

# Heap

TA 黃頂軒

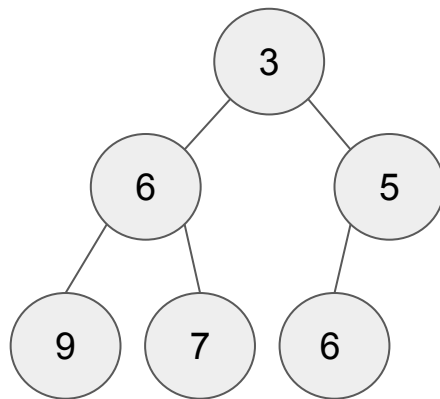
TA 李佳樺

slides: <https://reurl.cc/QRM97p>

records: <https://reurl.cc/vaMqdy>

# Heap 結構

- 二元樹結構
- 每個節點為子樹的最小值 (Min Heap)
- Complete Binary Tree



# Heap 操作

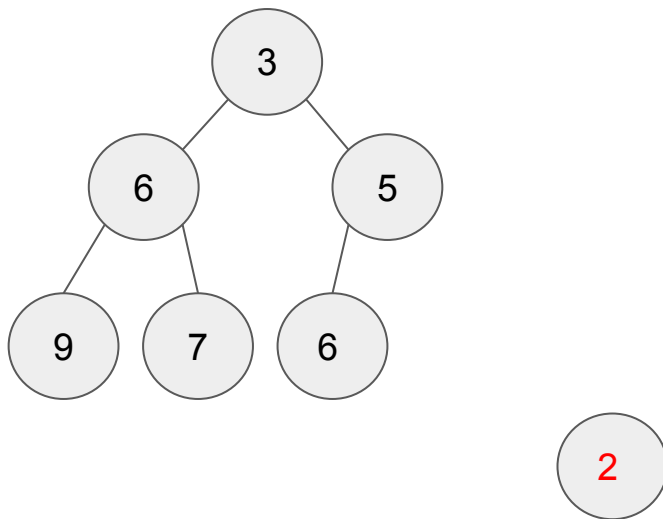
- `push(x)`: 將 `x` 加入 heap 中
- `top()`: 得到 heap 中最小值
- `pop()`: 將 heap 中的最小值移除

## push(x)

- 將  $x$  放到最後一層的第一個空位
- 調整結構維持 heap 性質

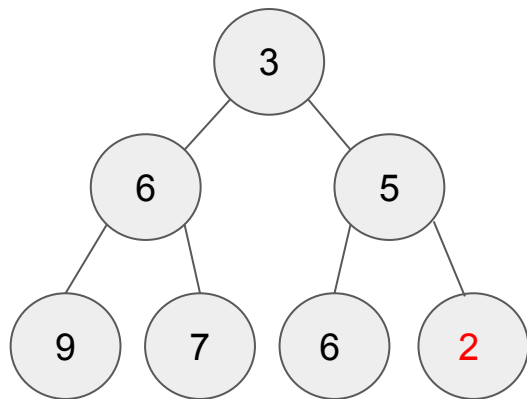
# push(x)

以 push(2) 為例



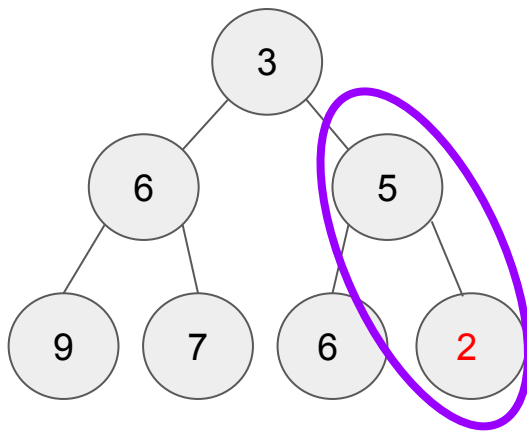
# push(x)

