

情報理論
第2回小テスト(木曜2限クラス)
問題と解答例(50点満点)

2016. 11. 24

(注意事項)

- 教科書, 資料等の持ち込み不可. 電卓専用機使用可.
- 計算過程を示すこと.
- エントロピーは電卓で計算するか, 参考ページの数値(近い値)を用いること.
- 解答は分数または小数(有効数字3桁)で示すこと.
<問題用紙は持ち帰ってください>

1

問題1(5点×2題=10点)

次の時系列について以下の問に答えよ.

011010001011010

- 状態10の定常確率 $P(10)$ を求めよ.
- 状態遷移確率 $p(0|01)$ を求めよ.

(ヒント)

- 上の時系列において2ビットからなる状態の総数は14通りである. 時系列中の10の状態の数を n とすると, $P(10) = n/14$ である.
- $p(0|01)$ における状態遷移は01の状態から次に0が発生する場合であるから, 010が該当する. 上の時系列において状態遷移の総数は13通りである. 時系列中の010の数を m とすると, $p(0|01) = m/13$ である.

2

<解答例>

011010001011010

- 上記の時系列で状態10は5通りあるので,

$$P(10) = \frac{5}{14} = 0.357$$

- 上記の時系列で010の状態は3通りあるので,

$$p(0|01) = \frac{3}{13} = 0.231$$

3

問題2(5点×3題=15点)

記号0, 1の系列を発生する2重マルコフ情報源の状態遷移確率が次のように与えられている. 以下の問に答えよ.

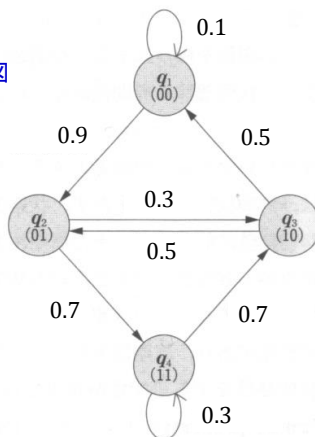
$$\begin{aligned} p(0|00) &= 0.1, & p(1|00) &= 0.9 \\ p(0|01) &= 0.3, & p(1|01) &= 0.7 \\ p(0|10) &= 0.5, & p(1|10) &= 0.5 \\ p(0|11) &= 0.7, & p(1|11) &= 0.3 \end{aligned}$$

- 状態遷移図を図示せよ(状態遷移確率も付記).
- 各状態の定常確率 $P(00), P(01), P(10), P(11)$ を求めよ(分数として求めよ).
- 情報源のエントロピーを求めよ(有効数字3桁の小数で表せ).

4

<解答例>

- 状態遷移図



5

- 定常確率を求める方程式

$$\begin{aligned} P(00) + P(01) + P(10) + P(11) &= 1 \dots (1) \\ P(00) &= 0.1P(00) + 0.5P(10) \dots (2) \\ P(01) &= 0.9P(00) + 0.5P(10) \dots (3) \\ P(10) &= 0.3P(01) + 0.7P(11) \dots (4) \\ P(11) &= 0.7P(01) + 0.3P(11) \dots (5) \end{aligned}$$

式(1)と式(2)~(5)の内の3つの方程式を連立させて解く. 結果は次のようになる.

$$P(00) = \frac{5}{32}, P(01) = \frac{9}{32}, P(10) = \frac{9}{32}, P(11) = \frac{9}{32}$$

6

(3)情報源のエントロピー

$$H(S) = H(0.1)P(00) + H(0.3)P(01) + H(0.5)P(10) + H(0.3)P(11)$$

(2)の結果と与えられたエントロピー数値(最後の頁)より, 次のように求まる.

$$H(s) = 0.469 \times \frac{5}{32} + 0.881 \times \frac{9}{32} + 1 \times \frac{9}{32} + 0.881 \times \frac{9}{32} = 0.850 \text{ [bit]}$$

7

問題3(10点)

2元対称通信路において, 誤り率が $\varepsilon = 1/9$ であるときの記号単位の通信路容量 C [bit/記号]を求めよ.

8

<解答例>

2元対称通信路における記号単位の通信路容量は

$$C = H(1/2) - H(\varepsilon) = 1 - H(\varepsilon), p = 1/2 \text{ [bit/記号]}$$

であるから, $\varepsilon = \frac{1}{9} = 0.111 \cong 0.1$ より

$$C = 1 - H(0.1) = 1 - 0.469 = 0.531 \text{ [bit/記号]}$$

9

問題4(5点×3題=15点)

2元対称通信路の伝送情報量は次式で与えられる.

$$I(A; B) = H(p\varepsilon + (1-p)(1-\varepsilon)) - H(\varepsilon) \text{ [bit/記号]}$$

以下の問に答えよ.

- (1) $p = 1/2$ のときの $I(A; B)$ を求めよ.
- (2) $I(A; B)$ の最大値とそのときの ε を求めよ. さらに, 最大値と ε の関係を定性的に説明せよ.
- (3) $I(A; B)$ の最小値とそのときの ε を求めよ. さらに, 最小値と ε の関係を定性的に説明せよ.

10

<解答例>

(1)

$p = 1/2$ のとき $p\varepsilon + (1-p)(1-\varepsilon) = 1/2$ となるから

$$I(A; B) = H(1/2) - H(\varepsilon) = 1 - H(\varepsilon)$$

(2)

$I(A; B) = 1 - H(\varepsilon)$ において, $0 \leq H(\varepsilon) \leq 1$ であるから,

$H(\varepsilon) = 0$ のときに $I(A; B)$ は最大値=1となる.

$H(\varepsilon) = 0$ となるのは $\varepsilon = 0, 1$ のときである.

< $I(A; B)$ の最大値と ε の関係>

$\varepsilon = 0(\varepsilon = 1)$ のときは, 誤りなし(完全に誤る)なので, 例えば, 0を受信した場合は0(1)が送信されたと判断できる. 従って, 送信記号が100%($I(A; B) = 1$)送られたことになる.

11

(3)

$I(A; B) = 1 - H(\varepsilon)$ において, $H(\varepsilon) = 1$ のときに $I(A; B)$ は最小値=0となる. $H(\varepsilon) = 1$ となるのは $\varepsilon = 0.5$ のときである.

< $I(A; B)$ の最小値と ε の関係>

$\varepsilon = 0.5$ のときは, 例えば, 0を送信すると同じ確率で0と1が受信される. 言い換えると0を受信しても, 0が送信されたか, 1が送信されたか全く不明である. すなわち, 送信記号は全く送られていない($I(A; B) = 0$)ことになる.

12

(参考)エントロピー関数の値

$H(0) = 0$
 $H(0.05) = 0.286$
 $H(0.1) = 0.469$
 $H(0.15) = 0.610$
 $H(0.2) = 0.722$
 $H(0.25) = 0.811$
 $H(0.3) = 0.881$
 $H(0.35) = 0.934$
 $H(0.4) = 0.971$
 $H(0.45) = 0.993$
 $H(0.5) = 1$

近い値を用いる例
 $p = 0.39$ に対しては,
 $H(p) = H(0.4) = 0.971$
を用いる.

エントロピー関数は $p = 0.5$
に関して対称である.
 $H(p) = H(1 - p)$