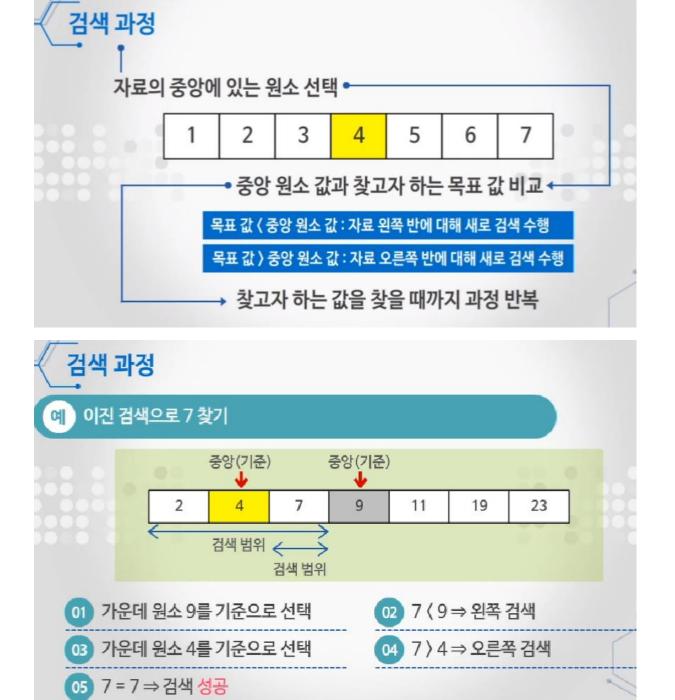
이진검색

- <mark>정렬되어 있는</mark> 자료의 가운데에 있는 항목의 키 값과 비교하여 다음 검색의 위치를 결정하고 검색을 계속 진행하는 방법
 - 검색 번위를 반으로 줄여가면서 목적 값을 찾을 때까지 순환적으로 반복 수행



검색 과정

예 이진 검색으로 23 찾기



- 01) 가운데 원소 9를 기준으로 선택
- 02 20 〉 9 ⇒ 오른쪽 검색
- 03) 가운데 원소 19를 기준으로 선택
- 20 〉 19 ⇒ 오른쪽 검색

05 20 ≠ 23 ⇒ 검색 실패

```
자료에 삽입, 삭제 발생 시 배열의 상태를 항상 정렬 상태로 유지하는 추가 작업이 필요
4 v binarySearch( n, S[], key){
     low <- 0
     high \leftarrow n + 1
     while( low <= high && location = 0){</pre>
       mid <- low + (high - low) / 2
       if( S[mid] == key)
         return mid
       else if(S[mid] > key)
         high <- mid - 1
       else
         low <- mid + 1
         return -1
2 v binarySearch(S[], low, high, key){
     if(low > high)
       return -1
     else {
       mid <- (low + high) / 2
       if(key == S[mid])
         return mid
       else if(key < a[mid])</pre>
         return binarySearch(A[], low, mid-1, key)
       else {
         return binarySearch(A[], mid+1, high, key)
       }
```

분할 정복 사례

병합 정렬

- 외부 정렬의 기본이 되는 정렬 알고리즘
- 활용: Multi-Core CPU, 다수의 프로세서에서 정렬 알고리즘의 병렬화
- 퀵 정렬
- 매우 큰 입력 데이터에 대해 좋은 성능을 보임

최근접 점의 쌍(Closest Pair) 문제에 분할 정복 기법 적용 가능

2차원 평면상의 n개의 점이 입력으로 주어질 때, 거리가 가장 가까운 한 쌍의 점을 찾는 문제 활용 : 컴퓨터 그래픽스, 컴퓨터 비전, 지리 정보 시스템, 항공 트래픽 제어, 마케팅 등