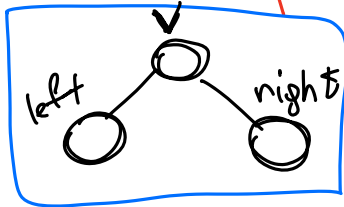


# Heap (пирамида) (куча)

Минимальная пирамида  
Максимальная пирамида

Свойство пирамиды



$$\text{left} \geq v$$

$$\text{right} \geq v$$

$$\text{left} \leq v \leq \text{right}$$

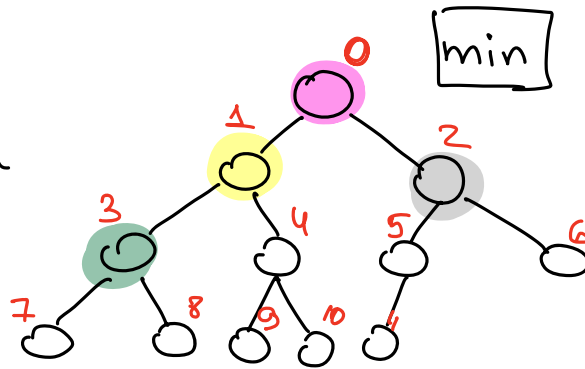
$v$  - номер вершины

$$\text{left} = 2v + 1$$

$$\text{right} = 2v + 2$$

$$\text{child} \rightarrow \text{parent} = \left\lfloor \frac{\text{child} - 1}{2} \right\rfloor$$

округление  
вниз



$$7 = 3 + 4 = 3 + 3 + 1 = 2v + 1$$

$$8 = 3 + 3 + 2 = 2v + 2$$

$$c = 2v + 1$$

$$c = 2v + 2$$

$$c - 1 = 2v$$

$$c - 2 = 2v$$

$$v = \frac{c - 1}{2}$$

$$v = \frac{c - 2}{2}$$

$$0 \rightarrow 1$$

$$1 \rightarrow 2$$

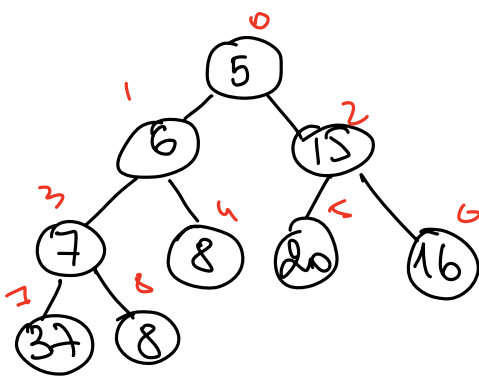
$$2 \rightarrow 4$$

$$H \rightarrow 2^H = N$$

$$H = \log_2 N$$

$$\text{arr} = [5, 6, 15, 7, 8, 20, 16, 31, 8]$$

$H = \log_2 N$



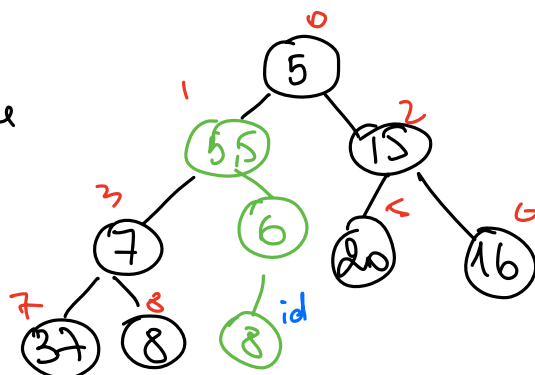
① Find Min()

↳ return

arr[0]

Асим:  $O(1)$

② Процедура Sift Up



$$h \leq \log_2 N$$

Sift Up

много Sift Up (id)

1. parent = (id - 1) // 2  
3. while id > 0 and arr[parent] > arr[id]:  
}

2. swap(arr[id], arr[parent])

id = parent  
parent = (id - 1) // 2

}

1. Углуби ноду.  
сравниваем с  
мама

2. Если ноду  
горюше  
↳ перемещаем  
с нодой  
местами

3. Если ноду  
меньше  
↳ закончил.

