

자료구조론 실습

Heap

2017. 05. 12

한양대학교

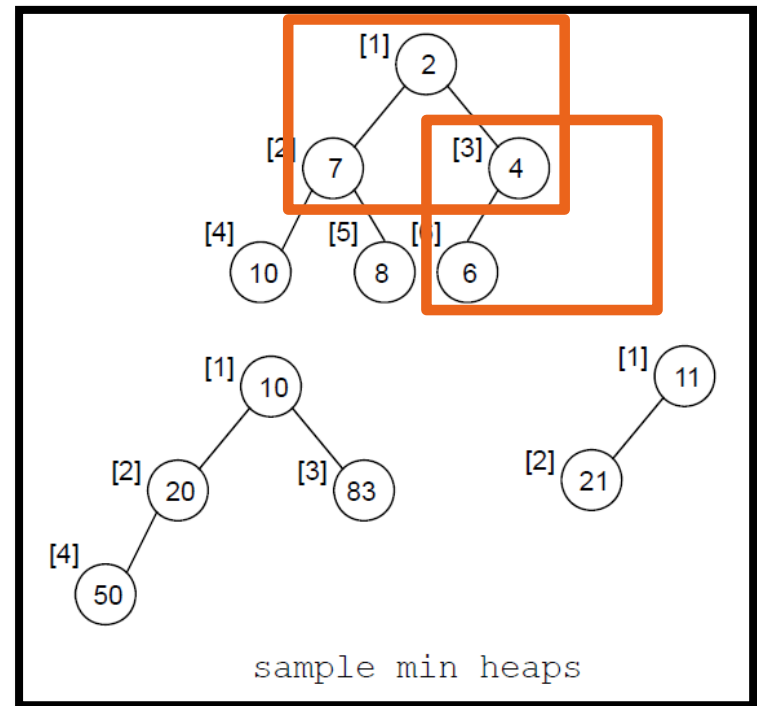
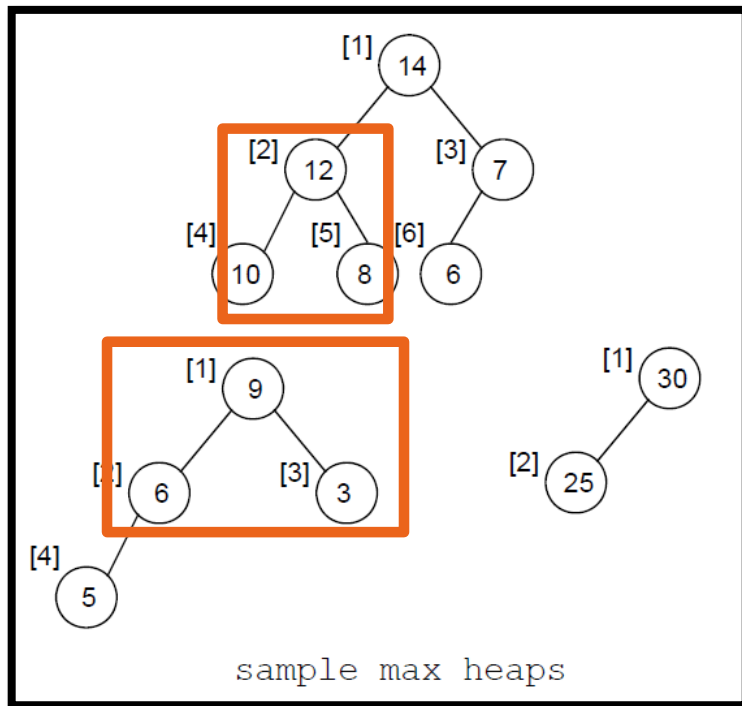
이주홍

Heap이란?

- 자식보다 자기 자신의 우선순위가 높은 완전이진트리
- 우선순위: Max(값이 큰 게 우선)
Min(값이 작은 게 우선)
알파벳 순서 => $\text{priority}(C) > \text{priority}(F)$
...

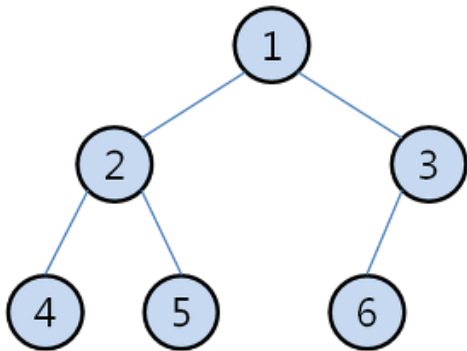
Heap이란?

