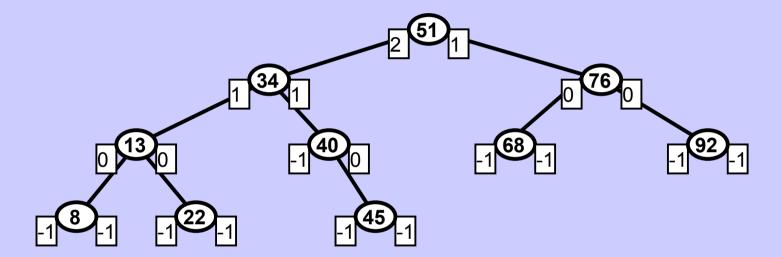
### AVL strom -- G.M. Adelson-Velskij & E.M. Landis, 1962

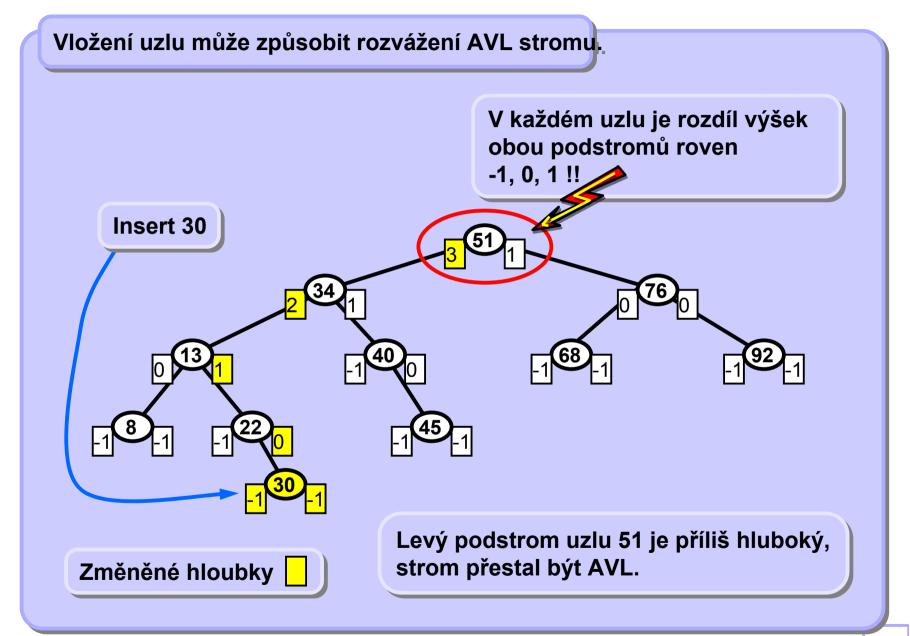
AVL strom je BVS s přidanými vlastnostmi, které jej udržují (téměř) vyvážený.

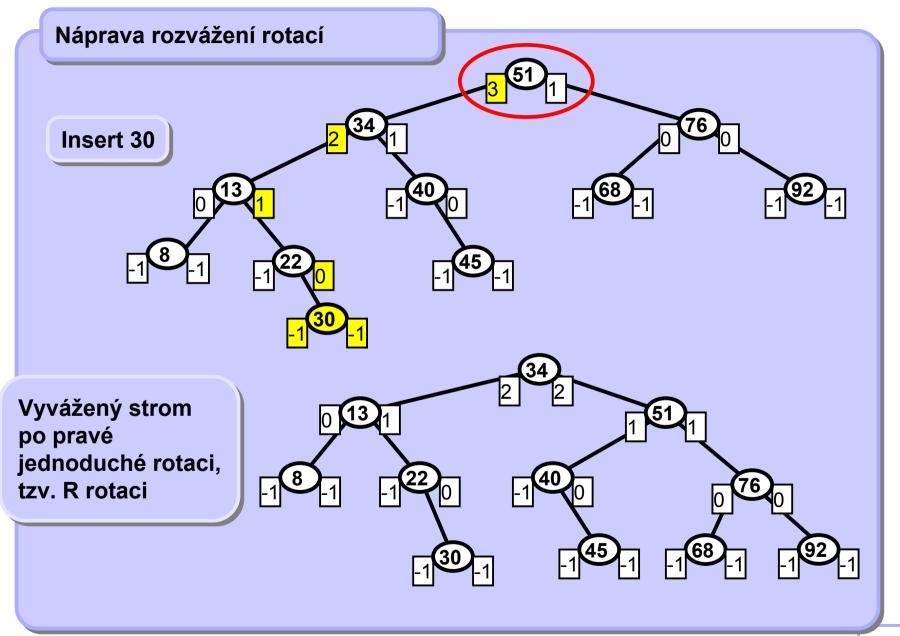
**AVL** má také operace Find, Insert, Delete.

