

研究(分野)紹介: // 環境双模倣. プログラミング言語理論. 理論計算機科学. 計算機科学

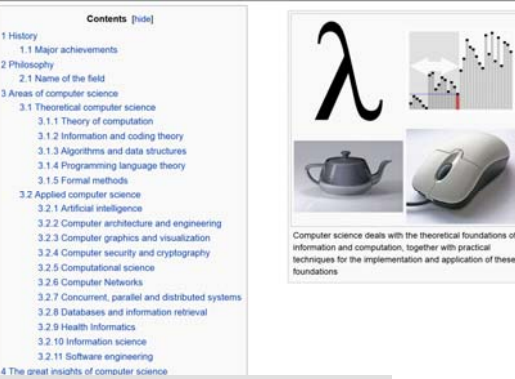
住井 英二郎 (東北大学 大学院 情報科学研究科 教授, 日本学術会議 若手アカデミー 幹事)

計算機科学ってどんな分野？

おなじみの「あの表」より: 英語版Wikipedia※¹より:

系	分野	分科	細目名	分類	キーワード (記号)
自然科学系	情報科学	情報科学基礎	1001 情報科学基礎	1001	(1)計算機理論, (2)アルゴリズム理論, (3)計算機科学, (4)計算機科学の歴史, (5)計算機科学の応用, (6)計算機科学の教育, (7)計算機科学の社会, (8)計算機科学の文化, (9)計算機科学の倫理, (10)計算機科学の未来
			1002 数理情報学	1002	(1)数理情報学, (2)数理情報学の歴史, (3)数理情報学の応用, (4)数理情報学の教育, (5)数理情報学の社会, (6)数理情報学の文化, (7)数理情報学の倫理, (8)数理情報学の未来
			1003 統計科学	1003	(1)統計科学, (2)統計科学の歴史, (3)統計科学の応用, (4)統計科学の教育, (5)統計科学の社会, (6)統計科学の文化, (7)統計科学の倫理, (8)統計科学の未来
	計算機科学	計算機科学基礎	1101 計算機システム	1101	(1)計算機システム, (2)計算機システムの歴史, (3)計算機システムの応用, (4)計算機システムの教育, (5)計算機システムの社会, (6)計算機システムの文化, (7)計算機システムの倫理, (8)計算機システムの未来
			1102 ソフトウェア	1102	(1)ソフトウェア, (2)ソフトウェアの歴史, (3)ソフトウェアの応用, (4)ソフトウェアの教育, (5)ソフトウェアの社会, (6)ソフトウェアの文化, (7)ソフトウェアの倫理, (8)ソフトウェアの未来
			1103 情報ネットワーク	1103	(1)情報ネットワーク, (2)情報ネットワークの歴史, (3)情報ネットワークの応用, (4)情報ネットワークの教育, (5)情報ネットワークの社会, (6)情報ネットワークの文化, (7)情報ネットワークの倫理, (8)情報ネットワークの未来
	人間科学系	人間科学基礎	1201 マルチメディア・データベース	1201	(1)マルチメディア・データベース, (2)マルチメディア・データベースの歴史, (3)マルチメディア・データベースの応用, (4)マルチメディア・データベースの教育, (5)マルチメディア・データベースの社会, (6)マルチメディア・データベースの文化, (7)マルチメディア・データベースの倫理, (8)マルチメディア・データベースの未来
			1202 認知科学	1202	(1)認知科学, (2)認知科学の歴史, (3)認知科学の応用, (4)認知科学の教育, (5)認知科学の社会, (6)認知科学の文化, (7)認知科学の倫理, (8)認知科学の未来
			1203 認知科学	1203	(1)認知科学, (2)認知科学の歴史, (3)認知科学の応用, (4)認知科学の教育, (5)認知科学の社会, (6)認知科学の文化, (7)認知科学の倫理, (8)認知科学の未来
			1204 認知科学	1204	(1)認知科学, (2)認知科学の歴史, (3)認知科学の応用, (4)認知科学の教育, (5)認知科学の社会, (6)認知科学の文化, (7)認知科学の倫理, (8)認知科学の未来

※¹ 英語版は一般的に日本語版よりは信頼できます



"Computer Science is no more about computers than astronomy is about telescopes."

