

Třídění

Dolní odhad složitosti třídění

THM Jakýkoliv třídící algoritmus má nejhorší časovou složitost $\Omega(n)$

Pro každý prvek posloupnosti musíme říct, na jaký index patří. Jedním porovnáním dostaneme jeden bit informace. Jelikož máme n prvků, na určení indexu potřebujeme $\log_2 n$ bitů.

LEMMA T Ternární strom hloubky k má nejvýše 3^k listů **LEMMA F** $n! \geq n^{n/2}$

DK Nechápu