

1 Kongruence

- Nechtě $[k]_0 := \{0, \dots, k-1\}$. Pro $m, n \in \mathbb{N}$ máme funkci

$$F : [n]_0 \rightarrow [m]_0$$

splňující

$$\forall x, y \in [n]_0 : F((x + y) \bmod n) = (F(x) + F(y)) \bmod m.$$

- F vyhodnocujeme tím, že se podíváme do tabulky hodnot, ale neznámá pětina hodnot je špatně.
1. Popište jednoduchý algoritmus, který $\forall z \in [n]_0$ vrátí korektní $F(z)$ s pravděpodobností aspoň $1/2$.
 2. Spustíme algoritmus třikrát. S jakou pravděpodobností můžeme pak určit $F(z)$?

2 Variance

Nechtě X je variance diskrétní náhodné proměnné s hodnotami v $[0, 1]$. Ukažte, že $\text{Var}[X] \leq 1/4$.

3 Hashování

Pro p prvočíslo a $n \leq p$, máme rodiny hashovacích funkcí

$$\mathcal{H}_{a,b} := \{h_{a,b} \mid a, b \in [p-1]\} \text{ a } \mathcal{H}_a := \{h_a \mid a \in [p-1]\},$$

kde

$$h_{a,b}(x) = ((ax + b) \bmod p) \bmod n \text{ a } h_a(x) = (ax \bmod p) \bmod n.$$

1. Ukažte, že $\mathcal{H}_{a,b}$ je 2-univerzální.
2. Ukažte, že \mathcal{H}_a není.
3. Ukažte, že \mathcal{H}_a je skoro 2-univerzální ve smyslu

$$\forall x, y \in [n]_0, x \neq y : P[h_a(x) = h_a(y)] \leq 2/n.$$