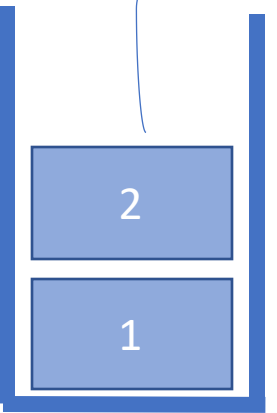
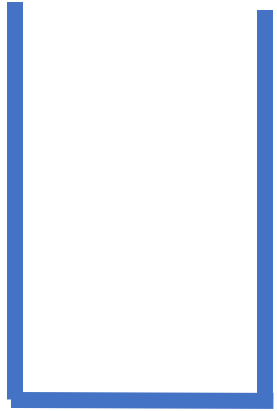


## A1 Stack

Laufzeit:  $O(1)$

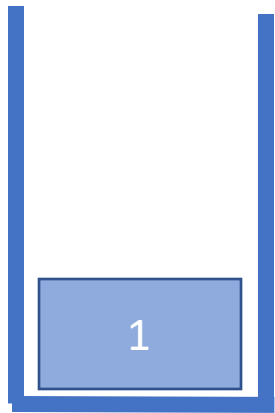
- 1 Wenn leer, dann throw new StackEmptyException

public T **pop()**



2

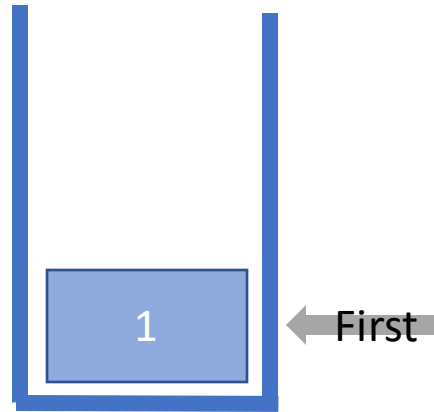
First



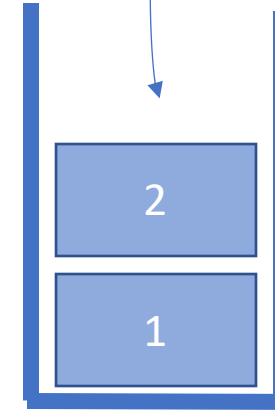
3

First

Das oberste Element (first) wird das darunter stehende Element



First

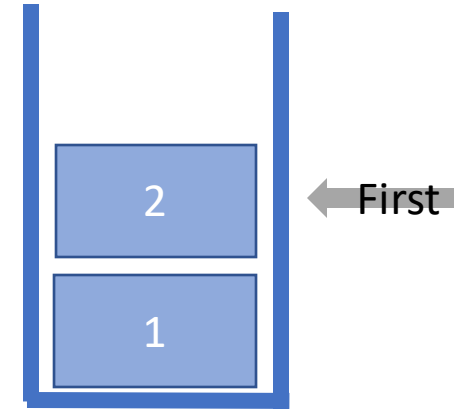
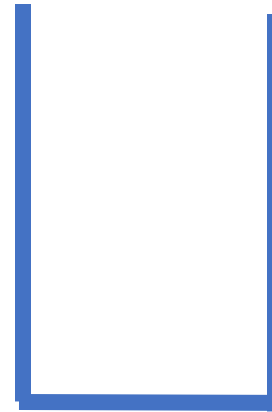


First

Das oberste Element (nächste Element) erhält First

public int **getCount()**

Wenn Stack leer (first == null), ist die Anzahl null



First

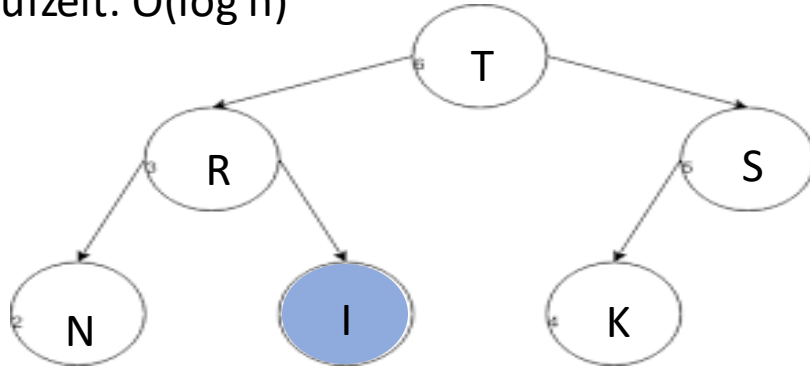
Solang es ein nächstes Element (hinuntergezählt) gibt, wird der counter i erhöht

## A2 Heap

public void **insert**(Task t)

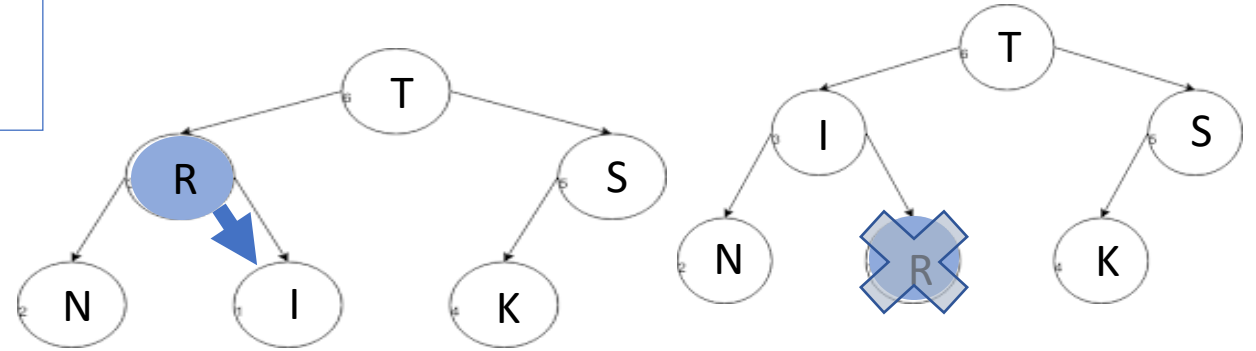
- I wird an unterster Ebene hinzugefügt
- Stelle  $\text{task.size()-1}$
- An die letzte Position schwimmen lassen

Laufzeit:  $O(\log n)$



public Task **remove**()

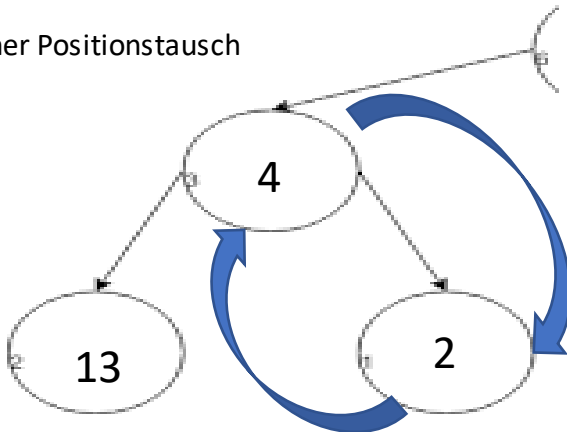
- Letzte Position bestimmen  $\rightarrow \text{lastPos} = \text{tasks.size()-1}$ ;
- Wenn  $\text{lastPos} > 0 \rightarrow$  tausch von (1, lastPos)
- Nun  $\text{tasks.remove}(\text{lastPos})$  aufrufen, um das Element zu entfernen



private void **swim**(int pos) Laufzeit:  $O(\log n)$

- Festlegung der Priorität der Position (swimmerPrio)
- Wenn die Priorität des Knoten an der  $\text{parentPos} >$  als jene der  $\text{swimmerPrio}$  ist  $\rightarrow$  dann werden diese Position getauscht und aus dem Parentknoten wird ein Child

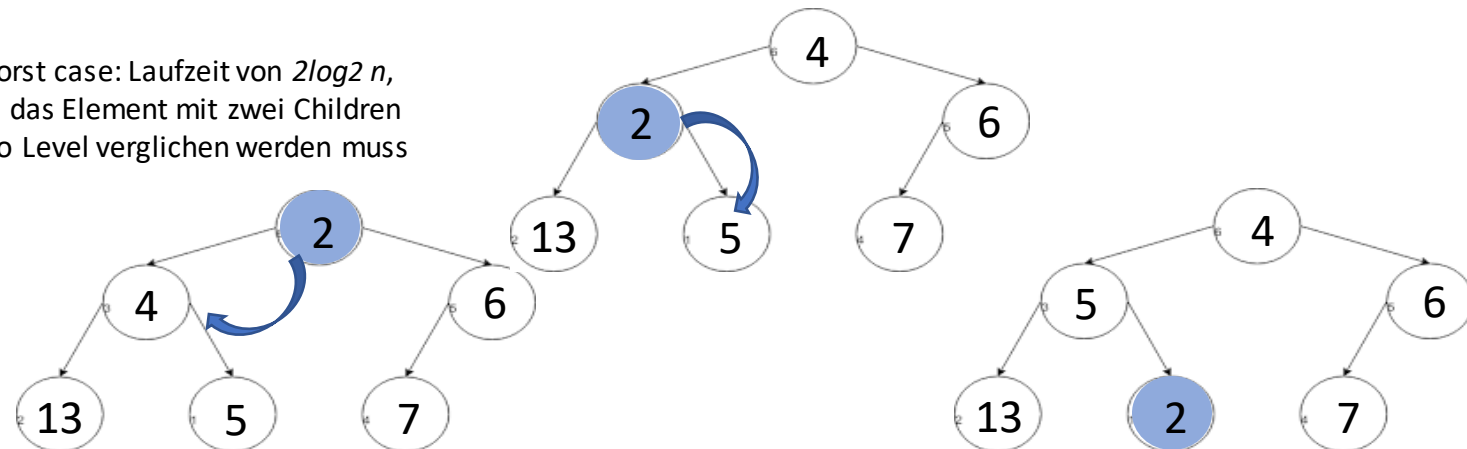
$4 > 2 \rightarrow$  daher Positionstausch



