

3. 컬렉션 프레임워크 - ArrayList

#1.인강/0.자바/4.자바-중급2편

- /배열의 특징1 - 배열과 인덱스
- /빅오(O) 표기법
- /배열의 특징2 - 데이터 추가
- /직접 구현하는 배열 리스트1 - 시작
- /직접 구현하는 배열 리스트2 - 동적 배열
- /직접 구현하는 배열 리스트3 - 기능 추가
- /직접 구현하는 배열 리스트4 - 제네릭1
- /직접 구현하는 배열 리스트5 - 제네릭2
- /정리

배열의 특징1 - 배열과 인덱스

배열과 같이 여러 데이터(자료)를 구조화해서 다루는 것을 자료 구조라 한다.

자바는 배열 뿐만 아니라, 컬렉션 프레임워크라는 이름으로 다양한 자료 구조를 제공한다.

컬렉션 프레임워크와 자료 구조를 설명하기 전에 먼저 자료 구조의 가장 기본이 되는 배열의 특징을 알아보자.

```
package collection.array;

import java.util.Arrays;

public class ArrayMain1 {

    public static void main(String[] args) {
        int[] arr = new int[5];
        //index 입력: O(1)
        System.out.println("==index 입력: O(1)==");
        arr[0] = 1;
        arr[1] = 2;
        arr[2] = 3;
        System.out.println(Arrays.toString(arr));

        //index 변경: O(1)
        System.out.println("==index 변경: O(1)==");
        arr[2] = 10;
```

```

        System.out.println(Arrays.toString(arr));

        //index 조회: O(1)
        System.out.println("==index 조회: O(1)==");
        System.out.println("arr[2] = " + arr[2]);

        //검색: O(n)
        System.out.println("==배열 검색: O(n)==");
        System.out.println(Arrays.toString(arr));
        int value = 10;
        for (int i = 0; i < arr.length; i++) {
            System.out.println("arr[" + i + "]: " + arr[i]);
            if (arr[i] == value) {
                System.out.println(value + " 찾음");
                break;
            }
        }
    }
}

```

실행 결과

```

==index 입력: O(1)==
[1, 2, 3, 0, 0]

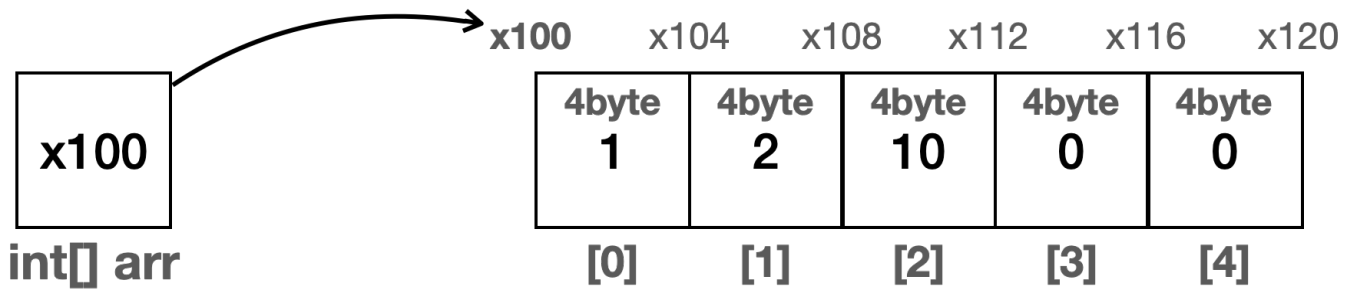
==index 변경: O(1)==
[1, 2, 10, 0, 0]

==index 조회: O(1)==
arr[2] = 10

==배열 검색: O(n)==
[1, 2, 10, 0, 0]
arr[0]:1
arr[1]:2
arr[2]:10
10 찾음

```

메모리 그림



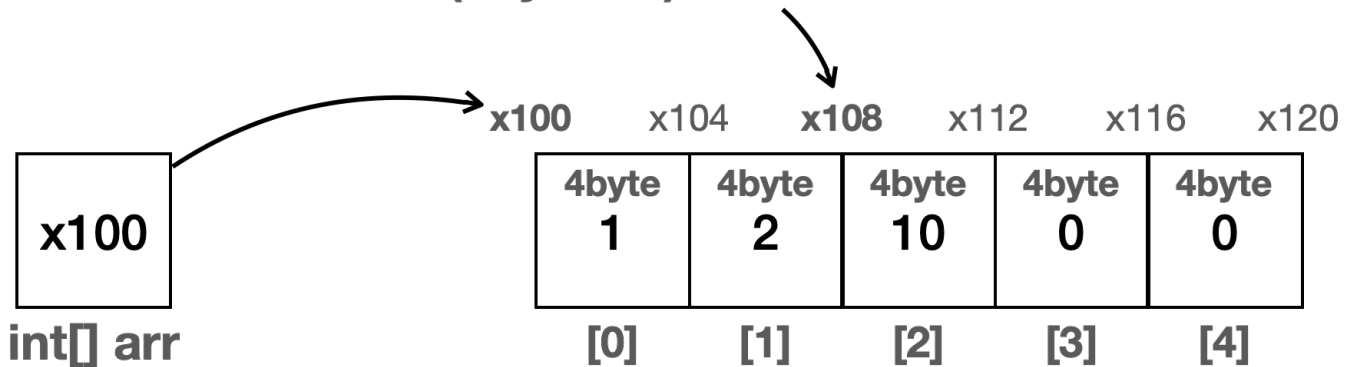
배열의 특징

- 배열에서 자료를 찾을 때 인덱스(index)를 사용하면 매우 빠르게 자료를 찾을 수 있다.
- 인덱스를 통한 입력, 변경, 조회의 경우 한번의 계산으로 자료의 위치를 찾을 수 있다.

배열 index 사용 예시

1. `arr[2]`

2. `x100 + (4byte * 2) -> x108`



- `arr[2]`에 위치한 자료를 찾는다고 가정해보자.
- 배열은 메모리상에 순서대로 붙어서 존재한다.
- `int`는 4byte를 차지한다.
- 따라서 배열의 시작 위치인 `x100` 부터 시작해서 자료의 크기(4byte)와 인덱스 번호를 곱하면 원하는 메모리 위치를 찾을 수 있다.
- 배열의 시작 참조(`x100`) + (자료의 크기(4byte) * 인덱스 위치(2)) = `x108`이 나온다. 여기에는 숫자 10이 들어 있다.

간단 정리

- 공식: 배열의 시작 참조 + (자료의 크기 * 인덱스 위치)
- `arr[0]: x100 + (4byte * 0): x100`
- `arr[1]: x100 + (4byte * 1): x104`
- `arr[2]: x100 + (4byte * 2): x108`

배열의 경우 인덱스를 사용하면 한번의 계산으로 매우 효율적으로 자료의 위치를 찾을 수 있다. 인덱스를 통한 입력, 변

경, 조회 모두 한번의 계산으로 필요한 위치를 찾아서 처리할 수 있다. 정리하면 배열에서 인덱스를 사용하는 경우 데이터가 아무리 많아도 **한 번의 연산으로 필요한 위치를 찾을 수 있다.**

배열의 검색

배열에 들어있는 데이터를 찾는 것을 검색이라 한다.

배열에 들어있는 데이터를 검색할 때는 배열에 들어있는 데이터를 하나하나 비교해야 한다. 이때는 이전과 같이 인덱스를 사용해서 한번에 찾을 수 없다. 대신에 배열안에 들어있는 데이터를 하나하나 확인해야 한다. 따라서 평균적으로 볼 때 배열의 크기가 클 수록 오랜 시간이 걸린다.

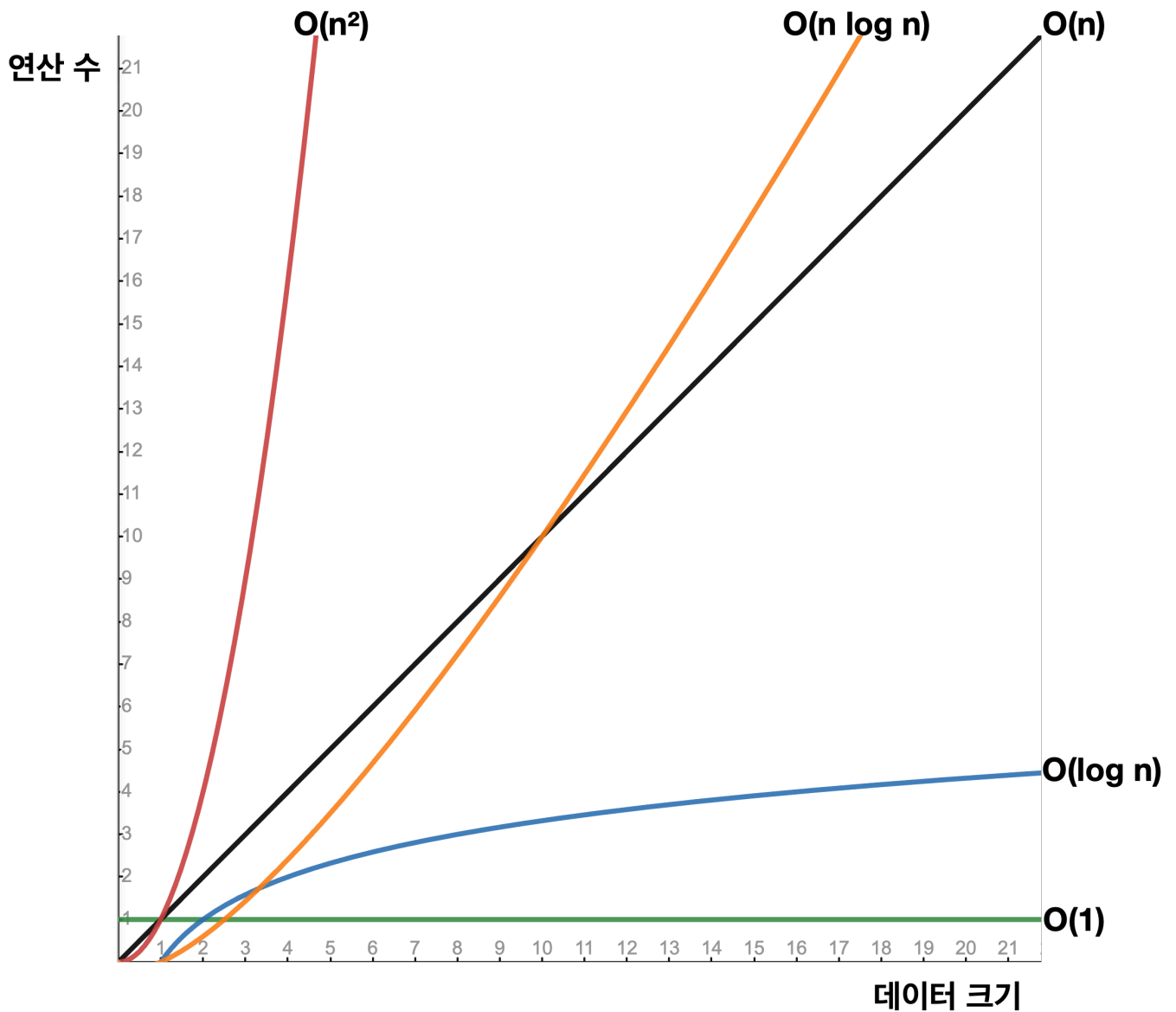
배열의 크기와 검색 연산

- 배열의 크기 1: → `arr[0]` 연산 1회
- 배열의 크기 2: → `arr[0], arr[1]` 연산 2회
- 배열의 크기 3: → `arr[0], arr[1], arr[2]` 연산 3회
- 배열의 크기 10: → `arr[0], arr[1], arr[2] ... arr[9]` 연산 10회
- 배열의 크기 1000: → `arr[0], arr[1], arr[2] ... arr[999]` 연산 1000회

배열의 순차 검색은 배열에 들어있는 데이터의 크기 만큼 연산이 필요하다. **배열의 크기가 n 이면 연산도 n 만큼 필요하다.**

빅오(O) 표기법

빅오(Big O) 표기법은 알고리즘의 성능을 분석할 때 사용하는 수학적 표현 방식이다. 이는 특히 알고리즘이 처리해야 할 데이터의 양이 증가할 때, 그 알고리즘이 얼마나 빠르게 실행되는지 나타낸다. 여기서 중요한 것은 알고리즘의 정확한 실행 시간을 계산하는 것이 아니라, 데이터 양의 증가에 따른 성능의 변화 추세를 이해하는 것이다.



빅오 표기법의 예시

- **O(1)** - 상수 시간: 입력 데이터의 크기에 관계없이 알고리즘의 실행 시간이 일정하다.
 - 예) 배열에서 인덱스를 사용하는 경우
- **O(n)** - 선형 시간: 알고리즘의 실행 시간이 입력 데이터의 크기에 비례하여 증가한다.
 - 예) 배열의 검색, 배열의 모든 요소를 순회하는 경우
- **O(n²)** - 제곱 시간: 알고리즘의 실행 시간이 입력 데이터의 크기의 제곱에 비례하여 증가한다.
 - n²은 n * n을 뜻한다.
 - 예) 보통 이중 루프를 사용하는 알고리즘에서 나타남
- **O(log n)** - 로그 시간: 알고리즘의 실행 시간이 데이터 크기의 로그에 비례하여 증가한다.
 - 예) 이진 탐색
- **O(n log n)** - 선형 로그 시간:
 - 예) 많은 효율적인 정렬 알고리즘들

참고

복잡하고 어려운 수학을 이야기하려는 것이 아니다. \log 는 뒤에서 다시 설명하니 이런 것이 있다고 참고만 하고 넘어가자.

