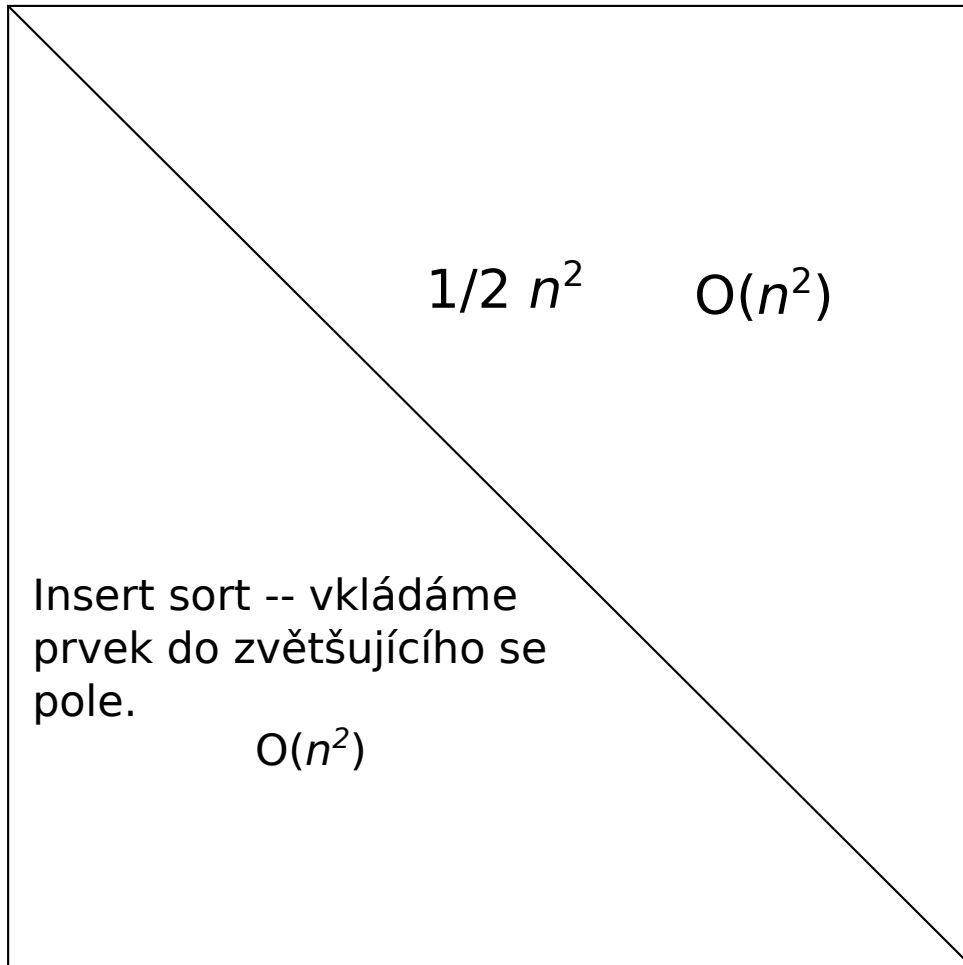


pole velikosti  $n$

### Select sort

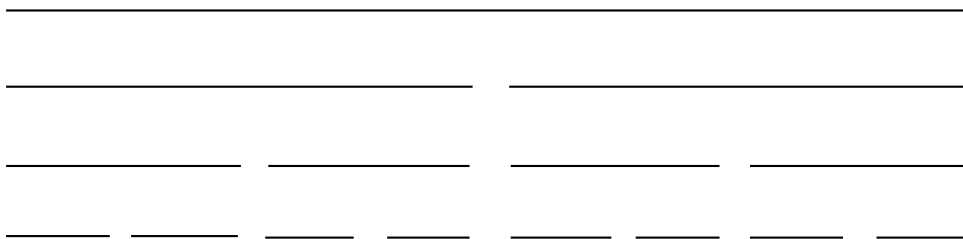
$n$  cyklů:  
výběr minimálního prvku  
ze zmenšujícího se pole



### Merge sort

$O(n \log n)$

$\log_2 n$  cyklů:  
slévání polí  
o celkové  
délce  $n$



### Quick sort

Pole dělíme, ale ne na poloviny. Při *náhodném* výběru pivota je časová složitost v *průměru*  $O(n \log n)$