

Abychom tuto úlohu vyřešili, stačí nám implementovat následující algoritmus – pro každé políčko, které neleží v posledním sloupci či posledním řádku, zkontrolujeme, jestli se jedná o levý horní roh diamantu. To určíme jen na základě podmínky, že kontrolované políčko je /, napravo od něj je \, dole od něj je \ a šikmo směrem doprava a dolů od něj je /. V průběhu si zaznamenáváme jejich počet, který pak nakonec vrátíme.

Protože pro každý políčko provedeme konstantně operací, časová složitost je  $\mathcal{O}(nm)$ . Když budeme předpokládat, že pole už máme načtené, bude prostorová složitost konstantní.