

## 「素数と暗号」

### 1. エラトステネスの篩い(ふるい)

エラトステネス(BC 275 – BC 194)は地球の大きさを測ったギリシャの天文学者

例. 100以下の素数の表を作るには

1から100までを順に書いて, 1を消す.

2を残して2の倍数を消す. 3を残して3の倍数を消す.

5を残して5の倍数を消す. 7を残して7の倍数を消す.

残ったものが100以下の素数

素数はだんだん減ってくる.

$n$ 桁の素数は,  $n$ が十分に大きいと,  $2.3 \times n$ 個に1個程度.

すなわち, 50桁の素数は, 115個の中に1個程度しかない.

### 2. ユークリッドの互除法

2つの自然数の最大公約数を求めることを考えてみよう.

2つの数の素因数分解が分かれば, 最大公約数は簡単にわかる.

大きな数の素因数分解は難しい!

ユークリッド(BC 330? – BC 275)はギリシャの数学者.

「自然数  $m$  と  $n$  の最大公約数は,  $m$  を  $n$  で割った余りと  $n$  の最大公約数に等しい」という原理を繰り返し使って, 最大公約数をもとめる方法.

$$336 = 180 \cdot 1 + 156 \quad 13 = 5 \cdot 2 + 3 \quad 28829 = 14351 \cdot 2 + 127$$

$$180 = 156 \cdot 1 + 24 \quad 5 = 3 \cdot 1 + 2 \quad 14351 = 127 \cdot 113$$

$$156 = 24 \cdot 6 + 12 \quad 3 = 2 \cdot 1 + 1$$

$$24 = 12 \cdot 2 \quad 2 = 1 \cdot 2$$

$n$ 桁以下の2つの自然数の最大公約数を求めるには,  $5n$ 回以下の割算で済む(計算量が少なくすむ).

$m$  と  $n$  が互いに素なときに  $mx + ny = 1$  を解く ( $x, y$  は整数)

例.  $m = 13, n = 5$  のとき:  $13x + 5y = 1$

$$\begin{aligned} 1 &= 3 - 2 \cdot 1 \\ &= 3 - (5 - 3 \cdot 1) \cdot 1 = 5 \cdot (-1) + 3 \cdot 2 \\ &= 5 \cdot (-1) + (13 - 5 \cdot 2) \cdot 2 = 13 \cdot 2 + 5 \cdot (-5) \end{aligned}$$

### 3. 余りの計算

自然数を沢山掛けたとき, 答えが奇数か偶数かは, 積を実際に計算しなくても分かる(奇数を掛ける個数の偶奇による).

これを2で割った余り以外でも考えてみよう.

$a$  を  $p$  で割った余りと  $b$  を  $p$  で割った余りが等しいとき (すなわち  $a - b$  が  $p$  の整数倍のとき),  $a \equiv b \pmod{p}$  と表そう.

$$\begin{aligned} 4 &\equiv 1 \pmod{3} & 4 \cdot 4 &\equiv 1 \pmod{3} & 4^{100} &\equiv 1 \pmod{3} \\ 5 &\equiv 2 \pmod{3} & 5^2 &\equiv 1 \pmod{3} & 5^{99} &= 5^2 \cdots 5^2 \cdot 5 \equiv 2 \pmod{3} \\ 4 \cdot 5 &\equiv 1 \cdot 2 \equiv 2 \pmod{3} \end{aligned}$$

余りのみに注目した計算は計算量が少ない!

## 5. 素数の性質

自然数  $p$  が素数かどうかの判定

$p$  が素数のときに成り立つ公式

Wilson の定理.  $2 \times 3 \times \cdots \times (p-2) \equiv -1 \pmod{p}$

Fermat の小定理.  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \quad (a = 1, 2, \dots, p-1)$

証明. [1]  $a, 2a, \dots, (p-1)a$  の  $p-1$  個の整数を  $p$  で割った余りは全て異なるので, 並び替えると  $1, \dots, p-1$  となる.

[2]  $a$  に対して  $a' \cdot a \equiv 1 \pmod{p}$  となる  $p$  未満の正整数  $a'$  がある. これを  $a$  の相棒と呼ぼう.

$$[3] 1 \times 2 \times \cdots \times (p-1) \times a^{p-1} = a \times 2a \times \cdots \times (p-1)a \equiv 1 \times 2 \times \cdots \times (p-1) \pmod{p}$$

[4]  $1 \times 2 \times \cdots \times (p-1)$  を  $p$  で割った余りの相棒を [3] の式に掛けると, Fermat の小定理が得られる.

Wilson の定理は, 2 以上  $p-2$  以下の整数の相棒は元の整数と異なることから示される ( $m^2 \equiv 1 \pmod{p}$  ならば  $(m-1)(m+1) \equiv 0 \pmod{p}$ ).

フェルマーテスト. 与えられた  $p$  に対し, いくつかの  $a$  で Fermat の小定理が成り立つかどうかテストする.

$a = 2, 3, 5, 7$  に対してフェルマーテストをパスしてしまう  $2.5 \times 10^{10}$  以下の素数でない数は  $3215031751 = 151 \cdot 751 \cdot 28351$  のみ.

## 6. RSA 暗号

RSA 暗号は, 最初に発見された公開鍵暗号で, 最もよく使われている.

暗号の方法は公開される. それを用いて文章を暗号化したものが漏れても, 復元できるのは公開元のみ.

大きな 2 つの素数の積が与えられても, それを 2 つの素数に分解するのが困難な (実際上不可能な) ことに基づいている (2 つの素数は公開元のみが知っている).

[1] 異なる素数  $p, q$  を選び,  $n = pq$  と  $r = (p-1)(q-1)$  を計算する.

[2]  $r$  と互いに素な整数  $e$  を選ぶ.

[3]  $de \equiv 1 \pmod{r}$  となる  $d$  を求める (ユークリッドの互除法).

[4]  $p, q, d$  を秘密にして,  $e, n$  を公開する.

[5] 暗号化:  $n$  未満の数  $m$  を暗号化した数は  $m^e$  を  $n$  で割った余り ( $x$  とする).

[6] 復元:  $x^d$  を  $n$  で割った余りが  $m$ .

原理:  $m^{(p-1)(q-1)} - 1 = (m^{q-1})^{p-1} - 1$  は  $p$  で割り切れる. 同様に  $q$  でも割り切れるので,  $n = pq$  で割り切れる. よって  $m^r \equiv 1 \pmod{n}$

$de = rk + 1$  となる正整数  $k$  によって

$$x^d \equiv (m^e)^d = m^{de} = m^{rk+1} = (m^r)^k \cdot m \equiv m \pmod{n}$$