

Алгоритмы и структуры данных

Кучи

CS Center, Новосибирск

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Абстрактная структура данных с методами:

- `add(K)`
- `K getMin()`

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Абстрактная структура данных с методами:

- `add(K)`
- `K getMin() const`
- `K extractMin()`

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Абстрактная структура данных с методами:

- add(K)
- K getMin() const
- K extractMin()
- delete(?)

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Абстрактная структура данных с методами:

- HANDLE add(K)
- K getMin() const
- K extractMin()
- delete(HANDLE)

Как реализовать очередь с приоритетом?

Меньшее значение ключа – выше приоритет

Абстрактная структура данных с методами:

- HANDLE add(K)
- K getMin() const
- K extractMin()
- delete(HANDLE)
- decreaseKey(HANDLE, K)

Куча | Heap

```
{  
    HANDLE add(K)  
    K getMin() const  
    K extractMin()  
    delete(HANDLE)  
    decreaseKey(HANDLE, K)  
}
```


HeapSort

```
for ( k : a )  
    heap.add(k)  
while ( !heap.empty() )  
    ans.add( heap.extractMin() )
```

HeapSort: временная оценка

for (k : a)

 heap.add(k)

$T_{\text{add}} = O(?)$

while (!heap.empty())

 ans.add(heap.extractMin())

$T_{\text{extractMin}} = O(?)$

HeapSort: временная оценка

for (k : a)

 heap.add(k)

$$T_{\text{add}} = O(?)$$

while (!heap.empty())

 ans.add(heap.extractMin())

$$T_{\text{extractMin}} = O(?)$$

$$N * T_{\text{add}} + N * T_{\text{extractMin}} \geq T_{\text{sort}}(N)$$

Дерево со свойством кучи

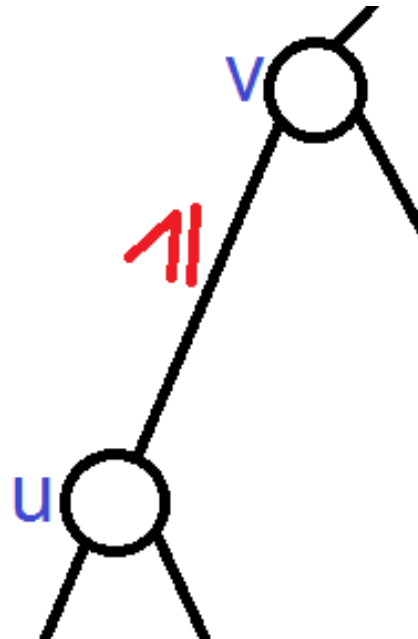
«Куча на минимум»

$$v = \text{parent}(u) \Rightarrow A[v] \leq A[u]$$

Дерево со свойством кучи

«Куча на минимум»