- attributed to E. W. Dijkstra

- × 「WordやExcelの研究ですか？」 (医者の知人)
- × 「テレビ壊れたから直して」 (ある先生のお父上)

- ・ 分野も人間 (研究者) も若い (20代准教授、30代教授、高校生等)
- ・ 国際会議予稿集論文中心 (2段組10~30頁、査読採択率7~30%)
- ・ インフォーマル (スーツ・ネクタイ皆無)
- ・ 残念ながら日本は一部を除き弱い (Journal of the ACMの日本からの論文は1954年の創刊より30件のみ)

理論計算機科学: 計算 (情報処理) に関する数学・論理学に基づく研究分野 (計算理論、アルゴリズム、プログラミング言語理論等)

プログラミング言語理論: 計算を記述する記号的体系に関する研究分野 (CやJava等に限らず「λ計算」「π計算※²」等)

λ計算[Church 1936]: 関数 (適用) に基づく計算体系

※² 円周率とは無関係です

$(\lambda x. M) N \rightarrow [N/x]M$ x を受け取り M を返す関数 $\lambda x. M$ を、引数 N に適用

π計算[Milner et al. 1992]: プロセス (通信) に基づく計算体系

$c!(M).P \mid c?(x).Q \rightarrow P \mid [M/x]Q$ チャンネル c にメッセージ M を送信して P に遷移するプロセス $c!(M).P$ が、 c から x を受信して Q に遷移するプロセス $c?(x).Q$ と通信

自分の研究

プログラム等価性 (二つのプログラムの振る舞いが等しいこと) を証明するための理論 (環境双模倣)

- ・ 「式の等しさ」はあらゆる数理科学の基本 ($x^2+y^2=z^2$, $E=mc^2$, etc.)
- ・ 古典的理論 (表式的意味論[Scott 1970]や双模倣[Park 1981]) は高度な機能 (ポインタやクロージャ等) に対し不完全ないし不健全
- ・ 環境双模倣は初の健全・完全かつ初等的な理論 (JACM採録、MSR賞・IBM科学賞・学振賞等受賞)

