List 인터페이스

데이터를 입력한 순서대로 유지하는 선형 자료구조이다. 데이터는 고유한 번호(인덱스)를 가지고 순서대로 나열된다.

주요 특징

- 1. 순서 유지: 데이터가 입력된 순서대로 저장된다.
- 2. 중복 허용 : 같은 값을 가진 데이터를 여러개 저장할 수 있다.
- 3. 인덱스 기반 접근 : 각 데이터에 부여된 인덱스를 이용하여 특정 데이터에 접근한다.

List 인터페이스로 구현되는 클래스 ArrayList, LinkedList

List 인터페이스의 주요 메소드

boolean add(e): 리스트 끝에 요소 e 추가 성공 시 true 반환

void add(i,e): 지정된 인덱스 위치에 요소 삽입

boolean addAll(c): 다른 컬렉션 c의 모든 요소를 리스트 끝에 추가 성공 시 true 반환

boolean addAll(i,c): 다른 컬렉션 c의 모든 요소를 지정된 인덱스 위치부터 추가

void clear(): 리스트의 모든 요소 삭제

boolean contains(o): : 리스트에 지정된 객체 o 포함 여부 확인

boolean containsAll(c): : 리스트에 다른 컬렉션 c의 모든 요소 포함 여부 확인

E qet(i): : 지정된 인덱스 위치의 요소 반환

int indexOf(o): : 지정된 객체 o가 처음으로 나타나는 인덱스 반환 없으면 -1 반환

int lastIndexOf(o): : 지정된 객체 o가 마지막으로 나타나는 인덱스 반환 없으면 -1 반환

ListIterator<E> listIterator(): : 리스트의 요소를 순서대로 탐색할 수 있는 ListIterator 객체 반환

ListIterator<E> listIterator(i): : 지정된 인덱스부터 시작하여 리스트의 요소를 순서대로 탐색할 수 있는 ListIterator 객체 반환

E remove(int index): : 지정된 인덱스 위치의 요소 삭제,삭제된 요소 반환

boolean remove(o): : 리스트에서 처음으로 나타나는 지정된 객체 o 삭제 성공 시 true 반환

boolean removeAll(c): : 리스트에서 다른 컬렉션 c의 모든 요소 삭제 변경 여부 반환

boolean retainAll(c): : 리스트에 다른 컬렉션 c의 요소만 남기고 나머지 삭제 변경 여부 반환

E set(i,e): : 다른 컬렉션 c의 모든 요소를 지정된 인덱스 위치부터 추가

int size(): : 리스트의 요소 개수 반환

List<E> subList(int fromIndex, int toIndex): : 지정된 범위의 요소를 포함하는 새로운

리스트 반화

<t></t>	тгт	toArray(T[]	a): : 리스트의 모든 요소를 지정된 타입의 배열로 변환하여 반환	
		207.2203 (1.23		
			•	

Object[] toArray(): : 리스트의 모든 요소를 Object 배열로 변환하여 반환

Queue 인터페이스

먼저 들어온 데이터가 먼저 나가는 선입선출(FIFO) 방식으로 데이터를 관리하는 선형 자료구조이다.

주요 특징

- 1. 순서 유지: 데이터가 입력된 순서대로 처리된다.
- 2. 한쪽 끝에서 추가, 다른 쪽 끝에서 삭제 : 새로운 데이터는 뒤에 추가되고 가장 오래된 데이터는 앞에서 삭제된다.

Queue 인터페이스로 구현되는 클래스 LinkedList, ArrayDeque

Queue 인터페이스의 주요 메소드

boolean add(e): 큐의 끝에 요소를 추가 큐가 가득 차 있으면 IllegalStateException을 발생 boolean offer(e): 큐의 끝에 요소를 추가 큐가 가득 차 있으면 false를 반환하고 성공하면 true를 반환

E remove() : 큐의 맨 앞 요소를 제거하고 반환 큐가 비어 있으면 NoSuchElementException을 발생

E poll(): 큐의 맨 앞 요소를 제거하고 반환 큐가 비어 있으면 null을 반환

E element() : 큐의 맨 앞 요소를 반환 큐가 비어 있으면 NoSuchElementException을 발생

E peek() : 큐의 맨 앞 요소를 반환 큐가 비어 있으면 null을 반환

o

Deque 인터페이스

양쪽 끝에서 데이터를 추가하거나 삭제할 수 있는 선형 자료구조를 나타내는 인터페이스이다. 스 택과 큐 기능이 모두 제공된다.

주요 특징

1. 양방향 접근 : 데이터를 앞쪽 또는 뒤쪽에서 삽입하고 삭제할 수 있다.

- 2. 유연성 : 다양한 자료구조를 구현하는 데 사용될 수 있다. 스택, 큐, 데크 자체로 사용된다.
- 3. 효율성 : 일반적으로 배열이나 연결 리스트를 기반으로 구현되며 삽입 및 삭제 연산의 시간 복잡도는 O(1)이다.

Deque 인터페이스로 구현되는 클래스 LinkedList, ArrayDeque

Deque 인터페이스의 주요 메소드

void addFirst(e): 덱의 맨 앞에 요소 e 추가 덱이 가득 차면 IllegalStateException void addLast(e): 덱의 맨 뒤에 요소 e 추가 덱이 가득 차면 IllegalStateException

boolean offerFirst(e): 덱의 맨 앞에 요소 e 추가 (성공 여부 확인) boolean offerLast(e): 덱의 맨 뒤에 요소 e 추가 (성공 여부 확인)

E removeFirst() : 덱의 맨 앞 요소 제거 및 반환 덱이 비어 있으면 NoSuchElementException E removeLast() : 덱의 맨 뒤 요소 제거 및 반환 덱이 비어 있으면 NoSuchElementException

E pollFirst(): 덱의 맨 앞 요소 제거 및 반환 (비어있으면 null) E pollLast(): 덱의 맨 뒤 요소 제거 및 반환 (비어있으면 null)

E getFirst() : 덱의 맨 앞 요소 반환 덱이 비어 있으면 NoSuchElementException E getLast() : 덱의 맨 뒤 요소 반환 덱이 비어 있으면 NoSuchElementException

E peekFirst(): 덱의 맨 앞 요소 반환 (비어있으면 null)
E peekLast(): 덱의 맨 뒤 요소 반환 (비어있으면 null)

'n

ArrayList 클래스

배열을 기반으로 구현된 동적 배열이다. 랜덤 접근이 빠르지만 중간에 데이터를 삽입,삭제할 때는 배열의 크기를 조절해야 하므로 성능이 저하될 수 있다. 연속적인 메모리 공간을 사용하여 캐시 효율성이 좋다(ArrayList를 사용할 때 CPU가 데이터에 더 빠르게 접근할 수 있다는 것을 의미). ArrayList는 데이터의 크기가 미리 예측 가능한 경우 순차적인 접근이 주된 경우 사용하는 것이 좋다.

주요 메소드

메소드	설명	시간 복 잡도	예외
boolean add(e)	리스트의 끝에 요소 e를 추가	O(1) (평균), O(n) (최악)	
add(i,e)	지정된 위치 index 에 요소 element를	O(n)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)

메소드	설명	시간 복 잡도	예외
	삽입		
boolean addAll(c)	지정된 컬렉션 c의 모든 요소를 리스트 의 끝에 추가	O(n)	
boolean addAll(i,c)	지정된 위치 index부 터 컬렉션 c의 모든 요소를 삽입	O(n)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)
E get(i)	지정된 위치 index 의 요소를 제거하고 반환	O(1)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)
E remove(i)	지정된 위치 index 의 요소를 제거하고 반환	O(1)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)
boolean remove(o)	리스트에서 처음 발 견되는 요소 o를 제 거하고 성공 여부를 반환	O(n)	
E (기존 요소) set(i,e)	지정된 위치 index 의 요소를 element 로 변경	O(1)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)
int size()	리스트의 크기(요소 개수)를 반환	O(1)	
boolean isEmpty()	리스트가 비어 있는 지 여부를 반환	O(1)	
boolean contains(o)	리스트에 요소 o가 포함되어 있는지 여 부를 반환	O(n)	
int indexOf(Object o)	리스트에서 처음으로 요소 o가 나타나는 인덱스를 반환 없으면 -1을 반환	O(n)	
int lastIndexOf(o)	o가 나타나는 인덱 스를 반환 없으면 -1 을 반환	O(n)	
void clear()	리스트의 모든 요소 를 제거	O(n)	
Object[] toArray()	리스트의 모든 요소 를 담은 Object 배열	O(n)	

메소드	설명	시간 복 잡도	예외
	을 반환		
T[] toArray(T[] a)	리스트의 모든 요소 를 지정된 배열 a에 복사하고 필요하면 새로운 배열을 생성 하여 반환	O(n)	
List subList(int fromIndex, int toIndex)	지정된 범위의 요소 를 포함하는 새로운 리스트를 반환	O(1)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우), IllegalArgumentException (fromIndex > toIndex)
ListIterator iterator()	리스트를 순회하기 위한 Iterator를 반환	O(1)	
ListIterator listIterator()	리스트를 양방향으 로 순회하기 위한 ListIterator를 반환	O(1)	
ListIterator listIterator(int index)	지정된 위치부터 시 작하는 ListIterator 를 반환	O(n)	IndexOutOfBoundsException (index가 유효하지 않은 경우)

'n

LinkedList 클래스

노드를 기반으로 객체를 연결하여 데이터를 저장한다. 중간에 데이터를 삽입,삭제하는 것이 빠르지만 특정 인덱스에 접근하려면 처음부터 순차적으로 찾아가야 하므로 랜덤 접근 성능이 떨어진다. 메모리 공간이 비연속적으로 분리되어 있어 캐시 효율성도 좋지 않다. LinkedList는 데이터를 자주 삽입,삭제해야 하는 경우 데이터의 크기가 자주 변하는 경우 스택이나 큐 처럼 양쪽 끝에서데이터를 추가하거나 삭제해야하는 경우 사용하는 것이 좋다.

주요 메소드

메소드	설명	시간 복잡도	예외
boolean add(e)	리스트의 끝에 요소 e를 추가	O(1)	
void add(i,e)	지정된 인덱스에 요소를 삽입	O(n)	IndexOutOfBoundsException (index 가 유효하지 않을 때)

메소드	설명	시간 복잡도	예외
boolean addAll(c)	리스트의 끝에 다른 컬렉 션 c의 모든 요소를 추가	O(n)	NullPointerException (c가 null일 때)
boolean addAll(i,c)	지정된 인덱스부터 다른 컬렉션 c의 모든 요소를 삽입	O(n)	IndexOutOfBoundsException, NullPointerException
void addFirst(E e)	리스트의 처음에 요소 e 를 추가	O(1)	
void addLast(E e)	리스트의 끝에 요소 e를 추가 (add(e)와 동일)	O(1)	
void clear()	리스트의 모든 요소를 제 거	O(n)	
boolean contains(o)	리스트에 지정된 객체가 포함되어 있는지 확인	O(n)	
E get(i)	지정된 인덱스의 요소를 반환	O(n)	IndexOutOfBoundsException
int indexOf(o)	지정된 객체가 처음으로 나타나는 인덱스를 반환 (없으면 -1)	O(n)	
boolean isEmpty()	리스트가 비어있는지 확 인	O(1)	
int lastIndexOf(o)	지정된 객체가 마지막으 로 나타나는 인덱스를 반 환 (없으면 -1)	O(n)	
boolean offer(e)	리스트의 끝에 요소 e를 추가 (add(e)와 동일)	O(1)	
boolean offerFirst(e)	리스트의 처음에 요소 e 를 추가	O(1)	
boolean offerLast(e)	리스트의 끝에 요소 e를 추가 (add(e)와 동일)	O(1)	
E peek()	리스트의 첫 번째 요소를 반환 (리스트가 비어있으 면 null)	O(1)	
E peekFirst()	리스트의 첫 번째 요소를 반환 (peek()와 동일)	O(1)	
E peekLast()	리스트의 마지막 요소를 반환	O(1)	

메소드	설명	시간 복잡도	예외
E pop()	리스트의 첫 번째 요소를 제거하고 반환 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException (리스트가 비어있을 때)
void push(e)	리스트의 처음에 요소 e 를 추가 (addFirst(e)와 동 일)	O(1)	
E remove()	리스트의 첫 번째 요소를 제거하고 반환 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException
E remove(i)	지정된 인덱스의 요소를 제거	O(n)	IndexOutOfBoundsException
boolean remove(o)	리스트에서 처음으로 나 타나는 지정된 객체를 제 거	O(n)	
E removeFirst()	리스트의 첫 번째 요소를 제거 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException
E removeLast()	리스트의 마지막 요소를 제거	O(1)	NoSuchElementException
E set(i,e)	지정된 인덱스의 요소를 변경	O(n)	IndexOutOfBoundsException
int size()	리스트의 크기를 반환	O(1)	

	~
•	O١

ArrayDeque 클래스

양쪽 끝에서 삽입,삭제가 매우 빠르며 스택과 큐로 사용하기에 적합하다. LinkedList에 비해 캐시효율성이 좋다. ArrayDeque는 양쪽 끝에서 데이터를 자주 추가하거나 삭제해야하는 경우 사용하는 것이 좋다.

주요 메소드

메소드	설명	시간 복잡도	예외
boolean add(e)	컬렉션의 마지막에 요소를 추 가	O(1)	IllegalStateException (컬렉션이 가득 찼을 때)

메소드	설명	시간 복잡도	예외
void addFirst(e)	컬렉션의 처음에 요소를 추가	O(1)	IllegalStateException
void addLast(e)	컬렉션의 마지막에 요소를 추 가 (add(e)와 동일)	O(1)	IllegalStateException
boolean offer(e)	컬렉션의 마지막에 요소를 추 가 (add(e)와 동일)	O(1)	
boolean offerFirst(e)	컬렉션의 처음에 요소를 추가	O(1)	
boolean offerLast(e)	컬렉션의 마지막에 요소를 추 가 (add(e)와 동일)	O(1)	
E peek()	컬렉션의 첫 번째 요소를 반 환 (컬렉션이 비어있으면 null)	O(1)	
E peekFirst()	컬렉션의 첫 번째 요소를 반 환 (peek()와 동일)	O(1)	
E peekLast()	컬렉션의 마지막 요소를 반환	O(1)	
E poll()	컬렉션의 첫 번째 요소를 제 거하고 반환 (컬렉션이 비어 있으면 null)	O(1)	
E pollFirst()	컬렉션의 첫 번째 요소를 제 거하고 반환 (poll()과 동일)	O(1)	
E pollLast()	컬렉션의 마지막 요소를 제거 하고 반환	O(1)	
E pop()	컬렉션의 첫 번째 요소를 제 거하고 반환 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException (컬렉션이 비어있을 때)
void push(e)	컬렉션의 처음에 요소를 추 가 (addFirst(E e)와 동일)	O(1)	
E remove()	컬렉션의 첫 번째 요소를 제 거하고 반환 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException
E removeFirst()	컬렉션의 첫 번째 요소를 제 거 (poll()과 동일)	O(1)	NoSuchElementException
E removeLast()	컬렉션의 마지막 요소를 제거	O(1)	NoSuchElementException

정리표

자료구조	구현 방 식	장점	단점	주요 사용 시나리오
ArrayList	배열	랜덤 접근 빠름, 캐시 효율성 좋음	중간 삽입/삭제 느 림	데이터 자주 읽고 수정, 크기 미리 예측 가능
LinkedList	연결 리 스트	중간 삽입/삭제 빠름	랜덤 접근 느림, 캐시 효율성 낮음	데이터 자주 삽입/삭제, 크기 자주 변함, 스택/큐
ArrayDeque	배열	양쪽 끝 삽입/삭제 빠름, 캐시 효율성 좋음		스택/큐, 양쪽 끝에서 데 이터 자주 추가/삭제

시간 복잡도 설명

O(1): 수행 시간이 입력 데이터의 크기에 상관없이 일정한다. O(n): 수행 시간이 입력 데이터의 크기에 비례하여 증가한다.

선택 가이드

주요 연산 : 랜덤 접근, 중간 삽입삭제, 양쪽 끝 삽입/삭제 등

데이터 크기 : 미리 예측 가능한지, 자주 변하는지 메모리 사용 : 연속적인 메모리 공간이 필요한지

캐시 효율성 : 중요한 요소인지