

# 情報理論

以下の問いについて、それぞれ指定された答案用紙に解答しなさい。なお、情報量の単位は bit とする。

問題 1. 情報源記号の集合  $A$  上に値を取る二つの確率分布  $p = \{p(x)\}, q = \{q(x)\}$  について定義される量

$$D(p||q) = \sum_{x \in A} p(x) \log \frac{p(x)}{q(x)} \quad (\text{a})$$

の性質として

$$D(p||q) \geq 0 \quad (\text{b})$$

がある。このとき、以下の問いに答えなさい。

(1) 式(b)が成り立つことは以下のように示される。

自然対数の底を  $e$  としたとき、次の式

$$\log x \leq (x-1) \log e \quad (x > 0)$$

が任意の正の数を底とする対数に対して成立することから、

$$\begin{aligned} \sum_{x \in A} p(x) \log \frac{q(x)}{p(x)} &\leq \sum_{x \in A} \boxed{\text{(A)}} \log e \\ &= \sum_{x \in A} (q(x) - p(x)) \log e = \boxed{\text{(B)}} \end{aligned}$$

式(a)より、

$$D(p||q) = \sum_{x \in A} p(x) \log \frac{p(x)}{q(x)} = - \sum_{x \in A} p(x) \boxed{\text{(C)}} \geq 0.$$

となる。空欄 (A) ~ (C) を埋めなさい。

(2) 集合  $A$  の大きさを  $\alpha$  とし、その確率変数  $X$  のエントロピー  $H(X)$  は、

$$H(X) \leq \log \alpha \quad (\text{c})$$

を満たす。このことは以下のように示される。

すべての  $x$  について  $q(x) = \boxed{\text{(D)}}$  である一様分布  $q$  を考える。  $X$  が従う分布を  $p$  とすると、式(a)より

$$\begin{aligned} D(p||q) &= \sum_{x \in A} p(x) \log \boxed{\text{(E)}} p(x) \\ &= \sum_{x \in A} \boxed{\text{(F)}} + \sum_{x \in A} p(x) \log p(x) \\ &= \log \alpha - H(X) \geq 0 \end{aligned}$$

よって、式(c)が成り立つ。空欄 (D) ~ (F) を埋めなさい。

問題 2. メッセージ  $m = (m_1, \dots, m_{n-1})$  に対して 1 個の記号のみを付加する情報記号数  $k = n - 1$  の 2 元単一パリティ検査符号  $C$  に関する以下の問いに答えなさい.

(1) 反転確率が  $p$  である 2 元対称通信路において,  $C$  の全零の符号語  $x = (0, \dots, 0)$  を送信したとする. 受信ベクトルが  $y = (y_1, \dots, y_n)$  であるとき, 誤りが検出される確率  $P$  が  $\{1 - (1 - 2p)^n\}/2$  であることは数学的帰納法により以下のように示される.

$n = 1$  のとき,  $P(y_1 = 1) = p$  であり, これは 2 元対称通信路の反転確率であるから正しい.

次に,  $P(y_1 + \dots + y_n = 1) = \frac{1 - (1 - 2p)^n}{2}$  であると仮定する. このとき,

$$\begin{aligned} & P(y_1 + \dots + y_n + y_{n+1} = 1) \\ &= P(y_1 + \dots + y_n = 1)P(\boxed{\text{(A)}}) + P(y_1 + \dots + y_n = 0)P(\boxed{\text{(B)}}) \\ &= \frac{1 - (1 - 2p)^n}{2} (\boxed{\text{(C)}}) + \boxed{\text{(D)}} \\ &= \frac{1 - (1 - 2p)^{n+1}}{2} \end{aligned}$$

より示される. 空欄 (A) ~ (D) を埋めなさい.

(2)  $C$  の生成行列  $G$  とパリティ検査行列  $H$  を示しなさい. 各行列の行数と列数を明記すること.

問題 3. 消失確率  $e$  の 2 元消失通信路で,  $e = 0.5$  のときの 1 記号あたり何 bit が受信側に届くか, 理由とともに答えなさい.