$$v = \text{parent}(u) \Rightarrow A[v] \leq A[u]$$



Дерево со свойством кучи

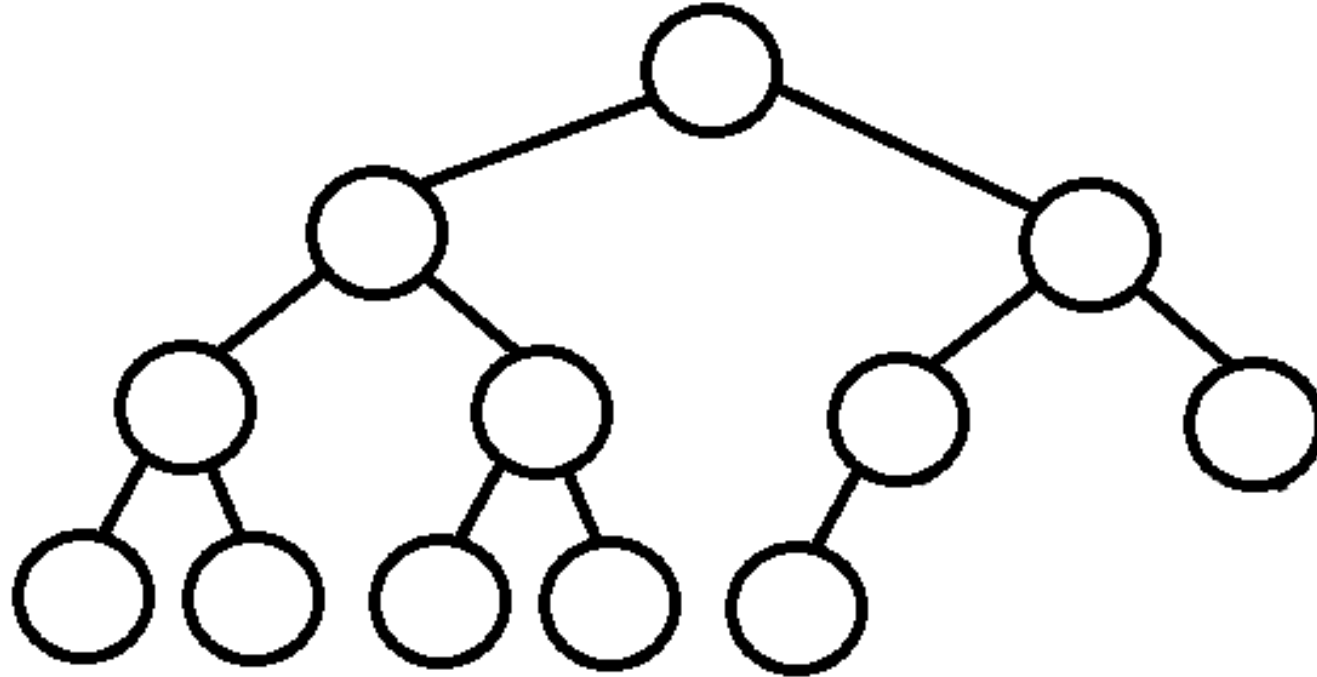
«Куча на минимум»

$$v = \text{parent}(u) \Rightarrow A[v] \leq A[u]$$

- Минимум в корне дерева

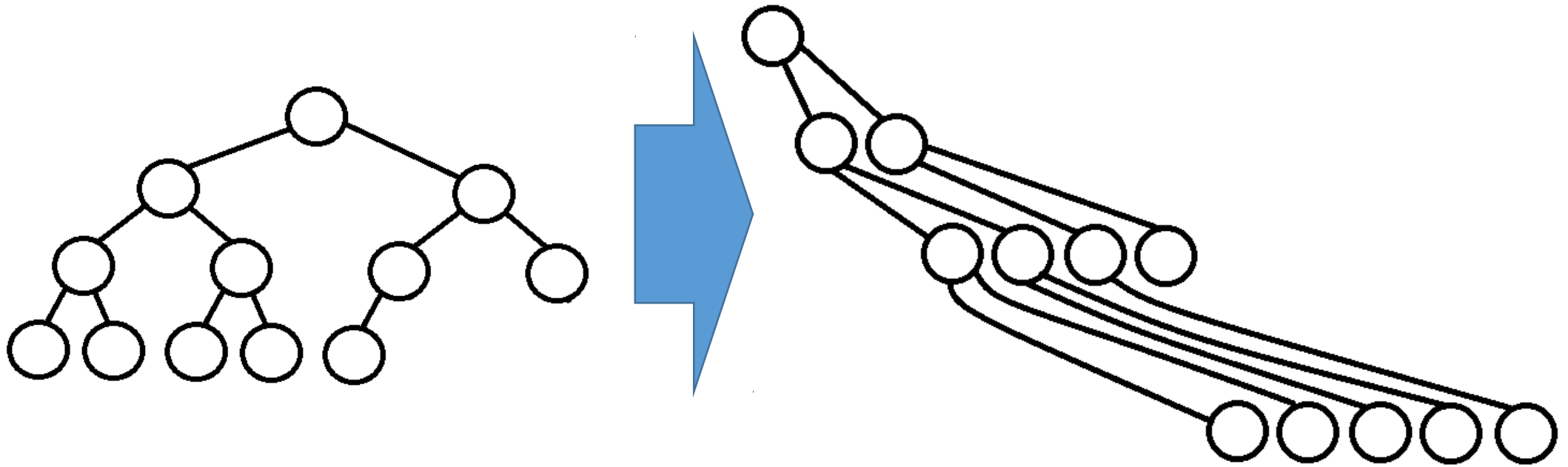
Квазиполное бинарное дерево

- Неполным может быть только нижний слой
- В нём могут отсутствовать несколько вершин «справа»



