- ▶ Stack과 Queue ADT 연산에 대응하는 Deque의 연산
 - Stack ADT 연산에 대응하는 연산

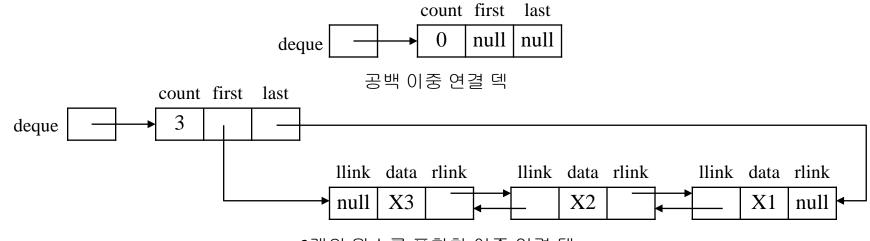
Deque 연산	
createDeque()	
<pre>insertLast(deque,e)</pre>	
<pre>isEmpty(deque)</pre>	
<pre>deleteLast(deque)</pre>	
removeLast(deque)	
peekLast(deque)	

• Queue ADT 연산에 대응하는 연산

Queue 연산	Deque 연산
createQ()	createDeque()
enqueue(queue,e)	<pre>insertLast(deque,e)</pre>
<pre>isEmpty(queue)</pre>	<pre>isEmpty(deque)</pre>
dequeue(queue)	<pre>deleteFirst(deque)</pre>
delete(queue)	<pre>removeFirst(deque)</pre>
peek(queue)	<pre>peekFirst(deque)</pre>

Deque의 구현

- 단순 연결 리스트로 구현
 - 이점 : 리스트의 마지막 노드를 가리키는 포인터를 이용
 - 단점 : 리스트 마지막 노드의 삭제를 상수 시간에 수행할 수 없음
- 이중 연결 리스트로 구현
 - 이점 : 리스트 양쪽 끝에서 삽입과 삭제가 상수 시간에 수행
 - first 링크와 last 링크를 사용
 - 리스트의 첫 번째 노드와 마지막 노드만을 가리키는 링크
 - 다른 데이타를 저장할 목적이 아님



이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (1)

```
/**
* 이중 연결 리스트로 구현
public class Deque {
   public class DoubleListNode {
       Object data;
       DoubleListNode rlink, llink;
   private DoubleListNode first;
   private DoubleListNode last;
   private int count;
   public Deque() {
       first = null;
       last = null;
       count = 0;
    public boolean isEmpty() {
       return (count = 0);
```

이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (2)

```
/**
* 연결 덱에 첫 번째 원소를 삽입
*/
public void insertFirst(Object value) {
   DoubleListNode newNode;
   newNode = new DoubleListNode();
   newNode.data = value;
   if (count = 0) {
                        //덱이 공백인 경우
       first = newNode;
       last = newNode;
       rlink = llink = null;
   } else {
       first.llink = newNode;
       newNode.rlink = first;
       newNode.llink = null;
       first = newNode;
   count++;
```

이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (3)

```
/**
* 연결 덱에 마지막 원소로 삽입
*/
public void insertLast(Object value) {
   DoubleListNode newNode;
   newNode = new DoubleListNode();
   newNode.data = value;
   if (count == 0) { //덱이 공백인 경우
       first = newNode;
       last = newNode;
       rlink = null;
       llink = null;
   } else {
       last.rlink = newNode;
       newNode.rlink = null;
       newNode.llink = last;
       last = newNode;
   count++;
```

이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (4)

```
/**
* 연결 덱에서 첫 번째 원소를 삭제하고 반환
*/
public Object deleteFirst() {
   if (count = 0) {
                                  // 연결 덱이 공백인 경우
      return null;
   } else {
      Object value = first.data;
       if (first.rlink == null) { //원소가 1개인 경우
            first = null:
            last = null;
                                  // 원소가 2개 이상인 경우
       } else {
            first = first.rlink;
            first.llink = null;
       count--;
       return value;
```

이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (5)

```
/**
* 연결 덱에서 마지막 원소를 삭제하고 반환
*/
public Object deleteLast() {
   if (count = = 0) { // 연결 덱이 공백인 경우
      return null;
   } else {
      Object value = last.data;
      if (last.llink = = null) { // 원소가 1개인 경우
         first = null;
         last = null;
                      // 원소가 2개 이상인 경우
      } else {
         last = last.llink;
         last.rlink = null;
      count--;
      return value;
```

이중 연결 리스트를 이용한 Deque 구현 (6)

```
public void removeFirst() {
public void removeLast() {
public Object peekFirst() {
public Object peekLast() {
```

Deque을 이용한 Stack 구현(1)

```
/**
* 스택을 이용해 덱을 구현
*/
public class DequeStack implements Stack {
                                  //Deque 타입의 참조 변수
   private Deque d;
   /**
    * 생성자, 스택을 초기화
    */
   public DequeStack() {
      d = new Deque();
   /**
    * 스택이 공백인가를 검사
    */
   public boolean isEmpty() {
      return d.isEmpty();
   /**
    * 스택에 원소 삽입
   public void push(Object x) {
      d.insertLast(x);
```

Deque을 이용한 Stack 구현(2)

```
/**
* 스택의 톱 원소를 검색
public Object peek() {
                             //스택이 공백인 경우
   if (isEmpty()) return null;
   else return d.peekLast();
/**
* 스택의 톱 원소를 삭제하고 반환
*/
public Object pop() {
   if (isEmpty()) return null;
                             //스택이 공백인 경우
   else return d.deleteLast();
/**
* 스택의 톱 원소를 삭제
public void delete() {
   if (isEmpty()) return;
   else d.deleteLast();
```