

セルフデベロップメント とプログラミング

和田英一

IIJ イノベーションインスティテュート
技術研究所

o

尾見半左右氏(富士通研究所初代所長 1901-1985)

の情報処理学会のコンピュータ博物館パイオニアのページ

<http://museum.ipsj.or.jp/pioneer/omi.html>

少にして学ばば即ち壮にして為すこと有り、
壮にして学ばば即ち老いて衰へず、
老いて学ばば即ち死して朽ちず (佐藤一斎 言志四録)

少而学 即壮而有為

壮而学 即老而不衰

老而学 即死而不朽

パソコンが手元にあると、面白そうな話題が試せる。

KnuthのThe Art of Computer Programmingを読み、訳し、
多くのアルゴリズムと問題をテストした。

お詫び

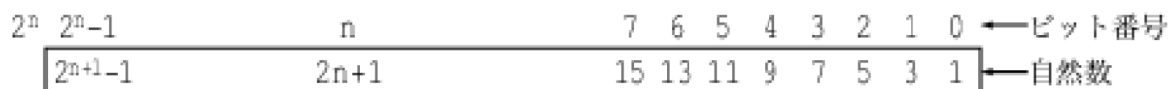
以下のプログラムは Lisp 言語の 1 つ, Scheme で書いてある.
私はプログラムのほとんどを Lisp と PostScript でしか書かないから
なので, 済みません.

The Art of Computer Programming は, Stanford 大学の
Donald Knuth が 1968 年から書き続けているアルゴリズムの大著で,
この春 4A 巻が出た.

そのこだわりから, アルゴリズムは自然言語で書いていて,
曖昧なところがあり, 多くのことを書こうとするあまり,
説明をはしょっていて, 実装して走らせてみてやっと理解出来たりする.

Eratosthenes の篩

昔から知られている素数表の作り方



計算機で Eratosthenes の篩を計算するには、0 から $2^n - 1$ の、長さ 2^n で、各ビットが 1 のビット列を用意し、1 から $2^{n+1} - 1$ の奇数に対応させる。

1 は素数ではないので、1 に対応するビットを 0 にする。

番号の小さい方から 1 のビットを探し、そのビット番号が n なら

$p = 2n + 1$ が次の素数。そこから p 置きにビットを 0 にしていく。

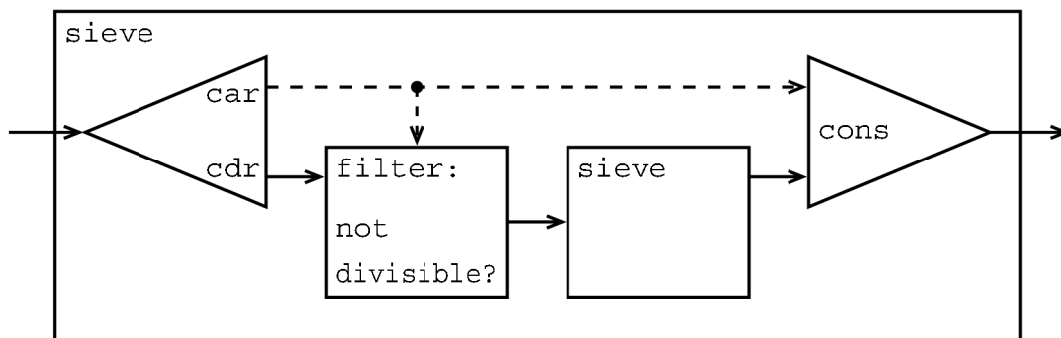
p^2 より小さいビットは、 $< p$ の素数で篩われているから、 p^2 に対応するビット位置 $(p^2 - 1)/2$ 番目から p 置きに篩う。