Квазиполное бинарное дерево на массиве

$$\text{parent}(v) = (v - 1) / 2$$

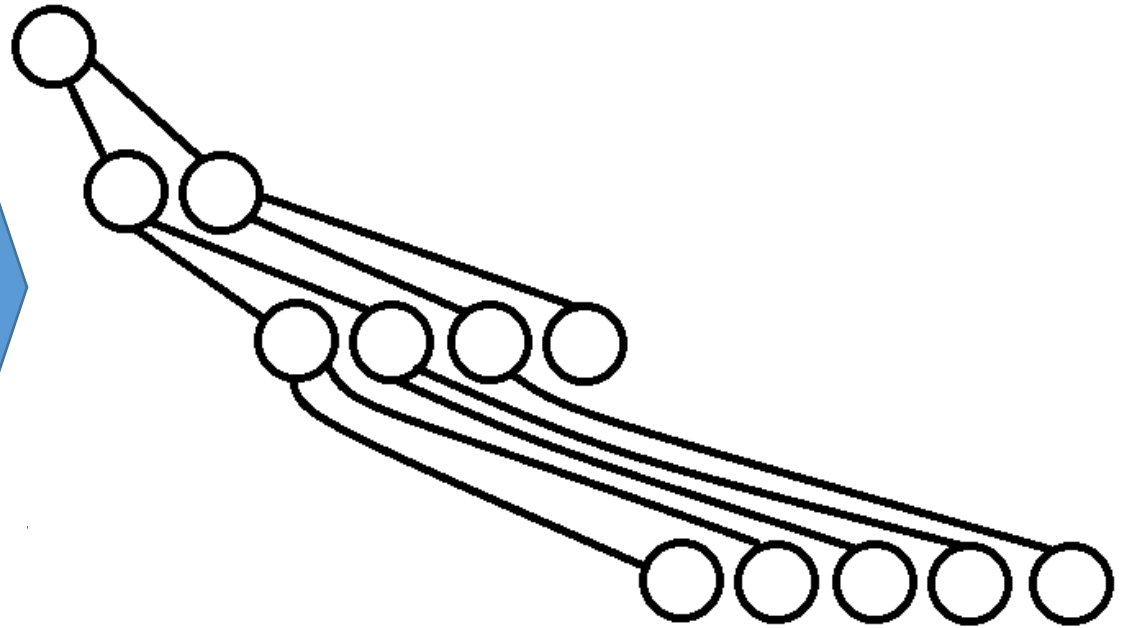
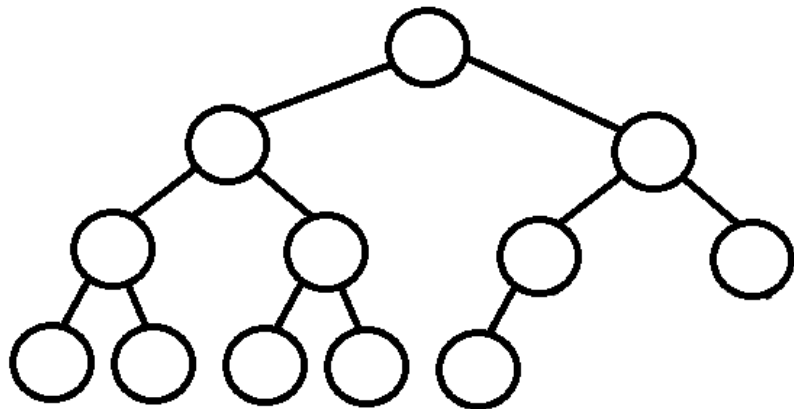


Квазиполное бинарное дерево на массиве

$$\text{parent}(v) = (v - 1) / 2$$

$$\text{leftChild}(v) = v * 2 + 1$$

$$\text{rightChild}(v) = v * 2 + 2$$



Двоичная куча | Binary heap

Квазиполное бинарное дерево со свойством кучи

Двоичная куча | Binary heap

Квазиполное бинарное дерево со свойством кучи

Как поддерживать это свойство, выполняя операции?

