

Zde je důležité si všimnout toho, že aby  $p_i \& p_{i+1} > p_i \oplus p_{i+1}$ , musí čísla  $p_i$  a  $p_{i+1}$  mít v bitové reprezentaci nejvýznamější bit na stejném indexu. To zjistíme pro hodnotu  $x$  tak, že zjistíme hodnotu  $\lfloor \log_2 x \rfloor$ , což jsme schopni spočítat v logaritmickém čase vůči velikosti  $x$ . Pak v staticky alokovaném poli o velikosti 32  $A$  budeme ukládat počet předmětů, jejichž číslo má nejvýznamější bit v určitém indexu. Výsledek pak bude:

$$\sum_{i=0}^{31} \binom{A_i}{2} = \sum_{i=0}^{31} \frac{A_i(A_i - 1)}{2}$$

Protože takhle zjistíme počet možných kombinací. Protože nad každým číslem  $p_i$  vypočítáme  $\lfloor \log_2 p_i \rfloor$ , bude celková složitost  $\mathcal{O}(n \log p)$ , kde  $p$  je maximální velikost čísla. A poněvadž alokujeme pořad stejně velké pole, paměťová složitost bude konstantní při načteném vstupu.