

RSA暗号計算 No.4

0-1行列の従属行の計算

2007年5月
後 保範 (東京工芸大学)

1

目次

1. 0-1行列の従属行計算の目的
2. ガウス消去法(原理的方法)
3. ガウス消去法の工夫
4. ブロック・ガウス消去法
5. 大次元行列の場合の工夫

2

1. 0-1行列の従属行計算の目的

- (1) 0-1行列の従属行計算の目的
多数の $a_1 \cdot a_2 \cdots a_k \equiv p_1 \cdot p_2 \cdots p_h \pmod{n}$ の関係を組み合わせて $\alpha^2 \equiv \beta^2 \pmod{n}$ なる関係を選び出すため。
- (2) 0-1行列を発生させる計算
- (a) ふるい法関係
MPQS, GNFS, MBPS等のふるい法
楕円曲線法(ECM)ではこの計算は不要

3

2. ガウス消去法(原理的方法)

- 対象とする $n \times m$ 次元の0-1行列をAとする
- (1) $n \times n$ 次元の単位行列をIとする。
 $n \times (m+n)$ 次元の行列A+Iを作成
 - (2) A+Iの行列に対して列交換ガウス消去法(mod 2の基で)を適用する。
 - (3) Aに対応する行の要素が**全てゼロ**の行を取り出す。
 - (4) 上記に対応するIの部分で**1のある列番号**がそのまま従属行の番号となる。

4

2.1 ガウス消去前の行列

行番号	A	+	I
1	01010011		10000000
2	01100001		01000000
3	11110000		00100000
4	00101100		00010000
5	01100100		00001000
6	01111010		00000100
7	11110110		00000010
8	01001101		00000001

5

2.2 ガウス消去後の行列

行番号	A	+	I
1	11110000		00100000
2	01100001		01000000
3	00110010		11000000
4	00011110		11010000
5	00000101		01001000
6	00000011		01101010
7	00000000		11011100
8	00000000		01010001

6

2.3 求める従属行

(1) 消去後の7行目から

7 00000000 11011100

→ 従属行: 1, 2, 4, 5, 6

(2) 消去後の8行目から

8 00000000 01010001

→ 従属行: 2, 4, 8

7

3. ガウス消去法の工夫

(1) 行列 $n \times m$ 次元行列Aで消去する

(2) 長さ n と m のベクトルを用意する

(3) 軸交換と枢軸情報をベクトルに保持

(4) 枢軸を ks とし消去は下記

$$A_{ij} = A_{ij} - A_{is} \cdot A_{kj} \pmod{2}, \quad i > k, \quad j \neq s$$

(5) 消去完了行以下に従属行の情報

(6) 両ベクトルで本来の従属情報に変換

8

3.1 消去前の行列

交換	行列A
1	0 1 0 1 0 0 1 1
2	0 1 1 0 0 0 0 1
3	1 1 1 1 0 0 0 0
4	0 0 1 0 1 1 0 0
5	0 1 1 0 0 1 0 0
6	0 1 1 1 1 0 1 0
7	1 1 1 1 0 1 1 0
8	0 1 0 0 1 1 0 1

枢軸 ← 0 0 0 0 0 0 0 0

9

3.2 消去過程 (1/5)

交換	行列A
3	1 1 1 1 0 0 0 0
2	0 1 1 0 0 0 0 1
1	0 1 0 1 0 0 1 1
4	0 0 1 0 1 1 0 0
5	0 1 1 0 0 1 0 0
6	0 1 1 1 1 0 1 0
7	1 0 0 0 0 1 1 0
8	0 1 0 0 1 1 0 1

枢軸 ← 3 0 0 0 0 0 0 0

10

3.3 消去過程 (2/5)

交換	行列A
3	1 1 1 1 0 0 0 0
2	0 1 1 0 0 0 0 1
1	0 1 1 1 0 0 1 0
4	0 0 1 0 1 1 0 0
5	0 1 0 0 0 1 0 1
6	0 1 0 1 1 0 1 1
7	1 0 0 0 0 1 1 0
8	0 1 1 0 1 1 0 0

枢軸 ← 3 2 0 0 0 0 0 0

11

3.4 消去過程 (3/5)

交換	行列A
3	1 1 1 1 0 0 0 0
2	0 1 1 0 0 0 0 1
1	0 1 1 1 0 0 1 0
4	0 1 1 1 1 1 1 0
5	0 1 0 0 0 1 0 1
6	0 1 0 1 1 0 1 1
7	1 0 0 0 0 1 1 0
8	0 0 1 1 1 1 1 0

枢軸 ← 3 2 1 0 0 0 0 0

12

3.5 消去過程 (4/5)

交換	3	2	1	4	0	0	0	0
	3	2	1	1	0	0	0	0
	2	0	1	1	0	0	0	1
	1	0	1	1	0	0	1	0
	4	0	1	1	1	1	1	0
	5	0	1	0	0	0	1	0
	6	0	0	1	1	0	1	0
	7	1	0	0	0	0	1	1
	8	0	1	0	1	0	0	0

