

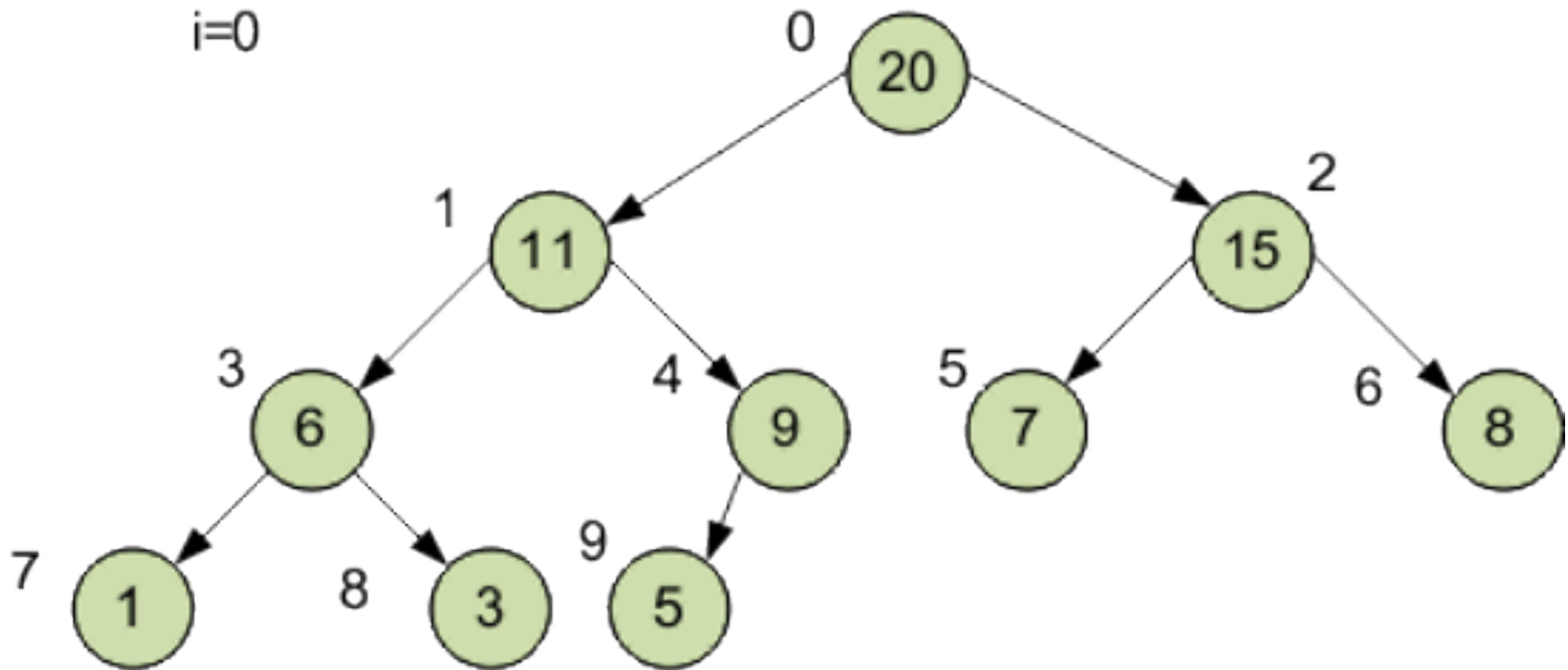
# НЕАР(КУПА)

Підготувала: Повар Тетяна, 1 курс магістратури ФВЕ

# Двійкова купа

- Двійкова куча являє собою повне бінарне дерево, для якого виконується основне властивість купи: пріоритет кожної вершини більше пріоритетів її нащадків.
- У найпростішому випадку пріоритет кожної вершини можна вважати рівним її значенню. У такому випадку структура називається max-купа, оскільки корінь піддерева є максимумом зі значень елементів піддерева.
- В якості альтернативи, якщо порівняння перевернути, то найменший елемент буде завжди кореневим вузлом, такі купи називають min-купамі.
- Двійкову куау зручно зберігати у вигляді одновимірного масиву, причому
  - лівий нащадок вершини з індексом  $i$  має індекс  $2 * i + 1$ ,
  - правий нащадок вершини з індексом  $i$  має індекс  $2 * i + 2$ .

i=0



Двійкова купа

# Висота двійкової купи

- Висота двійковій купі дорівнює висоті дерева, тобто

$$\log_2 (N + 1) \uparrow,$$

*де  $N$  - кількість елементів масиву,  $\uparrow$  - округлення в більшу сторону до найближчого цілого.*

- Для представленої купи

$$\log_2 (10 + 1) \uparrow = 3,46 \uparrow = 4$$

- Спосіб побудувати купу з невпорядкованого масиву - це по черзі додати всі його елементи. Часова оцінка такого алгоритму оцінюється як

$$N \cdot \log_2 N.$$

- Можна побудувати купу за  $N$  кроків. Для цього спочатку слід побудувати дерево з усіх елементів масиву, не піклуючись про дотримання основної властивості купи, а потім викликати метод упорядкування для всіх вершин, у яких є хоча б один нащадок (так як піддерева, що складаються з однієї вершини без нащадків, вже впорядковані) .