private void **sink**(int pos)

- Derzeitige  $\text{sinkerPos} = 1$  und die Priorität ist in  $\text{sinkerPrio}$  gespeichert
- Solange das doppelte von  $\text{sinkerPos} < \text{task.size}$  ist..
  - Entspricht die  $\text{childPos} = \text{minChild}(\text{sinkerPos})$
  - Wenn die Priorität von der  $\text{childPos}$  kleiner als die  $\text{sinkerPrio} \rightarrow$  sprich: das Child hat eine kleinere Priorität als das zu sinkende Element
    - Dann werden  $\text{childPos}$  und  $\text{sinkerPos}$  miteinander getauscht

Worst case: Laufzeit von  $2\log_2 n$ , da das Element mit zwei Children pro Level verglichen werden muss



# A3 DoubleLinked List

public void **add**(T a)

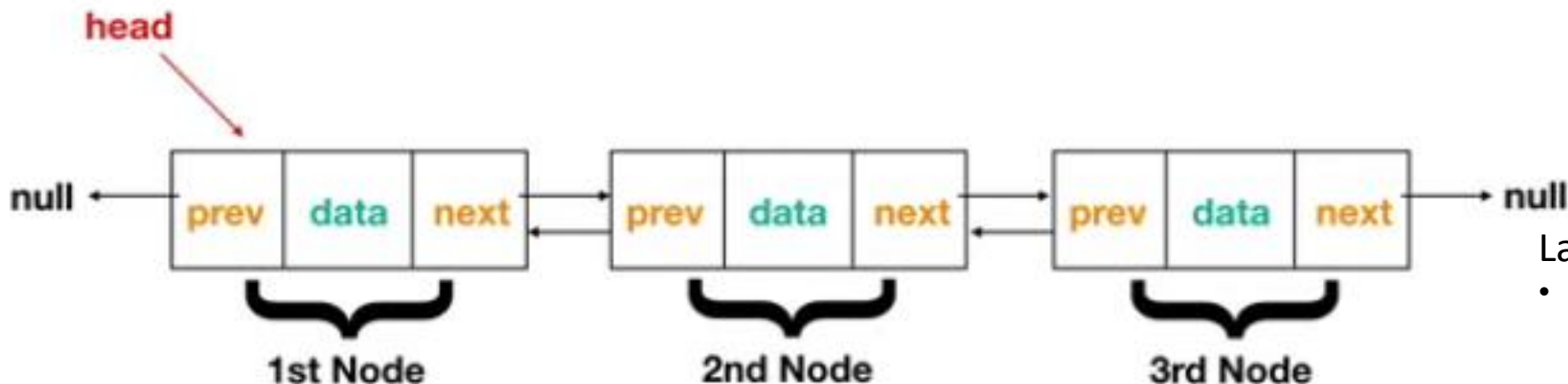
- Um ein neues Node hinzufügen, wird `Node.setPrevious(last)` mit dem vorhergehenden Node verbunden und durch `previous.setNext(Node)` mit dem folgenden Node verbunden



- Wenn Node das erste der Liste ist  $\rightarrow$  (first == null)
  - Dann ist first = tmp und last = tmp

**remove**(int pos)

- wir iterieren bis zur Node die gelöscht werden soll
- wir setzen als previos vom next, das previos von pos
- wir setzen als next von previos, das next von pos



Laufzeiten:

- Abhängig von Position
  - Am Ende oder am Beginn meist  $O(1)$
  - An bestimmter Position  $O(k)$