以 push(2) 為例



# push(x)

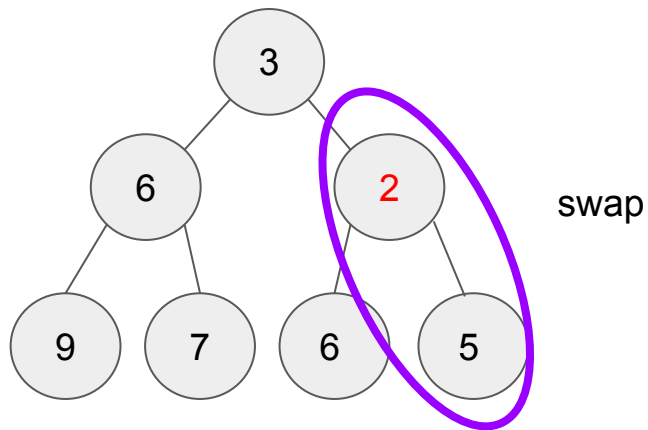
以 push(2) 為例



不滿足 heap 性質

# push(x)

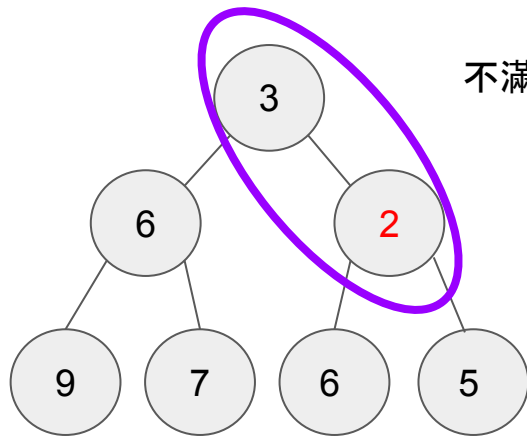
以 push(2) 為例





# push(x)

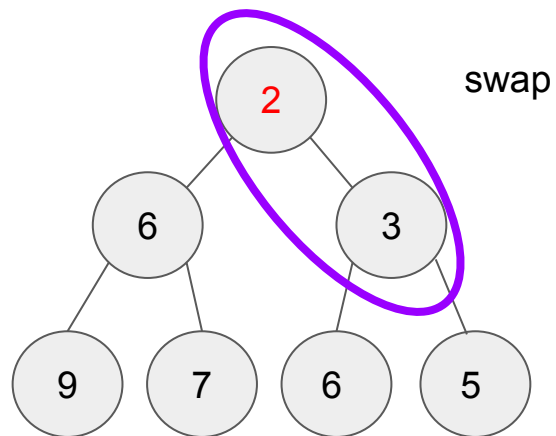
以 push(2) 為例



不滿足 heap 性質

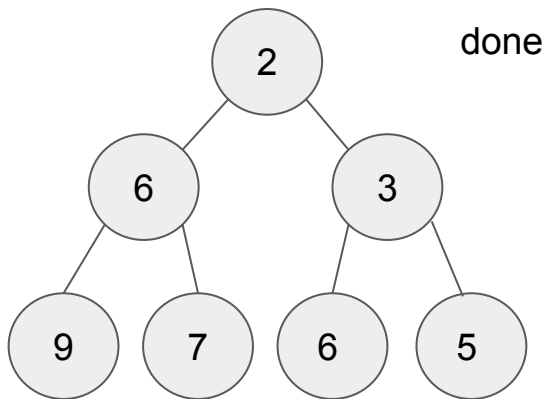
# push(x)

以 push(2) 為例



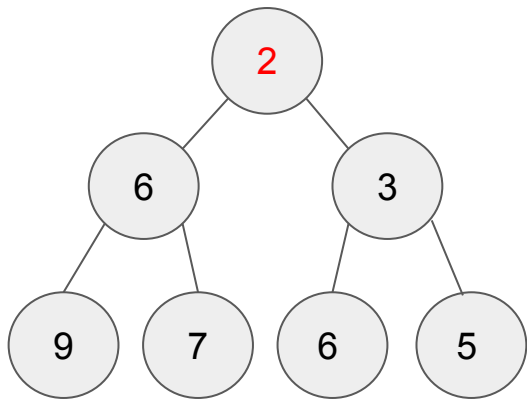
## push(x)

- 檢查次數 = 樹高
  - $O(\log n)$



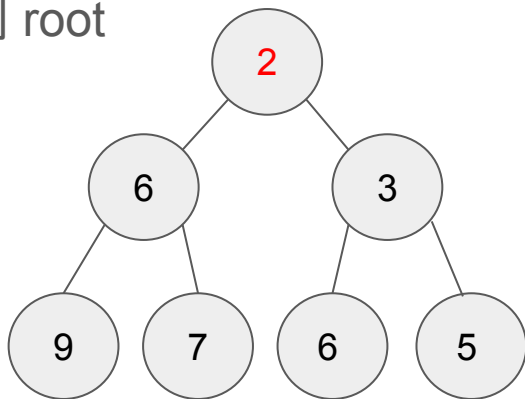
# top()

