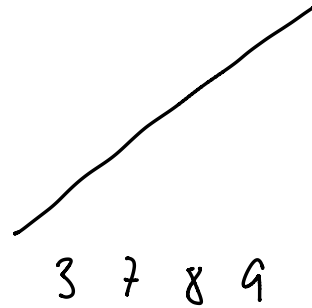
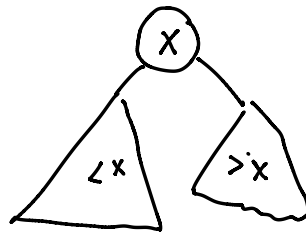
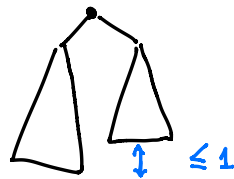


AVL drevesa

Iskalno drevo:



Uravnoteženo drevo:



$\Rightarrow$ globina $O(\log n)$

$n = \text{št. vozlišč}$

Iskanje : $O(\text{globina}) = O(\log n)$

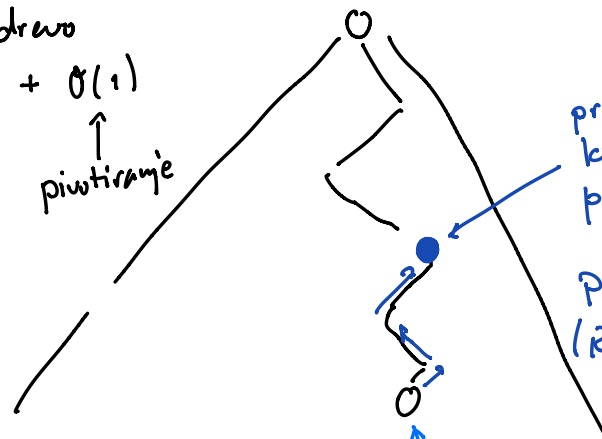
Vedno: $\log_2 n \leq \text{globina} \leq n$

Vstavljanje (vstavimo tja, kjer bi pričakovali element, ko ga iščemo)

1. Poiščemo list, kamor bomo vstali $O(\log n)$
2. Vstavimo novo vozlišče $O(1)$
3. Popravimo drevo $O(\log n) + O(1)$

potujemo

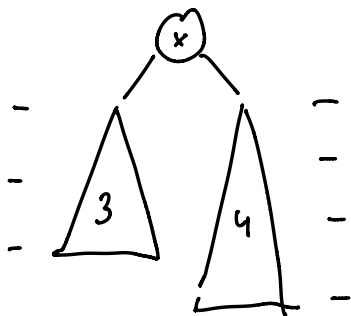
pivotiranje



prvo vozlišče,
kjer smo
pokravili
uravnoteženost

PIVOTIRAMO
(ROTIRAMO)

Vstavlili
smo sem



$$|3 - 4| \leq 1 ?$$

Računanje globine
zahteva pregled drevesa $\Rightarrow O(n)$
praveč!

Odgovor: V vsakem vozlišču
shranimo globino
poddrevesa

Vstavljanje rekurzivno:

