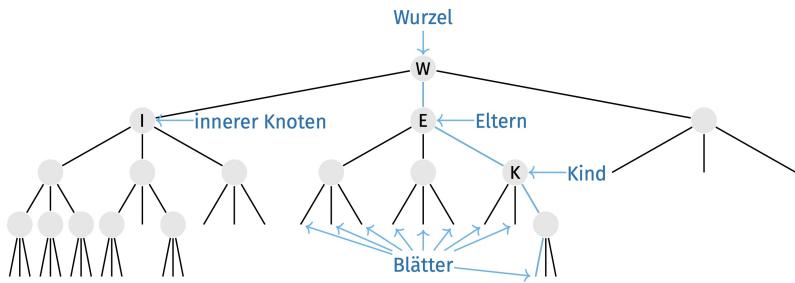


→ Bäume / Trees



- **Ordnung** des Baumes: Maximale Anzahl Kindknoten (hier: 3)
- **Höhe** des Baumes: Maximale Pfadlänge Wurzel zu Blatt (hier: 4)

→ verallgemeinerte Listen, zusammenhängende dag
(dag = directed acyclic graph)

<https://www.geeksforgeeks.org/binary-search-tree-set-1-search-and-insertion/>
<https://www.geeksforgeeks.org/complete-binary-tree/>

$h = \max$ Länge root zu Wurzel

173

→ BST

node { Key ; node* left; node* right; }

in C++ ptr, hier in Python schreiben wir einfach node.left oder self.node.left siehe weiter unten

Es gilt immer: alle Key von current->left sind kleiner als current.Key
alle Key von current->right sind größer

⇒ symmetrischer Vorgänger (Nachfolger) ist größte Key im linken Teilbaum
(kleinste Key im rechten Teilbaum)

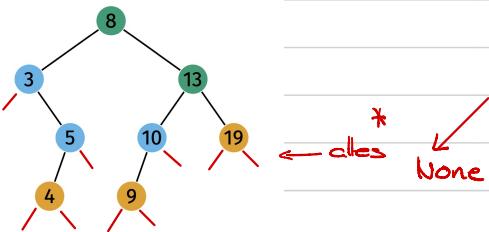
⇒ extract(key) / delete(key) mit
↳ 1 child → ptr von parent auf child bewegen
↳ 2 Child → mit sym NF ersetzen

<https://stackoverflow.com/questions/2990486/deletion-procedure-for-a-binary-search-tree>

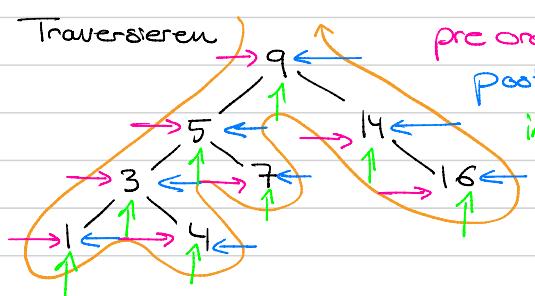
→ remove node

Drei Fälle möglich

- Knoten hat keine Kinder
- Knoten hat ein Kind
- Knoten hat zwei Kinder
[Blätter zählen hier nicht] *



→ trees traversieren:



pre order 9, 5, 3, 1, 4, 7, 14, 16

post order 1, 4, 3, 7, 5, 16, 14, 9

inorder/ Symm. 1, 3, 4, 5, 7, 6, 14, 16

V, V.left, V.right

V.left, V.right, V

V.left, V, V.right

postorder, inorder are DFS

inorder wird bei einem BST immer aufsteigend sein.

● Heap = bin. tree + heap condition

heap con min heap \Rightarrow parent \rightarrow key $<$ left \rightarrow key
 $\max >$ right \rightarrow key

Vollständig bis auf letzte Ebene (von links aufgefüllt)

array heap[] : children(i) = { $2i, 2i+1$ } / parent(i) = $\lfloor i/2 \rfloor$

\Rightarrow insert(key) puts key in heap[0] and bubbles down

\Rightarrow heapify / bubble for min heap

if (! heapcon) \rightarrow swap with smaller child

repeat until heapcon == true i.e. so lässt man den falschen key den heap runter versickern

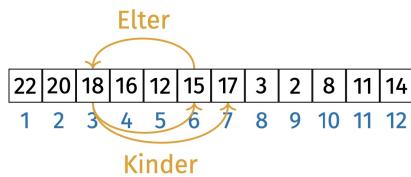
\Rightarrow delete(key) = extractmin(key) auf Teilbaum mit root in key

exmin(key) : key entfernen, El. an heap[last] an Position von key d.h. eig. key und letzte position swappen und das ganze Versickern.

