



자료구조와실습 기말고사 대비

컴퓨터공학전공 2020112736 안성현

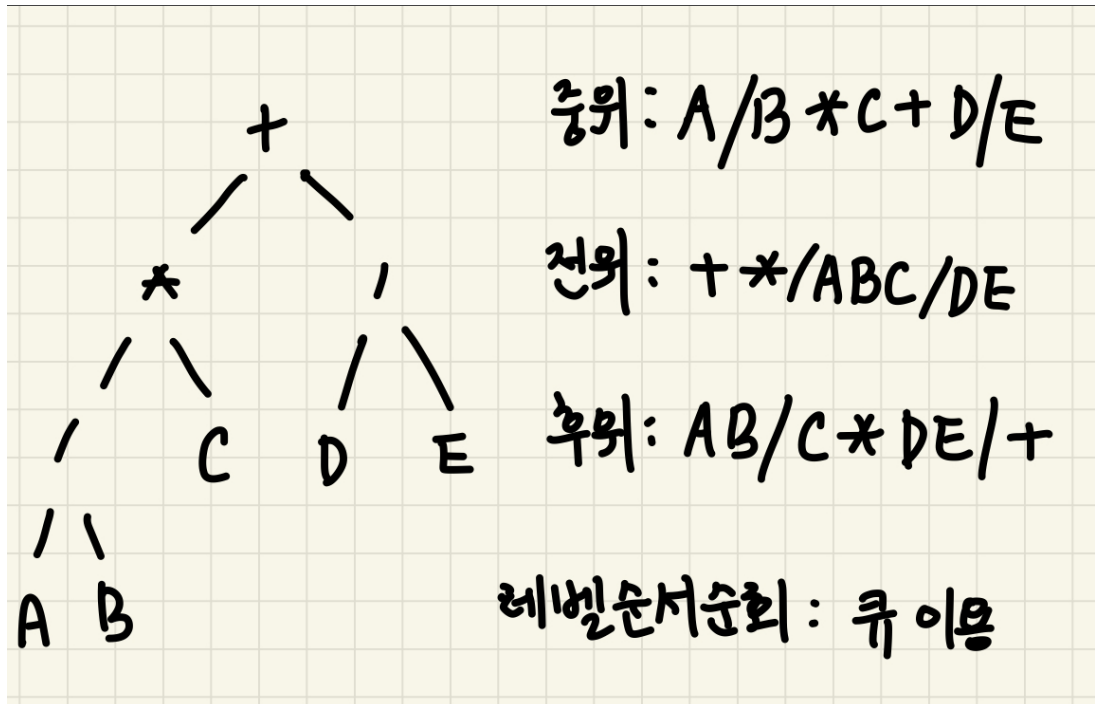
7. Trees

- Binary tree : 노드의 유한집합, 루트, 왼쪽 서브트리, 오른쪽 서브트리 두 개로 분리된 이진 트리

▼ Properties of Binary tree

- 간선의 수 : $n-1$ (노드 : n)
 - 최소 노드 수 : $n = h$
 - 최대 노드 수 : $n = 2^h - 1$
 - 최대 높이 : $h = n$
 - 최소 높이 : $h = \log_2(n+1)$
-
- 포화이진트리(full BT) : $n = 2^h - 1$
 - 완전이진트리(complete BT) : full BT에다가 다음 레벨에는 왼쪽부터 채운거
 - Array Representations of BT
 - 부모의 위치 : $i / 2$
 - 왼쪽 자식 : $2i$
 - 오른쪽 자식 : $2i + 1$
- but, 비효율적인 메모리 사용, 삽입, 삭제 → complete BT에만 사용
- Linked Representation of BT → Doubly Linked List 생각
 - BT Traversal (순회) → tree 모양으로 생각
 - 중위 : LVR
 - 전위 : VLR

- 후위 : LRV



- BT compare → 비교할 거 두개 매개 변수로 받아서 같은지 체크, 재귀함수로 자식까지
- BT copy → temp 만들어서 동적 할당 받고 값 설정, 재귀함수로 자식까지
- Binary Search Tree (이진탐색트리) : Complete BT + 크기 순 배치
 - 탐색 : 그냥 하면 됨
 - 삽입 : 1. 들어갈 곳 찾기(parent 정해주면서), 2. temp 동적 할당 받고 값 설정해주고 설정해둔 parent에 값 크기에 따라 연결
 - 삭제 : 삭제하고 왼쪽에 가장 큰 값 or 오른쪽에 가장 작은 값 대체
- Performance of BST
 - $h = O(\log_2 n)$ (avg), $O(n)$ (worst)
 - search, insert, delete : $O(\log_2 n)$ (avg), $O(n)$ (worst)
- Heap → 각 노드가 자식의 노드보다 작지 않음, Complete BT
 - ▼ Representation of Heap

- 부모 : $i / 2$
- 왼쪽 자식 : $2i$
- 오른쪽 자식 : $2i + 1$
- $h = \log_2(n+1)$
- 삽입 → 들어갈 자리에 넣고 값 바꾸면서 자리 맞추기
- 삭제 → 맨 위에꺼 삭제하고 자리 맞추기