Двоичная куча | Binary heap

Квазиполное бинарное дерево со свойством кучи

Как поддерживать это свойство, выполняя операции?

- add
- extractMin
- decreaseKey
- delete

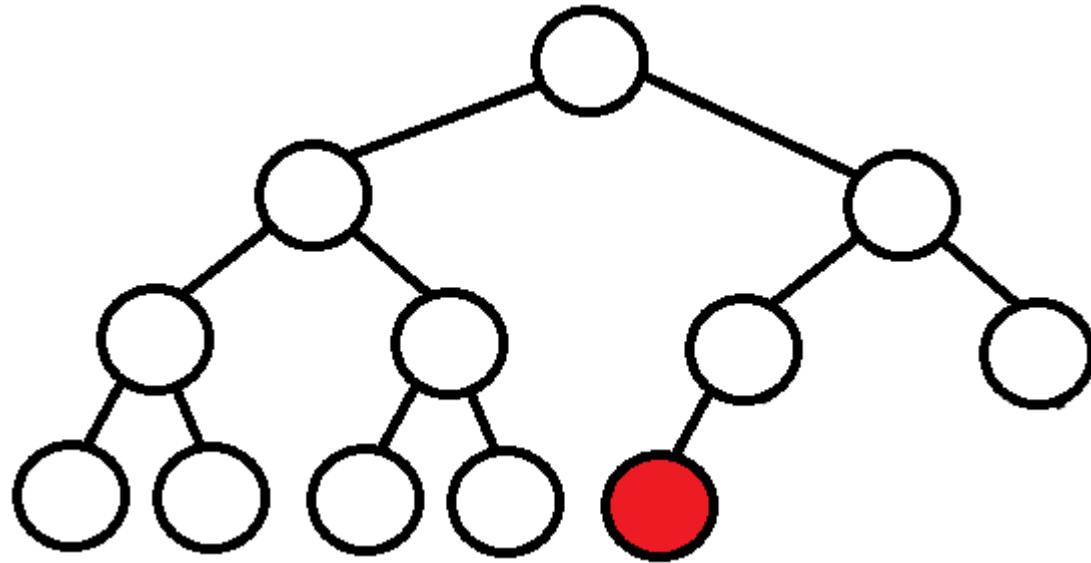
Поддержание свойств кучи

Вспомогательные операции:

- Sift-up
- Sift-down

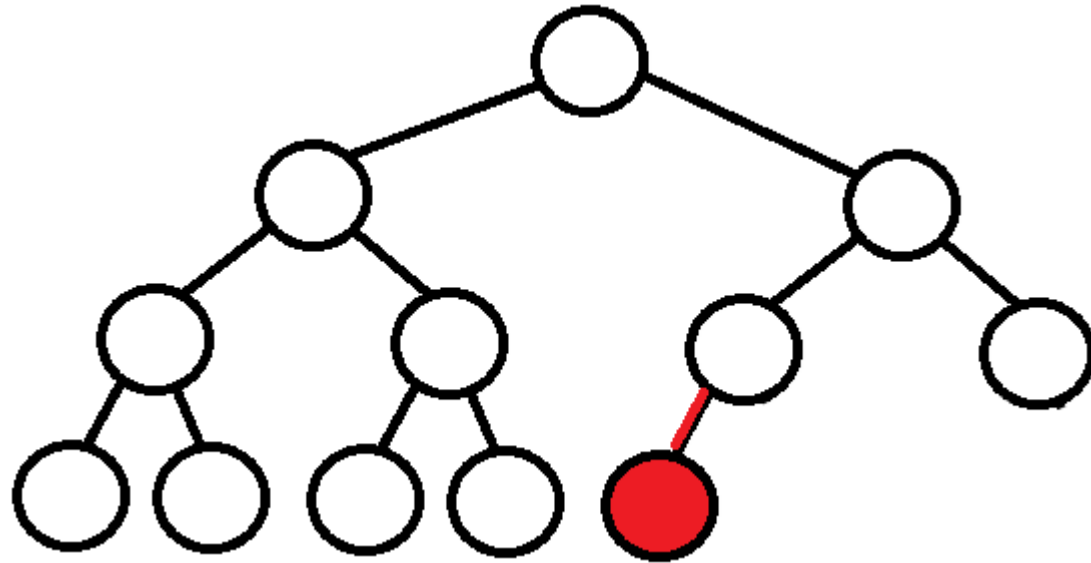
Sift-up

- Один элемент внизу нарушает свойство кучи



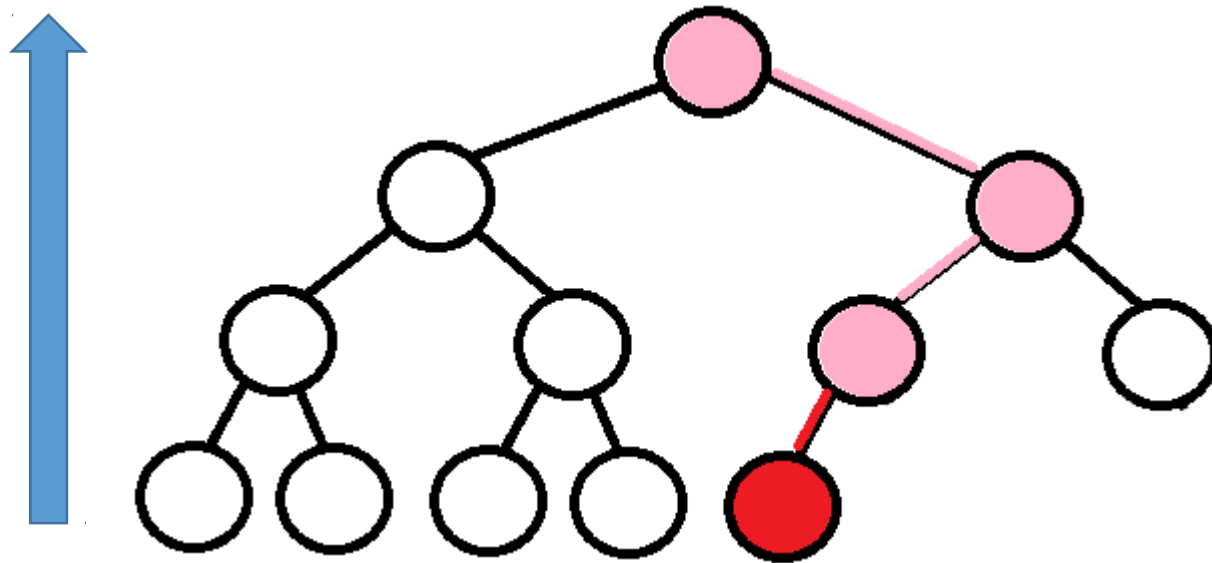
Sift-up

- Один элемент внизу нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с родителем»



