

入学年度	学部	学科	組	番号	検	フリガナ
						氏名

前回に引き続き、 $GF(2^2) = \mathbb{F}_8$  を用いて 2 個の誤りを訂正できる BCH 符号 BCH(15, 7) について、具体例を用いて詳しく見ることにする。前回に見たように、BCH 符号では「生成多項式」と呼ばれる多項式が重要な役割を果たすのであった。BCH(15, 7) では生成多項式として

$$g(x) = (x^4 + x + 1)(x^4 + x^3 + x^2 + x + 1) = x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1$$

を用いる。この  $g(x)$  について、 $g(b) = g(b^2) = g(b^3) = g(b^4) = 0$  が成り立つ ( $b$  は  $b^4 + b + 1 = 0$  をみたす“虚数”)。

BCH(15, 7) は 7bit の情報語に 8bit の検査 bit を加え 15bit を送受信する。7bit の情報語を送信するには、まずそれを 6 次の情報多項式  $q(x)$  に変換、次のようにして送信多項式  $u(x)$  を作るのであった。

情報多項式:  $q(x) = (6 \text{ 次多項式}),$

生成多項式:  $g(x) = x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1,$

送信多項式:  $u(x) = q(x)x^8 + (q(x)x^8 \text{ を } g(x) \text{ で割った余り})$

さて、ある送信語が通信経路を通して受信されたとする。誤りは 2 つまでであると仮定して、この受信語の誤りを訂正したい。まず、受信語を受信多項式  $r(x)$  に直す。 $r(x)$  と送信多項式  $u(x)$  の差は誤差多項式  $e(x)$  とよばれる。すなわち、

$$r(x) = u(x) + e(x)$$

と書ける。いま、送信語と受信語は高々 2 bit しか相違しないという仮定から、誤差多項式  $e(x)$  は次のような形をしているはずである。

$$e(x) = 0 \text{ または, } x^i \text{ または, } x^i + x^j$$

さて、 $e(x) = x^i + x^j$  であるとして、すなわち、誤りがちょうど 2 個あると仮定して、誤り位置方程式と呼ばれる 2 次方程式を

$$F(X) = (X - b^i)(X - b^j) = 0$$

と定義する。(誤りがない場合、1 個しかない場合の処理については少し煩雑になるので、ここでは扱わないことにする。) 誤り位置方程式は

$$x^k \text{ の位置が誤り} \iff b^k \text{ が } F(X) = 0 \text{ の解} \iff F(b^k) = 0$$

という性質を持つ。 $F(X)$  を展開して整理とき

$$F(X) = X^2 + t_1X + t_2$$

と書く。誤りを訂正はこの  $t_1, t_2$  を求めればよいことになる。そのために「シンドローム」と呼ばれる、誤りの特徴を表す数を次のように定義する。

$$s_1 = r(b), \quad s_2 = r(b^2), \quad s_3 = r(b^3), \quad s_4 = r(b^4)$$

$u(x)$  は  $g(x)$  で割りきれれるから、送信多項式  $u(x)$  に  $b, b^2, b^3, b^4$  を代入するとすべて 0 になるので、受信多項式  $r(x)$  も誤りがなければシンドロームはすべて 0 になるはずである。

さて、シンドローム  $s_1, s_2, s_3, s_4$  から  $t_1, t_2$  を求めるには、連立 1 次方程式を解けばよいことが知られている。連立 1 次方程式  $\begin{cases} ax + by = p \\ cx + dy = q \end{cases}$  は線形代数の理論では「行列」を用いてい

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p \\ q \end{pmatrix}$$

と表される。Mathematica ではこれを次のコマンドで解くことができる。(Mathematica で行列を入力するには、「パレット」メニューの「基本数学アシスタント」の項目などからできる。)

$$\text{LinearSolve}\left[\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} p \\ q \end{pmatrix}\right] // \text{MatrixForm}$$

1 連立 1 次方程式  $\begin{cases} 2x - y = 1 \\ x + 3y = 2 \end{cases}$  をまず手計算で解き、それを Mathematica で解いて答え合わせせよ。

シンドローム  $s_k = b^{ki} + b^{kj}$  と誤差方程式の係数  $t_1 = -b^i - b^j, t_2 = b^i b^j$  の間には、解と係数の関係の拡張として、次の関係が成り立つことが知られている。

$$\begin{cases} s_1 t_2 + s_2 t_1 = -s_3 \\ s_2 t_2 + s_3 t_1 = -s_4 \end{cases} \quad \begin{pmatrix} s_1 & s_2 \\ s_2 & s_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} t_2 \\ t_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -s_3 \\ -s_4 \end{pmatrix} \quad (1)$$

2 Mathematica で、次のようにして連立一次方程式  $\begin{pmatrix} s_1 & s_2 \\ s_2 & s_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -s_3 \\ -s_4 \end{pmatrix}$  を解いてみよ。

$$s[k_] := b^{(k*i)} + b^{(k*j)} // \text{MatrixForm}$$

$$\text{LinearSolve}\left[\begin{pmatrix} s[1] & s[2] \\ s[2] & s[3] \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -s[3] \\ -s[4] \end{pmatrix}\right] // \text{MatrixForm}$$

Mathematica による答えは  $\begin{pmatrix} b^i b^j \\ -b^i - b^j \end{pmatrix}$  となるはずで、これより、 $t_2 = b^i b^j, t_1 = -b^i - b^j$  が (1) の方程式をみたすことが確かめられる。

これより、 $F(X) = X^2 + t_1X + t_2$  がシンドローム  $s_1, \dots, s_4$  から上の方法で求められ、さらに、この 2 次方程式の解を求めることにより、誤り位置がわかるという道筋である。これを具体例で見よう。

3] いま, 110010110110111 という語を受信したとする.

a) 受信語を受信多項式  $r(x)$  に直し, Mathematica で定義せよ.

`r[x_] :=`

b) シンドローム  $s_k = r(b^k)$ ,  $k = 1, \dots, 4$  を Mathematica でそれぞれ定義せよ.

`s[k_] := PolynomialMod[r[b^k], b^4 + b + 1, Modulus -> 2]`

c) 誤り位置方程式  $F(X)$  を定義せよ

`t[k_] := LinearSolve[ $\begin{pmatrix} s[1] & s[2] \\ s[2] & s[3] \end{pmatrix}$ ,  $\begin{pmatrix} -s[3] \\ -s[4] \end{pmatrix}$ ][[3-k, 1]]`

`F[X_] := X^2 + t[1]*X + t[2]`

d)  $F(1), F(b), F(b^2), \dots, F(b^{14})$  を順に計算し, 誤り位置を求めたい. これを自動でやるには, 前回の因数分解と同様に次のようにすればよい.

`Table[If[PolynomialMod[F[b^k], b^4 + b + 1, Modulus -> 2] == 0, k, Nothing], {k, 0, 14}]`

e) 誤り位置を求めよ.

f) 送信多項式  $u(x)$  を求めよ.

g) 情報語を求めよ.

情報語: