

Domácí úkol 4: Podmíněná entropie a perfektní šifry

V následujících úlohách značíme \mathbf{K} , \mathbf{P} a \mathbf{C} diskrétní náhodné veličiny, které odpovídají volbě klíče, volbě otevřeného textu a výslednému šifrovanému textu. Předpokládáme, že \mathbf{P} a \mathbf{K} jsou nezávislé.

Úloha 1. Máme dva stejně silné týmy A a B, které spolu hrají na 4 vítězné zápasy. Náhodná veličina X reprezentuje průběhy série, tj. označíme-li A vítězství týmu A a označíme-li B vítězství týmu B, pak X nabývá např. AAAA, AAABBBB, ABABABA, ... Náhodná veličina Y reprezentuje počet odehraných zápasů. Spočítejte $H(X)$, $H(Y)$, $H(X | Y)$, $H(Y | X)$.

Úloha 2. Dokažte, že pro každou šifru platí $H(\mathbf{K} | \mathbf{C}) \geq H(\mathbf{P} | \mathbf{C})$. Co říká tato nerovnost slovy/významem?

Úloha 3. Nechť $(\mathcal{P}, \mathcal{C}, \mathcal{K}, E, D)$ je šifra, kde $\mathcal{P} = \{0, 1\}^{10}$, $\mathcal{K} = \{0, 1\}^5$ a $\mathcal{C} = \{0, 1\}^{10}$. Diskrétní náhodné veličiny \mathbf{P} a \mathbf{K} mají rovnoměrné rozdělení. Kdykoliv zašifrujeme jeden otevřený text dvěma různými klíči, výsledkem jsou dva různé šifrované texty. Spočítejte průměrnou informaci o otevřeném textu a o klíči extrahovanou útočником z šifrovaného textu (kolik informace o klíči a otevřeném textu se v průměru dozví z šifrovaného textu, tj. $I(\mathbf{P}; \mathbf{C})$ a $I(\mathbf{K}; \mathbf{C})$).

Úloha 4. Množina otevřených textů obsahuje tři stejně pravděpodobné zprávy a , b a c . Množina šifrovaných textů je shodná s množinou otevřených textů. Používáme tři stejně pravděpodobné klíče $\{k_1, k_2, k_3\}$ a platí: $E_{k_1} : a \mapsto c, b \mapsto a, c \mapsto b$; $E_{k_2} : a \mapsto b, b \mapsto c, c \mapsto a$; $E_{k_3} : a \mapsto c, b \mapsto b, c \mapsto a$. Je tato šifra perfektní? Pokud ne, jakou jednoduchou změnu byste provedli, aby šifra perfektní byla?