

Mé řešení jako první vyřeší jediný edge case, a to případ, kdy $n < 3$. Tehdy musí být výstup vždy 0. Pak v čase $\mathcal{O}(n)$ najdeme délku nejdelší tužky m_1 a délku druhé nejdelší tužky m_2 tím, že porovnáme délku každé tužky s aktuálně uloženými maximy. Pak vrátíme hodnotu výrazu $\min(m_2 - 1, n - 2)$, protože jednou počet tužek určuje celkový počet tužek a jindy délka druhé nejdelší tužky. Jelikož tento výpočet provedeme v čase $\mathcal{O}(1)$, celková časová složitost je $\mathcal{O}(n)$ a prostorová složitost $\mathcal{O}(1)$ při předpokladu, že vstup máme již načtený (jinak samozřejmě je složitost lineární).