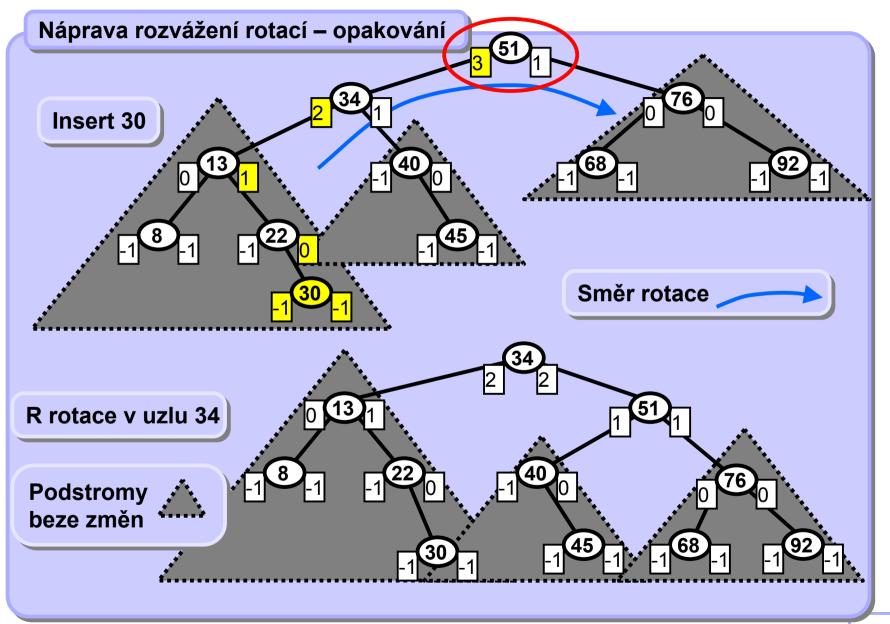


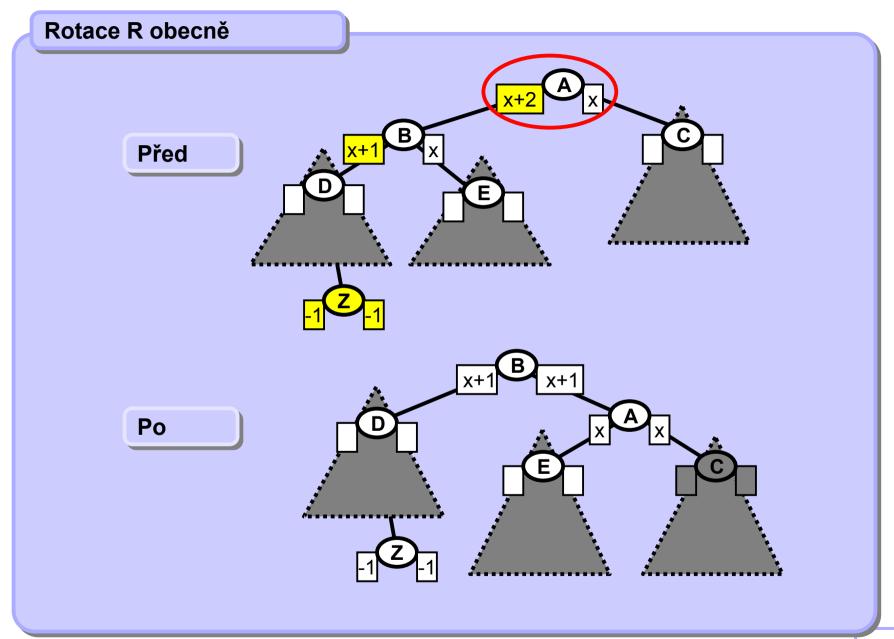
Každý uzel registruje hloubku svého levého a pravého podstromu, hloubka prázdného stromu je -1.