- 자식보다 자기 자신의 **우선순위가 높은** 완전이진트리

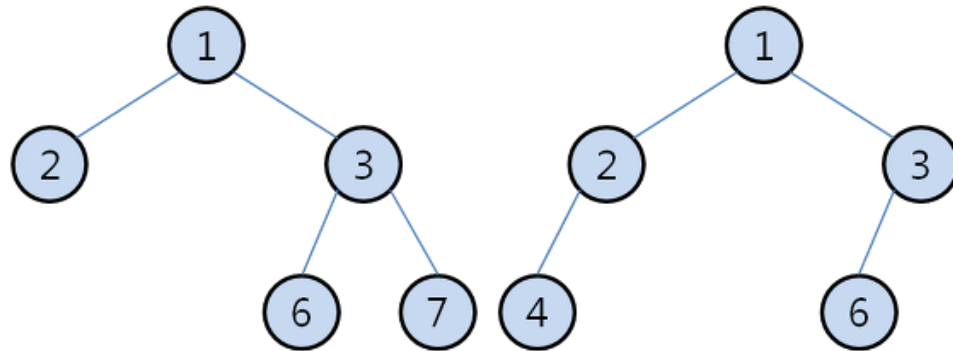


Heap이란?

- 자식보다 자기 자신의 우선순위가 높은 **완전이진트리**
- 완전이진트리:



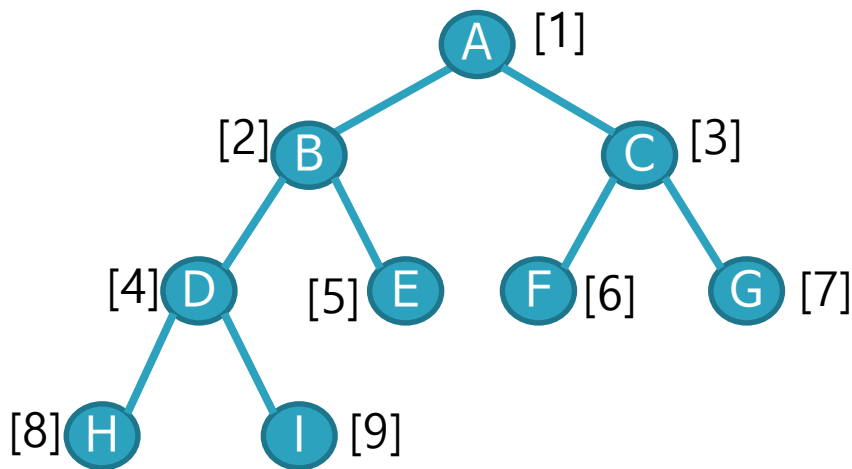
완전 이진트리



왼쪽부터 채워지지 않거나 빈 공간이 있어 완전 이진트리가 아니다.

Heap이란?

- 자식보다 자기 자신의 우선순위가 높은 **완전이진트리**
- 완전이진트리:
 - **배열을 통해서 관리!**



완전이진트리여서 왼쪽, 위부터 순서대로 채워짐.
연속성이 보장되므로 배열이 좋음

Binary Trees

| | |
|------|---|
| [1] | A |
| [2] | B |
| [3] | - |
| [4] | C |
| [5] | - |
| [6] | - |
| [7] | - |
| [8] | D |
| [9] | - |
| . | . |
| . | . |
| . | . |
| [16] | E |