13

3.6 消去過程 (5/5)

交換	3	2	1	4	0	5	0	0
	3	2	1	1	0	0	0	0
	2	0	1	1	0	0	0	1
	1	0	1	1	0	0	1	0
	4	0	1	1	1	1	1	0
	5	0	1	0	0	0	1	0
	6	0	1	1	1	0	1	0
	7	1	1	0	0	0	1	1
	8	0	1	0	1	0	0	0

14

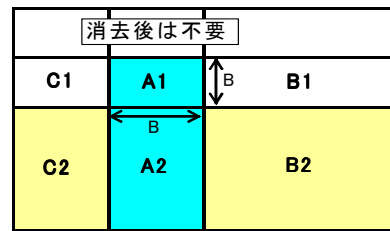
3.7 消去結果

交換	3	2	1	4	0	5	7	0
	3	2	1	1	0	0	0	0
	2	0	1	1	0	0	0	1
	1	0	1	1	0	0	1	0
	4	0	1	1	1	1	1	0
	5	0	1	0	0	0	1	0
	7	1	1	0	0	0	1	1
	6	0	1	1	1	0	1	0
	8	0	1	0	1	0	0	0

従属行1: 1, 2, 4, 5, 6
従属行2: 2, 4, 8

15

4. ブロック・ガウス消去法



1. A1, A2の消去
2. $B2 = B2 - A2 \cdot B1 \pmod{2}$ で消去
3. $C2 = C2 - A2 \cdot B1 \pmod{2}$ で消去

16

4.1 ブロック消去前の行列

交換	1	2	3	4	5	6	7	8
	1	0	1	0	1	0	0	1
	2	0	1	1	0	0	0	0
	3	1	1	1	1	0	0	0
	4	0	0	1	0	1	1	0
	5	0	1	1	0	0	1	0
	6	0	1	1	1	1	0	1
	7	1	1	1	1	0	1	1
	8	0	1	0	0	1	1	0

枢軸 — 0 0 0 0 0 0 0 0 0

17

4.2 ブロック消去過程 (1/4)

交換	3	2	1	0	0	0	0	0
	3	2	1	1	0	0	0	0
	2	0	1	1	0	0	0	1
	1	0	1	1	0	0	1	1
	4	0	1	1	0	1	1	0
	5	0	1	0	0	0	1	0
	6	0	1	0	1	1	0	1
	7	1	0	0	1	0	1	1
	8	0	0	1	0	1	1	0

枢軸 — 3 2 1 0 0 0 0 0 0

18

4.3 ブロック消去過程 (2/4)

交換	行列A							
3	1	1	1	1	0	0	0	0
2	0	1	1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1
4	0	1	1	1	1	1	1	0
5	0	1	0	0	0	1	0	1
6	0	1	0	1	1	0	1	1
7	1	0	0	0	0	1	1	0
8	0	0	1	1	1	1	1	0

枢軸 ← 3 2 1 0 0 0 0 0

19

4.4 ブロック消去過程 (3/4)

交換	行列A							
3	1	1	1	1	0	0	0	0
2	0	1	1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1
4	0	1	1	1	1	1	1	0
5	0	1	0	0	0	1	0	1
6	0	1	0	1	1	0	1	1
7	1	0	0	0	0	1	1	0
8	0	0	1	1	0	0	1	0

枢軸 ← 3 2 1 4 0 5 0 0

20

4.5 ブロック消去過程 (4/4)

交換	行列A							
3	1	1	1	1	0	0	0	0
2	0	1	1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1
4	0	1	1	1	1	1	1	0
5	0	1	0	0	0	1	0	1
6	0	1	1	1	0	1	0	0
7	1	1	0	0	0	1	1	1
8	0	1	0	1	0	0	0	0

枢軸 ← 3 2 1 4 0 5 0 0

21

4.6 ブロック消去結果

交換	行列A							
3	1	1	1	1	0	0	0	0
2	0	1	1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1
4	0	1	1	1	1	1	1	0
5	0	1	0	0	0	1	0	1
7	1	1	0	0	0	1	1	1
6	0	1	1	1	0	1	0	0
8	0	1	0	1	0	0	0	0

枢軸 ← 3 2 1 4 0 5 7 0

従属行1: 1, 2, 4, 5, 6
従属行2: 2, 4, 8

22

5. 大次元行列の場合の工夫

- (1) 32ビット整数又は64ビット整数を使用し、32要素又は64要素を一括処理
→排他和演算を使用し一括処理
- (2) 疎行列直接解法の使用
非ゼロ要素だけを記憶し、記憶領域及び計算量を削減する。番号付けが重要
- (3) ブロックランチョス法を使用した反復解法
記憶領域は最も少なくできる。

23