手作業では100くらいまで。パソコンでは、100万くらいまで出来る。

```
(define length 524288) ;2^19
(define sieve (make-bit-string length #t)) ;篩を作る
(bit-string-clear! sieve 0) ;1の場所をクリアする
(define k 0)
(define (next k)
  (let ((n (bit-substring-find-next-set-bit sieve
            (+ k 1) length)))
    (if n (let ((p (+ n n 1))) ;nの場所が1なら2n+1が素数
            (do ((q (/ (- (* p p) 1) 2) (+ q p))) ((>= q length))
                (bit-string-clear! sieve q)) (next n))
          'ok))) ;(p*p-1)/2からp置きにクリア
  (next 0) ;起動
```

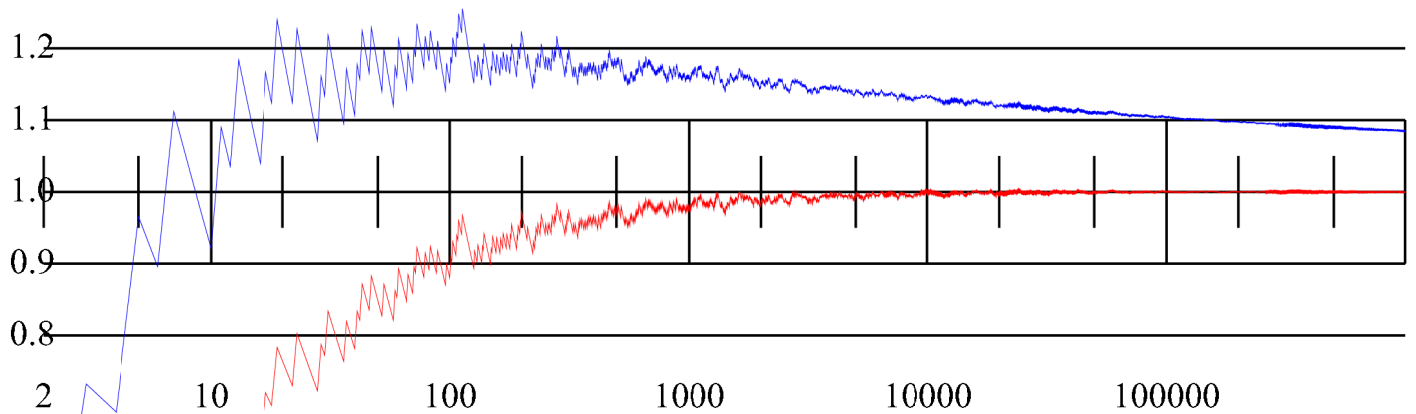
上の篩の実行に、MacBook Airで2.8秒くらいかかる。

6



ストリームの信号処理系の入れ子による Eratosthenes の篩
一番外の処理系には左から 2,3,4,5,...が入る
右から 2,3,5,7,11,...が出る

7



100万までの素数表があると、Gauss と Legendre の素数定理の図を描くことができる。

前のページの図は $\pi(n)/(n/\ln(n))$ をプロットしてある。

Gauss の式の値は

2 の時 $1/(2/\ln(2))=.34657359027997264$

3 の時 $2/(3/\ln(3))=.7324081924454064$

4 の時 $2/(4/\ln(4))=.6931471805599453$

5 の時 $3/(5/\ln(5))=.9656627474604601$

6 の時 $3/(6/\ln(6))=.8958797346140275$

...

1000000 の時 $78498/(1000000/\ln(1000000))=1.0844899477790795$

Wilson の定理

$((x - 1)! + 1)/x$ は, x が素数か1の時に限り整数

Scheme には bignum があるのでやってみる.

```
(define (wilson x)
  (/ (+ (factorial (- x 1)) 1) x))
  ;Scheme の整数除算は整除できないと分数にする
(map wilson (a2b 2 20))
  ;(a2b a b) は a から b-1 までのリスト
(1 1 7/4 5 121/6 103 5041/8 40321/9 362881/10 329891
 39916801/12 36846277 6227020801/14 87178291201/15
 1307674368001/16 1230752346353 355687428096001/18
 336967037143579)
```

Carmichael 数 Fermat のテスト 素数 p で $a < p$ について $a^p \bmod p = a$.

Carmichael 数: 合成数なのに, Fermat テストを通過する

```
4 1 0 1
6 1 4 3 4 1
8 1 0 1 0 1 0 1
9 1 8 0 1 8 0 1 8
10 1 4 9 6 5 6 9 4 1
12 1 4 9 4 1 0 1 4 9 4 1
14 1 4 9 2 11 8 7 8 11 2 9 4 1
15 1 8 12 4 5 6 13 2 9 10 11 3 7 14
16 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1
18 1 10 9 10 1 0 1 10 9 10 1 0 1 10 9 10 1
20 1 16 1 16 5 16 1 16 1 0 1 16 1 16 5 16 1 16 1
21 1 8 6 1 20 6 7 8 15 13 8 6 13 14 15 1 20 15 13 20
22 1 4 9 16 3 14 5 20 15 12 11 12 15 20 5 14 3 16 9 4 1
24 1 16 9 16 1 0 1 16 9 16 1 0 1 16 9 16 1 0 1 16 9 16 1
25 1 7 18 24 0 1 7 18 24 0 1 7 18 24 0 1 7 18 24 0 1 7 18 24
26 1 4 9 16 25 10 23 12 3 22 17 14 13 14 17 22 3 12 23 10 25 16 9 4 1
27 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26 0 1 26
28 1 16 25 4 9 8 21 8 9 4 25 16 1 0 1 16 25 4 9 8 21 8 9 4 25 16 1
```

前ページの表は下のような latex の原稿で構成した

```
\verb+ 4 +\color{red}\verb+ 1+\color{black}\verb+ 0 1 +\\
\verb+ 6 +\color{red}\verb+ 1+\color{black}\verb+ 4 +
\color{red}\verb+ 3+\color{black}\verb+ +\color{red}\verb+ 4+
\color{black}\verb+ 1 +\\
\verb+ 8 +\color{red}\verb+ 1+\color{black}\verb+ 0 1 0 1 0 1 +\\
```

この原稿は次のページの Scheme のプログラムで作る.

```
(define (fermattest n a)
  (modulo (expt a (- n 0)) n)) ;a^(n-1)mod nはもう1つのFermat テスト

(define (disp2 n)
  (if (< n 10) (display " ") (display n)))

(define (dispred n)
  (display "+\color{red}\verb+")
  (disp2 n)
  (display "+\color{black}\verb+"))

(define (foo n)
  (if (> (length (factorize n)) 1)
      (begin (display "\verb+")
              (disp2 n) (display " ")
              (do ((a 1 (+ a 1))) ((= a n))
                  (let ((f (fermattest n a)))
                    (if (= f a) (dispred f) (disp2 f)) (display " "))))
              (display "+\\\") (newline))))

(do ((n 2 (+ n 1))) ((= n 30)) (foo n))
```

```
(map (lambda (a) (modulo (expt a 561) 561)) (a2b 1 561))  
=> (1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 ... 560)
```

Carmichael数には, 1105, 1729, 2465, 2821, 6601, ...
などがあるらしい.

このうち, 1729 は別のことで有名

Hardy の Ramanujan 追悼文 (Hardy 1921) から引用すると 『すべての正の整数は彼の友人であった』 といったのは Littlewood だった (と思う.) 彼がパトニーで療養していた時, 見舞いにいったのを覚えている. 1729 番というタクシーに乗ったので, その数には何の面白味もないといい, それが悪い予兆でないことを望むといった. 『いや』彼は答えた 『それは非常に興味のある数だ. それは二通りで二つの立方数の和で表現出来る最小の数だ』 .

$$9^3 + 10^3 = 1^3 + 12^3 = 1729 \quad 9^3 = 729, \quad 12^3 = 1728$$

$x^2 + x + 41$ の式と同じように気になる数である.