- 二元樹的樹根就是最小值 (heap property)
- $O(1)$



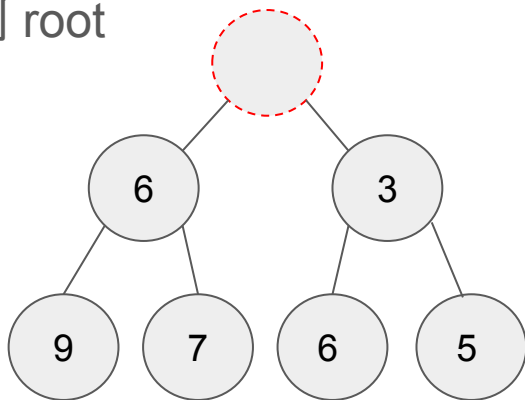
## pop()

- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質



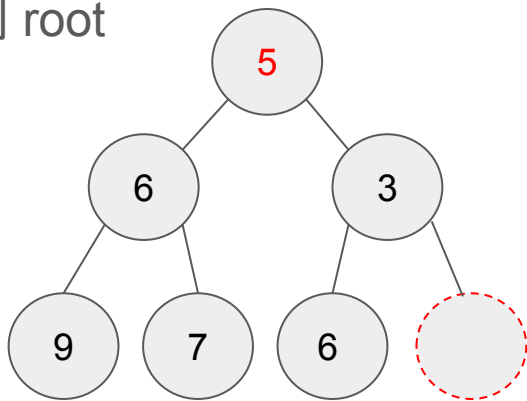
## pop()

- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質



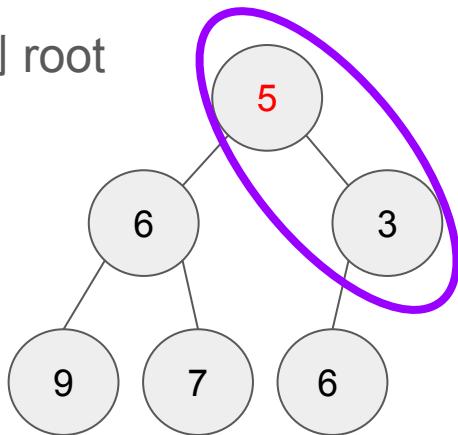
## pop()

- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質



## pop()

- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質

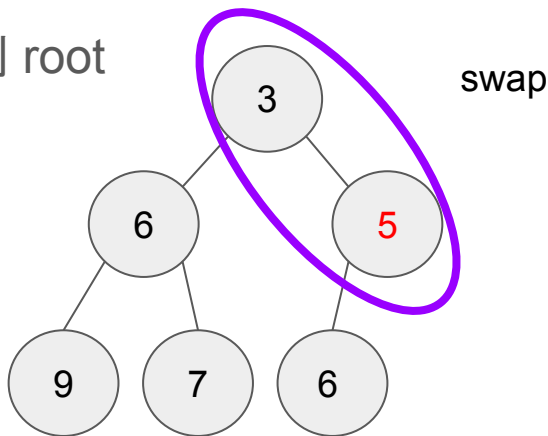


不滿足 heap 性質



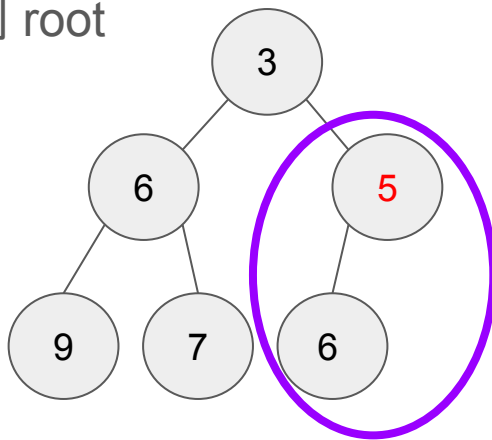
## pop()

- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質



## pop()

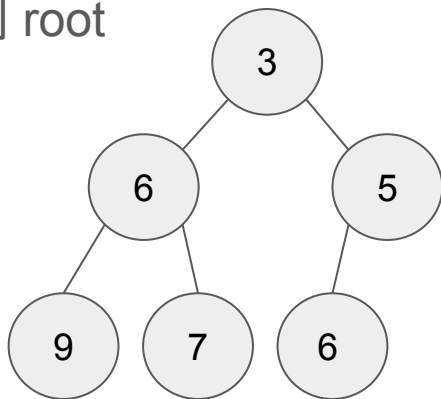
- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質