8. Graphs

- 그래프 $G = (V, E) \rightarrow V(G) : \text{Set of Vertex}, E(G) : \text{Set of Edge}$
- 무방향 (양방향) : $()$, 단방향 : $\langle \rangle$ 순서 O
- 무방향 그래프
 - v 의 차수 : v 에 부속한 간선의 수
 - 전체 v 의 간선의 수의 합 : 간선의 수 $\times 2$
- 방향 그래프
 - in-degree, out-degree → in, out으로 생각
- 완전 그래프 : 간선의 수가 최대인 그래프
 - 무방향 → $n(n-1)/2$, 방향 → $n(n-1)$
- 인접행렬 : 갈 수 있으면 1
 - 무방향 : 대칭, 방향 : 비대칭
- 인접리스트 : n 개의 연결리스트
 - 무방향 : $2e$ 개의 list node, 방향은 e 개의 list node ($e : \text{edge}$) → 무방향은 1개의 edge에 node 2개
- 그래프 탐색 : 그래프의 한 정점에서 시작하여 연결된 모든 정점들을 차례로 방문
 - DFS(Depth First Search) : 인접 정점따라 계속 진행, 스택 (깊게깊게)

- BFS(Breadth First Search) : 인접 리스트에 있는 모든 정점 방문, 큐 (넓게넓게)
- 신장트리 : 모든 정점을 포함하는 트리 (정점은 모두 포함, 간선은 일부) → DFS, BFS
- 최소 비용 신장트리 : 간선의 가중치 합이 최소인 신장트리 → Greedy Algorithms
 - Kruskal, Prim
- 단일 출발점, 모든 도착지 → Dijkstra Algorithm
- 모든 쌍의 최단경로 : cost 구하고 (A -1), 0 ~ n-1까지 경유해서 가는 최단경로 (A 0~n-1), A n-1이 최단경로 (마지막)
 - allcost algorithm : 경유해서 가는 거리 < 현재 최단거리 → 업데이트
- 이항적 폐쇄 행렬 : 경유해서라도 가는 길 있으면 1
 - allcost algorithm에서 가중치 대신 연결성

9. Sortings

- Bubble sort : 앞뒤로 비교 반복 $O(n^2)$ (worst) → 1 ~ n 의 합 (모두 비교)
- Insertion sort : 앞에서부터 하나씩 뽑아서 삽입해서 정렬 $O(n^2)$ (worst), $O(n)$ (best)
- Quick sort : 피벗으로 리스트 분할 (partition 함수), 퀵정렬 재귀 두번 (앞뒤) $O(n \log n)$ (avg), $O(n^2)$ (worst) (하나와 여러개로 계속 분할)
- Merge sort : 분할 계속 하고 합병하면서 정렬 $O(n \log n)$ (worst) (계속 같은 크기 분할)
- Heap sort : max heap에서 계속 deletemax → heap 구성, 전체에 대해 맨 위로 올리고 정렬
- Radix sort : 자릿수 따라 정렬 → 인접 리스트 처럼 정렬? (비교 X) 나눌 수 : d, 전체 수 : n, $O(dn)$

10. Hashings

- Symbol table : set of <key, value>
 - ▼ ADT of Symbol table
 - Isin(key) : 특정 key가 테이블 내에 있는지 확인
 - Insert(key, value) : key, value를 테이블에 추가
 - delete(key) : 특정 key, value를 테이블에서 삭제

- `search(key)` : 특정 key에 대한 value 반환
- Hashing : key값 저장 X, 해시 함수를 통해 key값으로 바로 저장위치 계산 $O(1)$
good, $O(n)$ (worst)
- Hash table : bucket → 값을 해시 값 개수?, slot → 각 해시 값 당 값을 수 있는 수
- 동의어, 충돌 → 다른 key가 같은 bucket에 ex> char, celi
- 오버플로우 : slot 꽉 찼는데 더 들어가려고 할 때
- ▼ Time Complexity of Hash table
 - 삽입, 삭제, 검색 : $O(1)$ (overflow X)
 - 적재 밀도 : $n/(s*b)$ 전체 공간 slot * bucket 대비 n
- Hash Function
 - 계산 간단, 충돌 적어야 함 (key가 bucket에 고르게 퍼져야함)
 - 균일 해싱 함수 (uniform hash function) : $1/b$ (전체 bucket에 균일하게)
 - 제산함수(division) : modular 연산 사용 $x \% M$ (table size) $0 \sim M - 1$ bucket
 - 중간제곱함수(mid-square) : 값 제곱하고 중간 r 비트 선택 $0 \sim 2^r - 1$ bucket
 - 접지(folding) : r개로 쪼개서 더함 $0 \sim 2^r - 1$ bucket
- Overflow handling
 - 선형 개방 주소법 : 선형 → 꽉 차면 바로 다음, 이차 → i^2 다음, 재해싱 → 새로운 해시 함수
 - 각 bucket을 synonym의 리스트로 → 충돌되면 linked list 연결해서 저장