









3 이진 검색



❖ 검색(search)

- 컴퓨터에 저장한 자료 중에서 원하는 항목을 찾는 작업
 - 검색 성공 원하는 항목을 찾은 경우
 - 검색 실패 원하는 항목을 찾지 못한 경우
- 탐색 키를 가진 항목을 찾는 것
 - 탐색 키(search key) 자료를 구별하여 인식할 수 있는 키
- 삽입/삭제 작업에서의 검색
 - 원소를 삽입하거나 삭제할 위치를 찾기 위해서 검색 연산 수행



❖ 검색 방법

- 수행 위치에 따른 분류
 - 내부 검색 메모리 내의 자료에 대해서 검색 수행
 - 외부 검색 보조 기억 장치에 있는 자료에 대해서 검색 수행

검색 방식에 따른 분류

- 비교 검색 방식(comparison search method)
 - > 검색 대상의 키를 비교하여 검색하는 방법
 - ▶ 순차 검색, 이진 검색, 트리 검색
- 계산 검색 방식(non-comparison method)
 - 계수적인 성질을 이용한 계산으로 검색 하는 방법
 - ▶ 해싱

■ 검색 방법의 선택

• 자료 구조의 형태와 자료의 배열 상태에 따라 최적의 검색 방법 선택

□ 순차 검색

- ❖ 순차 검색(sequential search, 선형 검색(linear search))
 - 일렬로 된 자료를 처음부터 마지막까지 순서대로 검색하는 방법
 - 가장 간단하고 직접적인 검색 방법
 - 배열이나 연결 리스트로 구현된 순차 자료 구조에서 원하는 항목을 찾는 방법
 - 검색 대상 자료가 많은 경우에 비효율적이지만 알고리즘이 단순하여 구현이 용이함



❖ 정렬되지 않은 순차자료구조에서의 순차 검색

- 검색 방법
 - 첫 번째 원소부터 시작하여 마지막 원소까지 순서대로 키 값이 일치하는 원소가 있는지를 비교하여 찾는다.
 - ▶ 키 값이 일치하는 원소를 찾으면 그 원소가 몇 번째 원소인지를 반환
 - ▶ 마지막 원소까지 비교하여 키 값이 일치하는 원소가 없으면 찾은 원소가 없 는 것이므로 검색 실패
- 순차 검색 예) 검색 성공의 경우





• 순차 검색 예) 검색 실패의 경우

8 30	1	9	11	19	2
------	---	---	----	----	---

6을 검색하는 경우

①
$$6 \neq 8$$
 8 30 1 9 11 19 2
② $6 \neq 30$ 8 30 1 9 11 19 2

(b) 검색 실패의 경우



정렬되어있지 않은 자료에 대한 순차검색 알고리즘

```
sequentialSearch1(a[],n, key)
i←0;
while (i<n and a[i]≠key) do {
i←i+1;
}
if (i<n) then return i;
else return -1;
end sequentialSearch1()
```

- 비교횟수 찾고자 하는 원소의 위치에 따라 결정
 - 찾는 원소가 첫 번째 원소라면 비교횟수는 1번, 두 번째 원소라면 비교횟수는 2번, 세 번째 원소라면 비교횟수는 3번, 찾는 원소가 i번째 원소이면 i번,
 - ▶ 정렬되지 않은 원소에서의 순차 검색의 평균 비교 횟수
 = 1/n(1+2+3+ ... + n) = (n+1)/2
- 평균 시간 복잡도 : O(n)





❖ 정렬되어 있는 순차자료구조에서의 순차 검색

■ 검색 방법

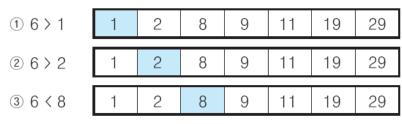
- 순서대로 검색하면서 키 값을 비교하여, 원소의 키 값이 찾는 키 값보다 크면 찾는 원소가 없는 것이므로 더 이상 검색을 수행하지 않고 검색종료
- 정렬되어있는 자료에 대한 순차 검색 예)







6을 검색하는 경우



→ 검색 종료

(b) 검색 실패의 경우



정렬되어있는 자료에 대한 순차검색 알고리즘

```
sequentialSearch2(a[],n, key)
i←0;
while (a[i]<key) do {
i←i+1;
}
if (a[i]=key) then return i;
else return -1;
end sequentialSearch2()
```

- 비교횟수 찾고자 하는 원소의 위치에 따라 결정
 - > 검색 실패의 경우에 평균 비교 횟수가 반으로 줄어든다.
 - ▶ 정렬되어있는 원소에서의 순차 검색의 평균 비교 횟수
 = 1/n(1+2+3+ ... + n) x 1/2 = (n+1)/4
- 평균 시간 복잡도 : O(n)

□ 순차 검색

❖ 순차 검색 프로그램

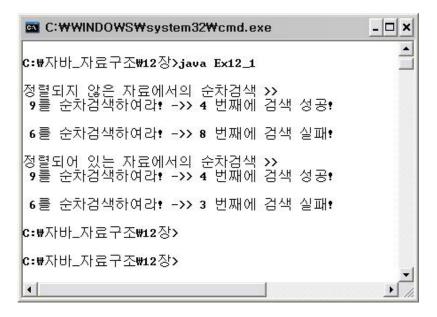
```
01 class Search{
                                                                        [예제 12-1]
02
        public void sequential Search 1 (int a[], int size, int key){
03
            int i=0;
04
            System.out.printf("\n %d를 순차검색하여라! ->> ", key);
05
            while(i<size && (a[i]!=key)) i++;
06
            if(i<size)
07
                System.out.printf("%d 번째에 검색 성공! \n", i+1);
08
            else
09
                System.out.printf("%d 번째에 검색 실패! \n", i+1);
10
11
12
        public void sequential Search 2 (int a[], int size, int key){
13
            int i=0;
            System.out.printf("\n %d를 순차검색하여라! ->> ", key);
14
15
            while(a[i] < key) i++;
16
            if(a[i] == key)
17
                System.out.printf("%d 번째에 검색 성공! \n", i+1);
```