# Конструктор кучи

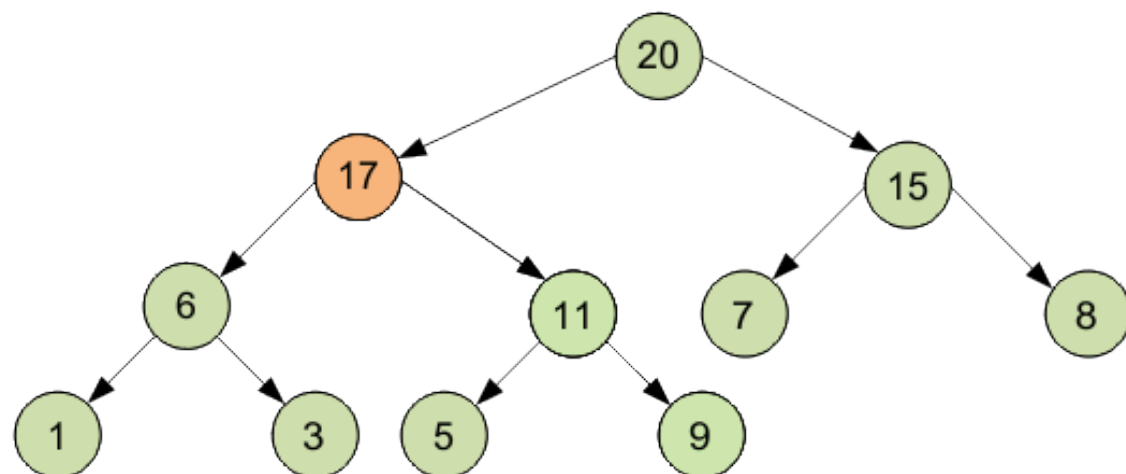
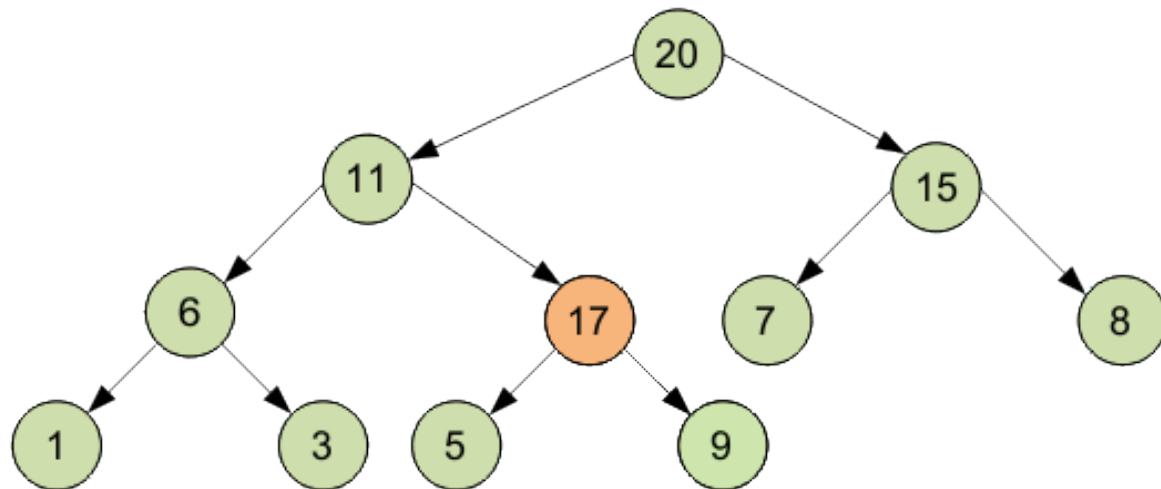
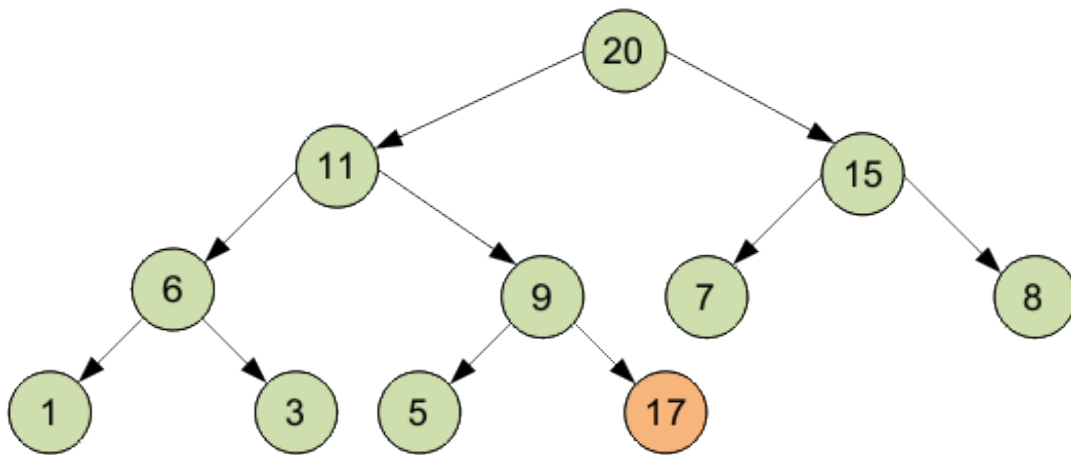
```
Heap :: Heap() {  
    h = new int[SIZE];  
    HeapSize = 0;  
}
```

