

Potom, co načtu všechna mysteriózní patra, pro zjednodušení výpočtu přidám k nim ještě patra $z - 1$ a $k + 1$. Pak pro všechna patra najdeme největší vzdálenost dvou sousedních pater, což uděláme tak, že všechna patra seřadíme podle jejich čísel v čase $\mathcal{O}(p \log p)$ a pak postupně najdeme tu nejdelší vzdálenost v čase $\mathcal{O}(p)$ a tu vrátíme. Celková časová složitost je proto $\mathcal{O}(p \log p)$ a prostorová složitost je $\mathcal{O}(p)$, protože pro seřazení musíme ty patra načíst.