

Array: $\text{int} [] \text{arr} = \text{new int} [10];$
 Datentyp Symbol Name

$\text{arr.length} \Rightarrow$ Länge des Arrays $\text{arr}[2]$ Wert index

Durchlaufen mit: $\text{for} (\text{int } i = 0; i < \text{arr.length}; i++)$

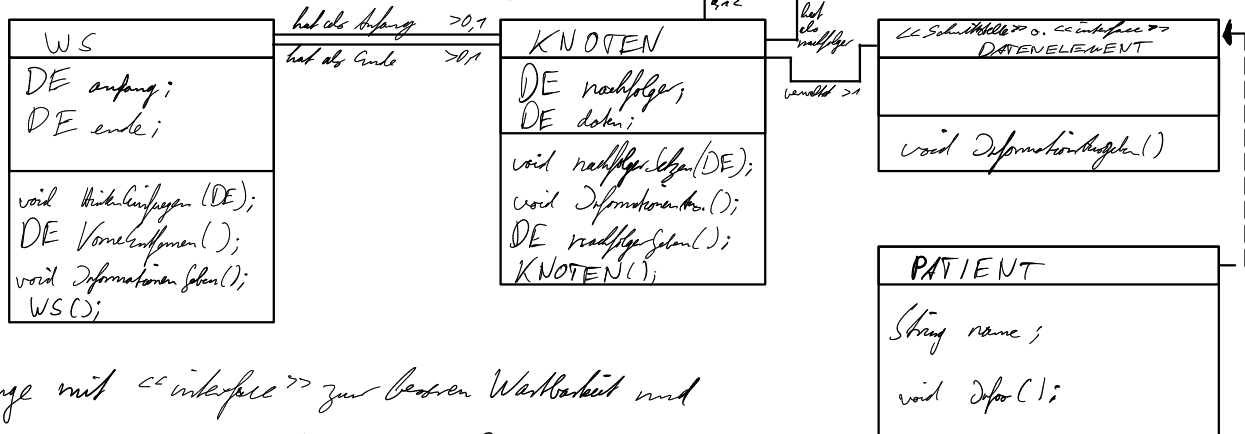
Stack: WS nach FILO

Warteschlange: (aus Feldern) \rightarrow Jedes Element ist z.B. Objekt Taxi; Arg.Nr ist arg; Aufrufen ruft Taxi auf!

\Rightarrow Liste nach FIFO \rightarrow First-in-first-out | Pro: wie in echt | Kontra: fließt große, langsam

neue Idee:

DE $\hat{=}$ Datenelement



\Rightarrow Warteschlange mit $\ll interface \gg$ zur besseren Wartbarkeit und Wiederverwendbarkeit \Rightarrow KNOTEN sind Datenträger im Netz

Methode: $\text{DE vorneEntfernen} () \{$

$\text{DE d} = \text{null}$

$\text{if} (\text{anfang} \neq \text{null}) \{$

$\text{d} = \text{anfang.DEgeben}();$

$\text{anfang} = \text{anfang.nachfolger.setzen}();$

$\text{if} (\text{anfang} == \text{null}) \text{ ende} = \text{null};$

$\text{return d};$

$\} \}$

$\text{void hinten Einfuegen} (\text{DE dNeu}) \{$

$\text{KNOTEN neuK} = \text{new KNOTEN}(\text{dNeu});$

$\text{if} (\text{ende} \neq \text{null}) \text{ ende.nachfolger.setzen}(\text{neuK});$

$\text{else anfang} = \text{neuK};$

$\text{ende} = \text{neuK};$

$\}$

Rekursion: Bsp: Methode für Fakultäten: $n! = n \cdot (n-1)!$

$\Rightarrow \text{int Fak} (\text{int } n) \{$

$\text{if} (n > 1) \{$ *Abbruchbedingung*

$\text{return } n \cdot \text{Fakultät} (n-1); \}$ *Rekursions-schritt*

$\text{else return } 1; \}$ *Rekursionsende*

lineare Rekursion = max 1x Aufruf

rekursiv Rekursion = min 2x Aufruf

\Rightarrow WS braucht rekursive Methoden um unbekannte, mittlere KNOTEN zu befragen

\Rightarrow