滿足 heap 性質

## pop()

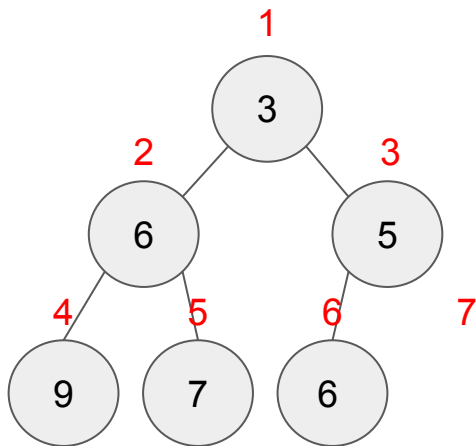
- 把最小值移除
- 把最後一層最後一個數字搬到 root
- 調整結構維持 heap 性質
- 檢查次數 = 樹高
  - $O(\log n)$



done

# 實作

- 用陣列模擬二元樹結構
- 樹根編號為 1
  - $v$  的左孩子編號為  $v * 2 + 0$
  - $v$  的右孩子編號為  $v * 2 + 1$



## 實作

```
// min heap
▼ struct Heap {
    std::vector<int> data;

    Heap() : data(1) {}
```

```
void push(int x) {
    int v = data.size();
    data.push_back(x);
    while(v > 1 && data[v] < data[v / 2]) {
        std::swap(data[v], data[v / 2]);
        v /= 2;
    }
}
```

# 實作

```
void pop() {
    data[1] = data.back();
    data.pop_back();
    int v = 1;
    while(v * 2 < (int) data.size()) {
        int L = data[v * 2];
        int R = (v * 2 + 1 < (int) data.size()) ? data[v * 2 + 1] : INT_MAX;
        if(data[v] <= L && data[v] <= R) {
            return;
        }
        if(L < R) {
            std::swap(data[v], data[v * 2]);
            v = v * 2;
        } else {
            std::swap(data[v], data[v * 2 + 1]);
            v = v * 2 + 1;
        }
    }
}
```

## 實作

```
int top() {  
    return data[1];  
}
```

```
int size() {  
    return data.size() - 1;  
}  
  
bool empty() {  
    return data.size() == 1;  
}
```

# Priority Queue

Priority Queue 是一種維護集合的想法，它需要支援以下幾種操作：

- Insert(x): 將 x 放入集合
- Minimum: 輸出集合內的最小
- Extract-Min: 將集合內最小移除
- Increase-Key(i, key): 將 i 的值增加為 key (key 必須比原本的值大！)

Priority Queue  $\neq$  Binary Heap (Priority Queue 是精神, Binary Heap 是實作)

Priority Queue 可以不用 Binary Heap 實作 (但複雜度可能比較差)



# Priority Queue vs Binary Heap

Priority Queue	Binary Heap	Pure Array
Build	$O(n)$ Why not $O(n \log n)$ ?	$O(n)$
Insert	$O(\log n)$	$O(1)$
Minimum	$O(1)$	$O(n)$
Extract-Min	$O(\log n)$	$O(n)$
Increase-Key	$O(\log n)$	$O(1)$

# Binary Heap

$O(n \log n)$  也是對的，但是太悲觀了。我們有更好分析 upper bound 的方法。

一樣用  $n$  次 Insert 操作來 Build Binary Heap:

1. 第  $i$  層最多往 parent 檢查  $i$  次
2. 第  $i$  層最多有  $2^i$  個節點

$$\sum_{i=1}^{\lceil \log n \rceil} i \cdot 2^i = O(n)$$

# 內建 STL

- `std::priority_queue<int>`
  - 預設是最大值
  - 最小值用 `std::priority_queue<int, std::vector<int>, std::greater<int>>`
- 也可以直接用 `std::set` / `std::multiset` 等內建二元搜尋樹找最大值 / 最小值
- C++ reference
  - [std::priority\\_queue](#)
  - [std::set](#)
  - [std::multiset](#)

# Practice

- <https://acm.cs.nthu.edu.tw/contest/3035/>
- std::priority\_queue: <https://ideone.com/9RoLwM>
- std::multiset: <https://ideone.com/CoQjM6>