skew binary tree

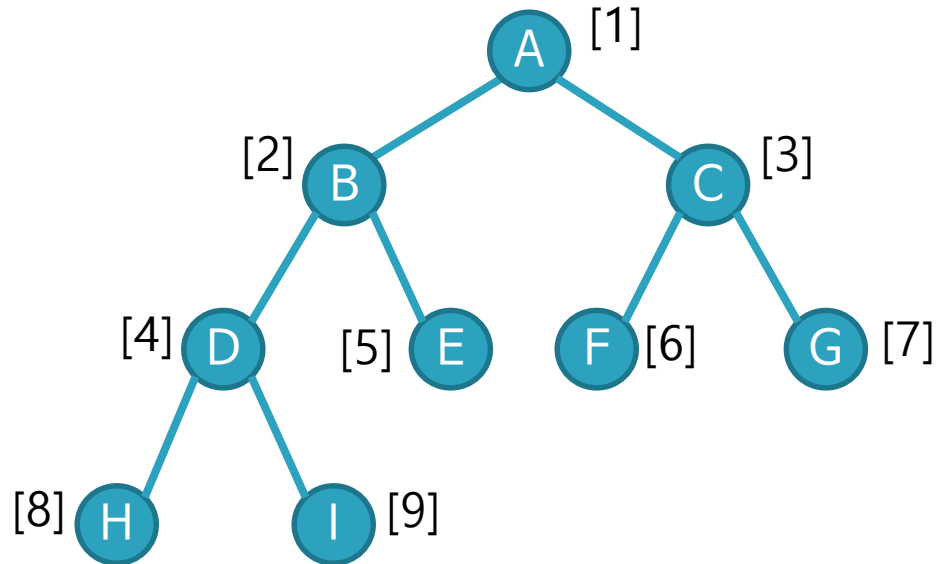
| | |
|-----|---|
| [1] | A |
| [2] | B |
| [3] | C |
| [4] | D |
| [5] | E |
| [6] | F |
| [7] | G |
| [8] | H |
| [9] | I |

complete binary tree

array representation of binary trees

배열을 통한 구현의 장점

| | |
|-----|---|
| [1] | A |
| [2] | B |
| [3] | C |
| [4] | D |
| [5] | E |
| [6] | F |
| [7] | G |
| [8] | H |
| [9] | I |



- $[i]$ 의 부모는 $[i / 2]$
- $[i]$ 의 자식은 $[2 * i]$ and $[2 * i + 1]$

complete binary tree

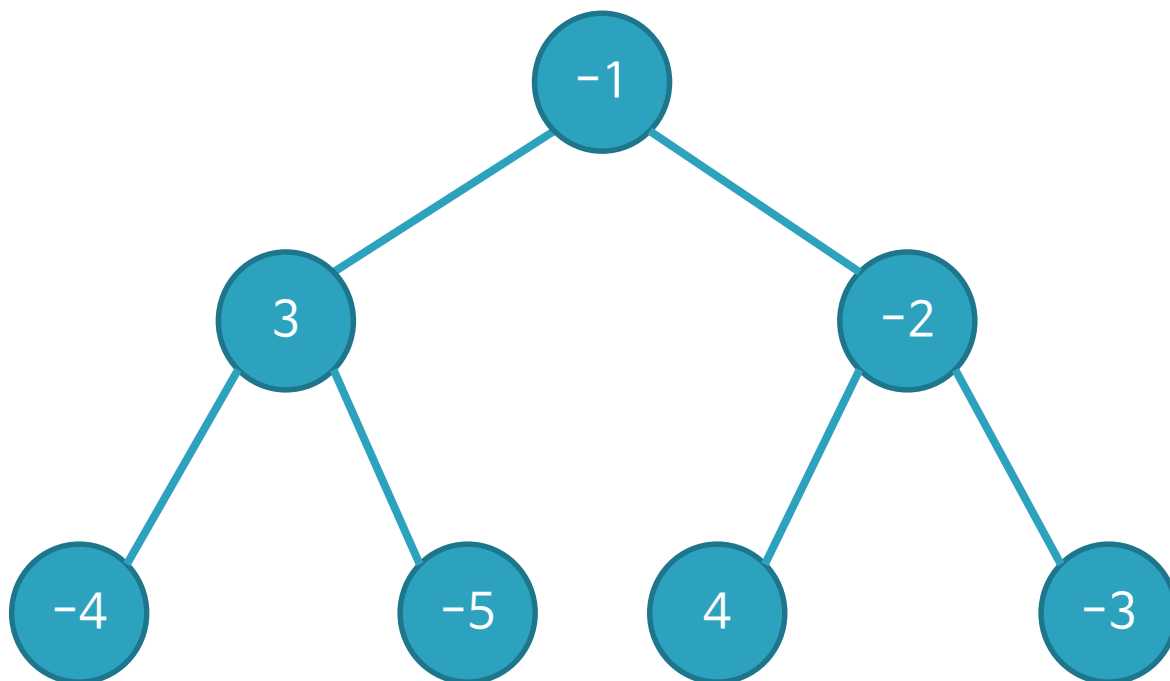
Ex1) E의 부모? $\Rightarrow [5 / 2] = [2] = B$

Ex2) C의 자식 중 뭐가 클까?