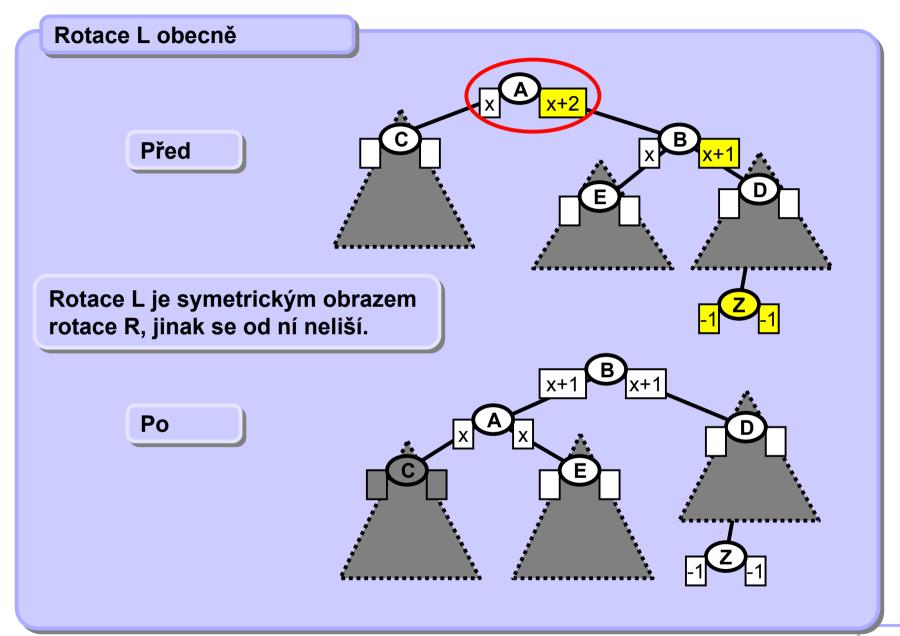
V každém uzlu je rozdíl výšek obou podstromů roven -1, 0, 1.