빅오 표기법은 매우 큰 데이터를 입력한다고 가정하고, 데이터 양 증가에 따른 성능의 변화 추세를 비교하는데 사용한다. 쉽게 이야기해서 정확한 성능을 측정하는 것이 목표가 아니라 매우 큰 데이터가 들어왔을 때의 대략적인 추세를 비교하는 것이 목적이다. 따라서 데이터가 매우 많이 들어오면 추세를 보는데 상수는 크게 의미가 없어진다. 이런 이유로 빅오 표기법에서는 상수를 제거한다. 예를 들어 $O(n + 2)$, $O(n/2)$ 도 모두 $O(n)$ 으로 표시한다.

빅오 표기법은 별도의 이야기가 없으면 보통 최악의 상황을 가정해서 표기한다. 물론 최적, 평균, 최악의 경우로 나누어 표기하는 경우도 있다. 예를 들어서 앞서 살펴본 배열의 순차 검색의 경우를 나누어 살펴보자.

- **최적의 경우:** 배열의 첫번째 항목에서 바로 값을 찾으면 $O(1)$ 이 된다.
- **최악의 경우:** 마지막 항목에 있거나 항목이 없는 경우 전체 요소를 순회한다. 이 경우 $O(n)$ 이 된다.
- **평균의 경우:** 평균적으로 보면 보통 중간쯤 데이터를 발견하게 된다. 이 경우 $O(n/2)$ 가 되지만, 상수를 제외해서 $O(n)$ 으로 표기한다. 최악과 비교를 위해 $O(n/2)$ 로 표기하는 경우도 있다.

배열의 인덱스를 사용하면 데이터의 양과 관계 없이 원하는 결과를 한번에 찾기 때문에 항상 $O(1)$ 이 된다.

배열 정리

- 배열의 인덱스 사용: $O(1)$
- 배열의 순차 검색: $O(n)$

배열에 데이터가 100,000건이 있다면 인덱스를 사용하면 1번의 연산으로 결과를 찾을 수 있지만, 순차 검색을 사용하면 최악의 경우 100,000번의 연산이 필요하다. 배열에 들어있는 데이터의 크기가 증가할 수록 그 차이는 매우 커진다.

따라서 인덱스를 사용할 수 있다면 최대한 활용하는 것이 좋다.

배열의 특징2 - 데이터 추가

이번에는 배열의 특정 위치에 데이터를 추가해보자.

추가는 기존 데이터를 유지하면서 새로운 데이터를 입력하는 것을 뜻한다. 참고로 데이터를 중간에 추가하면 기존 데이터가 오른쪽으로 한 칸씩 이동해야 한다. 이 말을 좀 더 쉽게 풀어보자면 데이터를 추가하려면 새로운 데이터를 입력할 공간을 확보해야 한다. 따라서 기존 데이터를 오른쪽으로 한 칸씩 밀어야 한다. (기존 데이터의 인덱스를 하나씩 증가시켜야 한다.)

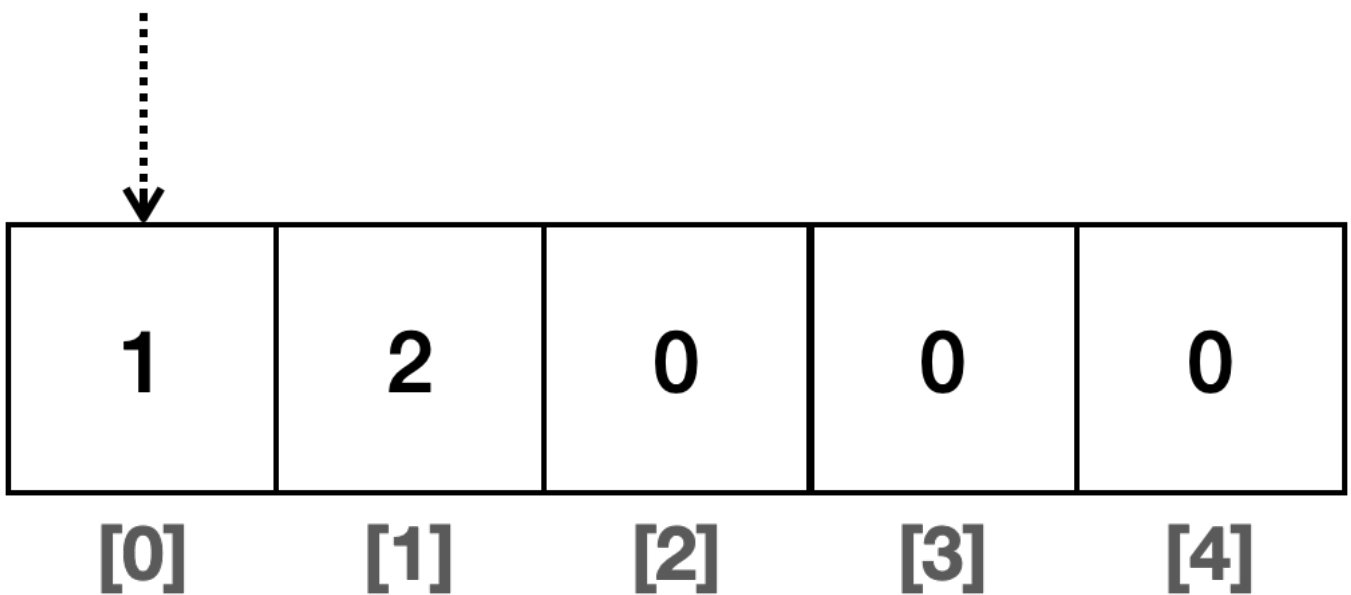
배열의 데이터 추가 예시

배열에 데이터를 추가하는 위치에 따라 크게 3가지로 나눌 수 있다.

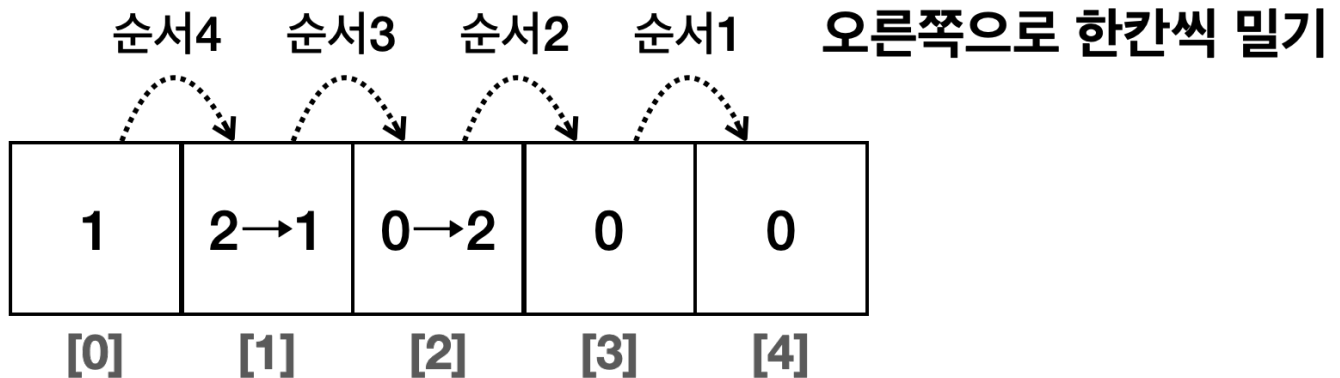
- 배열의 첫번째 위치에 추가
- 배열의 중간 위치에 추가
- 배열의 마지막 위치에 추가

배열의 첫번째 위치에 추가

3 추가

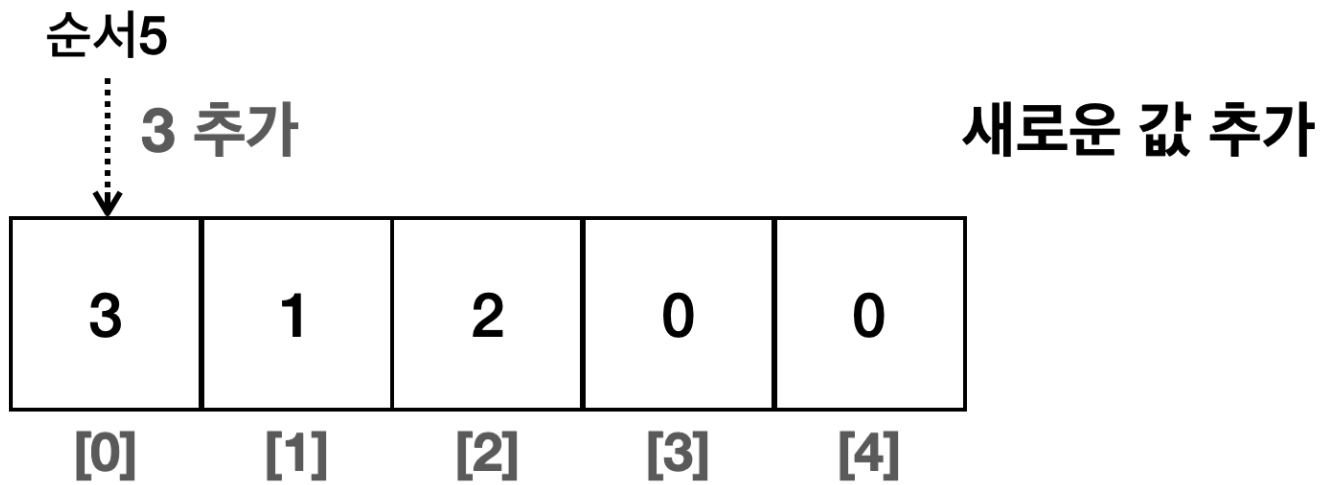


- 배열에는 1, 2 데이터가 순서대로 입력되어 있다.
- 배열의 첫번째 위치에 숫자 3을 추가해보자.



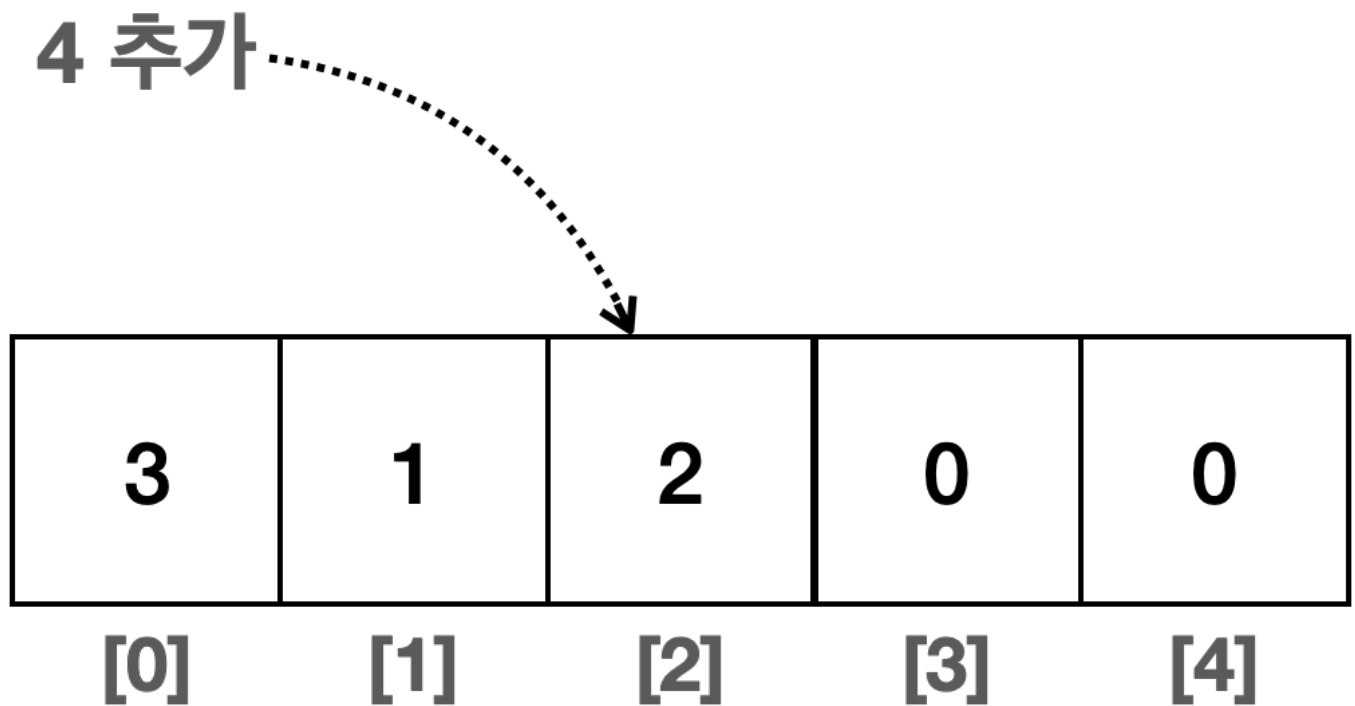
- 기존 데이터들을 모두 오른쪽으로 한 칸씩 밀어서 추가할 위치를 확보해야 한다.
- 이때 배열의 마지막 부분 부터 오른쪽으로 밀어야 데이터를 유지할 수 있다.
- 왼쪽의 데이터를 오른쪽에 대입하는 과정을 반복한다.

- 그림의 순서를 참고하자.
- 이 과정이 끝나면 1, 1, 2 데이터가 순서대로 저장되어 있다.



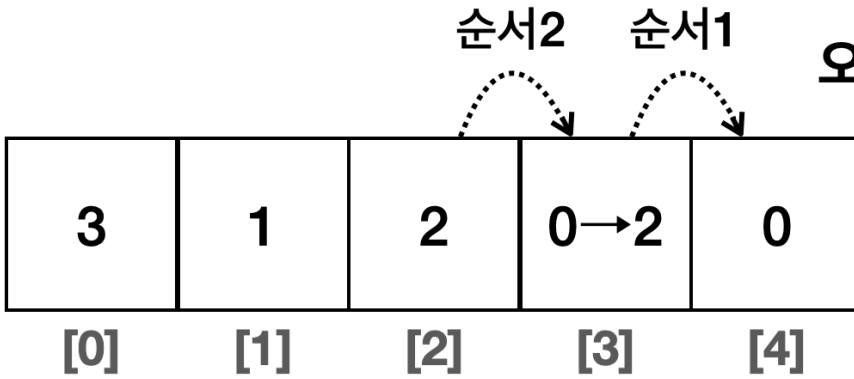
- 첫번째 공간이 확보되었다. 여기에 새로운 값인 숫자 3을 추가하면 된다.

배열의 중간 위치에 추가



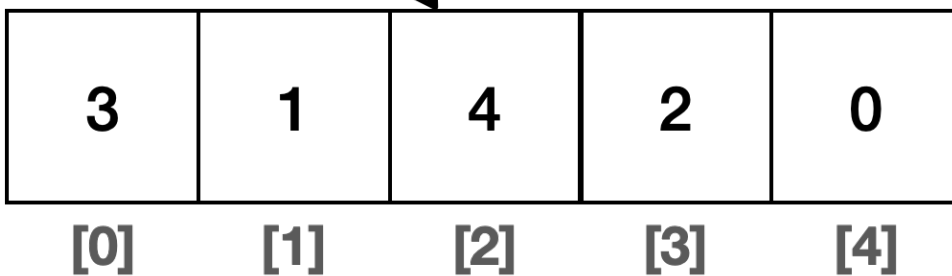
- 배열의 중간이나 특정 index 위치에 추가하는 경우를 보자.
- 여기서는 인덱스 2의 공간을 확보해야 한다.

index 까지
오른쪽으로 한칸씩 밀기



- 지정한 index에 데이터를 추가할 위치를 확보해야 한다. 따라서 index부터 시작해서 데이터들을 오른쪽으로 한 칸씩 밀어야 한다.
- 이 경우 index 왼쪽의 데이터는 이동하지 않아도 된다.
- 순서를 참고하자.

순서5 4 추가



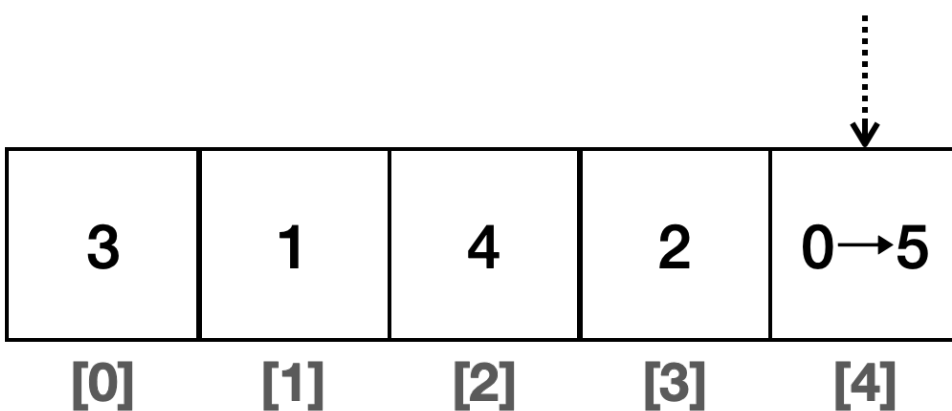
새로운 값 추가

- 인덱스 2의 공간이 확보되었다. 여기에 새로운 값인 숫자 4을 추가하면 된다.

배열의 마지막 위치에 추가

5 추가

새로운 값 추가



- 배열의 마지막 위치에 데이터를 추가하는 경우 여기가 배열의 마지막이다. 이 경우 기존 데이터를 이동하지 않아도 된다. 따라서 단순히 값만 입력하면 된다.

배열에 데이터를 추가할 때 위치에 따른 성능 변화

- 배열의 첫번째 위치에 추가
 - 배열의 첫번째 위치를 찾는다는 인덱스를 사용하므로 $O(1)$ 이 걸린다.
 - 모든 데이터를 배열의 크기만큼 한 칸씩 이동해야 한다. 따라서 $O(n)$ 만큼의 연산이 걸린다.
 - $O(1 + n) \rightarrow O(n)$ 이 된다.
- 배열의 중간 위치에 추가
 - 배열의 위치를 찾는다는 $O(1)$ 이 걸린다.
 - index의 오른쪽에 있는 데이터를 모두 한 칸씩 이동해야 한다. 따라서 평균 연산은 $O(n/2)$ 이 된다.
 - $O(1 + n/2) \rightarrow O(n)$ 이 된다.
- 배열의 마지막 위치에 추가
 - 이 경우 배열이 이동하지 않고 배열의 길이를 사용하면 마지막 인덱스에 바로 접근할 수 있으므로 한번의 계산으로 위치를 찾을 수 있고, 기존 배열을 이동하지 않으므로 $O(1)$ 이 된다.

코드 구현

```
package collection.array;

import java.util.Arrays;

/**
 * 배열의 특징
 */
public class ArrayMain2 {

    public static void main(String[] args) {
        int[] arr = new int[5];
        arr[0] = 1;
        arr[1] = 2;
        System.out.println(Arrays.toString(arr));

        //배열의 첫번째 위치에 추가
        //기본 배열의 데이터를 한 칸씩 뒤로 밀고 배열의 첫번째 위치에 추가
        System.out.println("배열의 첫번째 위치에 3 추가 O(n)");
        int newValue = 3;
```

```

    addFirst(arr, newValue);
    System.out.println(Arrays.toString(arr));

    //index 위치에 추가
    //기본 배열의 데이터를 한 칸씩 뒤로 밀고 배열의 index 위치에 추가
    System.out.println("배열의 index(2) 위치에 4 추가 O(n)");
    int index = 2;
    int value = 4;
    addAtIndex(arr, index, value);
    System.out.println(Arrays.toString(arr));

    System.out.println("배열의 마지막 위치에 5 추가 O(1)");
    addLast(arr, 5);
    System.out.println(Arrays.toString(arr));
}

private static void addLast(int[] arr, int newValue) {
    arr[arr.length - 1] = newValue;
}

private static void addFirst(int[] arr, int newValue) {
    for (int i = arr.length - 1; i > 0; i--) {
        arr[i] = arr[i - 1];
    }
    arr[0] = newValue;
}

private static void addAtIndex(int[] arr, int index, int newValue) {
    for (int i = arr.length - 1; i > index; i--) {
        arr[i] = arr[i - 1];
    }
    arr[index] = newValue;
}
}

```

실행 결과

```

[1, 2, 0, 0, 0]
배열의 첫번째 위치에 3 추가 O(n)
[3, 1, 2, 0, 0]
배열의 index(2) 위치에 4 추가 O(n)
[3, 1, 4, 2, 0]

```

배열의 마지막 위치에 5 추가 O(1)
[3, 1, 4, 2, 5]

배열의 한계

배열은 가장 기본적인 자료 구조이고, 특히 인덱스를 사용할 때 최고의 효율이 나온다. 하지만 이런 배열에는 큰 단점이 있다. 바로 배열의 크기를 배열을 생성하는 시점에 미리 정해야 한다는 점이다.

예를 들어서 이벤트를 하는데, 누구나 이벤트에 참여할 수 있고, 이벤트가 끝나면 추첨을 통해서 당첨자를 정한다고 가정해보자. 이때 이벤트에 참여하는 사용자를 배열에 보관한다고 가정하자. 사용자들은 실시간으로 계속 추가된다. 이때 넉넉하게 길이가 1000인 배열을 사용했는데, 예상보다 이벤트 참여자가 많아서 1000명을 넘게 된다면 더 많은 사용자가 이벤트에 참여하지 못하는 문제가 발생한다. 그렇다고 처음부터 너무 많은 배열을 확보하면 메모리가 많이 낭비된다.

배열처럼 처음부터 정적으로 길이가 정해져있는 것이 아니라, 동적으로 언제든지 길이를 늘리고 줄일 수 있는 자료 구조가 있다면 편리할 것이다.

직접 구현하는 배열 리스트1 - 시작

배열의 경우 다음 2가지 불편함이 있다.

- 배열의 길이를 동적으로 변경할 수 없다.
- 데이터를 추가하기 불편하다.
 - 데이터를 추가하는 경우 직접 오른쪽으로 한 칸씩 데이터를 밀어야 한다. (이런 코드를 직접 작성해야 한다.)

배열의 이런 불편함을 해소하고 동적으로 데이터를 추가할 수 있는 자료 구조를 List(리스트)라 한다.

List 자료 구조

순서가 있고, 중복을 허용하는 자료 구조를 리스트라 한다.

일반적으로 배열과 리스트는 구분해서 이야기한다. 리스트는 배열보다 유연한 자료 구조로, 크기가 동적으로 변할 수 있다.

- **배열**: 순서가 있고 중복을 허용하지만 크기가 정적으로 고정된다.
- **리스트**: 순서가 있고 중복을 허용하지만 크기가 동적으로 변할 수 있다.

여기서 중복을 허용한다는 뜻은 같은 데이터를 입력할 수 있다는 것이다. 예를 들어서 `arr[0] = 1`, `arr[1] = 1`

은 하나의 배열에 같은 숫자 1 이 입력되었다. 이것이 중복을 허용한다는 뜻이다. 자료 구조 중에는 중복을 허용하지 않는 자료 구조도 존재한다. 참고로 뒤의 Set 자료 구조에서 학습한다.

MyArrayListV1 구현

배열을 활용해서 리스트 자료 구조를 직접 만들어보자.

보통 배열을 사용한 리스트라고 해서 ArrayList 라고 부른다. 여기서는 MyArrayList 라는 이름을 사용하겠다.

예제를 점진적으로 발전시킬 예정이므로, 우선은 최대한 단순하게 구현하겠다.

먼저 정적인 배열을 그대로 사용해서 구현하겠다.

```
package collection.array;  
  
import java.util.Arrays;  
  
public class MyArrayListV1 {  
  
    private static final int DEFAULT_CAPACITY = 5;  
  
    private Object[] elementData;  
    private int size = 0;  
  
    public MyArrayListV1() {  
        elementData = new Object[DEFAULT_CAPACITY];  
    }  
  
    public MyArrayListV1(int initialCapacity) {  
        elementData = new Object[initialCapacity];  
    }  
  
    public int size() {  
        return size;  
    }  
  
    public void add(Object e) {  
        elementData[size] = e;  
        size++;  
    }  
  
    public Object get(int index) {  
        return elementData[index];  
    }  
}
```

```

    }

    public Object set(int index, Object element) {
        Object oldValue = get(index);
        elementData[index] = element;
        return oldValue;
    }

    public int indexOf(Object o) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            if (o.equals(elementData[i])) {
                return i;
            }
        }
        return -1;
    }

    @Override
    public String toString() {
        return Arrays.toString(Arrays.copyOf(elementData, size)) + " size=" +
size + ", capacity=" + elementData.length;
    }
}

```

- `Object[] elementData`: 다양한 타입의 데이터를 보관하기 위해 `Object` 배열을 사용한다.
- `DEFAULT_CAPACITY`: 리스트(`MyArrayListV1`)를 생성할 때 사용하는 기본 배열의 크기
 - 배열의 크기를 다르게 만들고 싶으면 `MyArrayListV1(int initialCapacity)` 생성자를 사용하면 된다.
- `size`: 리스트의 크기는 `size`를 사용한다. 리스트를 표현하기 위해 내부에서 배열을 사용할 뿐이다. 배열의 크기를 뜻하는 `capacity`와 다르다는 점에 주의하자.
 - 예를 들어서 배열의 크기가 5인데, 입력된 데이터가 하나도 없으면 `size`는 0이 된다.
- `add(Object e)`: 리스트에 데이터를 추가한다. 데이터를 추가하면 `size`가 하나 증가한다.
- `get(index)`: 인덱스에 있는 항목을 조회한다.
- `set(index, element)`: 인덱스에 있는 항목을 변경한다.
- `indexOf(Object o)`: 검색 기능이다. 리스트를 순차 탐색해서 인수와 같은 데이터가 있는 인덱스의 위치를 반환한다. 데이터가 없으면 -1을 반환한다.
- `Arrays.copyOf(elementData, size)`: `size` 크기의 배열을 새로 만든다. 여기서는 `toString()` 출력시 `size` 이후의 의미 없는 값을 출력하지 않기 위해 사용한다.

```

package collection.array;

public class MyArrayListV1Main {

    public static void main(String[] args) {
        MyArrayListV1 list = new MyArrayListV1();
        System.out.println("==데이터 추가==");
        System.out.println(list);
        list.add("a");
        System.out.println(list);
        list.add("b");
        System.out.println(list);
        list.add("c");
        System.out.println(list);

        System.out.println("==기능 사용==");
        System.out.println("list.size(): " + list.size());
        System.out.println("list.get(1): " + list.get(1));
        System.out.println("list.indexOf('c'): " + list.indexOf("c"));
        System.out.println("list.set(2, 'z'), oldValue: " + list.set(2, "z"));
        System.out.println(list);

        System.out.println("==범위 초과==");
        list.add("d");
        System.out.println(list);
        list.add("e");
        System.out.println(list);

        //범위 초과, capacity가 늘어나지 않으면 예외 발생
        list.add("f");
        System.out.println(list);
    }
}

```

실행 결과

```

==데이터 추가==
[] size=0, capacity=5
[a] size=1, capacity=5

```

```
[a, b] size=2, capacity=5
[a, b, c] size=3, capacity=5

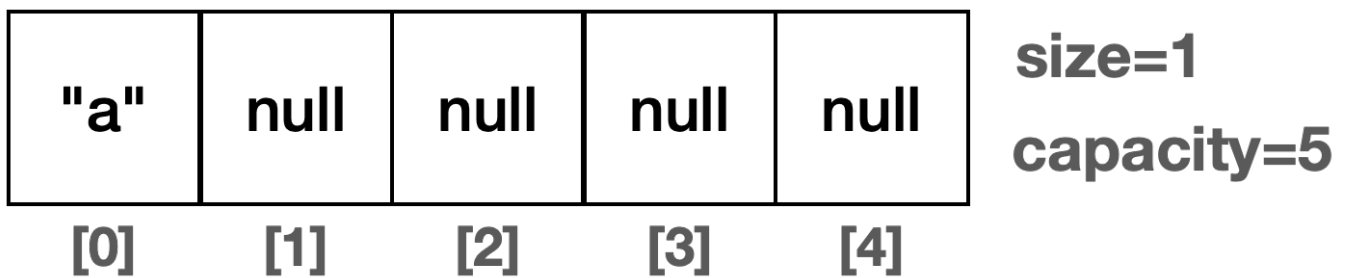
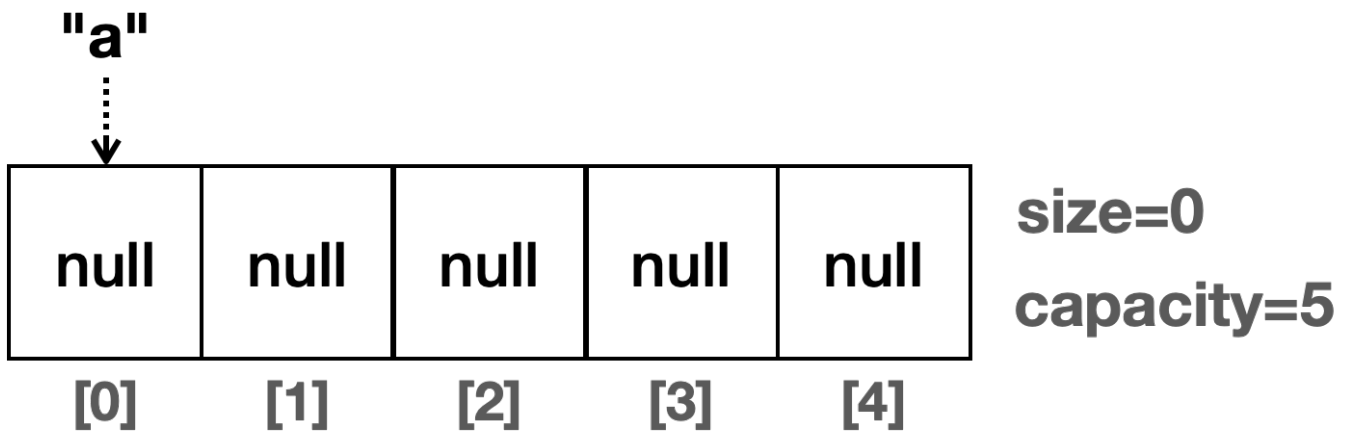
==기능 사용==
list.size(): 3
list.get(1): b
list.indexOf('c'): 2
list.set(2, 'z'), oldValue: c
[a, b, z] size=3, capacity=5

==범위 초과==
[a, b, z, d] size=4, capacity=5
[a, b, z, d, e] size=5, capacity=5
Exception in thread "main" java.lang.ArrayIndexOutOfBoundsException: Index 5
out of bounds for length 5
    at collection.array.MyArrayListV1.add(MyArrayListV1.java:25)
    at collection.array.MyArrayListV1Main.main(MyArrayListV1Main.java:30)
```

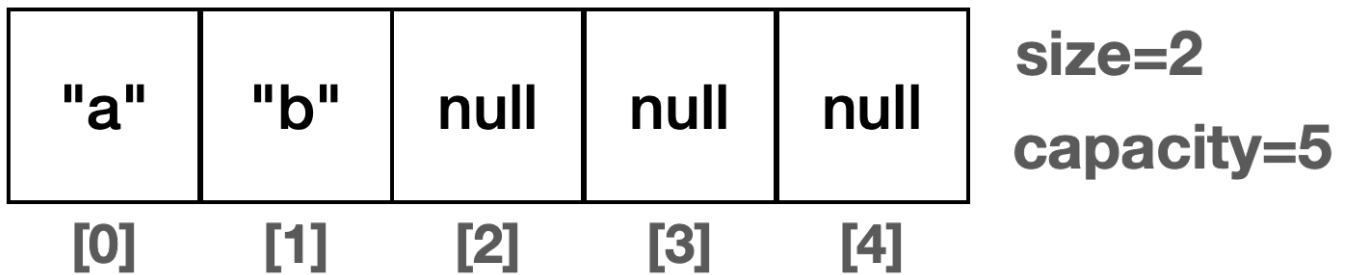
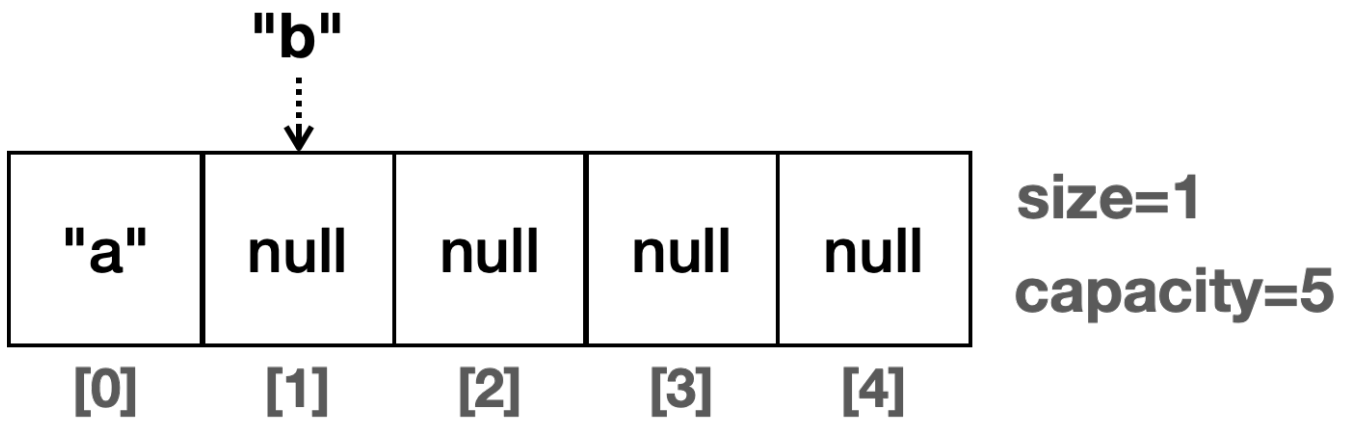
참고

여기서는 구현을 완성하는 것 보다는 자료 구조 자체를 설명하는 것에 목적을 둔다. 따라서 예제를 단순하게 만들기 위해 복잡한 검증용 체크 로직은 제외한다. 예를 들어서 `set()` 에서 입력한 인덱스 위치가 `size` 보다 크면 체크해서 예외를 발생시켜야 하지만 이런 부분은 따로 만들지 않겠다.

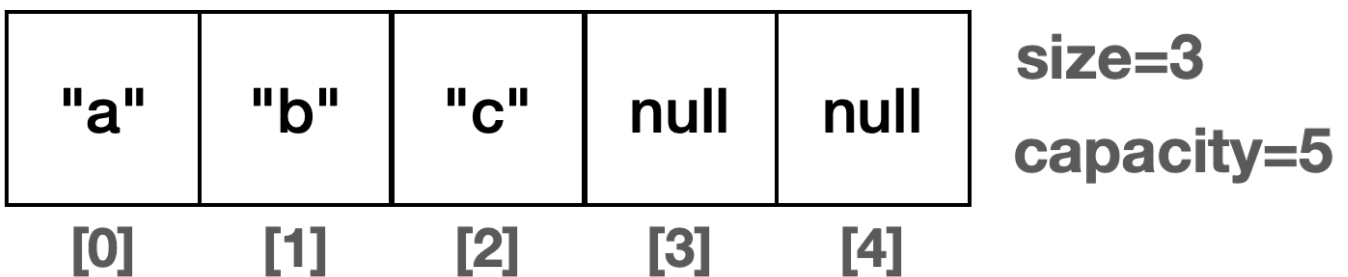
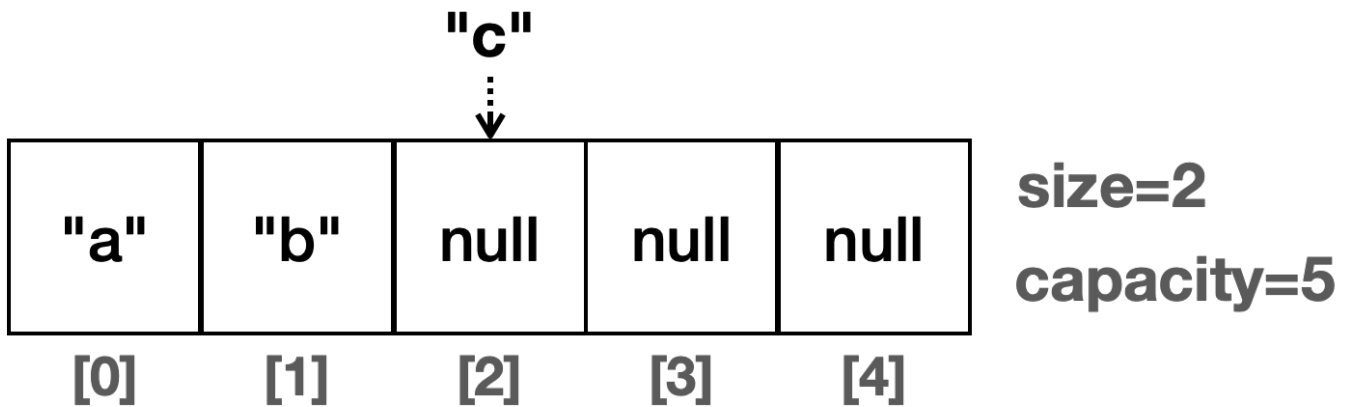
데이터 추가



- `list.add("a")`
- `[a]` size=1, capacity=5
- 리스트의 사이즈 (size)는 실제 데이터가 입력된 크기를 뜻한다. 배열의 크기와는 무관하다. 배열의 크기는 capacity로 표현한다.
 - 리스트의 크기는 배열의 크기가 아니라 size로 판단해야 한다.
 - 처음 데이터가 없을 때의 size는 0이다.
- 데이터를 추가하면 size가 하나 증가한다.



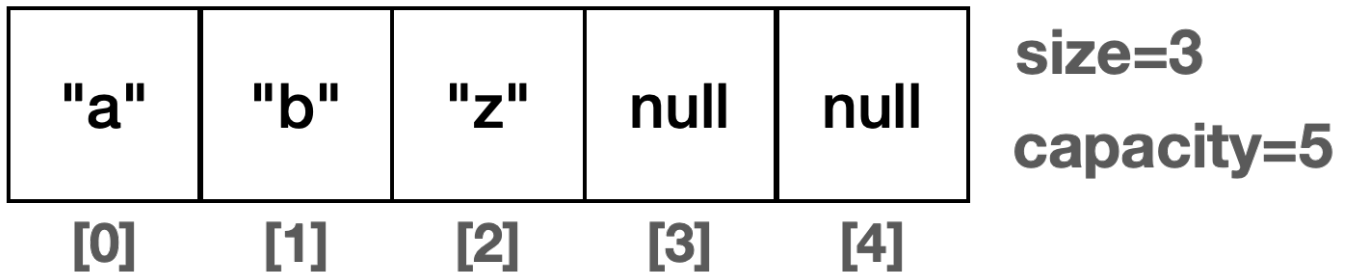
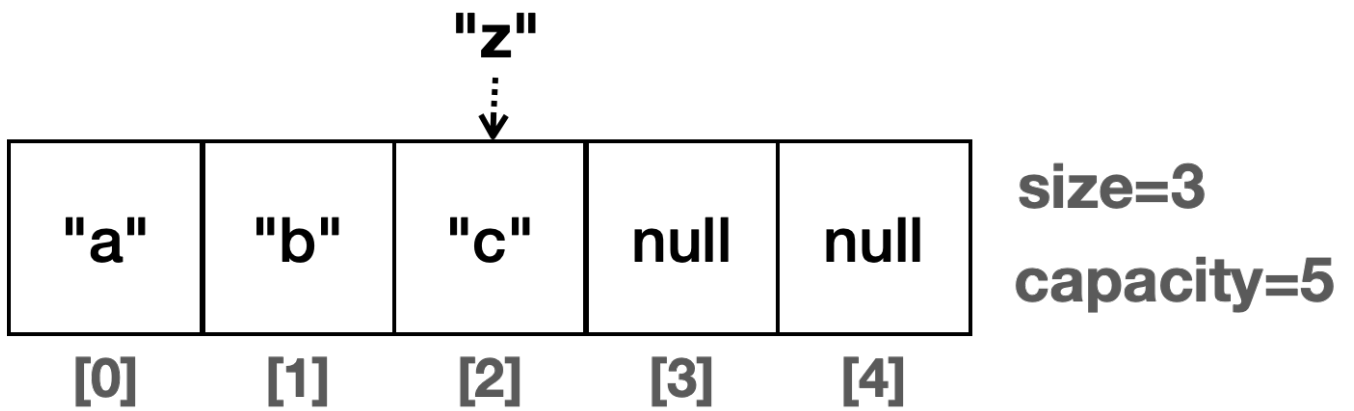
- `list.add("b")`
- `[a, b] size=2, capacity=5`



- `list.add("c")`
- `[a, b, c] size=3, capacity=5`

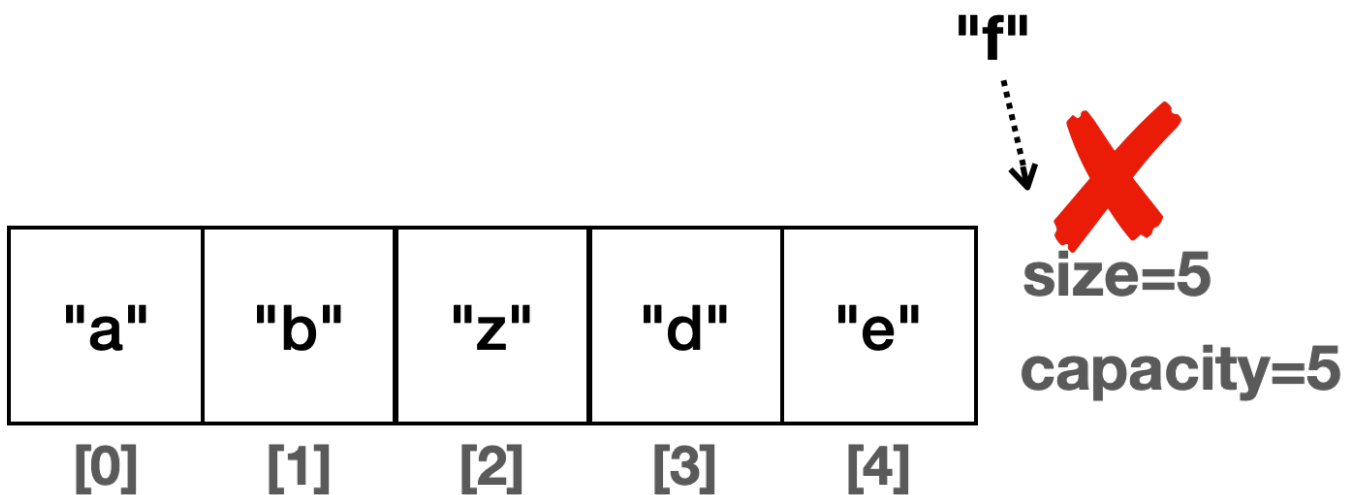
데이터를 추가하면 리스트에 들어있는 데이터의 마지막 부분에 새로운 데이터를 추가한다.

데이터 변경



- `list.set(2, "z")`
- `[a, b, z] size=3, capacity=5`
- 인덱스를 사용해서 데이터를 변경한다. 해당 인덱스의 위치를 찾아서 변경한다.

범위 초과



- `size`가 배열의 크기인 `capacity`에 도달하면 더는 데이터를 추가할 수 없다. 따라서 `f` 값을 입력할 때 예외가 발생한다.

우리가 원하는 리스트는 동적으로 저장할 수 있는 크기가 커지는 것이다. 저장할 수 있는 데이터의 크기가 동적으로 변할 수 있도록 코드를 변경해보자.

직접 구현하는 배열 리스트2 - 동적 배열

데이터를 추가할 때 리스트의 `size`가 배열의 크기인 `capacity`를 넘어가야 하는 상황이라면 더 큰 배열을 만들어서 문제를 해결해보자.

```
package collection.array;

import java.util.Arrays;

public class MyArrayListV2 {

    private static final int DEFAULT_CAPACITY = 5;

    private Object[] elementData;
    private int size = 0;

    public MyArrayListV2() {
        elementData = new Object[DEFAULT_CAPACITY];
    }

    public MyArrayListV2(int initialCapacity) {
        elementData = new Object[initialCapacity];
    }

    public int size() {
        return size;
    }

    public void add(Object e) {
        //코드 추가
        if (size == elementData.length) {
            grow();
        }
    }
}
```

```

        elementData[size] = e;
        size++;
    }

    //코드 추가
    private void grow() {
        int oldCapacity = elementData.length;
        int newCapacity = oldCapacity * 2;
        elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
    }

    public Object get(int index) {
        return elementData[index];
    }

    public Object set(int index, Object element) {
        Object oldValue = get(index);
        elementData[index] = element;
        return oldValue;
    }

    public int indexOf(Object o) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            if (o.equals(elementData[i])) {
                return i;
            }
        }
        return -1;
    }

    @Override
    public String toString() {
        return Arrays.toString(Arrays.copyOf(elementData, size)) + " size=" +
size + ", capacity=" + elementData.length;
    }
}

```

- 추가된 부분은 `grow()` 메서드와 이 메서드를 호출하는 `add()` 메서드이다.
- `add()` 메서드에서 데이터를 추가할 때 `size`가 배열의 크기에 도달했다면 더는 데이터를 추가할 수 없다.
- 따라서 이때는 `grow()`를 호출해서 기존 배열을 복사한 새로운 배열을 만들고 배열의 크기도 여유있게 2배로 늘려준다.

- `Arrays.copyOfOf(기존배열, 새로운길이)` : 새로운 길이로 배열을 생성하고, 기존 배열의 값을 새로운 배열에 복사한다.

```
package collection.array;

public class MyArrayListV2Main {

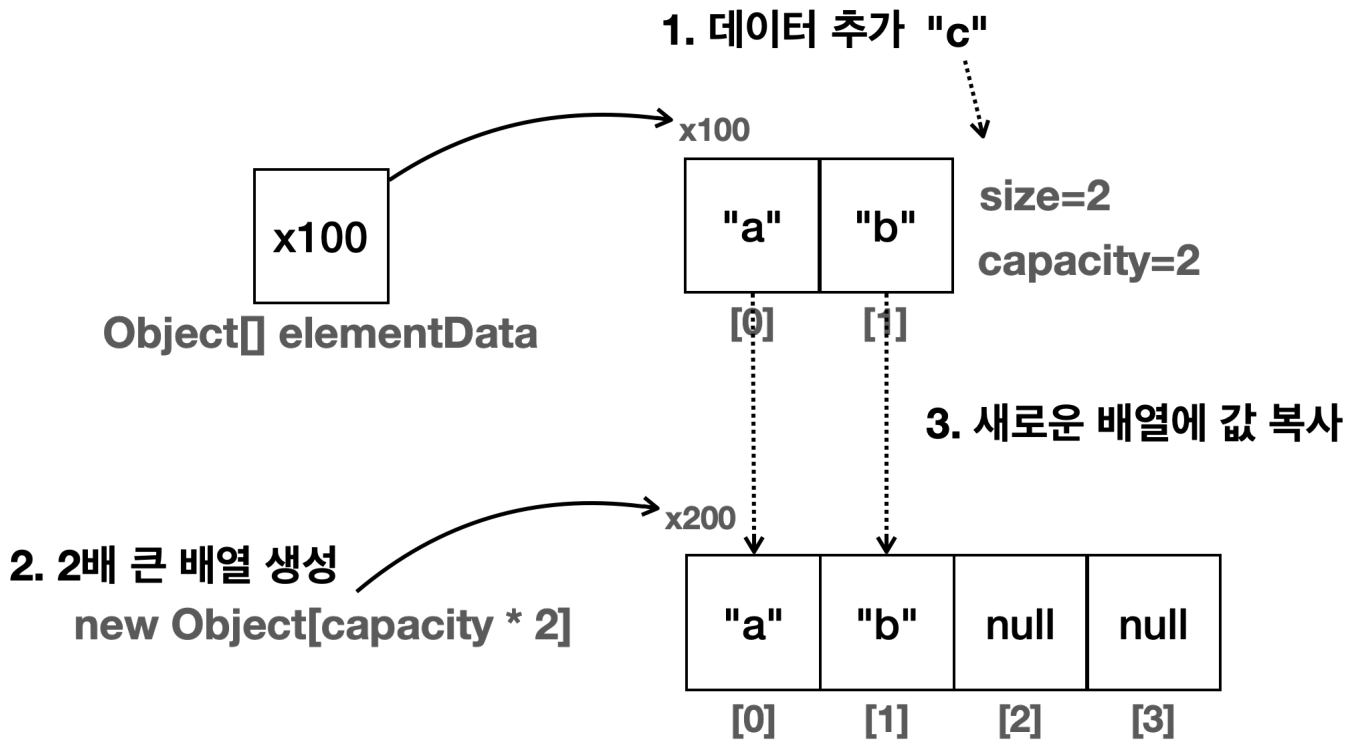
    public static void main(String[] args) {
        MyArrayListV2 list = new MyArrayListV2(2);
        System.out.println(list);

        list.add("a");
        System.out.println(list);
        list.add("b");
        System.out.println(list);
        list.add("c");
        System.out.println(list);
        list.add("d");
        System.out.println(list);
        list.add("e");
        System.out.println(list);
        list.add("f");
        System.out.println(list);
    }
}
```

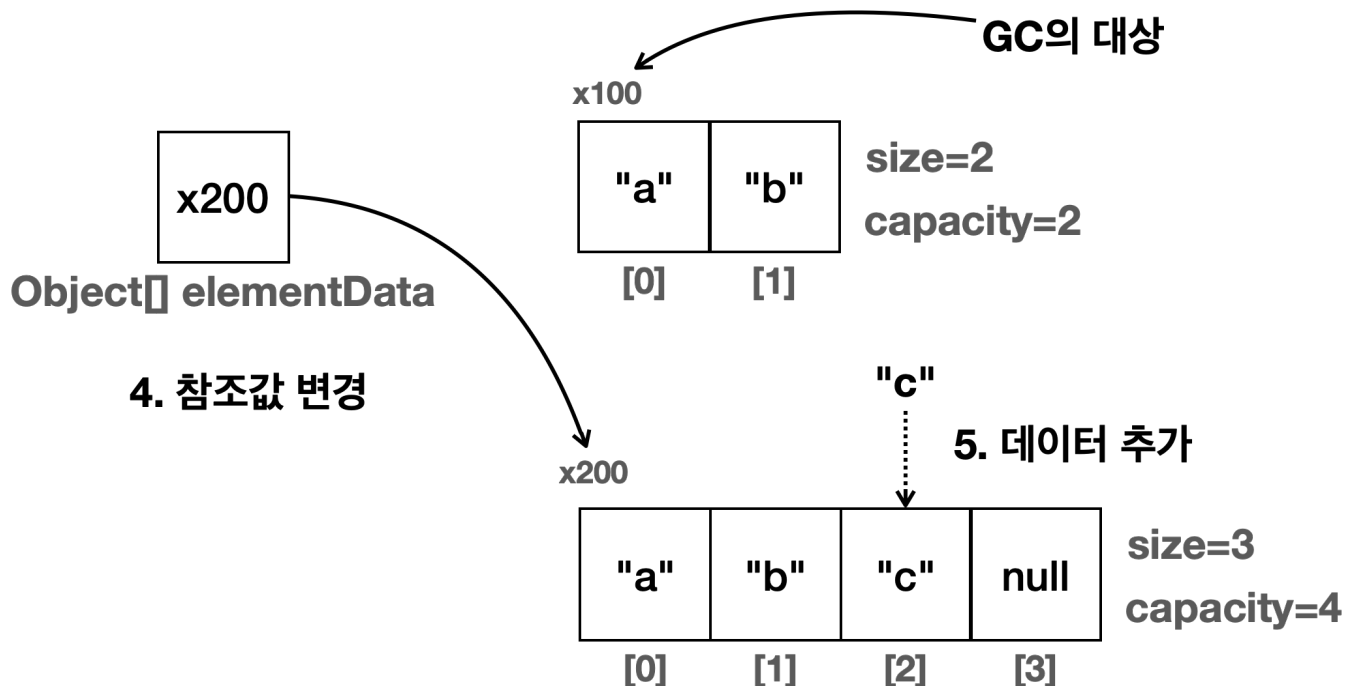
실행 결과

```
[] size=0, capacity=2
[a] size=1, capacity=2
[a, b] size=2, capacity=2
[a, b, c] size=3, capacity=4
[a, b, c, d] size=4, capacity=4
[a, b, c, d, e] size=5, capacity=8
[a, b, c, d, e, f] size=6, capacity=8
```

배열의 크기를 초과할 때



- (1) 데이터를 추가하면 `size`가 배열의 크기인 `capacity`를 초과하게 된다.
- (2) 이때 `grow()` 메서드를 호출하는데, 이 메서드는 다음과 같은 역할을 수행한다.
 - (2) 2배 큰 배열을 새로 생성한다.
 - (3) 새로운 배열에 기존 배열의 값을 복사한다.
 - `Arrays.copyOf()`(기존배열, 새로운길이)를 사용해서 2배 큰 배열을 새로 생성하면서 동시에 새로운 배열에 기존 배열의 값을 복사한다.
 - (4) 참조값을 변경한다. (다음 그림 참고)



- 이렇게 되면 내부 데이터를 보관하는 `elementData`는 기존 보다 2배 큰 `capacity`를 가진 배열을 보유하게

된다.

- (5) 이렇게 증가된 배열에 데이터를 추가하면 된다. 물론 데이터가 추가되었으므로 `size` 도 하나 증가시킨다.
- 기존 배열(`x100`)은 더는 참조하는 곳이 없으므로 GC의 대상이 된다.

`grow()` 를 호출할 때 배열의 크기는 기존과 비교해서 2배씩 증가한다.

- 예) `2 → 4 → 8 → 16 → 32 → 64 → 128`
- 데이터가 하나 추가될 때 마다 배열의 크기를 1씩만 증가하게 되면 배열을 복사하는 연산이 너무 자주 발생할 가능성이 높다.
- 배열을 새로 복사해서 만드는 연산은 배열을 새로 만들고 또 기존 데이터를 복사하는 시간이 걸리므로 가능한 줄이는 것이 좋다. 이렇게 2배씩 증가하면 배열을 새로 만들고 복사하는 연산을 줄일 수 있다. 반면에 배열의 크기를 너무 크게 증가하면 사용되지 않고 낭비되는 메모리가 많아지는 단점이 발생할 수 있다.
- 참고로 예제를 단순화 하기 위해 여기서는 2배씩 증가했지만, 보통 50% 정도 증가하는 방법을 사용한다.

정리

우리가 만든 `MyArrayListV2` 는 정적인 배열과 다르게 크기가 동적으로 변하는 자료 구조이다. 따라서 데이터의 크기를 미리 정하지 않아도 된다. 물론 `MyArrayListV2` 의 내부에서는 배열을 사용하지만, `MyArrayListV2` 를 사용하는 개발자들은 이런 부분을 신경쓰지 않아도 된다.

직접 구현하는 배열 리스트3 - 기능 추가

`MyArrayList` 를 더 가치있게 만들기 위해 다음 기능을 추가하자.

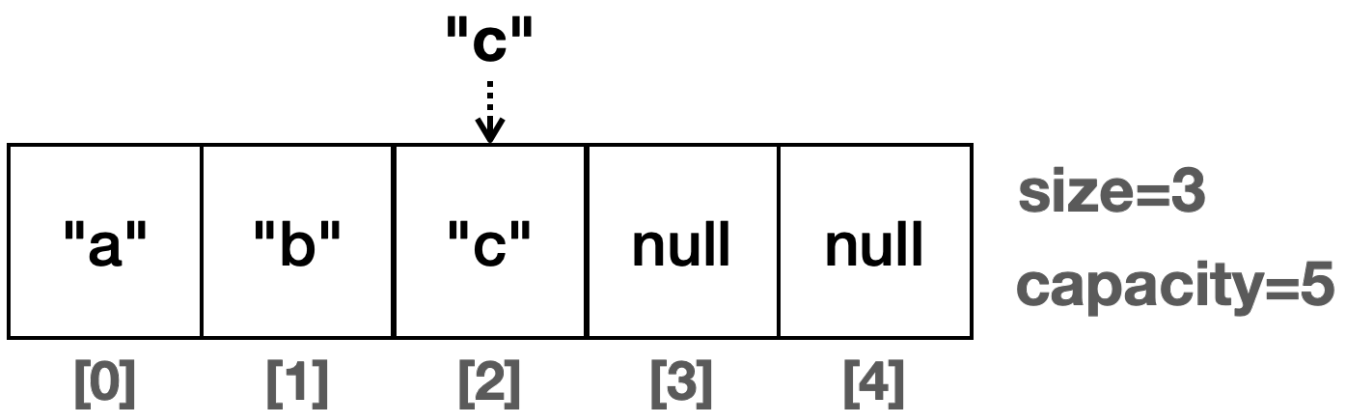
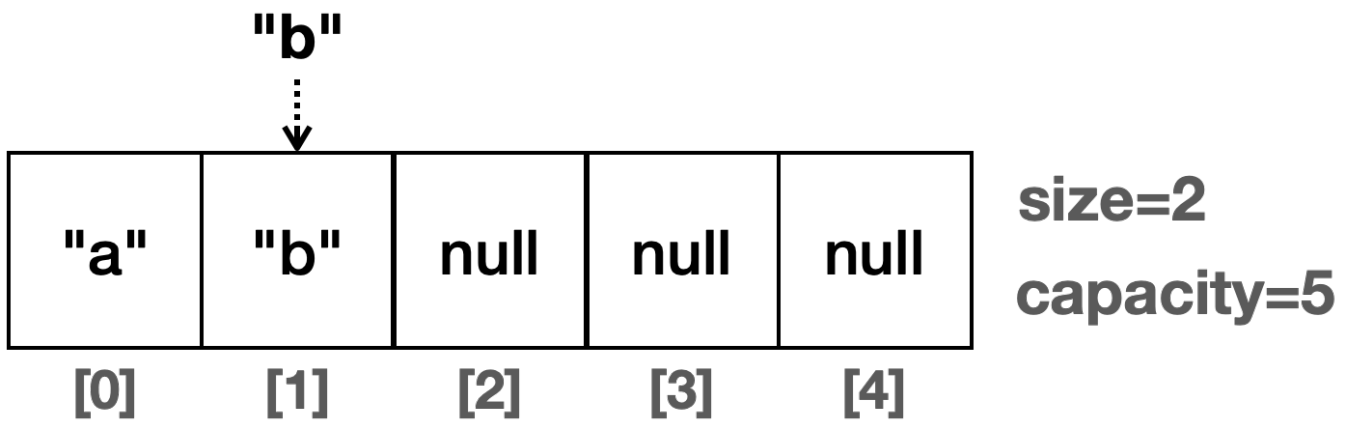
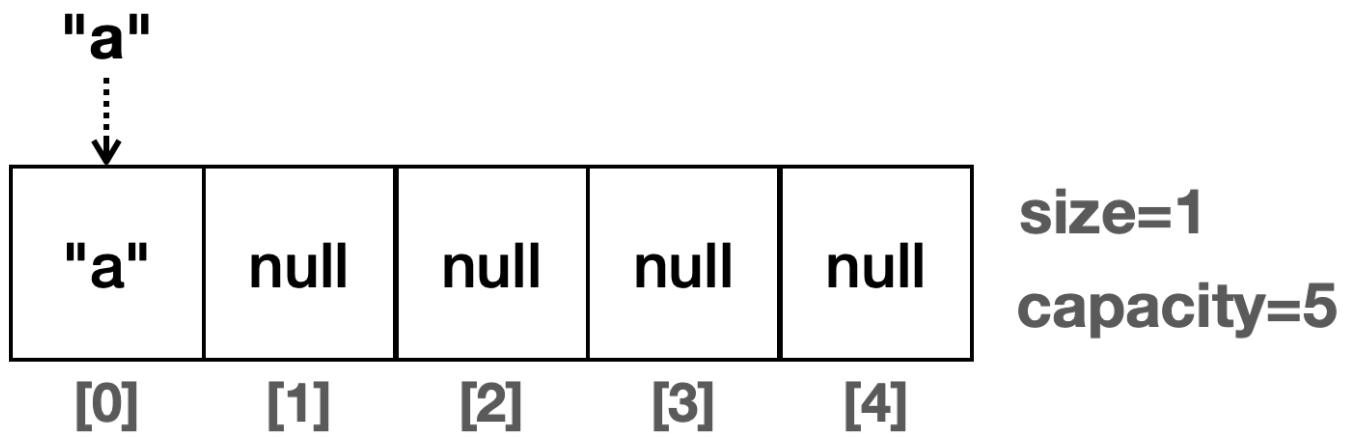
- `add(index, 데이터)` : `index` 위치에 데이터를 추가한다.
- `remove(index)` `index` 위치의 데이터를 삭제한다.

앞서 만든 `add()` 메서드는 리스트의 마지막에 데이터를 추가하기 때문에 배열에 들어있는 기존 데이터는 이동하지 않고 그대로 유지할 수 있다. 따라서 구현이 단순하다. 하지만 앞이나 중간에 데이터를 추가하면 배열에 들어있는 기존 데이터의 위치를 한 칸씩 먼저 이동하고 데이터를 추가해야 한다. 따라서 구현이 복잡하다.

삭제의 경우도 마찬가지다. 마지막에 있는 데이터를 삭제하면 기존 데이터를 이동하지 않아도 된다. 하지만 중간에 있는 데이터를 삭제하면 빈 자리를 채우기 위해 데이터를 한 칸씩 왼쪽으로 이동해야 한다.

데이터 추가 삭제 예시

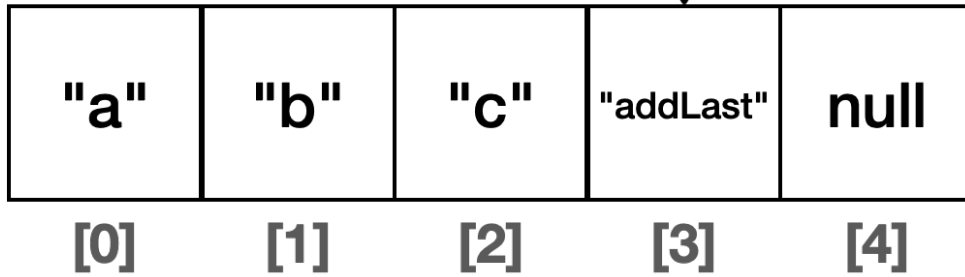
데이터 추가



- `add()` 를 사용해서 데이터를 추가하는 경우 리스트의 마지막(`size`)에 데이터를 추가한다.
- 데이터를 리스트의 마지막에 추가하기 때문에 기존 데이터를 이동하지 않는다.
- `size` 를 배열의 `index` 로 사용하고 기존 데이터를 이동하지 않기 때문에 $O(1)$ 로 표현할 수 있다.

마지막에 추가

"addLast"

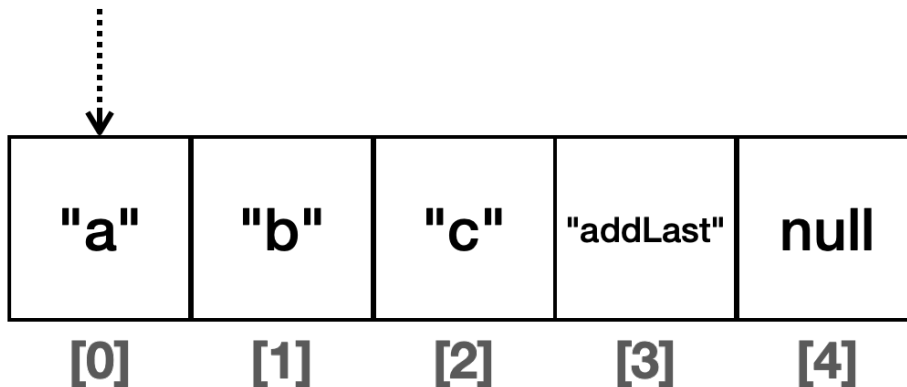


size=4
capacity=5

- `add(index, e)` 를 사용해서 원하는 위치에 데이터를 추가할 수 있다.
- 데이터를 리스트의 마지막에 추가하기 때문에 기존 데이터를 이동하지 않는다.
- $O(1)$ 로 표현할 수 있다.

