

1. はじめに

エラトステネスのふるい(篩)のアルゴリズムのように、メルセンヌ数の素数と合成数とをふるい(篩)分けるアルゴリズム(算法)を提案する。

メルセンヌ数 M_n は、 $(2^N) - 1$ の数列で、その数が素数の場合が、メルセンヌ素数 M_p で、2000年1月までに、38個が発見されている。

2. 記号の説明

- N : 自然数, Natural Number, 1, 2, 3, ...
- G : 偶数, Even Number, ($G \geq 2$: 2以上の偶数)
- K : 奇数, Odd Number, ($K \geq 3$: 3以上の奇数)
- P : 素数, Prime Number, ($P \geq 3$: 奇数の素数)
- M_n : メルセンヌ型の数, ($M_n = 2^N - 1$ の数)
- M_p : メルセンヌ素数, ($M_p = 2^P - 1$ が素数)
- TL : $1/K$ の二進循環小数の(循環節)の長さ。
Thred Length, $TL = TL(K)$, $TL \leq K - 1$
TL は、2 を元とする位数(Order)に当る。
- H : $1/K$ の二進循環小数の循環節の整数値。
Hash, $H = (2^{TL} - 1) / K$ の関係にある。

3. TRON数, (Thred Length : TL)

奇数 ($K \geq 3$) の逆数(Reciprocal) を二進表示で求めると循環小数になり、その循環する二進の小数のセグメント: 「循環節」: (Recurring Period) の長さ: (Segment Length) の値を、TRON数 または TL (Thred Length) と呼ぶ。

bin(The Reciprocal of Odd Number) 図表 3

$\text{bin}(1/3) = 0.01\cdots$ (TL=2) H=1
$\text{bin}(1/5) = 0.0011\cdots$ (TL=4) H=3
$\text{bin}(1/7) = 0.001\cdots$ (TL=3) H=1
$\text{bin}(1/9) = 0.000111\cdots$ (TL=6) H=7
$\text{bin}(1/11) = 0.0001011101\cdots$ (TL=10) H=93
$\text{bin}(1/13) = 0.000100111011\cdots$ (TL=12) H=315
$\text{bin}(1/15) = 0.0001\cdots$ (TL=4) H=1
$\text{bin}(1/17) = 0.00001111\cdots$ (TL=8) H=15
$\text{bin}(1/19) = 0.000011010111100101\cdots$ (TL=18) H=13797

4. 循環小数と分数(分子/分母)の関係

十進の循環小数、例えば、 $(1 \div 7) = 0.142857\cdots$ は、循環節の長さだけ、999999 を分母に用意して、分子には循環節を当て嵌めると、 $(142857 / 999999) = 1/7$ と分数に再変換できる。

二進の循環小数では、 $\text{bin}(1 \div 5) = 0.0011\cdots$ は、循環節の長さだけの、1111 を分母として用意して、分子には「循環節」を当て嵌めると、 $(0011 / 1111) = 3/15 = 1/5$ と分数に再変換できる。二進の循環節の長さは、TL として求められる。この場合、分母の 111...1 の二進数は、メルセンヌ型の数 (M_n) の形式である。このメルセンヌ数が、合成数なら、因数には、分子となった循環節を二進整数にした値 (H) が含まれている。また、(分母 ÷ 分子) で求まる奇数 (K) も因数である。

逆に、分母のメルセンヌ数が、素数 (Q) なら、 $M_q = (2^Q - 1)$ の因数には、分子 (H) と、奇数 (K) があるが、 $H=1$ の場合、分母 (Q) は 1 と K 自身が約数であり、「素数」即ち、メルセンヌ素数になる。