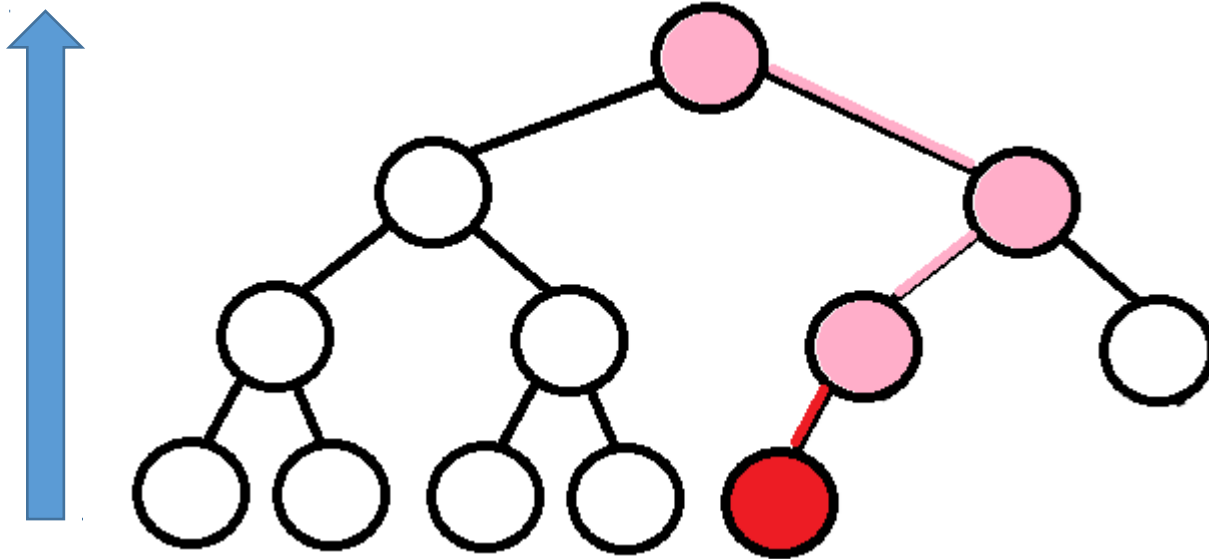
Sift-up

- Один элемент внизу нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с родителем»
- За $O(H)$ обмeнами поднимем этот элемент на его место



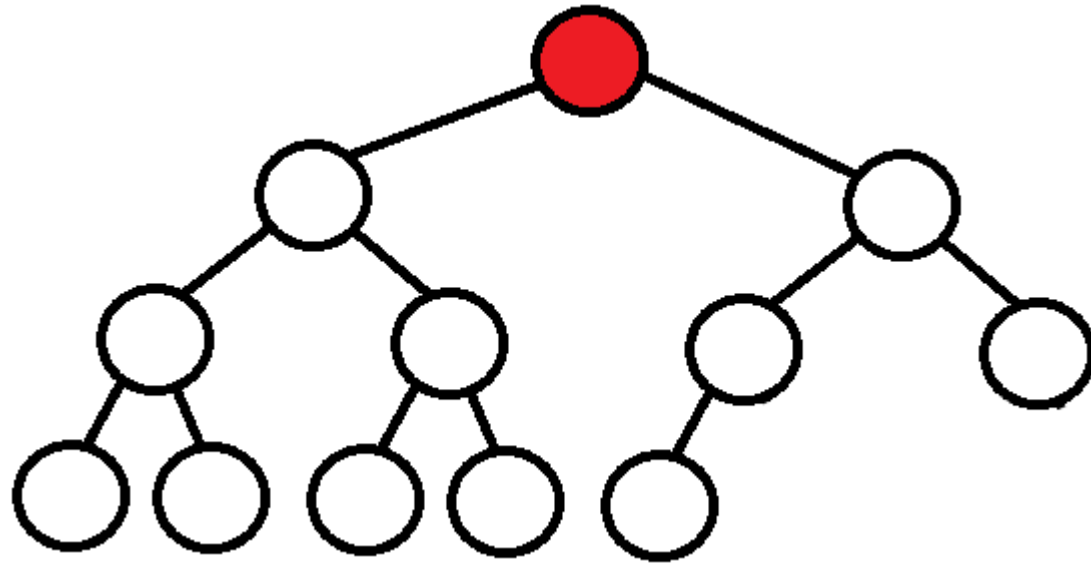
Sift-up

- Один элемент внизу нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с родителем»
- За $O(H)$ обмeнами поднимем этот элемент на его место
 - Теперь свойство выполняется