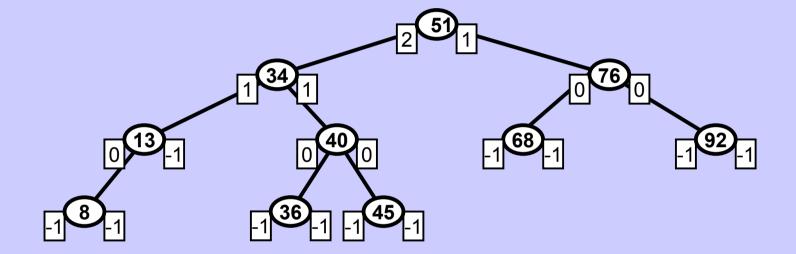




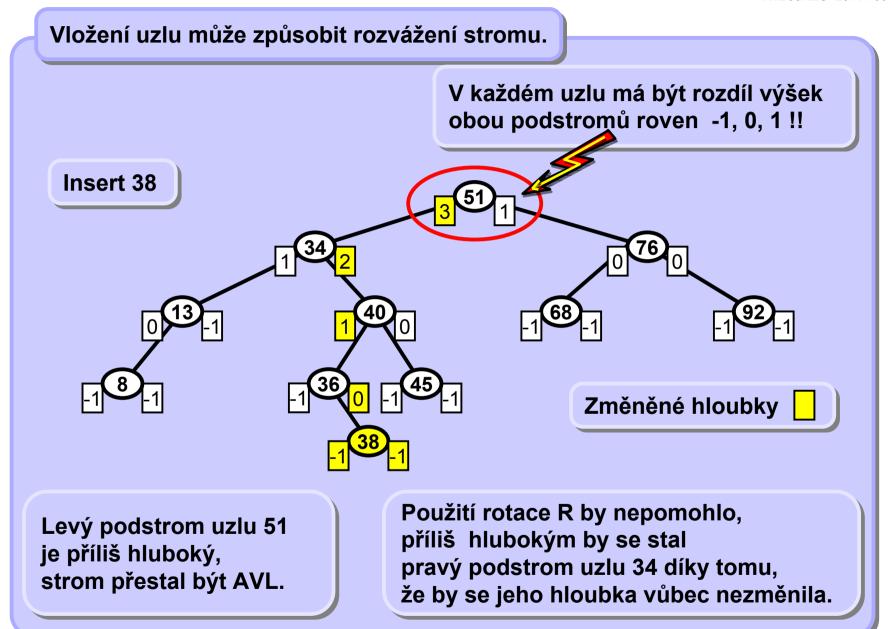


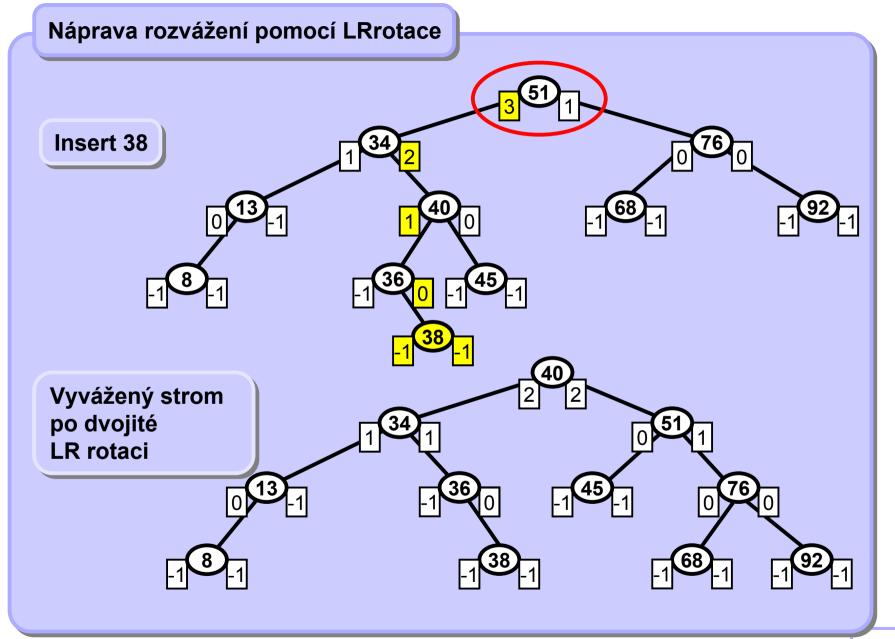


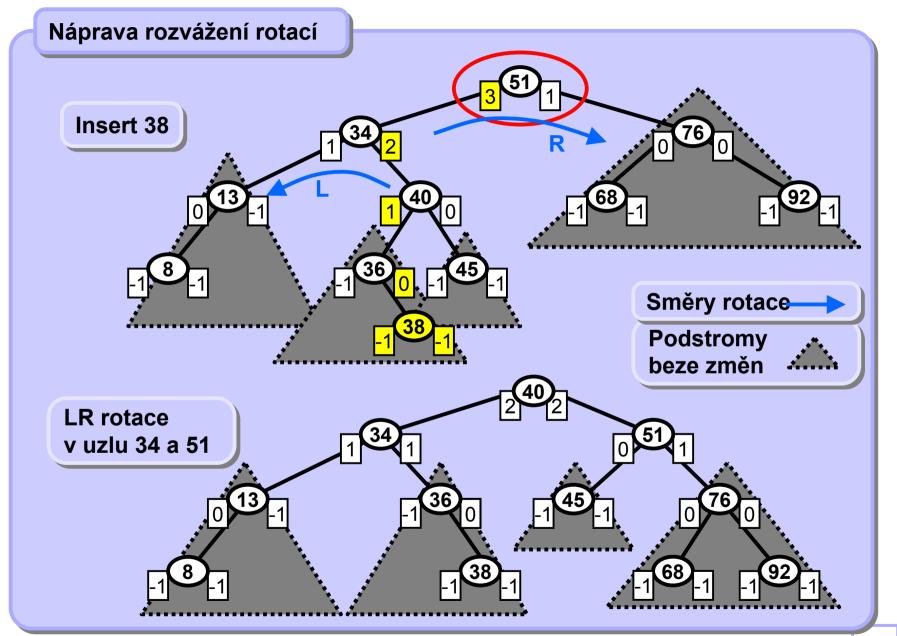
# **AVL** strom

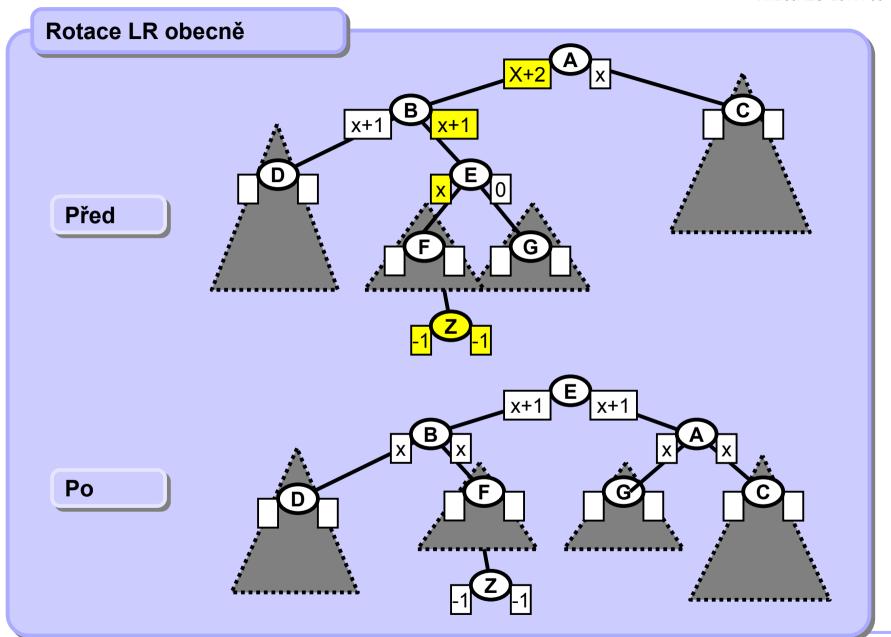


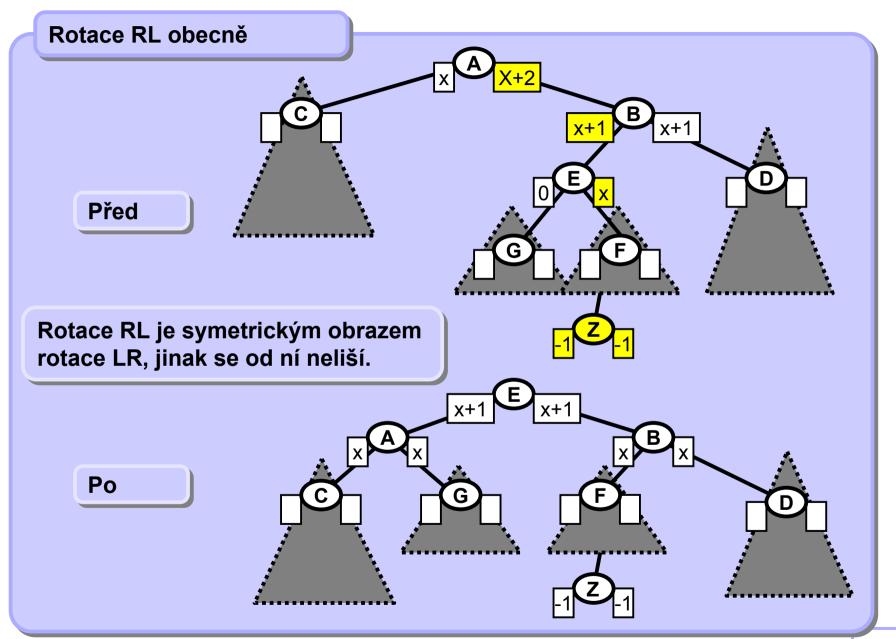
Strom pro demonstraci LR rotace











## Pravidla pro aplikaci L, R, LR nebo RL rotací

Od přidaného (nebo smazaného, viz dále) uzlu postupujeme