## Binärbäume in der Informatik

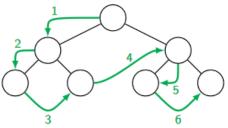
## **Traversierung**

Oft ist es notwendig, alle Knoten eines Baumes der Reihe nach zu besuchen - zum Beispiel bei der Bestimmung der Anzahl Knoten eines Baumes oder seiner Höhe oder beim Ausgeben aller Knoten. Für das Durchlaufen von Binärbäumen sind drei Reihenfolgen von besonderer Bedeutung: die Preorder-, die Postorder- und die Inorder-Reihenfolge.

### Preorder ("W-L-R" = "Wurzel-links-rechts")

Bei der Preorder-Reihenfolge wird ein Knoten jeweils vor seinem linken und rechten Teilbaum durchlaufen. Die Preorder-Reihenfolge wird also zuerst die Wurzel des Baumes besuchen. Danach wird <u>rekursiv</u> der linke Teilbaum und dann der rechte Teilbaum durchlaufen.

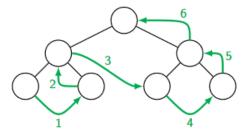
- 1: algorithm preorder(v)
- {Durchläuft alle Knoten des Binärbaumes mit Wurzel v in der Preorder-Reihenfolge}
- 3: if v ≠ null then
  4: Besuche den Knoten v {\*}
- 5: preorder(left(v))6: preorder(right(v))
- 7: end if
- 8: end algorithm



#### Postorder ("L-R-W")

Das Durchlaufen eines Binärbaumes in der Postorder-Reihenfolge erfolgt ähnlich zur Preorder-Reihenfolge. Bei dieser Durchlaufordnung wird jedoch ein Knoten v nach seinem linken und rechten Teilbaum besucht.

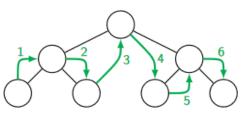
Der Algorithmus ist dem obigen natürlich sehr ähnlich ⊕!



#### Inorder ("L-W-R")

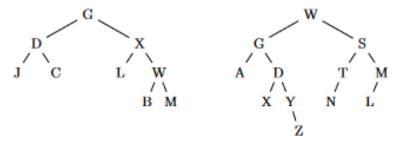
Bei der Inorder-Reihenfolge (symmetrischen Reihenfolge) wird ein Knoten v zwischen dem Durchlaufen seines linken und rechten Teilbaumes besucht.

Auch hier bleibt der Algorithmus fast identisch ©!



# Aufgaben

Traversieren Sie die folgenden Bäume mit allen drei Traversierungsarten.



 Ein Baum wurde Post-Order traversiert. Das Ergebnis lautet G D V Z H K L Q W E R. Geben Sie einen Ursprungsbaum an, der dieses Ergebnis liefert.