$\Rightarrow \text{if}(\text{heap}[2 * 3] < \text{heap}[2 * 3 + 1])$

Assignment 5 - 절대값 Min-Heap

- 절대값의 크기가 작을수록 우선순위가 높은 Heap 구현
- 즉, 절대값 크기가 작은 원소가 위로 절대값이 크면 아래에 위치해야 한다.



Max-Heap 구현

- Structure
- Insertion
- Deletion

Max-Heap Structure

```
#define MAX_ELEMENTS 100000
#define HEAP_FULL(n) (n == MAX_ELEMENTS- 1)
#define HEAP_EMPTY(n) (!n)
typedef struct {
    int key;
    /* other field */
} element; // heap의 각 노드 단위는 element라는 구조체
element heap[MAX_ELEMENTS]; // heap이라는 이름의 배열 10만개 생성
int n = 0; // heap의 사이즈
```

* ppt에 오타(MaX_ELEMENTS)

- 힙의 최대 크기(MAX_ELEMENTS)는 넉넉하게 100,000으로
- 원소(노드)는 element라는 구조체이지만, 어차피 int 하나만 사용하기 때문에 element -> int 로 바꿔서 과제를 진행해도 무방.

Max-Heap Insertion

```
void insert_max_heap(element item, int *n) {  
    int i; // insert될 위치를 찾아줄 변수  
    if (HEAP_FULL(*n)) { // Heap이 가득차면 넣을 수 없어  
        fprintf(stderr, "The heap is full. \n");  
        exit(1);  
    }  
    i = ++(*n); // 일단 insert하니까 사이즈(n)을 1증가시킴  
    while ((i!=1) && (item.key > heap[i/2].key)) {  
        heap[i] = heap[i/2];  
        i /= 2;  
    } // while: 부모를 계속 타고 올라가며, 새로 들어온 원소(item)의 위치(i)를 찾는 과정  
    heap[i] = item; // 그렇게 해서 찾은 item의 위치(i)에 item을 저장  
}
```

