자료구조 실습과제 02

과목명: 자료구조

담당 교수 : 박정희

분반:06

학번:202002546

이름 : 임우진

제출일자 : 2023.03.20.(월)

목차

- 1. 문제에서 작성 요구한 내용
- 2. 그 외 풀이 과정 및 코드 설명
- 3. 실행 화면 캡쳐
- 4. 알고리즘 비교표 및 시간 복잡도 계산

1. 문제에서 작성 요구한 내용

순차 탐색과 이진 탐색을 구분하여 두 탐색 알고리즘의 시간 복잡도를 측정하여 비교하는 것이 요구사항이다.

 $n = 2^3, 2^4, 2^5, 2^6, 2^7, 2^8$ 의 크기를 가진 배열에서

목표 값을 찾기 위해 두 탐색 알고리즘을 사용한다.

순차 탐색에서는 난수로 이루어진 배열 사이에서 목표 값을

찾아 인덱스를 출력하고

이진 탐색에서는 오름차순 정렬된 배열 사이에서 목표 값을 찾아 인덱스를 출력해야 한다.

시간 복잡도를 측정하기 위해 count변수를 생성하고

알맞은 위치에서 증가시켜 총 연산의 수를 얻어내야 한다.

2. 그 외 풀이 과정 및 코드 설명

```
public static void main(String[] args) {
        int[] seq_result = new int[2];
        int[] bin_result = new int[2];
        Random ran = new Random();
        int tar = ran.nextInt(n_arr[i]);
        seq_result = seq_search(seq_arr, tar);
        bin_result = bin_search(bin_arr, tar);
        System.out.println("순차탐쌕(count, index): (" + \underline{seq\_result}[0] + ", " + \underline{seq\_result}[1] + ")");
```

MainJava 클래스

main함수

정수 배열 n_arr

8번 반복

정수 배열 seq_result, bin_result, seq_arr, bin_arr 선언

bin_arr: 오름차순대로 배열 내 값 초기화

seq_arr: 난수 생성 후 배열 내 값 초기화

목표 값인 정수 tar을 난수로 초기화

seq_result를 seq_search함수에 seq_arr과 tar를 넣어 반환된 배 열로 초기화

bin_result를 bin_search함수에 bin_arr과 tar를 넣어 반환된 배 열로 초기화

출력 양식에 맞게 출력

seq_search 함수

정수 lng를 배열 길이로 초기화

정수 배열 result[2]: 첫 값 = count, 두번째 값 = 목표 인덱스 lng회 반<u>복</u>

count 증가

목표 값 발견 시, result[1]에 인덱스를 초기화하고 result 리턴 목표 값 탐색 실패 시, result[1]에 -lng 초기화하고 result 리턴

```
public static int[] bin_search(int[] array, int target){
    int lng = array.length;
    int low = 0;
    int high = lng - 1;
    int mid;
    int[] result = new int[2];
    while(low<=high){
        mid = (low+high)/2;
        if(target==array[mid]){
            result[1] = mid;
            result[1] = mid;
            result[0]++;
        } else {
            high = mid - 1;
            result[0]++;
        }
        result[1] = -lng;
        return result;
    }
}</pre>
```

bin_search 함수

정수 lng, low, high 값을 각각 배열길이와 O과 lng-1로 초기화 정수 배열 result[2]: 첫 값 = count, 두번째 값 = 목표 인덱스 low가 high보다 작거나 같을 동안 반복

mid = (low+high)/2로 초기화

mid를 목표값을 비교하여 같으면 result[1] = mid로 초기화

작으면 low값을 mid-1로 초기화하고 count증가

크면 high값을 mid+l로 초기화하고 count증가

목표 값 탐색 실패 시, result[1]에 -lng 초기화하고 result 리턴

3. 실행 화면 캡쳐

4. 알고리즘 비교표 및 시간 복잡도 계산

Case 1:

n	순차 탐색	이진 탐색
23	8	2
24	2	3
2 ⁵	19	3
2 ⁶	28	5
27	29	6
28	27	6
29	353	8
2 ¹⁰	928	8

Case 2:

n	순차 탐색	이진 탐색
23	8	1
24	16	3
2 ⁵	11	4
26	64	4
27	1	5
28	256	3
29	8	8
2 ¹⁰	406	8

Case 3:

n	순차 탐색	이진 탐색
2^3	8	2
24	2	4
2 ⁵	19	3
2 ⁶	64	5
27	128	4
28	170	5
29	512	8
2 ¹⁰	1024	9

Case 4:

n	순차 탐색	이진 탐색
23	4	2
24	1	3
2 ⁵	32	2
2 ⁶	16	5
27	128	6
28	256	5
29	447	8
2 ¹⁰	760	9

순차 탐색 : 시간 복잡도 = O(n)

n이 증가할수록 연산횟수가 증가한다.

최악의 경우 모든 인덱스를 탐색해야하므로 n회 연산을 실행한다.

이진 탐색 : 시간 복잡도 = $O(\log n)$

n의 크기에 비례하지 않고 순차 탐색보다 효율적으로 탐색한다.

최악의 경우 $\log_2 n$ 회 연산을 실행한다.