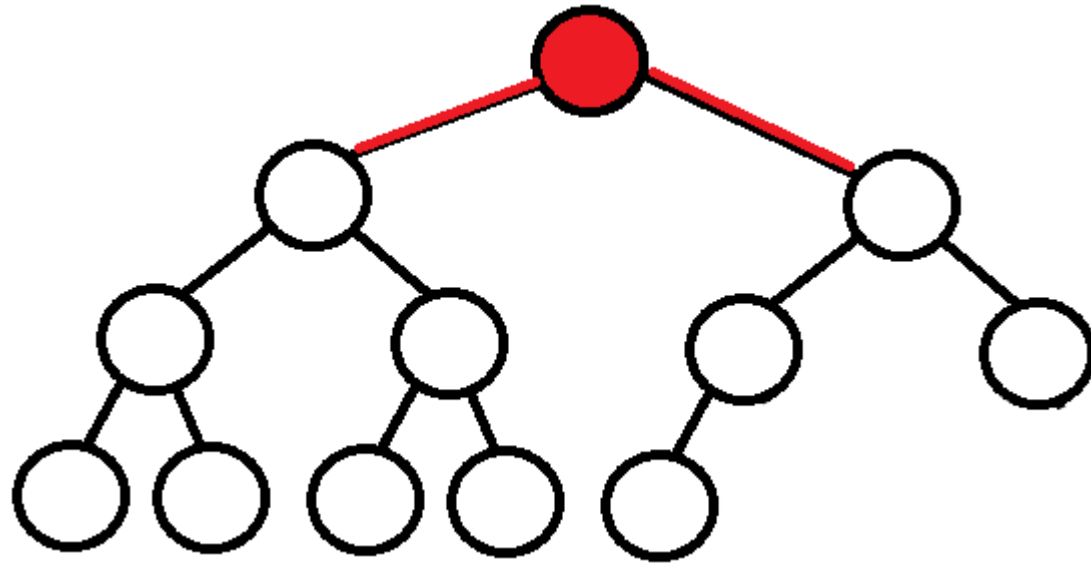
Sift-down

- Один элемент наверху нарушает свойство кучи



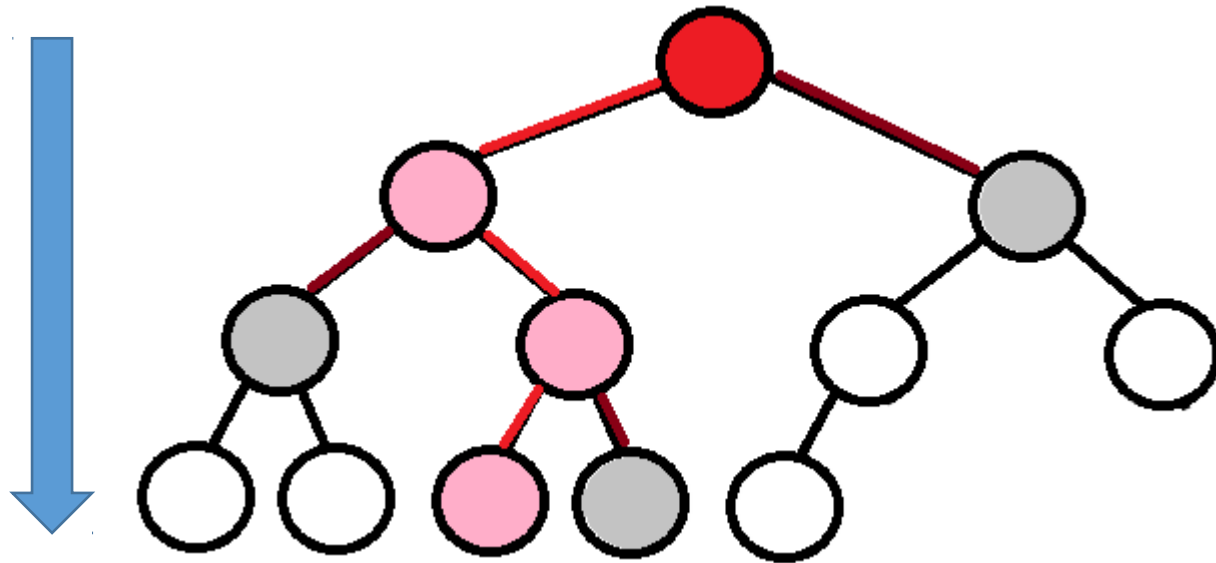
Sift-down

- Один элемент наверху нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с детьми»



