

V mém řešení jako první pomůcky ze zadání si uložím do nafukovacích polí, kde vždy budou pomůcky jednoho typu. Pak zkontroluji, jestli od každého typu je alespoň jedna pomůcka, a případně vrátím 0, pokud se tato podmínka nesplnila. Každé nafukovací pole pomůcek pak seřadím podle ceny v čase $\mathcal{O}(n \log n)$ a následně každou nejlevnější pomůcku daného typu dám do vyhledávacího stromu řadící podle kvality a zjistím jejich celkovou cenu. Když už teď je celková cena vyšší než m , vrátíme 0. Pak do té doby, kdy celková cena nepřesahuje m , najdeme pomůcku nejmenší kvality, najdeme nejlevnější pomůcku stejného typu, ale vyšší kvality, a tuto pomůcku přidáme do vyhledávacího stromu a aktualizujeme celkovou cenu. V případě, kdy nenajdeme pomůcku vyšší kvality nebo kdy cena přesáhne m , vrátíme kvalitu pomůcky nejmenší kvality. Protože můžeme až n -krát přidávat prvky do vyhledávacího stromu, časová složitost této smyčky bude $\mathcal{O}(n \log t)$.

Celková časová složitost je proto $\mathcal{O}(n \log n + n \log t)$ a prostorová složitost je $\mathcal{O}(n)$.