

## Formulace a popis úloh

Nechť máme tři čtyřstenné kostky  $A$ ,  $B$  a  $C$ , jejichž čísla na stěnnách jsou definovaná množinami takto:

$$A = \{1, 4, 4, 4\}$$

$$B = \{2, 2, 5, 5\}$$

$$C = \{3, 3, 3, 6\}$$

Zvolme si dvě kostky  $X$ ,  $Y$  a hodme s nimi. Když jsou kostky vrženy současně, řekneme, že kostka  $X$  je lepší než kostka  $Y$ , pokud pravděpodobnost, že hodnota na kostce  $X$  bude vyšší než hodnota na kostce  $Y$ , je větší než 50%.

Tuto skutečnost zapíšeme jako  $X > Y$ . Pravděpodobnost výhry kostky  $X$  nad kostkou  $Y$  označíme potom jako  $P(X > Y)$ .

Úlohy jsou následující:

### 1. Prokázání netranzitivity

První úkolem je ukázat, že vztahy mezi kostkami nejsou tranzitivní, to znamená, že vztahy mezi kostkami jsou tzv. cyklické<sup>1</sup>. Tvrdíme totiž, že platí  $B > A$ ,  $C > B$  a současně  $A > C$ . To znamená, že žádná kostka není “nejlepší” ve všech případech.

Pro každou dvojici kostek vypočítáme pravděpodobnost vítězství jedné kostky nad druhou, konkrétně  $P(B > A)$ ,  $P(C > B)$  a  $P(A > C)$ , a ověříme, že všechny tyto pravděpodobnosti jsou větší než  $\frac{1}{2}$ .

### 2. Kombinatorická analýza možných konfigurací

V druhém úkolu máme stanovit celkový počet možných konfigurací čísel tří kostek. Čísla na stěny kostek vybíráme z množiny  $[1, 6]$ , přičemž se čísla mohou opakovat. Navíc jsou kostky jsou rozlišitelné (např. barvou).

### 3. Maximalizace pravděpodobností

Poslední úloha spočívá v nalezení největší hodnoty parametru  $p$  při volné konfiguraci čísel na kostkách (dle druhé úlohy), přičemž parametr  $p$  musí splňovat:

$$P(B > A) \geq p$$

$$P(C > B) \geq p$$

$$P(A > C) > p$$

To vyžaduje navržení algoritmu, který systematicky prověří všechny možné konfigurace čísel na kostkách, vypočítá odpovídající pravděpodobnosti a maximalizuje  $p$ .

---

<sup>1</sup><https://en.wikipedia.org/wiki/Intransitivity>