

08. 트리

8.1 트리란

계층적인 자료의 표현에 적합한 자료 구조

탐색트리, 우선순위큐를 위한 힙트리, 인공지능 문제에서 다룬 결정트리

Node와 edge를 이용해서, 사이클을 이루지 않도록 구성한 데이터 구조

트리의 용어

노드: 트리에서 데이터를 저장하는 기본 요소 (데이터와 다른 연결된 노드에 대한 edge 정보 포함)

루트노드: 트리 맨위에 있는 노드

부모노드: 트리 맨위에 있는 노드

간선 또는 에지 (edge): 노드와 노드를 연결하는 선

형제노드: 동일한 Parent Node를 가진 노드

조상 노드와 자손 노드: 어떤 노드에서 루트노드까지의 경로상에 있는 모든 노드들과, 어떤 노드 하위에 연결된 모든 노드

단말노드: 자식노드가 없는 노드, 자식이 없으면 비단말노드

노드의 차수: 어떤 노드가 가지고 있는 자식의 수

트리의 차수: 트리가 가지고 있는 노드의 차수 중 가장 큰 차수

레벨: 트리의 각 층에 번호를 매기는 것, 루트의 레벨임이 되고 한 층씩 내려갈수록 1 증가

트리의 높이: 트리가 가지고 있는 최대레벨

포레스트: 트리들의 집합

일반 트리의 표현방법

연결된 구조에서의 노드 표현

노드는 항목을 저장하는 데이터 필드와 자식 노드를 가리키는 여러개의 링크를 가짐
일반트리: 임의의 개수의 자식을 가질 수 있는 트리

일반트리의 표현방법

두개의 링크를 각도록 하는 방법

하나는 첫번째 자식을 가리키고, 다른 하나는 다음항목을 가리키게 할
임의의 일반트리 표현 가능하지만, 표현이 복잡하고 성능이 안 좋음

이진트리

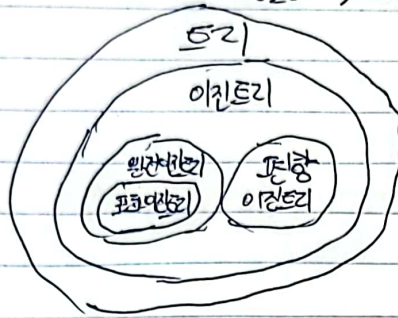
- 공집합이거나, 왼쪽 서브트리, 오른쪽 서브트리로 구성된 노드들의 집합
- 이진트리의 서브트리들은 모두 이진트리이어야 함
- 모든 노드의 차수가 0이하의 최대 2개까지 가질 수 있음
- 자식들 사이에 순서 존재
- 왼쪽노드는 해당 노드보다 작은 값, 오른쪽 노드는 해당 노드보다 큰 값

이진트리의 종류

- 포화 이진트리: 트리의 각 레벨에 노드가 꽉찬 이진트리
- 포화 이진트리에서는 각 노드에 순서대로 빈공간을 붙일 수 있음
- 높이 n 인 포화 이진트리의 전체 노드 개수: $2^0 + 2^1 + \dots + 2^{n-1} = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = 2^n - 1$
- 완전 이진트리: 높이 n 인 트리에서 레벨 i 부터 $n-1$ 까지의 노드가 모두 채워져 있고 마지막 레벨에서는 노드가 왼쪽부터 오른쪽으로 채워진 이진트리
- 마지막 레벨은 꽉차있지 않아도 노드와 공간에 빈공간이 있어도 안됨
- 포화 이진트리: 높이가 n 인 트리에서 $n-1$ 개의 노드를 가지면서 모든 노드가 왼쪽에서 오른쪽으로 한 방향으로만 서브트리를 가지고 있는 트리

이진트리의 성질

노드의 개수가 n 개이면 간선의 개수는 $n-1$
 높이가 h 이면 노드의 개수는 h 이상이고 $2^{h+1}-1$ 개 이하의 노드를 가질
 n 개 노드의 이진트리 높이는 $\log_2(n+1)$ 이상이고 n 이하



이진트리의 표현 방법: 배열 표현법

· 배열로 표현하기 위하여 인덱스 사용

1) 트리의 높이를 구해 배열을 할당

2) 좌측 이진트리의 번호를 인덱스로 사용하여 배열에 노드를 저장

· 트리가 불균형 하다면 메모리 낭비가 심함

· 노드 i 의 인덱스를 안다면 다른 노드의 인덱스를 구할 수 있음

· 배열 표현법의 간단

· 기억 공간의 낭비, 표현할 수 있는 높이가 배열의 크기에 따라 제한됨

노드 i ← 부모노드 인덱스 = $i/2$
 왼쪽 자식 노드 인덱스 = $2i$
 오른쪽 자식 노드 인덱스 = $2i+1$

이진트리의 표현 방법 : 링크 표현법

연결된 구조 이진트리 표현

왼쪽 링크와 오른쪽 링크는 각각 왼쪽 자식, 오른쪽 자식을 가리킴

트리의 모든 노드를 방문하는 방법 : 순회

- 트리에 속하는 모든 노드를 한 번씩 방문하는 것

- 선형 자료구조 순회 단순

- 트리는 다양한 방법이 있음

- 이진트리의 기본 순회는 3가지

- 루트와 왼쪽 서브트리, 오른쪽 서브트리를 어떤 순서로 방문하느냐로 나뉨

1) 전위 순회 : VLR

각 서브 트리도 이진트리이므로 동일한 순회방식이 적용

2) 중위 순회 : LVR

3) 후위 순회 : LRV

전위 순회

- 루트 노드 (V) → 왼쪽 서브트리 (L) → 오른쪽 서브트리 (R)

- 모든 서브트리에 같은 알고리즘 반복

중위 순회

- 왼쪽 서브트리 (L) → 루트 노드 (V) → 오른쪽 서브트리 (R)

- 모든 서브트리에 같은 알고리즘 반복

후위 순회

- 왼쪽 서브트리 (L) → 오른쪽 서브트리 (R) → 루트 노드 (V)

- 모든 서브트리에 같은 알고리즘 반복

레벨 순회

노드들 레벨 순으로 검사하는 순회 방법

✓ 큐를 사용해 구현

✓ 순환을 사용하지 않음

트리의 전체 노드 개수 구하기

모든 노드들을 한 번씩은 방문해야 함 \rightarrow 순환 사용

왼쪽 서브 트리의 노드 수 + 오른쪽 서브 트리의 노드 수 + 루트 노드의 수 (1)

후위 순회 방식의 순환 호출

트리의 전체 단말 노드 개수 구하기

• 왼쪽 자식과 오른쪽 자식이 모두 None 인 노드

• 순환을 사용

• 두 서브 트리의 단말 노드 개수를 계산하고, 이를 반환

트리의 높이 구하기

순환을 사용

후위 순회 구조 사용

루트 노드를 포함한 현재 트리의 높이는 좌우 서브 트리의 높이 중에서 더 높이에 1을 더함

무선 부호

• 1830년대 미국의 사무엘 모스

• 도트(점)과 대시(선)의 조합으로 구성된 메시지 전달용 부호

• 메시지를 전선을 통해 장거리로 전송할 수 있음

모스 부호: 인코딩

인코딩: 알파벳을 모스 부호로 변환

문에서 바로 찾을 수 있음, key값 1:1 대응

시간 복잡도 $O(1)$

모스 부호: 디코딩

디코딩: 모스 부호를 원래 알파벳으로 추출하는 방법

문에서 바로 찾을 수 없고 순차 탐색을 통해 알아야 함

시간 복잡도 $O(n)$

결정 트리: 이항 탐색 트리

정리: 여러 단계의 복잡한 과정을 갖는 문제에 대해 조건과 행동 규칙

트리 형태로 나타냄

점 은 왼쪽 지식, 선 (-) 은 오른쪽 지식

디코딩 시간 복잡도: 트리의 높이에 비례 $\rightarrow O(\log n)$

854521

합이 같?

'더미'와 모습이 비슷한 완전 이진 트리의 자료 구조

가장 큰 또는 작은 값을 빠르게 찾아내도록 만들어진 자료 구조

최대 힙, 최소 힙

최대 힙: 부모 노드의 키 값이 자식 노드의 키 값보다 큰 것

최소 힙: 부모 노드의 키 값이 자식 노드의 키 값보다 작거나 같은 완전 이진 트리

힉의 삽입연산

삽입연산은 힉의 순서 특성 (최대, 최소 힉)과 트리의 형태적 특성 반드시 유지
회사의 승진과 점과 유사 (Shift-UP or Up-heap)

· 회사에서 신입 사원이 들어오면 일단 말단 위치에 앉힘

· 신입 사원의 능력을 보고 위로 승진시킴

시간복잡도 : $O(\log n)$

1) 새로운 항목이 들어오면 힉의 마지막 노드의 다음 위치에 삽입

2) 마지막에 삽입된 노드를 부모 노드와 교환해서 힉의 순서 특성을 만족 시켜주는 과정을 처리 최대 트리의 높이만큼만 이동이 필요

힉의 삭제연산

힉에서 삭제 연산은 루트 노드를 꺼내며 힉의 성질 유지

회사에서 사장자리가 비면 말단 사원을 돌리고 순차적으로 강등 (배열화) 함
Down-heap

시간복잡도 : $O(\log n)$

힉의 삭제연산

1) 루트 노드와 마지막 노드를 교환한 뒤 완전히 정렬된 것은 만족 힉의 순서 특성은 만족 X

2) 루트 노드를 자식과 비교하여 가장 나쁜 노드 교환 자식들 중에서 더 큰 자식이
오른쪽 자식일 이과정을 자식이 없거나 자식이 더 작을 때까지 반복

배열을 이용한 힉의 표현

힉은 보통 배열을 이용하여 구현

완전이진트리 \rightarrow 각 노드에 번호 붙임 \rightarrow 배열의 인덱스

배열을 이용한 힉의 표현

부모 노드와 자식 노드의 관계

✓ 부모의 인덱스 \rightarrow (자식의 인덱스) / 2

✓ 왼쪽 자식의 인덱스 = (부모의 인덱스) * 2

✓ 오른쪽 자식의 인덱스 = (부모의 인덱스) * 2 + 1

위선순위 큐 구현

힙을 이용한 위선순위 큐의 구현은 가장 좋은 방법

힙프만 코드

- 하프만 알고리즘에 의해 최적이진코드

- 이진트리에서 각 글자의 빈도가 알려졌을 때 메시지의 내용을 압축하는데 사용

이런 종류의 이진트리 구조를 하프만 코딩 트리

아스키 코드는 모든 문자를 동일한 비트수로 표현 → 압축의 관점에서 효율적이지 않음
각각 사용하는 문자에는 적분 비트수를 곱하지 않은 문자에는 많은 비트를 부여 → 효율

고정 길이 코드와 가변 길이 코드의 차이

텍스트 A ~ J로 이루어진 빈도수

1가지 문자 표현하기 위해 고정 길이 코드 사용시 최소 4비트 필요

가변 길이 코드 사용시엔 문자마다 조의 비트수가 달라짐

모든 가변 길이 코드가 다른 코드의 첫부분이 아니어야 함