□ 순차 검색

```
18
           else
                                                                       [예제 12-1]
19
               System.out.printf("%d 번째에 검색 실패! \n", i+1);
20
21 }
22
23
   class Ex12_1{
24
        public static void main(String args[]){
25
           int a1[] = \{8, 30, 1, 9, 11, 19, 2\};
26
           int size = a1.length;
           Search S = new Search();
27
           System.out.printf("\n정렬되지 않은 자료에서의 순차검색 >> ");
28
29
           S.sequentialSearch1(a1, size, 9);
30
           S.sequentialSearch1(a1, size, 6);
31
32
           int a2[] = \{1, 2, 8, 9, 11, 19, 29\};
33
           size = a2.length;
34
           System.out.printf("\n정렬되어 있는 자료에서의 순차검색 >> ");
35
           S.sequentialSearch2(a2, size, 9);
36
           S.sequentialSearch2(a2, size, 6);
37
38 }
```



■ 실행 결과



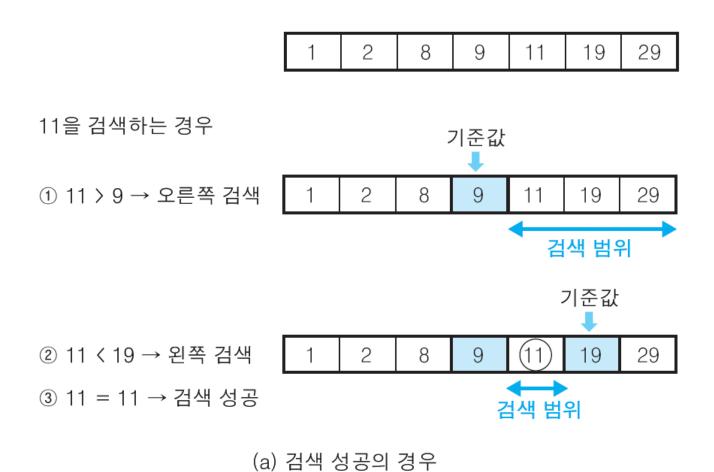


- ❖ <mark>이진 검색</mark>(binary search)
 - 이분 검색, 보간 검색(interpolation search)이라고도 함
 - 자료의 가운데에 있는 항목을 키 값과 비교하여 다음 검색 위치를 결 정하여 검색을 계속하는 방법
 - 찾는 키 값 > 원소의 키 값 : 오른쪽 부분에 대해서 검색 실행
 - 찾는 키 값 < 원소의 키 값 : 왼쪽 부분에 대해서 검색 실행
 - 키를 찾을 때까지 이진 검색을 순환적으로 반복 수행함으로써 검색 범위를 반으로 줄여가면서 더 빠르게 검색
 - 정복 기법을 이용한 검색 방법
 - 검색 범위를 반으로 분할하는 작업과 검색 작업을 반복 수행
 - 정렬되어있는 자료에 대해서 수행하는 검색 방법



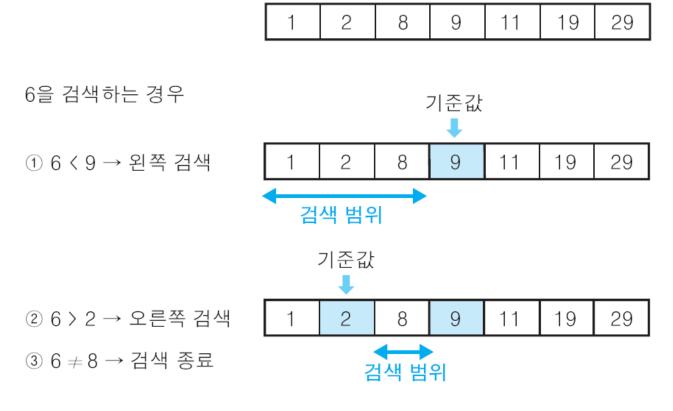


■ 이진 검색의 예





■ 이진 검색의 예



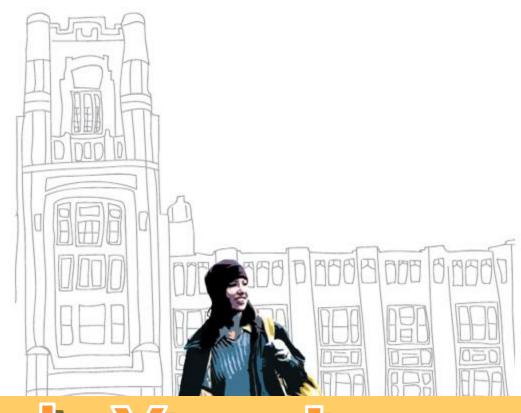
(b) 검색 실패의 경우



이진 검색 알고리즘

```
binarySearch(a[], low, high, key)
middle 	— (low+high)/2;
if (key = a[middle]) then return i;
else if (key < a[middle]) then binarySearch(a[], low, middle-1, key);
else if (key > a[middle]) then binarySearch(a[], middle+1, high, key);
else return -1;
end binarySearch()
```

- 삽입이나 삭제가 발생했을 경우에 항상 배열의 상태를 정렬 상태로 유지하는 추가적인 작업 필요
- 시간 복잡도 : O(log₂n)



Thank You !

