

# 課題3 ハミング符号の繰り返しシミュレーション

## 1 目的

課題 1,2 で行った内容を踏まえてシミュレーションプログラムを作成し、仮想的な通信環境を構築する技術を身につける。

## 2 実験装置

- windows X シリーズ
- Visualstudio2013

## 3 実験結果

実行結果は以下の通りになった。またグラフは最後のページにまとめた。

表 3: 試行回数 100000 の時のブロック誤り率と理論値

| $\varepsilon$ | ブロック誤り率の出力結果 |
|---------------|--------------|
| 0.002500      | 0.000045     |
| 0.012500      | 0.001442     |
| 0.022500      | 0.004248     |
| 0.032500      | 0.008690     |
| 0.042500      | 0.014722     |
| 0.052500      | 0.021600     |
| 0.062500      | 0.028650     |
| 0.072500      | 0.038812     |
| 0.082500      | 0.047460     |
| 0.092500      | 0.058490     |
| 0.102500      | 0.069642     |

## 4 検討事項

1. 今回計測した  $\varepsilon$  の区間で BER が 0 になる確率が一番高い  $\varepsilon = 0.0025$  について考える。  
検討事項 2 にある通り,  $P_e = {}_7C_2(0.0025)^2$  より,  $P_e \rightarrow 0$  とみなし、試行回数を  $n \rightarrow \infty$  とすると、ポアソン分布に従うとわかる。 $P_e * n = \lambda$  とし、式に表すと

$$P(X = k) = \frac{e^{-\lambda} \lambda^k}{k!} \quad (1)$$

となる。 $k \geq 1$  となれば BER が 0 にならず計算できるため排反を考え、 $P(X = 0) \simeq 0$  となる値を見つける。すなわち  $P(X = 0) = e^{-\lambda} \simeq 0$  を考えれば良い。

表 2: 試行回数  $n$  に対するハミング符号の誤り率  $P(X = 0)$  の値

| 試行回数 $n$ | $\lambda$        | $P(X = 0) = e^{-\lambda}$ |
|----------|------------------|---------------------------|
| 100      | $1.31 * 10^{-2}$ | 0.99                      |
| 1000     | $1.31 * 10^{-1}$ | 0.88                      |
| 10000    | 1.31             | 0.27                      |
| 100000   | 13.1             | $2.04 * 10^{-6}$          |

直感的ではあるが,  $n = 10000$  までは BER が 0 になる可能性があが,  $n = 100000$  ではほぼ 0 となる. これより 10 万回以上の試行を行うことが推薦される.

2. ハミング符号を用いない場合は  $P_e$  と  $\varepsilon$  は同等の確率で誤る. 一方, 実験課題 2 であったように, ハミング符号を用いると 7bit の中にも誤りが無い場合と 1 つ誤りがある場合は正しく受け取ることができる. よって BER は

$$P_e = 7C_2 * \varepsilon^2 \quad (2)$$

となる. よってハミング符号を用いた時の方が  $P_e$  は低くなる.

3. 以下の表にまとめる.

表 3: 試行回数 100000 の時のブロック誤り率と理論値

| $\varepsilon$ | ブロック誤り率の出力結果 | 理論値     |
|---------------|--------------|---------|
| 0.002500      | 0.000100     | 0.00013 |
| 0.012500      | 0.003300     | 0.00327 |
| 0.022500      | 0.009850     | 0.01063 |
| 0.032500      | 0.020100     | 0.0221  |
| 0.042500      | 0.033820     | 0.038   |
| 0.052500      | 0.049110     | 0.058   |
| 0.062500      | 0.065020     | 0.062   |
| 0.072500      | 0.087920     | 0.082   |
| 0.082500      | 0.106780     | 0.110   |
| 0.092500      | 0.131650     | 0.143   |
| 0.102500      | 0.155610     | 0.181   |

比較すると, 全体的に理論値のほうがやや大きい.

## 5 まとめ

今回の実験では, ハミング符号の役割や通信技術についての理解が深まった. また, シミュレーションプログラムの作成及び, 結果について検討することでシミュレーションプログラムの利点や扱い方, 注意しなければならないことを理解することができた.

