

2.3 2進数

指数関数の計算をしてみると分かることだが、計算結果は爆発的に大きくなってしまい、 $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ ではすぐに処理できなくなってしまう。 $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ は整数を基盤として計算をしている。以前、割り算において小数を扱ってはみたが、それも実際は $0 \sim 2^{31} - 1$ までの整数を小数にあてがっているだけだ。したがって、いくらでも微小な数や、いくらでも精確な小数は望むべくもない。扱える数の大きさに限界があるのは仕方ないにしても、精度に問題があるのはいただけない。なぜ誤差が出るのだろう。

それは、コンピュータは内部で2進数計算をしているためである。2進数とは1001011や11111011といった数のことだ。われわれは普段10進数を使っているので、これらの数が77や251だということに気付かないものだ。さらに、1001.011や1.1111011なんて書いたら、これらの数が9.375や1.9609375だと言っても信じてもらえないかもしれない。

まず、2進数について理解を深めよう。10進数も2進数も**位取り**をして、いくらでも大きな数や小さな数を表現している。ただ、位取りの基準が違うのである。10進数の位取りの基本は10である。当たり前か。そして、当たり前の延長で、2進数の位取りの基本は2である。これは当たり前じゃないかな？ では、次の表を見ておこう。

10進数の位	...	$\frac{1}{10^4}$	$\frac{1}{10^3}$	$\frac{1}{10^2}$	$\frac{1}{10}$	1	10	10^2	10^3	10^4	...
2進数の位	...	$\frac{1}{2^4}$	$\frac{1}{2^3}$	$\frac{1}{2^2}$	$\frac{1}{2}$	1	2	2^2	2^3	2^4	...

たとえば10進数の251は、 10^2 の位、10の位、1の位にそれぞれ2、5、1が使われているので

$$2 \times 10^2 + 5 \times 10 + 1 \times 1 = 251$$

なのである。同じことは2進数の11111011にも言える。この数は、 2^7 の位、 2^6 の位、 2^5 の位、 2^4 の位、 2^3 の位、 2^2 の位、2の位、1の位にそれぞれ1、1、1、1、1、0、1、1が使われているので

$$1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2 + 1 \times 1$$

なのである。さあ、実際に計算してみよう。251になっただろう。

これで、1001.011が9.375である理由が分かったと思う。間違いなく

$$1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2 + 1 \times 1 + 0 \times \frac{1}{2} + 1 \times \frac{1}{2^2} + 1 \times \frac{1}{2^3} = 9.375$$

になっているね。

では、 $\mathrm{T}_{\mathrm{E}}\mathrm{X}$ の割り算において、小数值が出る計算をしてみよう。以前の割り算用のルーティンを用いて、『 $\frac{1}{3}$ の値は $\backslash\mathrm{dimendiv}(1, 3)\backslash\mathrm{stripopt}\backslash\mathrm{dimen@}$ である。』と書いてみよう。ちなみに、『 $\backslash\mathrm{makeatletter}$ と $\backslash\mathrm{makeatother}$ を書き忘れないように。すると、『 $\frac{1}{3}$ の値は 0.33339 である。』が出力される。

困ったことだ。 $\frac{1}{3}$ と言えば、それが 0.33333... であることは誰でも知っている。この誤差は何たることだろう。 $\mathrm{T}_{\mathrm{E}}\mathrm{X}$ の名誉のために言うておくが、この誤差は $\mathrm{T}_{\mathrm{E}}\mathrm{X}$ のせいではない。それは、私が用意した割り算ルーティン $\backslash\mathrm{dimendiv}$ のせいなのだが、しかし、責任の半分はコンピュータのせいである。

割り算ルーティンに工夫に工夫を重ねて、誤差を極限まで小さくすることはできるかもしれないが、もちろんそんな労力は使っていない。割り算ルーティンは単純な仕組みである。しかし、仕組みを工夫しても誤差は無くせないのだ。

たとえば、10 進数の 0.1 を例にとろう。もちろん割り止まっている小数で、0.1 の位に 1 がある数である。2 進数ではどう表せるだろうか。2 進数で $0.abcd\cdots$ で表される数は、 a は 0.5 の位、 b は 0.25 の位、 c は 0.125 の位、 d は 0.0625 の位、 e は 0.03125 の位、... である。例に示した 10 進数は 0.1 だから、0.5 の位、0.25 の位、0.125 の位は、桁の数が 0 のはずだ。もし、これらの桁に 1 があれば、その数は 0.1 より大きくなってしまうからだ。0.0625 の位には 1 がある。0.03125 の位にも 1 がある。これで合計 0.09375 になった。次は 0.015625 の位だが、この桁は 0 である。1 であれば合計が 0.1 を超えてしまうからだ。

さて、このようなことを続けていけば分かるが、この操作でちょうど 0.1 にすることはできない。これ以上詳しく調べないけれど、10 進数の 0.1 は 2 進数では $0.000110011\cdots$ となる。つまり、無限小数なのだ。要するに小数を扱う限り、10 進数と 2 進数はぴったり同じ値を扱っているわけではないのである。そんな事情から、誤差が入り込むのは仕方ないことなのだ。

少し前に戻るけれど、フィボナッチ数列を計算しているときに、大きなフィボナッチ数が負の値になってしまう現象に遭遇しただろう。それを説明しておこう。そこでまず次のマクロを実行してみたい。

```
\newcommand\bignum{%
  \newcount\n \n=2147483647
  \advance\n1 \number\n
}
```

これで、『 $2147483647 + 1 = \backslash\mathrm{bignum}$ 』と書けば『 $2147483647 + 1 = -2147483648$ 』が出力される。あれれ？ たしか以前は 2147483648 はオーバーフローだったはずだ。何で $\backslash\mathrm{advance}$ ならエラーにならないんだろう。でも、エラーは起こさないけれど値は変だ。

その理由は $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ が整数を**符号付き 2 進数**で扱ってるからだ。 $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ が扱う $2^{31} - 1$ の大きさでは大変なので、 2^4 程度で説明しよう。 2^4 のサイズの数 は 0000～1111 まで、すなわち 0～15 までが扱える。しかし、これでは正の数しか扱えないので、負の数を扱いたいときは最高位が 1 である数を負の数として扱う。つまり、0000～0111 までが正の数、1000～1111 までが負の数である。ここで注意が要るのだが、負の数の最高位 1 が負の符号、すなわち “-” の意味で使われていないということである。

2 進数	0000	0001	0010	...	0111	1000	1001	1010	...	1111
10 進数?	0	1	2	...	7	-0?	-1?	-2?	...	-7?

もし最高位を “-” 扱いすると、正の数の対比から $1001 \rightarrow -001 \rightarrow -1$ というのは理解できても $1000 \rightarrow -000 \rightarrow -0$ は受け入れられないだろう。それに、2 進数の計算規則では $1001 + 1 = 1010$ であるものが、10 進数に書き直したとき $(-1) + 1 = -2$ ではおかしいだろう。そこで、 2^4 のサイズならば

2 進数	0000	0001	0010	...	0111	1000	1001	1010	...	1111
10 進数	0	1	2	...	7	-8	-7	-6	...	-1

という対応になる。 1000 が -8 であることに注意しよう。 1000 から 1111 までは 8 個の数があるんだからね。これなら、 $1001 + 1 = 1010$ は $(-8) + 1 = -7$ となって、何ら矛盾は起こらない。この例は 4 桁なのだから、 $1111 + 1 = 10000$ は最高位の 1 は捨てられて $1111 + 1 = 0000$ である。これも $(-1) + 1 = 0$ であるから問題ない。

唯一の齟齬（そご）が $0111 + 1 = 1000$ 、すなわち $7 + 1 = -8$ なのである。そして $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ では、唯一の齟齬が $2147483647 + 1 = -2147483648$ で起こったのである。 $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ にしてみれば

$$01111111111111111111111111111111 + 1 = 10000000000000000000000000000000$$

を計算しただけである。それにしても $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ って、こんな桁数の計算を平然と行っていたんだ。

少し蝶道からそれてきたようだ。もとの道へ戻ろう。

蝶道のレベルがこの先 3 になれば、数学ではもっとも有名な数の話題になると予想できるだろう。それにも関係するので、 2^p 以外のべき乗の計算で伏線を張っておきたい。少し唐突だけれど $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$ の値を考えてみよう。 $n = 1$ のとき、この値は 2 である。 $n = 2$ なら 2.25 だが $n = 3$ から先の計算は厄介である。さあ、 $\text{T}_{\text{E}}\text{X}$ ならどうするだろう。

TeXにとって難しいのは、小数値で出てくる $1 + \frac{1}{n}$ を繰り返し掛けることだろう。実は`\multiply`は小数値の掛け算にも使えるが、整数値と同じようにできない。記述の仕方にちょっとした工夫が要るのだ。で、その記述をするのも面倒なので`tmtmath.sty` ファイルで使っている乗算マクロ`\dimenmul`を使うことにする。`\dimenmul`はその記述の仕方でパッケージ化したものである。

```
\makeatletter
\newcount\n \newdimen\x
\newcommand\xpow[1]{%
  \n=#1
  \dimendiv(1, #1)%
  \dimensum(\strip@pt\dimen@, 1)%
  \x=\dimen@
  \@whilenum\n>1 \do{%
    \dimenmul(\strip@pt\dimen@, \strip@pt\x)%
    \advance\n-1
  }%
  \strip@pt\dimen@
}\makeatother
```

これで、『 $\left(1 + \frac{1}{100}\right)^{100}$ は`\xpow{100}`である。』と書けば『 $\left(1 + \frac{1}{100}\right)^{100}$ は 2.70218 である。』が、『 $\left(1 + \frac{1}{500}\right)^{500}$ は`\xpow{500}`である。』と書けば『 $\left(1 + \frac{1}{500}\right)^{500}$ は 2.72813 である。』が出力される。ただし、このマクロは精度が決して良いとは言えない`\dimendiv`と`\dimenmul`を使っているために、だいぶ誤差が大きい。

マクロに与える `n` の値を大きくして試してみれば分かるように、べき乗している割には数値が大きくならないと感じるだろう。結論を言えば、この計算はある値—もちろん今回の蝶道にふさわしい値だ—に**収束**することが知られている。しかも数学では大変重要な値になっている。これが何なのかは、ずっと先まで這っていく必要がある。楽しみを先延ばしにして悪いが、まだしばらく蝶道を這い回っていよう。