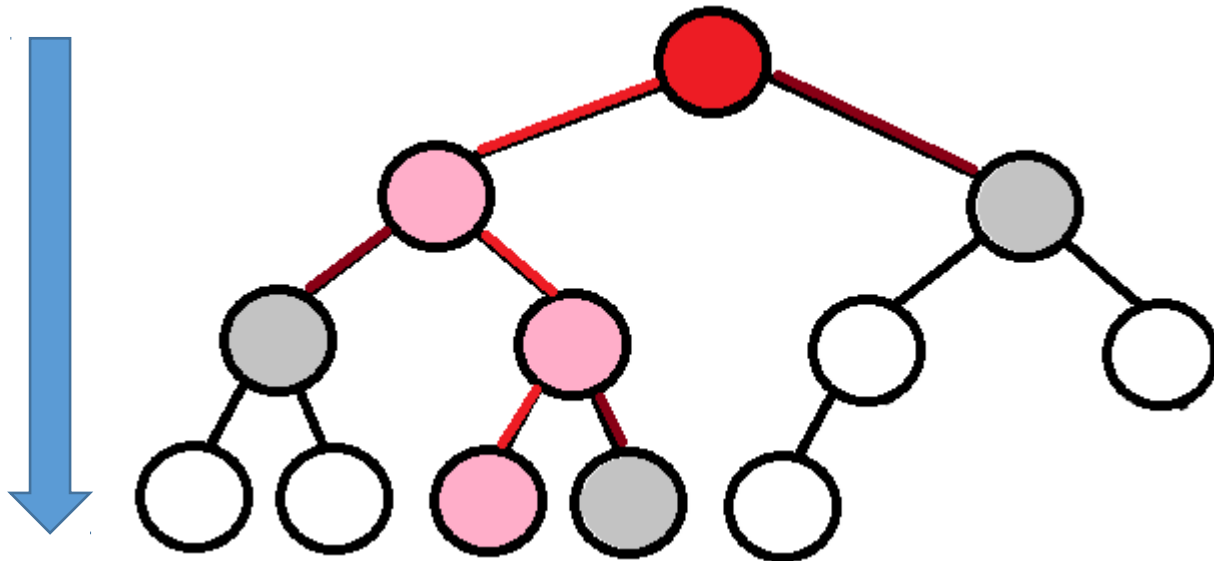
Sift-down

- Один элемент наверху нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с детьми»
- За $O(N)$ обмeнами опустим его туда, где он должен быть



Sift-down

- Один элемент наверху нарушает свойство кучи
 - «конфликтует с детьми»
- За $O(H)$ обмeнами опустим его туда, где он должен быть
 - Теперь свойство выполняется



Сложность sift-up и sift-down

- Квазиполное бинарное дерево, $H = \log(N)$

Сложность sift-up и sift-down

- Квазиполное бинарное дерево, $H = \log(N)$
 - $T = O(\log N)$

Реализация операций

- add
- extractMin
- decreaseKey
- delete

Реализация операций

- add : добавление и siftUp
- extractMin
- decreaseKey
- delete

Реализация операций

- add : добавление и siftUp
- extractMin : замена ключа в корне и siftDown
- decreaseKey
- delete

Реализация операций

- add : добавление и siftUp
- extractMin : замена ключа в корне и siftDown
- decreaseKey : уменьшение ключа и siftUp
- delete

Реализация операций

- add : добавление и siftUp
- extractMin : замена ключа в корне и siftDown
- decreaseKey : уменьшение ключа и siftUp
- delete : decreaseKey и extractMin

Оценка сложности операций

- add : добавление и siftUp $T_{\text{add}} = O(?)$
- extractMin : замена ключа в корне и siftDown $T_{\text{extractMin}} = O(?)$
- decreaseKey : уменьшение ключа и siftUp $T_{\text{decreaseKey}} = O(?)$
- delete : decreaseKey и extractMin $T_{\text{delete}} = O(?)$

Оценка сложности операций

- add : добавление и siftUp $T_{\text{add}} = O(\log N)$
- extractMin : замена ключа в корне и siftDown $T_{\text{extractMin}} = O(\log N)$
- decreaseKey : уменьшение ключа и siftUp $T_{\text{decreaseKey}} = O(\log N)$
- delete : decreaseKey и extractMin $T_{\text{delete}} = O(\log N)$

Преобразование массив-> куча

Кучу из N элементов можно построить за $O(N \log N)$

- Можно ли быстрее?

k-ичная куча

Биномиальная куча

Левацкая куча | Leftist heap

Косая куча | Skew heap