## 6 ソースコード

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

```

#include <random>
#define gyo 7 //ハミング符号
#define retu 4 //ハミング符号
#define k 3 //シンドロームの長さ
#define SIM 100000 //試行回数
#define probability 11 //桁上がり

int main(){
int G[gyo][retu]; //生成行列
int H[gyo][k]; //検査行列
int w[retu]; //情報系列
int x[gyo]; //送信系列
int y[gyo]; //受信系列
int e[gyo]; //誤り符号
int s[gyo]; //シンドローム生成
double ran;
int i, j, l, m;
int tmp;
int miss;
double delta_plus = 0.01; //はじめの桁
double delta;
double syoki = 0.0025;
int miss_count;
double answer;

//乱数発生準備
std::mt19937 mt(41);
std::uniform_real_distribution<double> r_rand(0.0, 1.0);

//生成行列に必要な任意にきめるところの生成
G[0][0] = 1; G[0][1] = 0; G[0][2] = 0; G[0][3] = 0;
G[1][0] = 0; G[1][1] = 1; G[1][2] = 0; G[1][3] = 0;
G[2][0] = 0; G[2][1] = 0; G[2][2] = 1; G[2][3] = 0;
G[3][0] = 0; G[3][1] = 0; G[3][2] = 0; G[3][3] = 1;
G[4][0] = 1; G[4][1] = 1; G[4][2] = 1; G[4][3] = 0;
G[5][0] = 1; G[5][1] = 1; G[5][2] = 0; G[5][3] = 1;
G[6][0] = 1; G[6][1] = 0; G[6][2] = 1; G[6][3] = 1;

H[0][0] = 1; H[0][1] = 1; H[0][2] = 1;
H[1][0] = 1; H[1][1] = 1; H[1][2] = 0;
H[2][0] = 1; H[2][1] = 0; H[2][2] = 1;
H[3][0] = 0; H[3][1] = 1; H[3][2] = 1;
H[4][0] = 1; H[4][1] = 0; H[4][2] = 0;
H[5][0] = 0; H[5][1] = 1; H[5][2] = 0;

```

```
H[6][0] = 0; H[6][1] = 0; H[6][2] = 1;
```

```
for (m = 0; m < probability; m++){  
    delta = syoki + delta_plus * m;  
    miss_count = 0;  
    for (l = 0; l < SIM; l++){  
        //wの生成  
        for (i = 0; i < retu; i++){  
            ran = r_rand(mt);  
            if (ran < 0.5){  
                w[i] = 0;  
            }  
            else{  
                w[i] = 1;  
            }  
        }  
    }  
}
```

```
//xの生成  
for (i = 0; i < gyo; i++){  
    tmp = 0;  
    for (j = 0; j < retu; j++){  
        tmp += w[j] * G[i][j];  
    }  
    if (tmp % 2 == 0){  
        x[i] = 0;  
    }  
    else{  
        x[i] = 1;  
    }  
}
```

```
//誤りeの生成  
for (i = 0; i < gyo; i++){  
    ran = r_rand(mt);  
    if (ran < delta){  
        e[i] = 1;  
    }  
    else{  
        e[i] = 0;  
    }  
}
```

```
//送信行列に誤りeを干渉させ, 送信行列をつくる  
for (i = 0; i < gyo; i++){
```

```

y[i] = (x[i] + e[i]) % 2;
}

//sの生成
for (i = 0; i < k; i++){
s[i] = 0;
for (j = 0; j < gyo; j++){
s[i] += y[j] * H[j][i];
}
if (s[i] % 2 == 1){
s[i] = 1;
}
else{
s[i] = 0;
}
}

//どこ反転させるかの判定
if (s[0] == 1 && s[1] == 1 && s[2] == 1){
miss = 1;
}
else if (s[0] == 1 && s[1] == 1 && s[2] == 0){
miss = 2;
}
else if (s[0] == 1 && s[1] == 0 && s[2] == 1){
miss = 3;
}
else if (s[0] == 0 && s[1] == 1 && s[2] == 1){
miss = 4;
}
else if (s[0] == 1 && s[1] == 0 && s[2] == 0){
miss = 5;
}
else if (s[0] == 0 && s[1] == 1 && s[2] == 0){
miss = 6;
}
else if (s[0] == 0 && s[1] == 0 && s[2] == 1){
miss = 7;
}
else{
miss = 0;
}

/*printf("%d ビット目を反転させます\n", miss);*/

```

```

if (y[miss - 1] == 0){
y[miss - 1] = 1;
}
else{
y[miss - 1] = 0;
}

for (i = 0; i < retu; i++){
if (y[i] != x[i]){
miss_count++;
}
}
}

answer = (double)miss_count / (SIM * retu);
printf("   が%f のとき:%f\n", delta,answer);
}
}

```

図 2:ハミング符号を用いたシミュレーションのソースコード

## 7 参考文献

### 参考文献

- [1] 統計 WEB <https://bellcurve.jp/statistics/course/6984.html> (2018/1012 アクセス)