směrem ke kořeni a aktualizujeme hloubky podstromů v každém navštíveném uzlu.

Když narazíme na rozvážený uzel, do kterého jsme bezprostředně došli dvěma hranami *doprava* nahoru, provedeme v tomto uzlu R rotaci.

Když narazíme na rozvážený uzel, do kterého jsme bezprostředně došli dvěma hranami *doleva* nahoru, provedeme v tomto uzlu L rotaci.

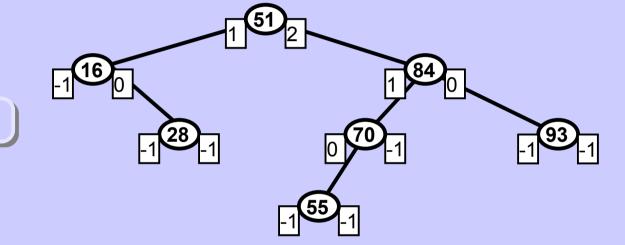
Když narazíme na rozvážený uzel, do kterého jsme bezprostředně došli hranami *doleva a pak doprava* nahoru, provedeme v tomto uzlu LR rotaci.

Když narazíme na rozvážený uzel, do kterého jsme bezprostředně došli hranami *doprava a pak doleva* nahoru, provedeme v tomto uzlu RL rotaci.

Po provedení jedné rotace je AVL strom opět vyvážen .

#### **Delete v AVL stromu**

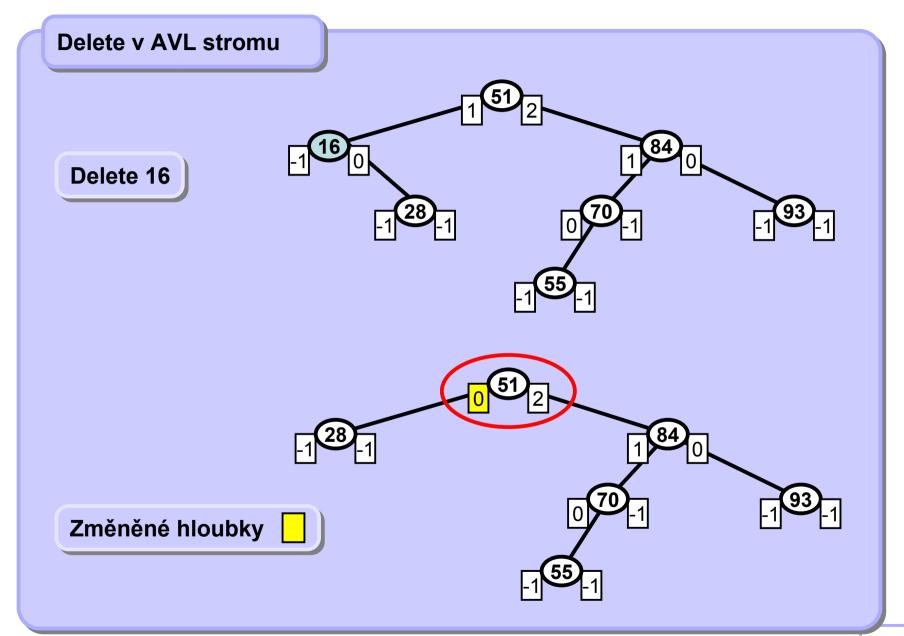
# Strom pro demonstraci rotace po smazání uzlu