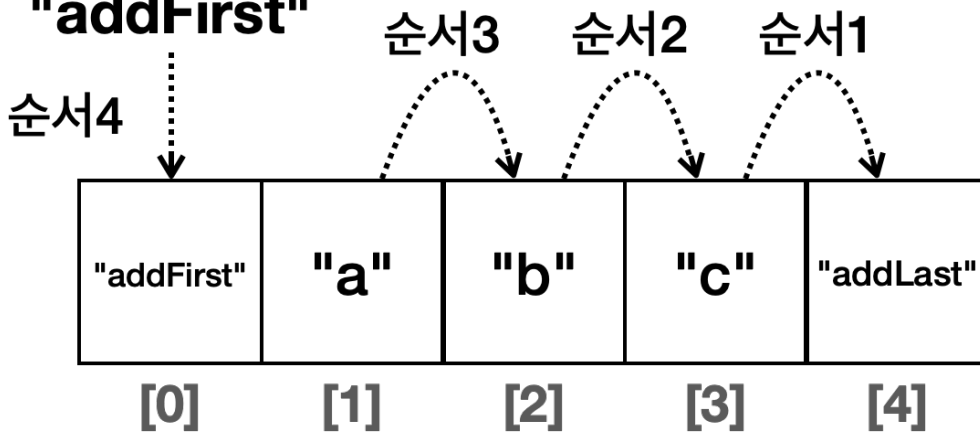
앞에 추가

"addFirst"



size=4
capacity=5

"addFirst"

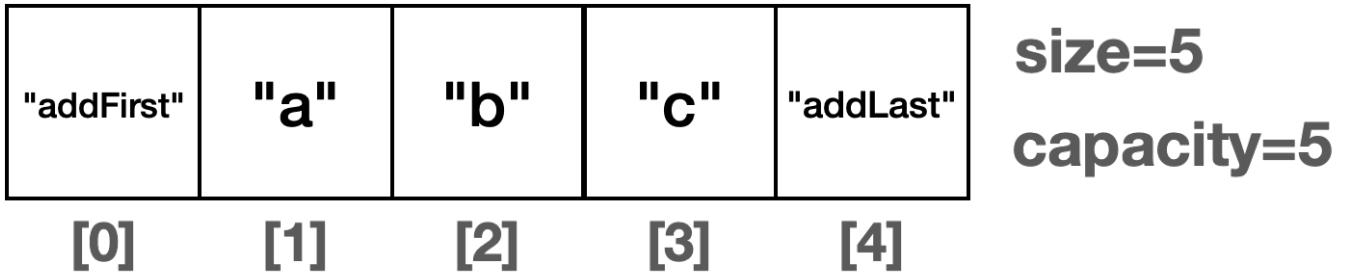


size=5
capacity=5

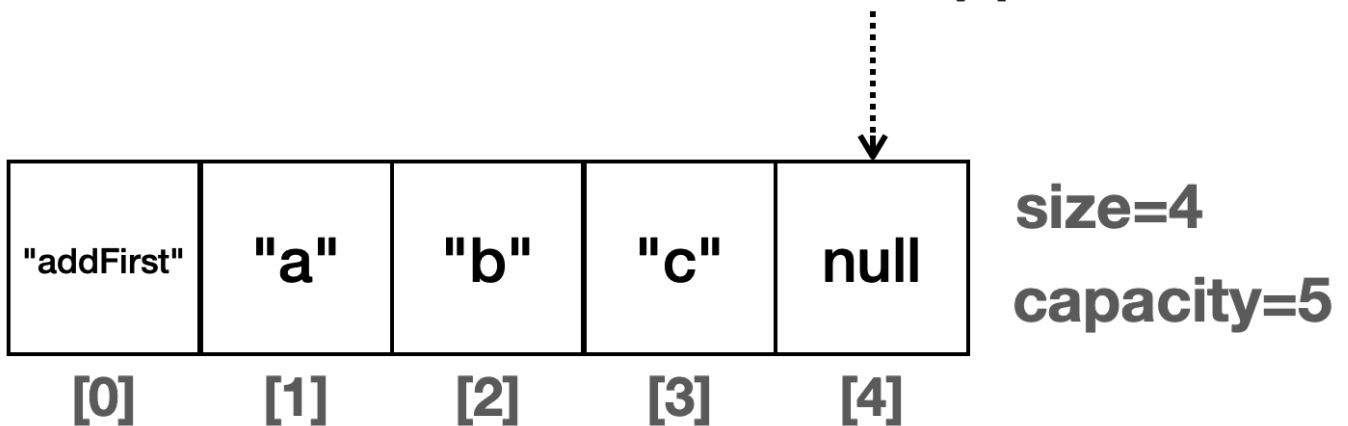
- `add(index, e)` 를 사용해서 원하는 위치에 데이터를 추가할 수 있다.
- 추가할 위치를 확보하기 위해 입력한 위치를 기준으로 데이터를 오른쪽으로 한 칸씩 이동해야 한다.

- 앞서 보았듯 마지막 위치에 추가하는 경우는 데이터를 이동하지 않는다.
- 데이터를 추가할 위치는 배열의 인덱스를 사용하므로 $O(1)$ 로 빠르게 찾을 수 있지만, 데이터를 이동하는데 $O(n)$ 이 소요된다.
- $O(n)$ 으로 표현할 수 있다.

마지막에 삭제



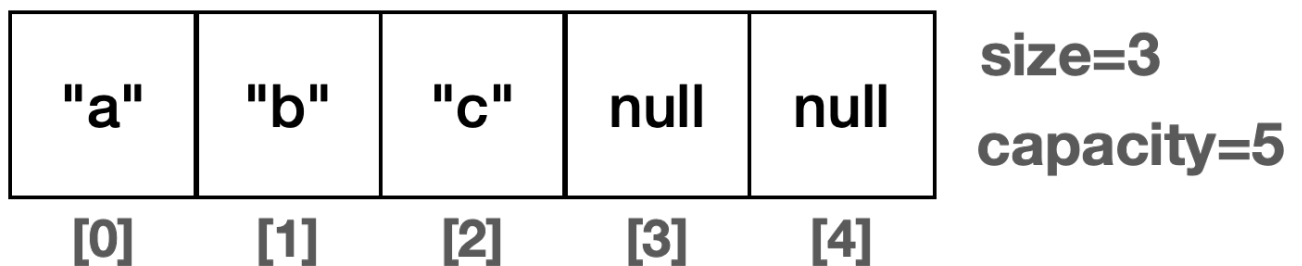
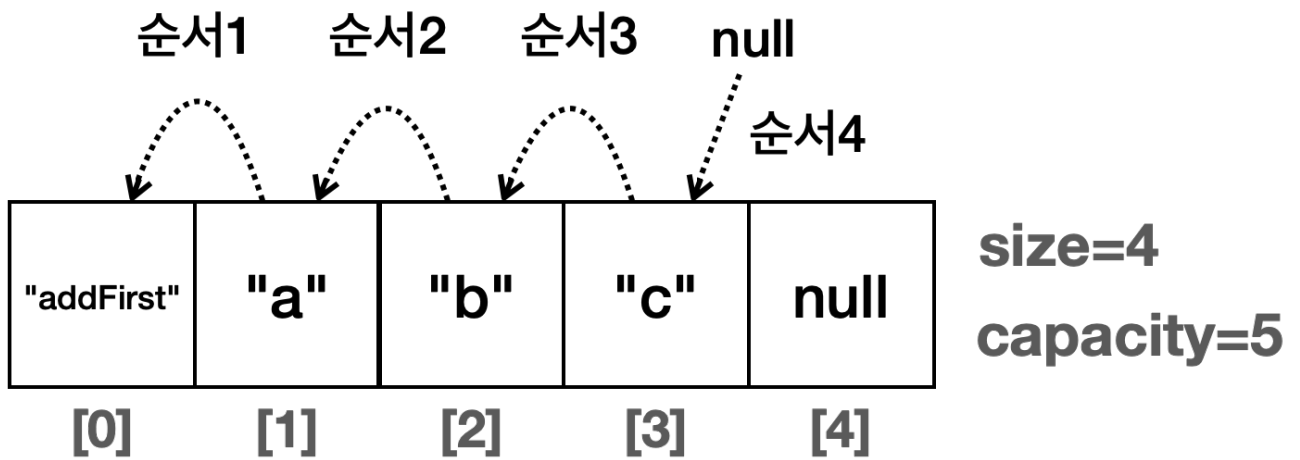
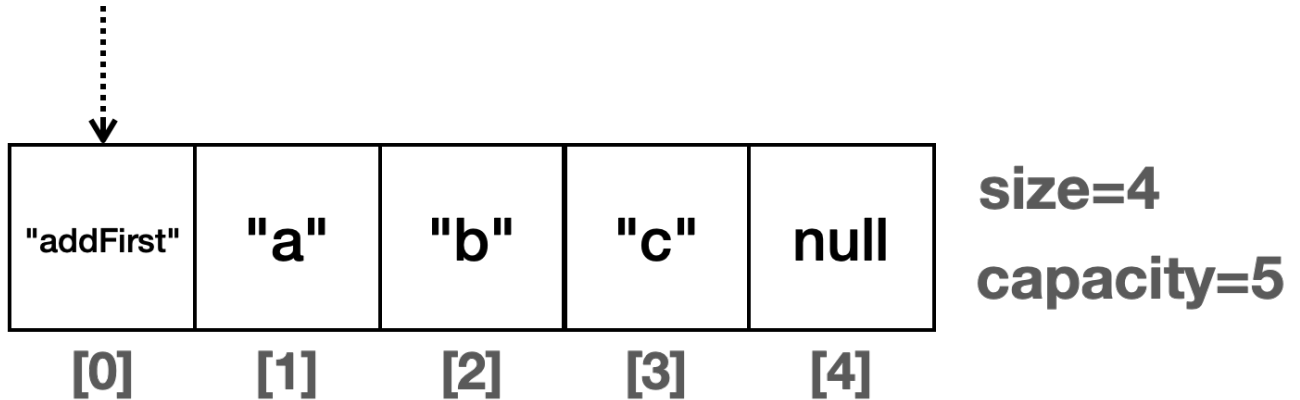
remove(4)



- remove(index) 를 사용해서 원하는 위치에 있는 데이터를 삭제할 수 있다.
- 이때 마지막 위치라면 기존 데이터를 이동할 필요가 없다.
- 참고로 데이터를 삭제하면 리스트의 크기인 size 가 하나 줄어든다.
- $O(1)$ 로 표현할 수 있다.

앞에 삭제

remove(0)



- `remove(index)` 를 사용해서 원하는 위치에 있는 데이터를 삭제할 수 있다.
- 이때 마지막 위치가 아니라면 삭제할 데이터의 위치를 기준으로 데이터를 한 칸씩 왼쪽으로 이동해야 한다.
- 데이터를 삭제할 위치는 배열의 인덱스를 사용하므로 $O(1)$ 로 빠르게 찾을 수 있지만, 데이터를 이동하는데 $O(n)$ 이 소요된다.
- $O(n)$ 으로 표현할 수 있다.

코드 구현

```
package collection.array;
```

```

import java.util.Arrays;

public class MyArrayListV3 {

    private static final int DEFAULT_CAPACITY = 5;

    private Object[] elementData;
    private int size = 0;

    public MyArrayListV3() {
        elementData = new Object[DEFAULT_CAPACITY];
    }

    public MyArrayListV3(int initialCapacity) {
        elementData = new Object[initialCapacity];
    }

    public int size() {
        return size;
    }

    public void add(Object e) {
        if (size == elementData.length) {
            grow();
        }
        elementData[size] = e;
        size++;
    }

    //코드 추가
    public void add(int index, Object e) {
        if (size == elementData.length) {
            grow();
        }
        shiftRightFrom(index);
        elementData[index] = e;
        size++;
    }

    private void grow() {
        int oldCapacity = elementData.length;
        int newCapacity = oldCapacity * 2;
    }
}

```

```

        elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
    }

    //코드 추가, 요소의 마지막부터 index까지 오른쪽으로 밀기
    private void shiftRightFrom(int index) {
        for (int i = size; i > index; i--) {
            elementData[i] = elementData[i - 1];
        }
    }

    public Object get(int index) {
        return elementData[index];
    }

    public Object set(int index, Object element) {
        Object oldValue = get(index);
        elementData[index] = element;
        return oldValue;
    }

    //코드 추가
    public Object remove(int index) {
        Object oldValue = get(index);
        shiftLeftFrom(index);

        size--;
        elementData[size] = null;
        return oldValue;
    }

    //코드 추가, 요소의 index부터 마지막까지 왼쪽으로 밀기
    private void shiftLeftFrom(int index) {
        for (int i = index; i < size - 1; i++) {
            elementData[i] = elementData[i + 1];
        }
    }

    public int indexOf(Object o) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            if (o.equals(elementData[i])) {
                return i;
            }
        }
    }

```

```

        return -1;
    }

    @Override
    public String toString() {
        return Arrays.toString(Arrays.copyOf(elementData, size)) + " size=" +
size + ", capacity=" + elementData.length;
    }
}

```

```

package collection.array;

public class MyArrayListV3Main {

    public static void main(String[] args) {
        MyArrayListV3 list = new MyArrayListV3();
        //마지막에 추가 //O(1)
        list.add("a");
        list.add("b");
        list.add("c");
        System.out.println(list);

        //원하는 위치에 추가
        System.out.println("addLast");
        list.add(3, "addLast"); //O(1)
        System.out.println(list);

        System.out.println("addFirst");
        list.add(0, "addFirst"); //O(n)
        System.out.println(list);

        //삭제
        Object removed1 = list.remove(4); //remove Last O(1)
        System.out.println("remove(4)=" + removed1);
        System.out.println(list);

        Object removed2 = list.remove(0); //remove First O(n)
        System.out.println("remove(0)=" + removed2);
        System.out.println(list);
    }
}

```

```
}
```

실행 결과

```
[a, b, c] size=3, capacity=5

addLast
[a, b, c, addLast] size=4, capacity=5

addFirst
[addFirst, a, b, c, addLast] size=5, capacity=5

remove(4)=addLast
[addFirst, a, b, c] size=4, capacity=5

remove(0)=addFirst
[a, b, c] size=3, capacity=5
```

정리

지금까지 우리가 만든 자료 구조를 배열 리스트(ArrayList)라 한다. 리스트(List) 자료 구조를 사용하는데, 내부의 데이터는 배열(Array)에 보관하는 것이다.

이런 배열 리스트는 다음과 같은 특징이 있다.

배열 리스트의 빅오

- 데이터 추가
 - 마지막에 추가: $O(1)$
 - 앞, 중간에 추가: $O(n)$
- 데이터 삭제
 - 마지막에 삭제: $O(1)$
 - 앞, 중간에 삭제: $O(n)$
- 인덱스 조회: $O(1)$
- 데이터 검색: $O(n)$

배열 리스트는 마지막에 데이터를 추가하거나 마지막에 있는 데이터를 삭제할 때는 $O(1)$ 로 매우 빠르지만, 중간에 데이터를 추가하거나 삭제하는 경우에는 $O(n)$ 으로 느리다.

배열 리스트는 보통 데이터를 중간에 추가하고 삭제하는 변경 보다는, 데이터를 순서대로 입력하고(데이터를 마지막에

추가하고), 순서대로 출력하는 경우에 가장 효율적이다.

직접 구현하는 배열 리스트4 - 제네릭1

앞서 만든 `MyArrayList` 들은 `Object` 를 입력받기 때문에 아무 데이터나 입력할 수 있고, 또 결과로 `Object` 를 반환한다. 따라서 필요한 경우 다운 캐스팅을 해야하고, 또 타입 안전성이 떨어지는 단점이 있다.

다음 코드를 만들어서 실행해보자.

```
package collection.array;

public class MyArrayListV3BadMain {

    public static void main(String[] args) {
        MyArrayListV3 numberList = new MyArrayListV3();

        // 숫자만 입력하기를 기대
        numberList.add(1);
        numberList.add(2);
        numberList.add("문자3"); //문자를 입력
        System.out.println(numberList);

        // Object를 반환하므로 다운 캐스팅 필요
        Integer num1 = (Integer) numberList.get(0);
        Integer num2 = (Integer) numberList.get(1);

        // ClassCastException 발생, 문자를 Integer로 캐스팅
        Integer num3 = (Integer) numberList.get(2);
    }
}
```

- `numberList` 에는 숫자만 입력하기를 기대했지만, `Object` 를 받아서 저장하기 때문에 자바의 모든 타입을 다 저장할 수 있다. 따라서 숫자를 입력하다가 실수로 문자를 입력해도 아무런 문제가 되지 않는다.
- 값을 꺼낼 때 `Object` 를 반환하기 때문에, 원래 입력한 타입으로 받으려면 다운 캐스팅을 해야한다. 이때 입력한 데이터 타입을 정확하게 알고 있지 않으면 예외가 발생한다. 지금처럼 중간에 문자가 들어가면 문제가 될 수 있다.

참고로 하나의 자료 구조에 숫자와 문자처럼 서로 관계없는 여러 데이터 타입을 섞어서 보관하는 일은 거의 없다. 일반

적으로 같은 데이터 타입을 보관하고 관리한다.

제네릭을 도입하면 타입 안전성을 확보하면서 이런 문제를 한번에 해결할 수 있다. 제네릭은 자료를 보관하는 자료 구조에 가장 어울린다. 우리가 만든 자료 구조에 제네릭을 도입해보자.

```
package collection.array;

import java.util.Arrays;

public class MyArrayListV4<E> {

    private static final int DEFAULT_CAPACITY = 5;

    private Object[] elementData;
    private int size = 0;

    public MyArrayListV4() {
        elementData = new Object[DEFAULT_CAPACITY];
    }

    public MyArrayListV4(int initialCapacity) {
        elementData = new Object[initialCapacity];
    }

    public int size() {
        return size;
    }

    public void add(E e) {
        if (size == elementData.length) {
            grow();
        }
        elementData[size] = e;
        size++;
    }

    public void add(int index, E e) {
        if (size == elementData.length) {
            grow();
        }
        shiftRightFrom(index);
    }
}
```

```

        elementData[index] = e;
        size++;
    }

    //요소의 마지막부터 index까지 오른쪽으로 밀기
    private void shiftRightFrom(int index) {
        for (int i = size; i > index; i--) {
            elementData[i] = elementData[i - 1];
        }
    }

    @SuppressWarnings("unchecked")
    public E get(int index) {
        return (E) elementData[index];
    }

    public E set(int index, E element) {
        E oldValue = get(index);
        elementData[index] = element;
        return oldValue;
    }

    public E remove(int index) {
        E oldValue = get(index);
        shiftLeftFrom(index);

        size--;
        elementData[size] = null;
        return oldValue;
    }

    //요소의 index부터 마지막까지 왼쪽으로 밀기
    private void shiftLeftFrom(int index) {
        for (int i = index; i < size - 1; i++) {
            elementData[i] = elementData[i + 1];
        }
    }

    public int indexOf(E o) {
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            if (o.equals(elementData[i])) {
                return i;
            }
        }
    }

```

```

    }
    return -1;
}

private void grow() {
    int oldCapacity = elementData.length;
    int newCapacity = oldCapacity * 2;
    elementData = Arrays.copyOf(elementData, newCapacity);
}

@Override
public String toString() {
    return Arrays.toString(Arrays.copyOf(elementData, size)) + " size=" +
size + ", capacity=" + elementData.length;
}
}

```

- `MyArrayListV4<E>` 로 제네릭 타입을 선언한다. `E` 는 `Element` 로 요소의 줄임말이다.
- `Object` 로 입력받고 출력했던 곳을 타입 매개변수 `E` 로 변경한다.
- `Object[] elementData` 는 그대로 유지한다. 이 부분은 바로 뒤에서 설명한다.

```

package collection.array;

public class MyArrayListV4Main {

    public static void main(String[] args) {
        MyArrayListV4<String> stringList = new MyArrayListV4<>();
        stringList.add("a");
        stringList.add("b");
        stringList.add("c");
        String string = stringList.get(0);
        System.out.println("string = " + string);

        MyArrayListV4<Integer> intList = new MyArrayListV4<>();
        intList.add(1);
        intList.add(2);
        intList.add(3);
        Integer integer = intList.get(0);
        System.out.println("integer = " + integer);
    }
}

```

```
}
```

실행 결과

```
string = a
integer = 1
```

이제 `stringList`에는 `String` 문자열만 보관하고 조회하고, `intList`에는 `Integer` 숫자만 보관하고 조회할 수 있다. 다른 타입의 값을 저장하면 컴파일 오류가 발생한다. 추가로 값을 조회할 때도 위험한 다운 캐스팅 없이 지정한 타입으로 안전하게 조회할 수 있다.

제네릭을 사용한 덕분에 타입 인자로 지정한 타입으로만 안전하게 데이터를 저장하고, 조회할 수 있게 되었다. 제네릭의 도움으로 타입 안전성이 높은 자료 구조를 만들 수 있었다.

직접 구현하는 배열 리스트5 - 제네릭2

Object 배열을 사용한 이유

`Object[] elementData`을 그대로 사용하는 이유

- 제네릭은 런타임에 이레이저에 의해 타입 정보가 사라진다. 따라서 런타임에 타입 정보가 필요한 생성자에 사용할 수 없다. 따라서 제네릭을 기반으로 배열을 생성하는 다음 코드는 작동하지 않고, 컴파일 오류가 발생한다. 참고로 이것은 자바가 제공하는 제네릭의 한계이다.
 - `new E[DEFAULT_CAPACITY]`
- 대신에 다음과 같이 모든 데이터를 담을 수 있는 `Object`를 그대로 사용해야 한다.
 - `new Object[DEFAULT_CAPACITY]`

이렇게 `Object[]`을 생성해서 사용해도 해도 문제가 없는지, 이 부분을 조금 더 살펴보자.

`new MyArrayListV4<String>`을 사용한 경우 `E`가 다음과 같이 처리된다.

제네릭 타입 인자 적용 전

```
Object[] elementData;

void add(E e) {
    elementData[size] = e;
}
```

```

    ...
}
E get(int index) {
    return (E) elementData[index];
}

```

제네릭 타입 인자 적용 후

```

Object[] elementData;

void add(String e) {
    elementData[size] = e;
    ...
}
String get(int index) {
    return (String) elementData[index];
}

```

`elementData[]`에 데이터를 보관하는 `add(E e)` 메서드를 보자. `E` 타입으로 데이터를 입력한다.

`elementData[]`에 데이터를 조회하는 `get()` 메서드를 보자. 보관할 때와 같은 `E` 타입으로 데이터를 다운 캐스팅 해서 반환한다.

따라서 배열의 모든 데이터는 `E` 타입으로 보관된다. 그리고 `get()`으로 배열에서 데이터를 꺼낼 때 `(E)`로 다운 캐스팅해도 보관한 `E` 타입으로 다운 캐스팅하기 때문에 아무런 문제가 되지 않는다.

더 구체적인 예를 들어보자.

`MyArrayListV4`를 생성할 때 타입 매개변수 `E`를 `String`으로 지정했다면 `elementData`에는 항상 `String`이 저장된다.

- `add(String e)`에서 배열의 모든 데이터는 `String` 타입으로 보관된다.
- `get()`에서 데이터를 꺼낼 때 항상 `(String)`로 다운 캐스팅 한다. 저장한 `String` 타입으로 다운 캐스팅 하기 때문에 아무런 문제가 되지 않는다.

`Object`는 모든 데이터를 담을 수 있기 때문에 데이터를 담는데는 아무런 문제가 없다. 다만 데이터를 조회할 때 문제가 될 수 있는데, 이때는 조회한 `Object` 타입을 지정한 타입 매개변수로 다운캐스팅 해준다.

```

public E get(int index) {
    return (E) elementData[index];
}

```

- `elementData[index]` 로 조회한 결과는 `Object` 이다. 따라서 `(E) Object` 가 된다.
- 이렇게해도 문제가 없다. 우리가 `add(E e)` 를 통해 `Object elementData[]` 에 보관한 모든 데이터는 `E` 타입이라는 것이 확실하기 때문이다.
- `E` 가 `String` 인 경우 `(String) Object` 이 된다.

정리하면 생성자에는 제네릭의 타입 매개변수를 사용할 수 없는 한계가 있다. 따라서 배열을 생성할 때 대안으로 `Object` 배열을 사용해야 한다. 하지만 제네릭이 리스트의 데이터를 입력 받고 반환하는 곳의 타입을 고정해준다. 따라서 고정된 타입으로 `Object` 배열에 데이터를 보관하고, 또 데이터를 꺼낼 때도 같은 고정된 타입으로 안전하게 다운 캐스팅 할 수 있다.

MyArrayList의 단점

배열을 사용한 리스트인 `MyArrayList`는 다음과 같은 단점이 있다.

- 정확한 크기를 미리 알지 못하면 메모리가 낭비된다. 배열을 사용하므로 배열 뒷 부분에 사용되지 않고, 낭비되는 메모리가 있다.
- 데이터를 중간에 추가하거나 삭제할 때 비효율적이다.
 - 이 경우 데이터를 한 칸씩 밀어야 한다. 이것은 $O(n)$ 으로 성능이 좋지 않다.
 - 만약 데이터의 크기가 1,000,000건이라면 최악의 경우 데이터를 추가할 때 마다 1,000,000건의 데이터를 밀어야 한다.

ArrayList의 빅오 정리

- 데이터 추가
 - 마지막에 추가: $O(1)$
 - 앞, 중간에 추가: $O(n)$
- 데이터 삭제
 - 마지막에 삭제: $O(1)$
 - 앞, 중간에 삭제: $O(n)$
- 인덱스 조회: $O(1)$
- 데이터 검색: $O(n)$

배열 리스트는 순서대로 마지막에 데이터를 추가하거나 삭제할 때는 성능이 좋지만, 앞이나 중간에 데이터를 추가하거나 삭제할 때는 성능이 좋지 않다. 다음 시간에는 이런 단점을 해결한 자료 구조인 링크드 리스트(`LinkedList`)에 대해 알아보자.

정리