## Реалізація класу кучи

```
class Heap {  
    static const int SIZE = 100; // максимальный размер кучи  
    int *h; // указатель на массив кучи  
    int HeapSize; // размер кучи  
public:  
    Heap(); // конструктор кучи  
    void addelem(int); // добавление элемента кучи  
    int getmax(); // удаление вершины (максимального элемента)  
    void heapify(int); // упорядочение кучи  
};
```

# Додавання елемента купи

Складність алгоритму не перевищує висоти двійкової купи (так як кількість «підйомів» не більше висоти дерева), тобто дорівнює  $\log_2 N$ .



```
void Heap :: addelem(int n) {  
    int i, parent;  
    i = HeapSize;  
    h[i] = n;  
    parent = (i-1)/2;  
    while(parent >= 0 && i > 0) {  
        if(h[i] > h[parent]) {  
            int temp = h[i];  
            h[i] = h[parent];  
            h[parent] = temp;  
        }  
        i = parent;  
        parent = (i-1)/2;  
    }  
    HeapSize++;  
}
```

# Видалення елемента з купи

- З купи можна видалити найбільший елемент, тобто той, який зберігається в вершині купи. На його місце потрібно поставити якийсь елемент купи. Поставимо останній елемент купи, видаливши його з кінця. Тепер в вершині купи може порушитися властивість купи, значить, верхній елемент потрібно змістити вниз, обмінявши його з одним зі своїх нащадків. При цьому з двох нащадків потрібно вибрати найбільший і якщо цей найбільший нащадок більше стоїть в вершині купи, обміняємо їх місцями.
- Тим самим елемент, який був узятий знизу купи, спуститься на один рівень вниз. Будемо далі опускати цей елемент до тих пір, поки обидва його нащадка не стануть менше його (або у нього не буде нащадків, також необхідно акуратно обробити випадок одного нащадка).

```
int Heap:: getmax(void) {  
    int x;  
    x = h[0];  
    h[0] = h[HeapSize-1];  
    HeapSize--;  
    heapify(0);  
    return(x);  
}
```

## Упорядкування купи

```
void Heap:: heapify(int i) {  
    int left, right;  
    int temp;  
    left = 2*i+1;  
    right = 2*i+2;  
    if(left < HeapSize) {  
        if(h[i] < h[left]) {  
            temp = h[i];  
            h[i] = h[left];  
            h[left] = temp;  
            heapify(left);  
        }  
    }  
    if(right < HeapSize) {  
        if(h[i] < h[right]) {  
            temp = h[i];  
            h[i] = h[right];  
            h[right] = temp;  
            heapify(right);  
        }  
    }  
}
```

# Застосування купи

- Одне з найбільш відомих застосувань купи - сортування за допомогою купи або пірамідальна сортування (англ. Heapsort). У даному сортуванні з елементів списку спочатку будується купа, потім елементи по одному видаляються з купи - спочатку найбільший елемент, потім - найбільший з решти і т. Д. При цьому купу можна зберігати там же, де зберігаються елементи самого списку, тим самим пірамідальна сортування має складність  $O(n \log n)$ , але при цьому не вимагає додаткової пам'яті (як сортування злиттям) і не є ймовірнісним (як швидке сортування Хоара).
- Також за допомогою купи можна організувати структуру даних «чергу з пріоритетами». У черзі кожному елементу зіставляється пріоритет - деяке ціле число. При видаленні елемента з черги видаляється не той елемент, який був доданий раніше (як у звичайній черзі), а елемент з найбільшим пріоритетом. Тобто елементи в черзі з пріоритетами можна зберігати в купі, порівнюючи їх при цьому за пріоритетом.
- У черзі з пріоритетами також є операція зміни пріоритету елемента. Для цього реалізовані дві функції - підвищення і зниження пріоритету. При підвищенні пріоритету елемент піднімається вгору, тому ця функція реалізована аналогічно операції додавання елемента. При зниженні пріоритету елемент спускається вниз, як в операції видалення елемента.



Дякую за увагу