

# RSA 暗号を教える

おおたに しげる  
大谷 茂

## §1. はじめに

整数の授業の締めには RSA 暗号の原理の証明はいかがでしょうか。合同式は既知とします。問題形式で逆元の存在, フェルマーの小定理, 中国剰余定理, オイラー関数を学びます。最後に RSA 暗号の原理を証明します。

## §2. RSA 暗号とは

RSA 暗号の手順を簡単に説明します。

- (1) 好きなアルファベットを1つ選びなさい。
- (2) コード表を使ってその文字を数に直します。
- (3) その数を mod 33 で 13 乗しなさい。  
(大変なのでべき乗表を使ってください)

- (4) さらに 17 乗しなさい。

すると、必ず元の数に戻ります。たとえば

$$A \rightarrow 2 \rightarrow 2^{13} \equiv 8 \rightarrow 8^{17} \equiv 2$$

手順(3)を「暗号化」、手順(4)を「復号化」、

$(N, e) = (33, 13)$  を「公開鍵」、 $d = 17$  を「秘密鍵」といいます。

コード表と公開鍵は皆が知っています。送信者はこれを使って伝えたい文を暗号化し、受信者に送ります。秘密鍵は受信者だけが知っています。受信者は秘密鍵を使って暗号文を解読します(復号化)。第三者が暗号文を傍受したとして、これを解読するには、公開鍵から秘密鍵を求めればよい。これは理論上は可能ですが、実はとんでもなく時間がかかってしまい、現実には不可能です。かくして RSA 暗号は安心して世界中で使われているわけです。

**問題 1 (RSA 暗号) mod 33 とする。任意の整数  $x$  に対し  $(x^{13})^{17} \equiv x$  が成り立つことを示せ。**

$x^{21} \equiv x$  は用いてよい。

**解答**

$$\begin{aligned} (x^{13})^{17} &= x^{221} \equiv x^{20 \times 11 + 1} \\ &\equiv x^{20} \cdots x^{20} \underline{x^{20}} x \equiv x^{20} \cdots x^{20} \underline{x} \equiv \cdots \equiv x \end{aligned}$$

次の疑問を解決します。

- (1) 何故、 $x^{21} \equiv x$  が成り立つのか。
- (2) 17 はどうやって見つけるのか。

## §3. 逆元の存在

$(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^\times$  における逆元の存在を証明します。写像を使う方法は生徒にとって初めてかもしれませんが。鳩の巣原理と同じ感覚です。

### 問題 2 (逆元の存在)

自然数  $b$ ,  $S = \{0, 1, \dots, b-1\}$  とする。以下、 $\text{mod } b$  とする。 $b$  と互いに素な自然数  $a$  に対し、次の方程式を考える。

$$\boxed{ax \equiv 1 \pmod{b} \ (x \in S)} \quad \cdots \textcircled{1}$$

- (1)  $a=7, b=9$  のとき①を解け。
- (2)  $x, y \in S, ax \equiv ay$  のとき  $x=y$  を示せ。
- (3) ①の解がただ1つ存在することを示せ。

**解答**

- (1)  $7x \equiv 1 \pmod{9} \ (0 \leq x \leq 8)$   
 $7 \cdot 4 = 28 \equiv 1$  から  $x=4$  他は不適。
- (2)  $x \geq y$  としてよい。 $a(x-y) \equiv 0$  ゆえ  $a(x-y)$  は  $b$  の倍数。 $a$  は  $b$  と互いに素ゆえ  $x-y$  が  $b$  の倍数。 $0 \leq x-y \leq b-1$  より  $x-y=0$  よって  $x=y$
- (3)  $f: S \rightarrow S$  を  $f(x) \equiv ax$  で定める。(2)より  $f$  は1対1ゆえ  $f(x) \equiv 1$  を満たす  $x$  がただ1つ存在する。

## §4. フェルマーの小定理

フェルマーの小定理を証明します。この証明は入試でよくみかけます。

### 問題 3 (フェルマーの小定理)

$p$ : 素数,  $a, b, n$ : 整数とする。mod  $p$  で次が成り立つことを示せ。

- (1)  $1 \leq k \leq p-1$  のとき  ${}_p C_k \equiv 0$   
 (2)  $(a+b)^p \equiv a^p + b^p$   
 (3)  $n^p \equiv n$  (4)  $n \neq 0$  のとき  $n^{p-1} \equiv 1$

**解答** (1)  ${}_p C_k = \frac{p!}{k!(p-k)!}$  は自然数。分母の素  
 因数はすべて  $p$  未満ゆえ、 $p$  は約分されない。  
 よって  ${}_p C_k$  は  $p$  の倍数。

- (2) 二項定理より  
 $(a+b)^p = {}_p C_0 a^p + {}_p C_1 a^{p-1} b + \dots + {}_p C_p b^p$   
 (1)より  ${}_p C_1 \equiv {}_p C_2 \equiv \dots \equiv {}_p C_{p-1} \equiv 0$   
 (3) (2)より  
 $n^p = (1+1+\dots+1)^p \equiv 1^p + 1^p + \dots + 1^p = n$   
 (4)  $n \neq 0$  のとき  $n, p$  は互いに素ゆえ  $mn \equiv 1$  と  
 なる整数  $m$  が存在する。  
 (3)の両辺に  $m$  を掛けて  $mn^p = mnn^{p-1} \equiv n^{p-1} \equiv 1$

**問題 4**  $2^{50}$  を 13 で割った余りを求めよ。

**解答** フェルマーの小定理より mod 13 で  $2^{12} \equiv 1$   
 $2^{50} = (2^{12})^4 \cdot 2^2 \equiv 1^4 \cdot 4 = 4$

## §5. 中国剰余定理とオイラー関数

$$(Z/pqZ)^\times \cong (Z/pZ)^\times \times (Z/qZ)^\times$$

$$\phi(n) = \#(Z/nZ)^\times$$

今回、RSA 暗号の原理の証明には使いませんが、証明の背景にあるので紹介します。どちらも入試で出題されます。

### 問題 5 (中国剰余定理)

- (1)  $x \equiv 2 \pmod{3}$ ,  $x \equiv 1 \pmod{5}$  ( $0 \leq x \leq 14$ ) を満たす整数  $x$  を求めよ。  
 (2)  $p, q$ : 互いに素な自然数とする。  
 $S = \{0, 1, \dots, pq-1\}$   
 $T = \{(a, b) \mid a=0, 1, \dots, p-1, b=0, 1, \dots, q-1\}$   
 とし、 $f: S \rightarrow T$  を  
 $f(x) = (x \text{ を } p \text{ で割った余り}, x \text{ を } q \text{ で割った余り})$   
 で定める。 $f(x) = f(y)$  のとき  $x = y$  となることを示せ。  
 (3)  $\boxed{x \equiv a \pmod{p}, x \equiv b \pmod{q} \ (0 \leq x < pq)}$

を満たす整数  $x$  がただ 1 つ存在することを示せ。  
**解答** (1)  $0 \ 1 \ 2 \ 3 \ 4 \ 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \ 10 \ 11 \ 12 \ 13 \ 14$   
 $x \equiv 2 \pmod{3}$  の解は公差 3 の等差数列。  
 $x \equiv 1 \pmod{5}$  の解は公差 5 の等差数列。  
 共通項は  $x = 11$

- (2)  $x \geq y$  としてよい。  
 $x \equiv y \pmod{p}$  ゆえ  $x-y$  は  $p$  の倍数。  
 同様に  $q$  の倍数ゆえ  $x-y$  は  $pq$  の倍数。  
 $0 \leq x-y \leq pq-1$  より  $x-y=0$  よって  $x=y$   
 (3)  $S$  と  $T$  の要素の個数はどちらも  $pq$   
 (2)より  $f$  は 1 対 1 ゆえ  $f(x) = (a, b)$  を満たす  $x$  がただ 1 つ存在する。

### 問題 6 (オイラー関数)

自然数  $n$  に対し  $\phi(n)$  を  $1 \sim n$  のうち  $n$  と互いに素な自然数の個数と定める。 $p, q$  は異なる 2 素数とする。次の値を求めよ。

- (1)  $\phi(15)$  (2)  $\phi(pq)$  (3)  $\phi(p^2q)$

**解答** (1)  $15 = 3 \times 5$  1 から 15 までの全 15 個のうち 3 の倍数は 5 個、5 の倍数は 3 個あり、これらは 15 と互いに素。そのうち 15 の倍数 1 個は重複するから  $\phi(15) = 15 - 5 - 3 + 1 = 8$   
 (2) (1)と同様に  $\phi(pq) = pq - q - p + 1 = (p-1)(q-1)$   
 (3)  $p(p-1)(q-1)$

## §6. RSA 暗号の原理の証明

ようやく準備ができたので原理を証明します。

### 問題 7 (RSA 暗号の原理の証明)

異なる 2 素数  $p, q$  に対し、 $N = pq$ ,  
 $b = (p-1)(q-1)$  とする。 $e$  は  $b$  と互いに素な自然数、 $x$  は任意の整数とする。

- (1)  $ed = bk + 1$  を満たす非負整数  $k$  と自然数  $d$  が存在することを示せ。  
 (2) フェルマーの小定理を用いて  $x^{b+1} \equiv x \pmod{N}$  を示せ。  
 (3)  $(x^e)^d \equiv 1 \pmod{N}$  を示せ。

**解答**

- (1)  $e, b$ : 互いに素ゆえ  $ed \equiv 1 \pmod{b}$   
 ( $0 \leq d \leq b-1$ ) を満たす自然数  $d$  が存在する。  
 つまり、ある整数  $k$  が存在して  $ed = bk + 1$   
 $ed \geq 1$  より  $k \geq 0$   
 (2) mod  $p$  でフェルマーの小定理より  $x^p \equiv x$   
 $x^{b+1} = x^{(p-1)(q-1)+1} \equiv x^{p-1} \dots x^{p-1} x \equiv \dots \equiv x$   
 ゆえ  $x^{b+1} - x$  は  $p$  の倍数。同様に  $q$  の倍数ゆえ  $pq$  の倍数。つまり  $x^{b+1} - x \equiv 0 \pmod{N}$   
 (3) (1), (2)より mod  $N$  で  
 $(x^e)^d \equiv x^{bk+1} \equiv x^b \dots x^b x \equiv \dots \equiv x$

問題 8  $(N, e) = (3649, 3)$  とする。任意の整数  $x$  に対し  $(x^e)^d \equiv x \pmod{N}$  となる自然数  $d$  を 1 つ 見つけよ。

解答  $3649 = 41 \cdot 89$  ゆえ  $p = 41, q = 89$  として  
 $(p-1)(q-1) = 3520$   
 $3 \cdot 2347 = 3520 \cdot 2 + 1$  より  $d = 2347$  とすればよい。

問題 9  $N = 5621977$  を素因数分解せよ。

解答  $1231 \times 4567$

RSA 暗号の安全性の根拠は素因数分解の非対称性 (積は簡単, 分解は難しい) です。

## §7. おわりに

RSA 暗号の証明はよくみかけますが,  $x^{\phi(N)} \equiv 1$  で 済ませているものが大半です。今回は  $x \in (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^\times$  の場合も含めて証明してみました。3 年生の演習等にご利用下さい。

### 《参考文献》

- [1] HP: <http://www.maitou.gr.jp/rsa/rsa01.php> まいとう情報通信研究会  
「サルにも分かる RSA 暗号」
- [2] 伊藤正史『図解雑学 暗号理論』(ナツメ社)  
(愛知県立旭丘高等学校)

コード表とべき乗表

字	$x$	$x^2$	$x^3$	$x^4$	$x^5$	$x^6$	$x^7$	$x^8$	$x^9$	$x^{10}$	$x^{11}$	$x^{12}$	$x^{13}$	$x^{14}$	$x^{15}$	$x^{16}$	$x^{17}$	$x^{18}$	$x^{19}$	$x^{20}$	$x^{21}$
	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
A	2	4	8	16	32	31	29	25	17	1	2	4	8	16	32	31	29	25	17	1	2
B	3	9	27	15	12	3	9	27	15	12	3	9	27	15	12	3	9	27	15	12	3
C	4	16	31	25	1	4	16	31	25	1	4	16	31	25	1	4	16	31	25	1	4
D	5	25	26	31	23	16	14	4	20	1	5	25	26	31	23	16	14	4	20	1	5
E	6	3	18	9	21	27	30	15	24	12	6	3	18	9	21	27	30	15	24	12	6
F	7	16	13	25	10	4	28	31	19	1	7	16	13	25	10	4	28	31	19	1	7
G	8	31	17	4	32	25	2	16	29	1	8	31	17	4	32	25	2	16	29	1	8
H	9	15	3	27	12	9	15	3	27	12	9	15	3	27	12	9	15	3	27	12	9
I	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10	1	10
J	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11	22	11
K	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12	12
L	13	4	19	16	10	31	7	25	28	1	13	4	19	16	10	31	7	25	28	1	13
M	14	31	5	4	23	25	20	16	26	1	14	31	5	4	23	25	20	16	26	1	14
N	15	27	9	3	12	15	27	9	3	12	15	27	9	3	12	15	27	9	3	12	15
O	16	25	4	31	1	16	25	4	31	1	16	25	4	31	1	16	25	4	31	1	16
P	17	25	29	31	32	16	8	4	2	1	17	25	29	31	32	16	8	4	2	1	17
Q	18	27	24	3	21	15	6	9	30	12	18	27	24	3	21	15	6	9	30	12	18
R	19	31	28	4	10	25	13	16	7	1	19	31	28	4	10	25	13	16	7	1	19
S	20	4	14	16	23	31	26	25	5	1	20	4	14	16	23	31	26	25	5	1	20
T	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21	12	21
U	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22	22
V	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23	1	23
W	24	15	30	27	21	9	18	3	6	12	24	15	30	27	21	9	18	3	6	12	24
X	25	31	16	4	1	25	31	16	4	1	25	31	16	4	1	25	31	16	4	1	25
Y	26	16	20	25	23	4	5	31	14	1	26	16	20	25	23	4	5	31	14	1	26
Z	27	3	15	9	12	27	3	15	9	12	27	3	15	9	12	27	3	15	9	12	27
	28	25	7	31	10	16	19	4	13	1	28	25	7	31	10	16	19	4	13	1	28
	29	16	2	25	32	4	17	31	8	1	29	16	2	25	32	4	17	31	8	1	29
	30	9	6	15	21	3	24	27	18	12	30	9	6	15	21	3	24	27	18	12	30
	31	4	25	16	1	31	4	25	16	1	31	4	25	16	1	31	4	25	16	1	31
	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32	1	32