応用数学6 2010 年 10 月 14 日

第1回小テスト

講師: 安永憲司

定義 1 (Ceasar 暗号) 長さ n の Ceasar 暗号は次の (\mathcal{M} , \mathcal{K} , Gen, Enc, Dec) で定義される.

$$\mathcal{M} = \{A, B, \dots, Z\}^n$$

$$\mathcal{K} = \{0, 1, 2, \dots, 25\}$$

$$\mathsf{Gen} = k; \ \not\sim \mathcal{E} \ \cup \ k \xleftarrow{R} \ \mathcal{K}$$

$$\mathsf{Enc}_k(m_1 m_2 \dots m_n) = c_1 c_2 \dots c_n; \ \not\sim \mathcal{E} \ \cup \ c_i = m_i + k \bmod 26$$

$$\mathsf{Dec}_k(c_1 c_2 \dots c_n) = m_1 m_2 \dots m_n; \ \not\sim \mathcal{E} \ \cup \ m_i = c_i - k \bmod 26$$

ただし、アルファベット $\{A, B, ..., Z\}$ は、整数 $\{0, 1, ..., 25\}$ に、それぞれ対応していると考える。

問題 1.

n=1 のとき、Ceasar 暗号は完全秘匿であることを証明せよ。

問題 2.

n > 2 のとき、Ceasar 暗号は完全秘匿でないことを証明せよ。

問題 3.

使い捨て鍵暗号の使い方に関して,以下の状況を考える.

恋人同士である Alice と Bob は毎日秘匿通信を行いたいが、Alice の母親である Eve に通信内容がすべて 盗聴されている。そこで、特に知られたくない内容をやり取りする場合は、完全秘匿性をもつ使い捨て鍵暗号 (Gen, Enc, Dec) を使って暗号化して通信することにした。しかし、使い捨て鍵暗号は鍵 1 つに対して 1 回し か通信することができない。

ここで Bob はあるアイディアを思いついた。Alice と Bob は毎日直接会っているので、そのときに鍵 $k \leftarrow \mathsf{Gen}$ を共有する。そして、1日に 10 回秘匿通信を行いたい場合、Bob は鍵 10 個 $k_1, k_2, \ldots, k_{10} \leftarrow \mathsf{Gen}$ を生成し、それを鍵 k を用いて暗号化し、Alice に送る。つまり、 $\mathsf{Enc}_k(k_1), \mathsf{Enc}_k(k_2), \ldots, \mathsf{Enc}_k(k_{10})$ を送る。Alice は鍵 k をもっているので、 k_1, \ldots, k_{10} を手に入れることができる。そして、秘匿通信したい 10 回分のメッセージ m_1, m_2, \ldots, m_{10} は、 $\mathsf{Enc}_{k_1}(m_1), \mathsf{Enc}_{k_2}(m_2), \ldots, \mathsf{Enc}_{k_{10}}(m_{10})$ と暗号化して送る。

この方法では、同じ鍵 k を使って 10 回も暗号化しているため、安全でないように見える。しかし、Bob は次のように主張する。「使い捨て鍵暗号なので、 $\operatorname{Enc}_k(k_1)=k_1\oplus k=\operatorname{Enc}_{k_1}(k)$ である。鍵 k_1 はランダムに生成されているので、鍵 k は安全なままである。なので、k を使って k_2 を暗号化しても安全なままである。後は同じ議論で、10 回繰り返しても鍵 k は安全なままである。」

Bob の主張に反し、この方法は安全でないことを示せ、特に、暗号文 $\mathsf{Enc}_k(k_1),\ldots,\mathsf{Enc}_k(k_{10}),$ $\mathsf{Enc}_{k_1}(m_1),\ldots,\mathsf{Enc}_{k_{10}}(m_{10})$ から、メッセージ m_1,\ldots,m_{10} に関する有用な情報をどのように得ることができるかを説明せよ。