Асимптотика:  $O(h)$

$$O(\log_2 N)$$

$$M(N) = O(1)$$

③ Процедура Sift Down

(Sift Down)

SiftDown(id) { // N

while id < arr.size() {

left = id \* 2 + 1

right = id \* 2 + 2

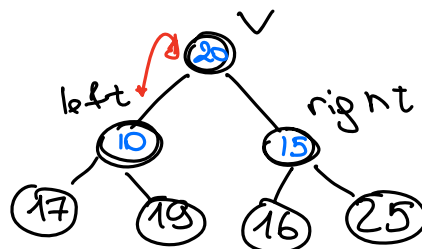
id\_min = id

// 8 id\_min ← миним.  
узелок минимума

если (left < N) and (arr[left] < arr[id\_min])

↳ id\_min = left

если (right < N) and (arr[right] < arr[id\_min])



↳ id-min = right

ecau id-min = id

↳ break // min found go pareray

urare

↳ SWAP (arr[id], arr[id-min])

id = id-min

}

Асимпт

$T(N) = \underline{O}(\log N)$

②

PopMin () {

min = arr[0]

SWAP(arr[0], arr[N-1])

arr.pop back ()

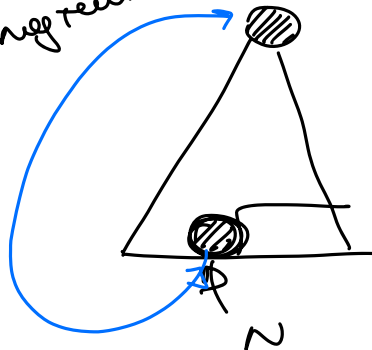
SiftDown (0)

return min

}

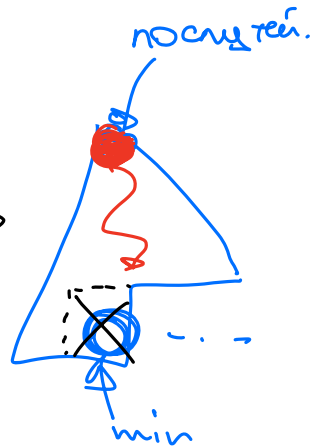
$T(N) = \underline{O}(\log N)$

ночь теи



"до"

⇒

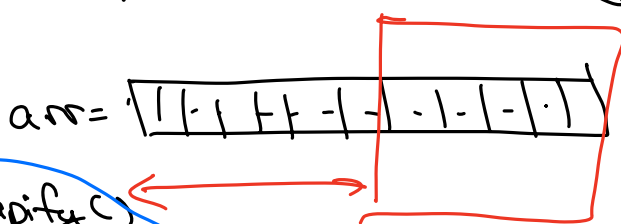


"ночь"

III

Посмотрите

на примере

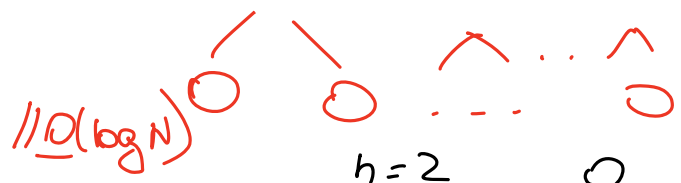


sift + Up  
Sift Down

мысли Heapify()

for i = N/2 ... 0

SiftDown (i)



Асимптотика:  $T(N) = \underline{O}(N)$

Док-во:

$$T(N) = \sum_{h=0}^{\log_2 N} \frac{N}{2^{h+1}} \underline{O}(h) =$$

2

$$= \frac{N}{2} \sum_{h=0}^{\log_2 N} \frac{1}{2^h} = \frac{N}{2} \left( \sum_{h=0}^{\log_2 N} \frac{1}{2^h} \right) = \frac{N}{2} \cdot 2 = O(N)$$

IV) Time Complexity

FindMin()  $\rightarrow O(1)$   
 PopMin()  $\rightarrow O(\log_2 N)$   
 SiftUp()  $\rightarrow O(\log_2 N)$   
 SiftDown()  $\rightarrow$   
 Heapify  $\rightarrow O(N)$

HeapSort(arr)

Heapify(arr)  $\rightarrow$  nscmpoun heap  $O(N)$   
 for  $i=0 \dots N$ :  
 print (PopMin())  $O(\log N)$   $N$

Acumulative:  $O(N + N \log N) = O(N \log N)$

V) Operations  $\rightarrow N$  times  
 $\downarrow$   
 Kyra  $\rightarrow$  push

Push(elem) {

arr.push\_back(elem)

SiftUp(arr[arr.size() - 1])  $\}$  Kyra

VI)

Operation	Push	Min Max	Pop Min Max	id
Linked List	1	N	N	N
Array	1*	N	N	1
Sorted Array	N	1	N	1
Heap	logN	1	logN	—
Stack / Queue				