定義の概略 (π計算の場合): X が環境双模倣であるとは、すべての $(P, Q, E) \in X$ に対して以下が成り立つことである。

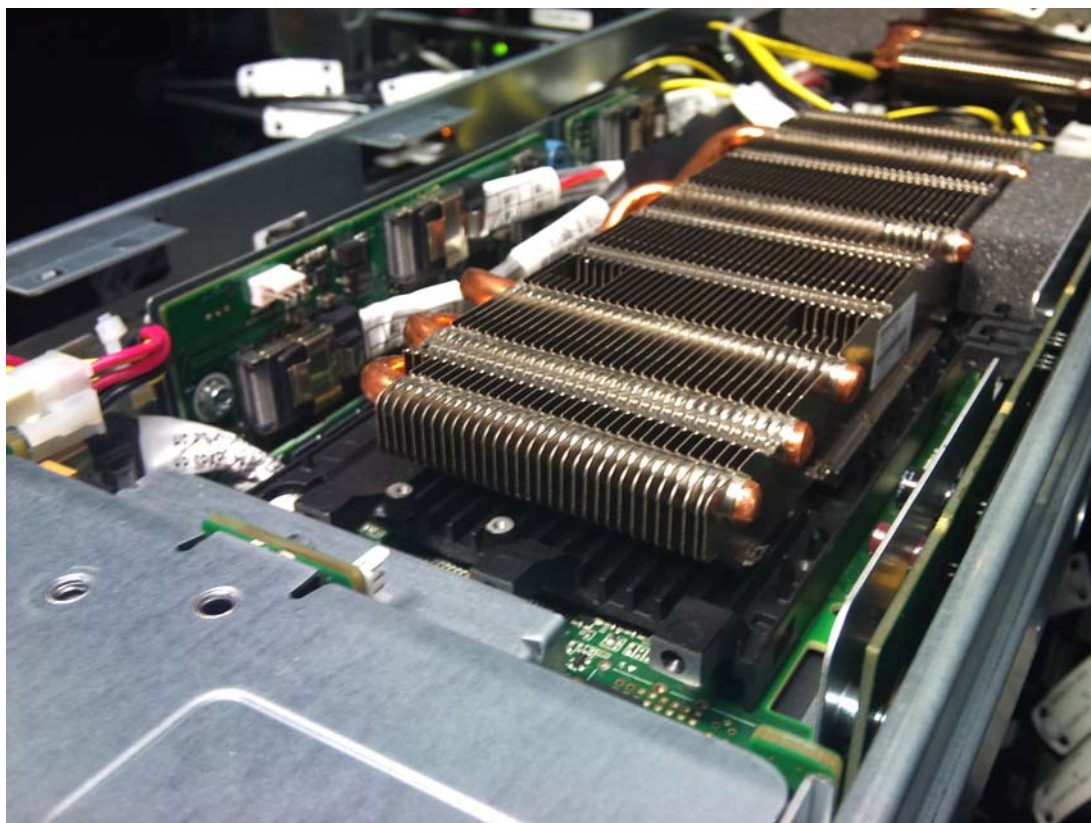
- (1) P がメッセージ M をチャンネル c に送信して P' に遷移するならば、 Q もメッセージ N を c に送信してある Q' に遷移でき、 E に (M, N) を加えた環境 E' に対して $(P', Q', E') \in X$
- (2) 環境 E から合成できる任意のメッセージの組 (M, N) に対し、 P が M をチャンネル c から受信して P' に遷移するならば、 Q も N を c から受信してある Q' に遷移でき、 $(P', Q', E) \in X$
- (3) P が P' に内部遷移するならば、 Q もある Q' に内部遷移でき、 $(P', Q', E) \in X$
- (4) 1~3の逆も成り立つ

定理 (健全性・完全性): ある環境双模倣 X に対して $(P, Q, \emptyset) \in X$ ならば、 P と Q は等価である。逆も成り立つ。

何の「役に立つ」のか？

- ・ 情報処理システムの不具合を未然に防止 (テストやレビューより確実、自分の研究ではないが分野として実用ソフトウェアで複数の実績)
- ・ しかし、果たして短期的に「役に立つ」ことだけが重要なのか？ (λ計算は約80年、数理論理学は数千年の歴史)
- ・ 本当に「役に立つ」ためには心理学や社会科学との連携が必要では

ユークリッドからインターネット そしてスーパーコンピュータへ



上と左下: 省エネ世界 1 位 (2013 & 14 年 GREEN500)、速度世界 5 位 (2011 年 TOP500) 等を獲得したスーパーコンピュータ「TSUBAME」シリーズ (東工大) / 右下: 速度世界 1 位 (2011 年 TOP500) 獲得のスーパーコンピュータ「京」(理研)

パソコン少年

小さいころから算数や数学が好きでした。兄がやっていた公〇式を見て、親にせがんで私もやらせてもらいました (小学四年生ぐらいで飽きてやめてしまいました)。

小学一年生のとき、兄の中学入学祝いにパソコンを買うというので、一緒にN社のショールームやパソコンショップに連れていってもらいました。今と違って、当時のパソコンは自分でプログラムを書いて使うのが普通でした。子供なので大したことはありませんでしたが、ショールームに通い詰めて、ごく簡単なプログラムは書けるようになりました。家にパソコンが来ても、親に「パソコンは一日30分まで」と制限されてしまったので、紙の上にプログラムを書いて、(紙の上で) 実行したりしていました。

当時の一般的な家庭用パソコンはCPUが8ビット・4メガヘルツ程度、メモリは16キロバイト程度、グラフィックス画面は256×192ドット程度でした。

現在のPCはCPUが64ビット・2ギガヘルツ (≒2千メガヘルツ)、メモリは2ギガバイト (≒2百万キロバイト)、画面は1920×1080ドットぐらいでしょうか。それぞれ何倍に増えたか計算してみてください。

フラクタル図形

中学校入学時に私も最新の16ビットパソコンを買ってもらい、フロッピーディスクが使えるようになったので (それまでは使わせてもらえず、カセットテープにセーブしていました)、それまでより難しいプログラムも書けるようになってきました (依然として一日30分の制限はありましたが)。

特に、パソコン雑誌で見かけた「フラクタル図形」(自己相似形) を描くプログラムに感動し、自分も書きたくまりました。

しかし、フラクタル図形を描くプログラムは「再帰」という仕組みを使って書かれることが多く、当時の「BASIC」というプログラミング言語では書くことができませんでした (他の言語のコンパイラやインタプリタは高価で買えませんでした)。

仕方がないので「再帰」のかわりに「スタック」と呼ばれる仕組みをBASICの上に作り、それを用いて「再帰」をシミュレートすることに、何とかフラクタル図形を描くプログラムを書くことに成功しました。

ユークリッドの「原論」

それからしばらく、高校生の間はパソコンよりも純粋数学に興味



Eijiro Sumii

●1975年東京都生まれ。東京大学理学部情報科学科卒業。同大学院情報理工学研究科コンピュータ科学専攻。ペンシルバニア大学を経て2005年東北大学へ。

β'.

Δύο ἀριθμῶν δοθέντων μὴ πρώτων πρὸς ἀλλήλους τὸ μέγιστον αὐτῶν κοινὸν μέτρον εὑρεῖν.

Ἐστωσαν οἱ δοθέντες δύο ἀριθμοὶ μὴ πρώτοι πρὸς ἀλλήλους οἱ AB, ΓΔ. δεῖ δὴ τῶν AB, ΓΔ τὸ μέγιστον κοινὸν μέτρον εὑρεῖν.

Εἰ μὲν οὖν ὁ ΓΔ τὸν AB μετρεῖ, μετρεῖ δὲ καὶ ἑαυτόν, ὁ ΓΔ ἄρα τῶν ΓΔ, AB κοινὸν μέτρον ἐστίν. καὶ φανερόν, ὅτι καὶ μέγιστον· οὐδεὶς γὰρ μείζων τοῦ ΓΔ τὸν ΓΔ μετρήσει.

Εἰ δὲ οὐ μετρεῖ ὁ ΓΔ τὸν AB, τῶν AB, ΓΔ ἀνθυφαιρουμένου ἀεὶ τοῦ ἐλάσσονος ἀπὸ τοῦ μείζονος λειψθήσεται τις ἀριθμὸς, ὃς μετρήσει τὸν πρὸ ἑαυτοῦ. μονὰς μὲν γὰρ οὐ λειψθήσεται· εἰ δὲ μή, ἔσονται οἱ AB, ΓΔ πρώτοι πρὸς ἀλλήλους· ὅπερ οὐχ ὑπόκειται. λειψθήσεται τις ἄρα ἀριθμὸς, ὃς μετρήσει τὸν πρὸ ἑαυτοῦ. καὶ ὁ μὲν ΓΔ τὸν BE μετρῶν λειπέτω ἑαυτοῦ ἐλάσσονα

Proposition 2

To find the greatest common measure of two given numbers (which are) not prime to one another.

Let AB and CD be the two given numbers (which are) not prime to one another. So it is required to find the greatest common measure of AB and CD .

In fact, if CD measures AB , CD is thus a common measure of CD and AB , (since CD) also measures itself. And (it is) manifest that (it is) also the greatest (common measure). For nothing greater than CD can measure CD .

But if CD does not measure AB then some number will remain from AB and CD , the lesser being continually subtracted, in turn, from the greater, which will measure the (number) preceding it. For a unit will not be left. But if not, AB and CD will be prime to one another [Prop. 7.1]. The very opposite thing was assumed. Thus,

図1：ユークリッド「原論」（紀元前300年頃）第7巻命題2より。「世界最古のアルゴリズム」と言われる「ユークリッドの互除法」。現代的に述べると「二つの正整数 m, n の最大公約数を求めるためには、大きいほうの整数を、小さいほうの整数で割っていく。これを互いに繰り返す、小さいほうの整数が大きいほうの整数を割り切ったならば、それが元の m, n の最大公約数となる。」ただし m, n といった「変数」は16世紀末に考えられたため、「原論」では変数ではなく線分を用いて整数を表している。プログラム（例えばC言語の関数）で書くと `gcd(m,n){return(n==0?m:gcd(n,m%n);}` のようになる。

```
> cd openssl-1.0.0e/crypto/
> grep euclid bn/bn_gcd.c
static BIGNUM *euclid(BIGNUM *a, BIGNUM *b);
t=euclid(a,b);
static BIGNUM *euclid(BIGNUM *a, BIGNUM *b)
> grep gcd rsa/*.c
rsa/rsa_chk.c:
r = BN_gcd(m, i, j, ctx);
rsa/rsa_gen.c:
if (!BN_gcd(r1,r2,rsa->e,ctx)) goto err;
rsa/rsa_gen.c:
if (!BN_gcd(r1,r2,rsa->e,ctx)) goto err;
```

図2：HTTPS など、インターネット上の安全な暗号化通信を実現するプログラムの一部。実際に「ユークリッド(Euclid)の互除法」により、巨大な整数(big num)の最大公約数(greatest common divisor)を計算している。

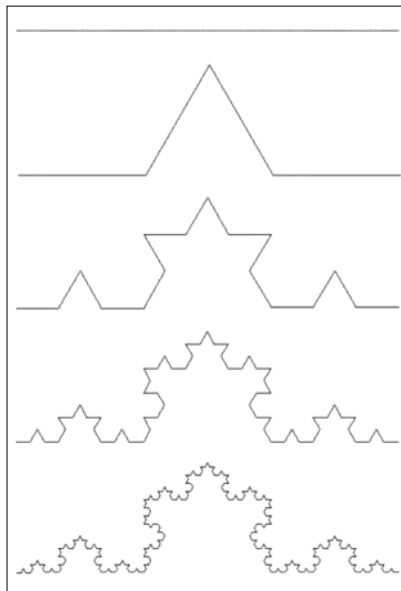


図3：「フラクタル図形」の一種「コッホ曲線」の生成過程。一つの線分（一番上）を三等分し、真ん中の線分を、それを一辺とする正三角形の他の二辺で置き換える（二番目）。この「三等分して真ん中を置き換える」操作を、各線分に対して繰り返す（三番目以降）。プログラムで書くと

```
koch(x) {
  if (x<10) forward(x);
  else {
    koch(x/3);
    left(60); koch(x/3);
    right(120); koch(x/3);
    left(60); koch(x/3);
  }
}
```

ただし forward(x)は「前に長さ x の線分を描いて進む」、left(60)は「左に 60°向きを変える」、right(120)は「右に 120°向きを変える」動作を表す。

時代は一気に下って2009年11月、「2位じゃダメなんですか」という有名な「事業仕分け」により、皮肉にも「スーパーコンピュータ」などという用語が世間やマスコミににぎわされる状況となりました。

その後、まさにその事業仕分けの対象となった「京」がスーパーコンピュータの世界ランキング「TOP500」でダントツ1位を獲得、次のTOP500でも2回連続で1位を獲得しました。

また、同じく日本のスーパーコンピュータ「TSUBAME2」も2回連続で5位を獲得、両者以外にもスーパーコンピュータ関連の賞を総なめしています。

スパコン世界1位

が移り、「ブルバキ」という20世紀フランスの数学者グループが書いた「数学原論」という本を読もうとして最初の1章で挫折したり、数学オリンピックの一次予選に落ちたりして（東京の国立高校だったので、周りには本選金メダリストも何人かいました）、自分には数学の才能がない（笑）と考えるようになりました。

ちなみにブルバキの「数学原論」は20世紀の本ですが、紀元前古代ギリシャの数学者ユークリッドが編纂した「原論」という本に因んだタイトルです。ユークリッドの「原論」には「世界最初のアルゴリズム」と呼ばれる「ユークリッドの互除法」が記されており（図1）、現代のインターネットにおける安全な暗号化通信に欠かせないアルゴリズムとなつていきます（図2）。