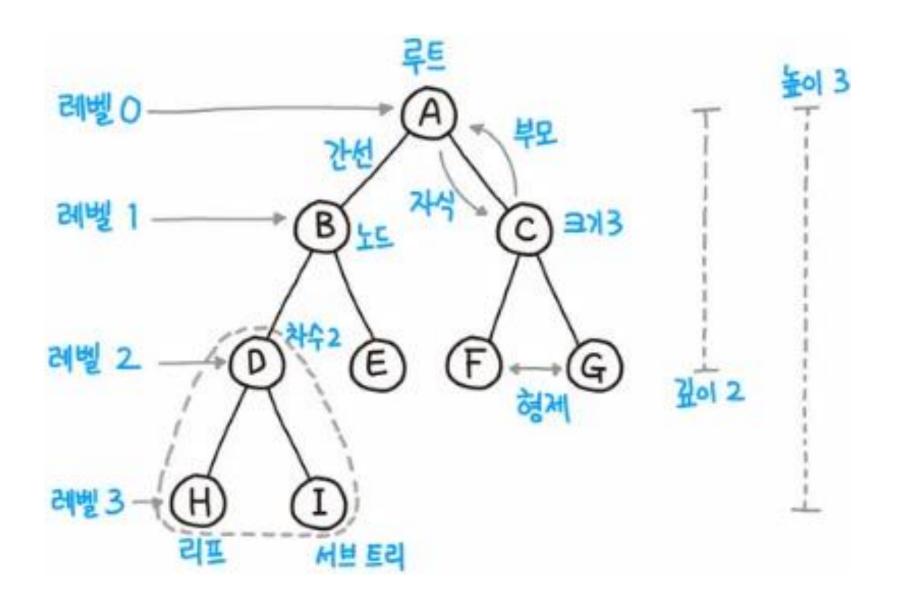
2025 겨울방학 알고리즘 스터디

트리 기초

목차

- 1. 트리가 뭘까?
- 2. 트리는 왜 쓰는걸까?

트리가 뭘까?



트리 구조는 나무를 반대로 뒤집어 놓은 듯한 형태를 가진다. 마치 나무의 맨 밑이 뿌리로 시작해서 마지막이 잎의 형태를 가지는 것처럼 말이다.

자료구조에서의 트리는 항상 루트에서부터 시작 되며, 부모-자식 관계와 같은 계층적 관계를 가진다. 루트를 제외한 각 노드들은 어떤 노드의 부모 혹은 자식이며 만약 현재 노드에서 자식이 없다면 그 노드를 leaf 노드라고 한다. (루트 노드의 부모는 없으며, 자식만이 존재한다.)

차수: 자식 노드의 개수

크기: 자신을 포함한 모든 자식노드의 개수

높이: 현재 위치에서 부터 리프(leaf) 까지의 거리

깊이:루트에서부터 현재 노드까지의 거리

트리는 항상 단방향이고, 사이클이 없는 그래프이다. 일반적으로 방향은 위에서 아래로 향한다. (그래프 수업에서 다시 다룰 예정)

문제 상황: 데이터가 계속 삽입될 때 특정 값 찾기



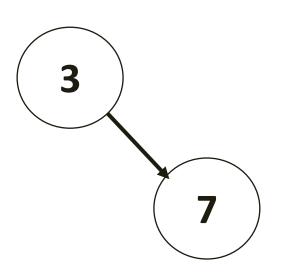
배열

문제 상황: insert 3, search 3

3

배열

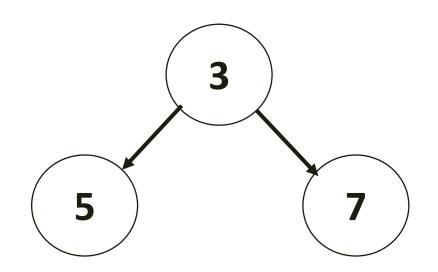
문제 상황: insert 7, search 7



3	7			
---	---	--	--	--

배열

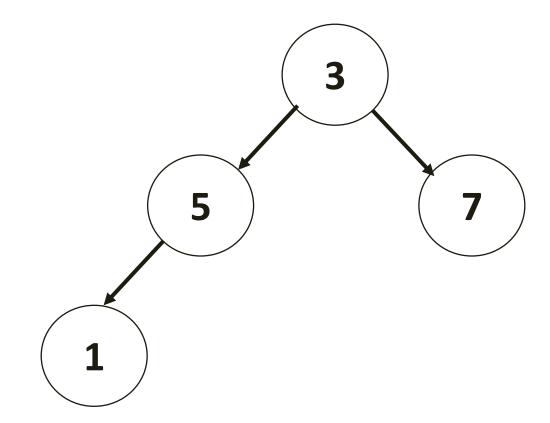
문제 상황: insert 5, search 7



3 7	5		
-----	---	--	--

배열

문제 상황: insert 1, search 1



3	7	5	1	
---	---	---	---	--

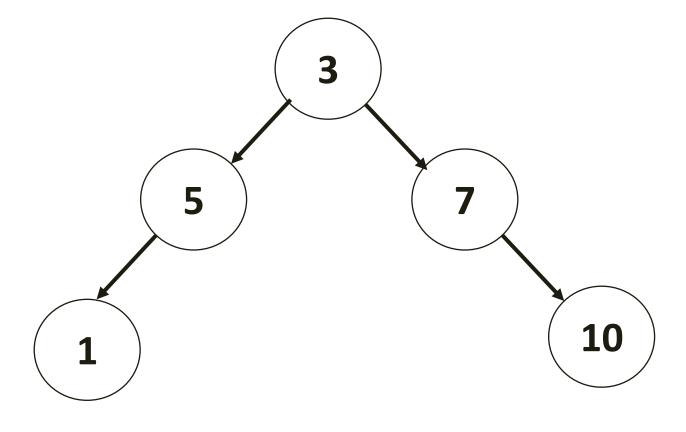
배열

문제 상황: insert 10, search 1

데이터가 더 방대해 진다면?

3	7	5	1	10
---	---	---	---	----

배열



특정 데이터에 따라 배열 구조가 이득일수도 있다. 그러나 데이터가 방대하고 삽입이 계속 이루어지는 온라인 상태에서 값을 구해야한다면? 배열을 정렬하며 탐색을 해도 되지만 <mark>정렬 코스트가 O(nlogn)인 상황에서 비용이 너무 쎄다!</mark> 또한 배열은 크기가 고정 되어 있어 새로운 데이터가 추가되면 메모리를 재할당 해야하는데, 이는 비용이 너무 크다.

특징	트리(Tree)	배열(Array)
구조	계층적 구조(부모-자식 관계)	선형적 구조
삽입 시간 복잡도	O(log n)	O(1) / O(n) (중간 삽입)
삭제 시간 복잡도	O(log n)	O(1) / O(n) (중간 삭제)
탐색 시간 복잡도	O(log n)	O(n)(정렬X) / O(logn)(정렬 후 이분 탐색)
정렬 여부	삽입시 자동 정렬	별도 정렬 작업 필요 (O(n logn))
크기 조정	동적 크기 조정 가능	고정 크기
순차접근	O(log n) / 트리 순회	O(1)
메모리 사용	각 노드에 포인터 저장	데이터만 저장하므로 효율적
요약	삽입,삭제,탐색이 빈번한 경우에 유리하며, 계층적 구조나 정렬된 데이터를 다룰때 유리함.	순차적 데이터 접근을 하거나, 고정 크기 데이터를 다룰 때 유리하다.