Baum \rightarrow Array:

■ Kinder(i) = { $2i, 2i+1$ }

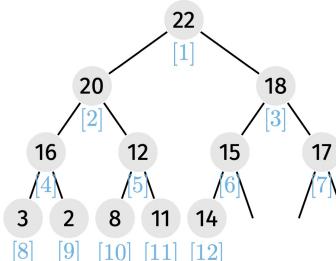
■ Elter(i) = $\lfloor i/2 \rfloor$



Abhängig vom Startindex!²

²Für Arrays, die bei 0 beginnen: { $2i, 2i+1$ } \rightarrow { $2i+1, 2i+2$ }, $\lfloor i/2 \rfloor \rightarrow \lfloor (i-1)/2 \rfloor$

→ heap ist eine Art ein Array schau zu interpretieren bzw. die Struktur Heap kann schau in einem Array gespeichert werden.



195

Algorithm Sift-Up(A, m)

Input: Array A with at least m keys and heap structure on $A[1, \dots, m-1]$

Output: Array A with heap structure on $A[1, \dots, m]$

$v \leftarrow A[m]$ // new key

$c \leftarrow m$ // index current node (child)

$p \leftarrow \lfloor c/2 \rfloor$ // index parent node

while $c > 1$ and $v > A[p]$ **do**

$A[c] \leftarrow A[p]$ // key parent node \rightarrow key current node

$c \leftarrow p$ // parent node \rightarrow current node

$p \leftarrow \lfloor c/2 \rfloor$

$A[c] \leftarrow v$ // place new key

Algorithm SiftDown(A, i, m)

Input: Array A with heap structure for the children of i . Last element m .

Output: Array A with heap structure for i with last element m .

while $2i \leq m$ **do**

$j \leftarrow 2i$; // j left child

if $j < m$ and $A[j] < A[j+1]$ **then**

$j \leftarrow j+1$; // j right child with greater key

if $A[i] < A[j]$ **then**

Swap($A[i], A[j]$)

$i \leftarrow j$; // keep sinking down

else

$i \leftarrow m$; // sift down finished

Gute Links:

<https://randerson112358.medium.com/min-heap-deletion-step-by-step-1e05ff9d3932>

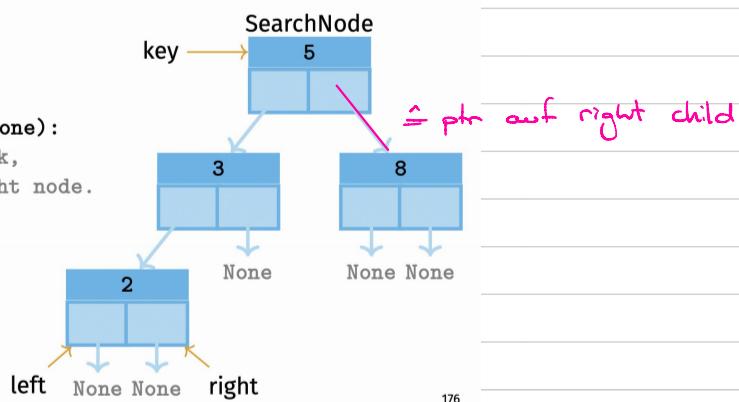
<https://www.geeksforgeeks.org/introduction-to-heap-data-structure-and-algorithm-tutorials/>

<https://www.baeldung.com/cs/binary-tree-max-heapify>

<https://stackoverflow.com/questions/9755721/how-can-building-a-heap-be-on-time-complexity>

→ Nodes in python

```
class SearchNode:  
    # implicit entries key, left, right  
  
    def __init__(self, k, l=None, r=None):  
        # Constructor that takes a key k,  
        # and optionally a left and right node.  
        self.key = k  
        self.left, self.right = l, r
```



176

(sehen wir später im Kurs genauer)

Class Variables — Declared inside the class definition (but outside any of the instance methods). They are not tied to any particular object of the class, hence shared across all the objects of the class. Modifying a class variable affects all objects instance at the same time.

Instance Variable — Declared inside the constructor method of class (the `__init__` method). They are tied to the particular object instance of the class, hence the contents of an instance variable are completely independent from one object instance to the other.

<https://medium.com/python-features/class-vs-instance-variables-8d452e9abcb0>