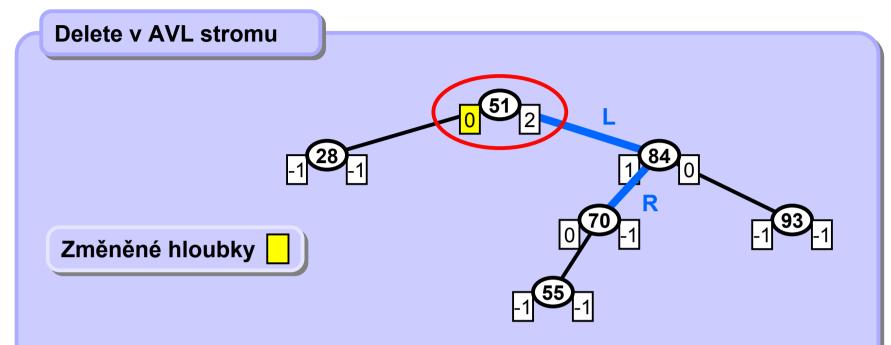


Delete 16

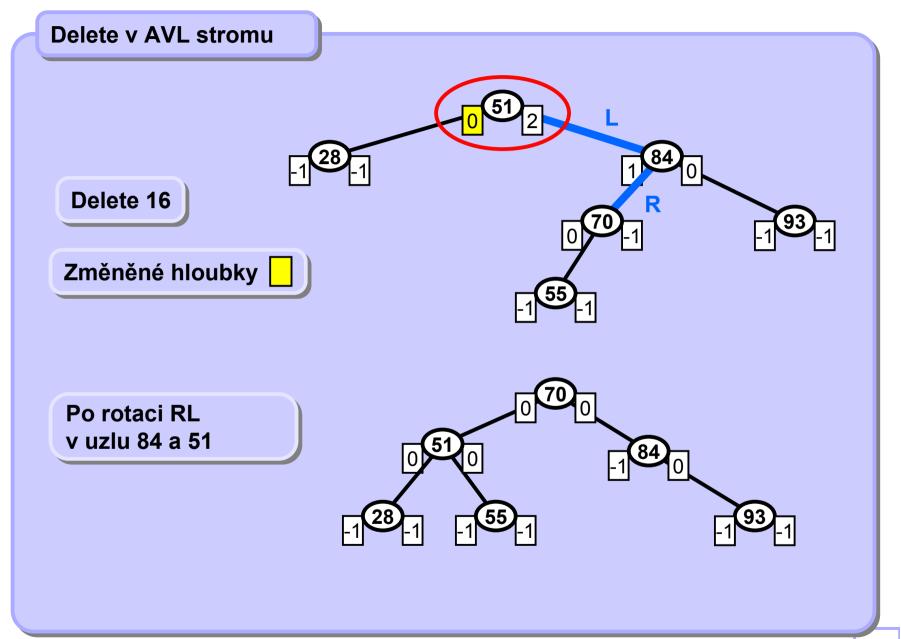
Delete proběhne standardně jako v obyčejném BVS.

Poté postupujeme od místa smazání nahoru ke kořeni a aktualizujeme výšky podstromů v každém uzlu. Při rozvážení aplikujeme rotaci podobně jako při vkládání.





Z rozváženého uzlu 51 prozkoumáme kořen sousedního podstromu, než ze kterého jsme přišli, v tomto případě uzel 84. Má-li tento oba své podstromy stejně hluboké použijeme jednoduchou L nebo R rotaci. Má-li je různě hluboké (nejvýše se liší o 1), rozhodneme, zda použijeme L, R, LR, RL rotaci, jako kdyby rozvážení (uzel 51) vzniklo naopak přidáním uzlu do tohoto sousedního podstromu (s kořenem 84). V tomto případě použijeme RL.



# Implementace operací v AVL stromu

... // homework...

# Asymptotické složitosti operací Find, Insert, Delete v BVS a AVL

	BVS s n uzly		AVL strom s n uzly
Operace	Vyvážený	Možná nevyvážený	Vyvážený
Find	O(log(n))	O(n)	O(log(n))
Insert	Θ(log(n))	O(n)	Θ(log(n))
Delete	Θ(log(n))	O(n)	Θ(log(n))