奇数 (K) が素数 (P) の場合を示す。図表 4

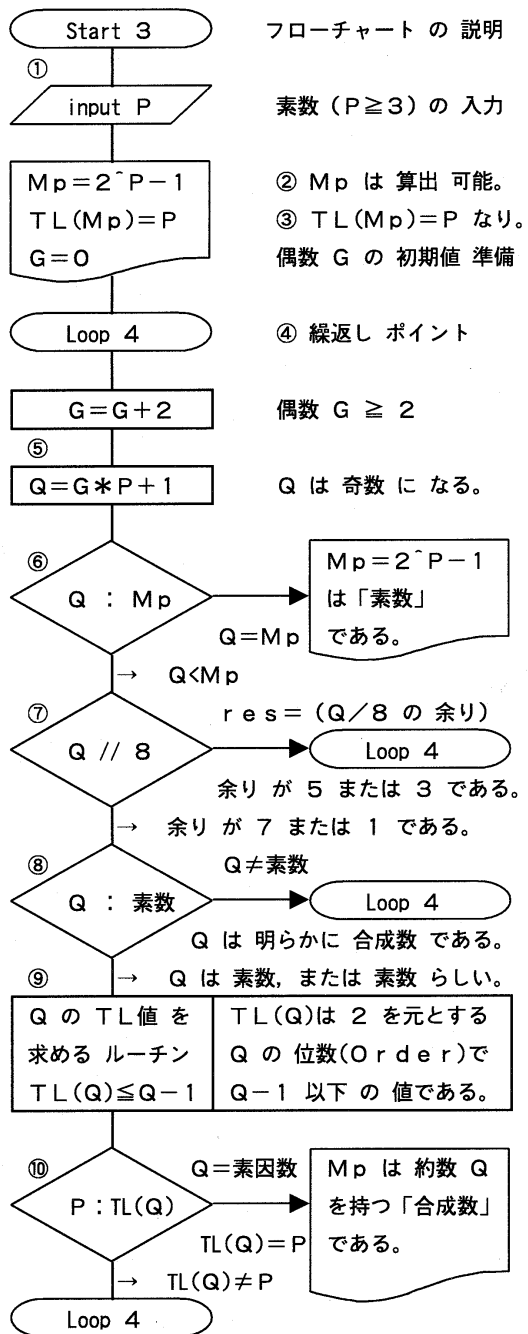
$\frac{1}{P} = \frac{H}{111\cdots 1}$	分母は二進の ←記述であり、 M_n
P : 素数, TL ← H : Hash, 「循環節」 1/P の循環節長 (TL) : Thred Length, $TL = TL(P)$	

5. メルセンヌ数 (M_p) の素因数の検出

$M_p = 2^P - 1$ に素因数 (Q) がある場合、 $Q = G * P + 1$ の TL 値は P である。即ち $TL(Q) = P$, $TL(M_p) = P$ であれば、Q は M_p の約数である。

6. メルセンヌ数 (M_p) のふるい(篩)

メルセンヌ素数 (M_p) を見つけるアルゴリズムを提案する。計算を早める判定を追加した。フローチャートと計算手順を次に示す。



- ① 3 以上の素数 $P \geq 3$ を入力する。
- ② $M_p = 2^P - 1$ は、算出できること。
- ③ M_p の TL (Thred Length) : すなわち、 $TL(M_p) = P$ は、算出するまでもない。
- ④ 偶数 $G = G + 2$ を計算する。 ($G \geq 2$)
- ⑤ $Q = G * P + 1$ を計算する。 (Q は 奇数)

- ⑥ $Q < M_p$ ならば、とりあえず次 ⑦ へ。
 $Q = M_p$ ならば、 M_p の約数は、1 と $M_p = 2^P - 1$ のみで、 M_p は素数。
- ⑦ Q を 8 で割って、余りが 7 または 1、であれば、次 ⑧ へ。余りが 5 または 3 であれば、 M_p の約数にならないので ④ へ。
- ⑧ Q は素数か合成数かを調べる。素数か否か解らなければ、とりあえず次 ⑨ へ。 Q が合成数ならば、 M_p の約数にならないので ④ へ。 Q が素数ならば、次 ⑨ へ。
- ⑨ Q の TL (Thred Length) を計算する。
 $TL(Q) \leq Q - 1$ である。
- ⑩ $TL(Q) = P$ であれば、 $M_p = 2^P - 1$ は、約数 Q を持つ。従って、 M_p は合成数。
 $TL(Q) \neq P$ であれば、④ に戻る。

7. おわりに

メルセンヌ素数の発見者に、まだ日本人の名前は無い。組織的に探索する方法は無いものだろうか。IPSJ の会員の名前ならば良い。自分の名前ならば尚更であるが余命の間に発見できるとは思えない。せめて、メルセンヌ素数の候補を絞っておくべきであろうか。

謝辞：本稿を作成するに当たり、適切なパソコンと OS 環境を使わせて頂いている、(財)機械産業記念事業財団 ハイテク情報サービス室に感謝します。また、フリーソフトウェアの「UBASIC」に使わせて頂けるようにされた、木田祐司先生に、感謝いたします。

参考資料：

1. パーソナル コンピュータ ユーザ 利用技術協会
機関誌 パソコンリテラシー 1999-9月号(林)
2. 情報処理学会 第59回 全国大会 [1G-02]

参考 インターネット・ホームページ

UBASIC Home Page
<http://math.rikkyo.ac.jp/~kida/>
 The Great Internet Mersenne Prime Search
<http://www.mersenne.org/prime.htm>

* E-mail : hhayashi@tepia.or.jp