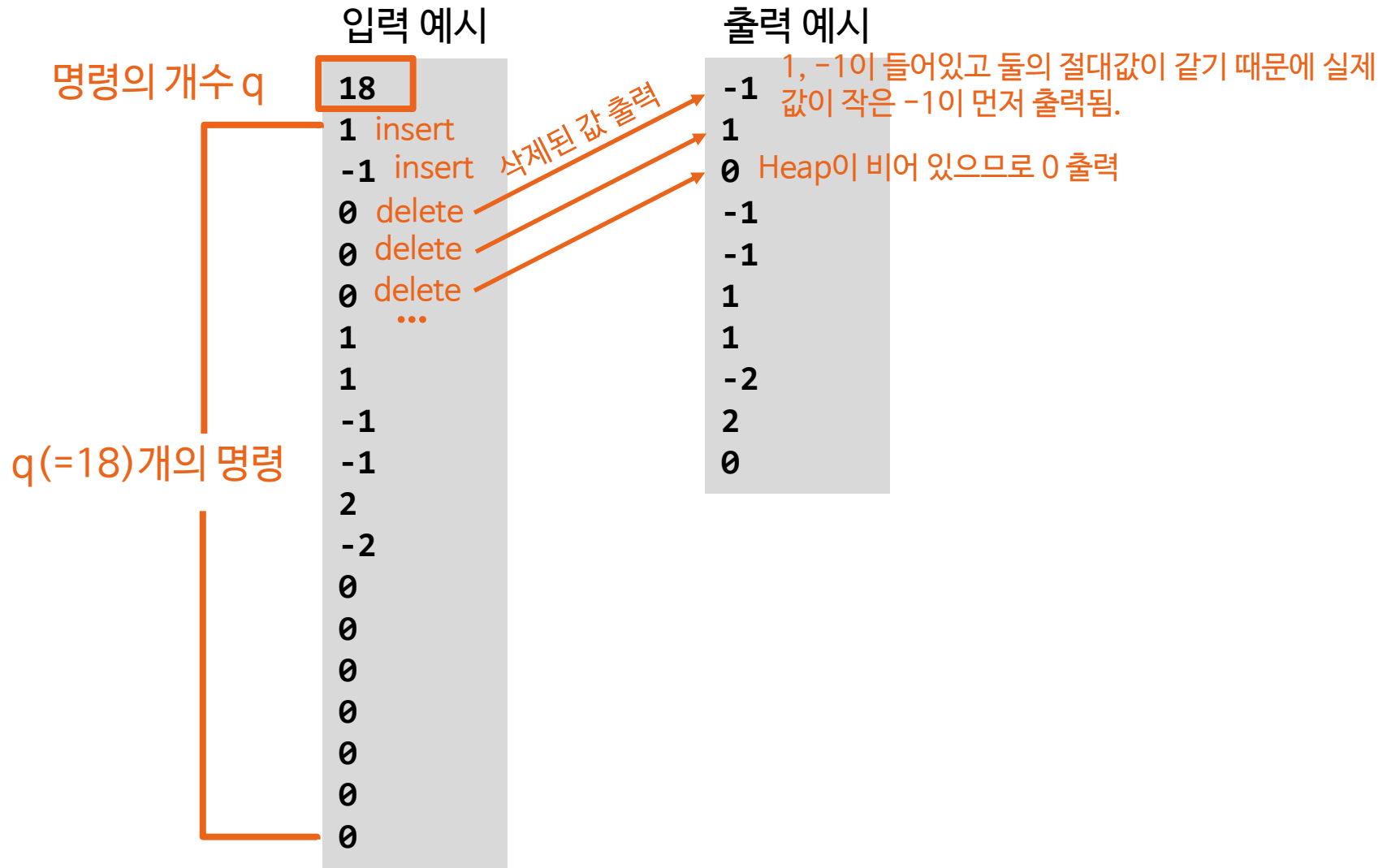
Max-Heap Deletion

```
element delete_max_heap(int *n) { // heap의 루트를 제거하고 해당 값을 리턴
    element item, temp;
    if (HEAP_EMPTY(*n)) { // heap이 비었는지 확인
        fprintf(stderr, "The heap is empty\n");
        exit(1); // 우리 과제와 맞지 않음. 적절한 값을 리턴하도록 수정
    }
    item = heap[1]; // 루트(heap[1])를 삭제하기 전에 미리 item에 빼둬
    temp = heap[(*n)--]; // 적절한 위치로 옮기기 위해 가장 마지막 값을 빼고
    parent = 1; child = 2; // 사이즈 1 축소
    while (child <= *n) {
        /* compare left and right child's key values */
        if ((child < *n) && (heap[child].key <
                               heap[child+1].key))
            child++;
        if (temp.key >= heap[child].key) break;
        /* move to the next lower level */
        heap[parent] = heap[child];
        parent = child;
        child *= 2;
    } // while: 끝에서 뺀 값을 루트에서부터 자식들을 확인하며 아래로 내리다가
    heap[parent] = temp; // 힙 조건에 맞는 적절한 위치를 찾으면 stop
    return item;
} // 찾은 위치(parent)에 제일 끝에서 뺀 값(temp)를 저장하고, 초기 루트값인 item을 리턴
```

Assignment 5 - 절대값 Min-Heap

- 절대값의 크기가 작을수록 우선순위가 높은 Heap 구현
- 절대값이 같을 경우 실제 값이 작은 게 우선순위가 높다.
 $\text{priority}(-2) > \text{priority}(2)$. 즉 -2가 먼저 delete됨.
- 입출력 설명
 - 명령의 개수 q ($\leq 100,000$)가 첫째 줄에 입력되고
둘째 줄부터 $q+1$ 째 줄에 걸쳐 q 개의 명령이 주어진다.
각 명령은 (int범위 내의) 하나의 정수로 구성된다.
 - 0이 아닌 정수일 경우, 해당 숫자를 Heap에 Insert한다.
 - 0일 경우, Heap에서 Delete를 하고 해당 값을 출력한다.
단, Heap이 비어 있을 경우 0을 출력한다.

Assignment 5 - 절대값 Min-Heap



Assignment 5 - 절대값 Min-Heap

- 제출방식: Assignment5 폴더 만들고
Assignment5_학번.c 파일 저장
- GitLab(<https://hconnect.hanyang.ac.kr/>)으로 제출
- 제출기한: 5월 18일 23시 59분

감사합니다