Fourier 変換

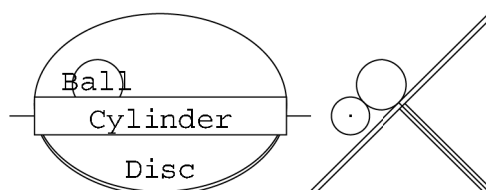
2π を周期とする周期関数 f を

$$f(x) = a_0 + \sum_{n=1}^N a_n \cos nx + \sum_{n=1}^N b_n \sin nx$$

のように \sin や \cos の和と表現したい時, 係数 a_n, b_n を計算する.

$$a_n = \frac{1}{N} \sum_m f\left(\frac{m\pi}{N}\right) \cos \frac{mn\pi}{N}$$

$$b_n = \frac{1}{N} \sum_m f\left(\frac{m\pi}{N}\right) \sin \frac{mn\pi}{N}$$



人力計算の場合

f(0)	$\cos(0\pi/N)$	—	—	—
f(1)	$\cos(2\pi/N)$	—	—	—
f(2)	$\cos(4\pi/N)$	—	—	—
f(3)	$\cos(6\pi/N)$	—	—	—
f(m)	$\cos(2m\pi/N)$	—	—	—
f(N-1)	$\cos(2(N-1)\pi/N)$	—	—	—

手で計算する時は、このような表を作る。

a_1 の計算は、0 行目同士、1 行目同士、... を掛け合わせて足す。

a_2 の計算は、0 行目と 0 行目、1 行目と 2 行目、... k 行目と 2k 行目を掛け合わせて足す。

a_3 の計算は、0 行目と 0 行目、1 行目と 3 行目、... k 行目と 3k 行目を掛け合わせて足す。

のようにするが、結構めんどうくさい。

計算機があれば、すぐ試すことができる。

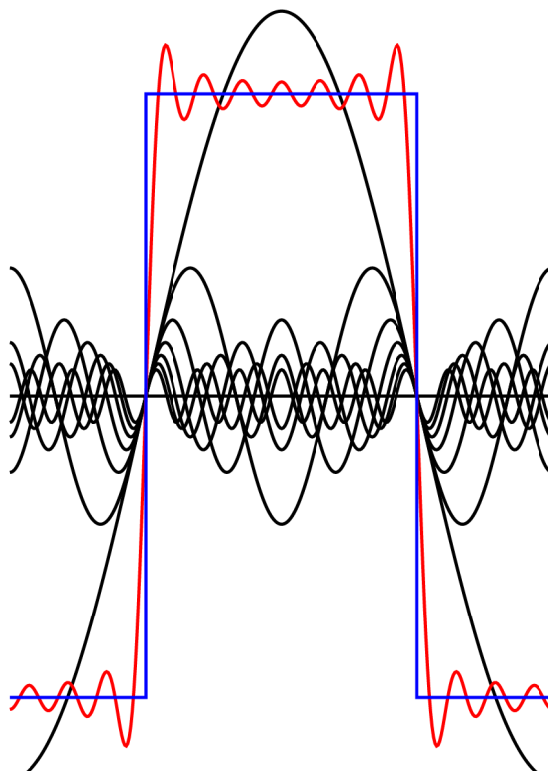
```
(define nn 64)

(define (a n)
  (let ((an 0))
    (do ((m 0 (+ m 1))) ((= m nn))
      (set! an (+ (* (f m) (cos (/ (* 2 pi (+ (* m n) 0.5)) nn))) an)))
    (/ an nn)))

(define (f n) ; ステップ関数の時
  (cond ((< n (/ nn 4)) -1) ; 1/4 より小さい時 -1
        ((>= n (/ (* nn 3) 4)) -1) ; 3/4 より大きい時 -1
        (else 1))) ; それ以外は 1

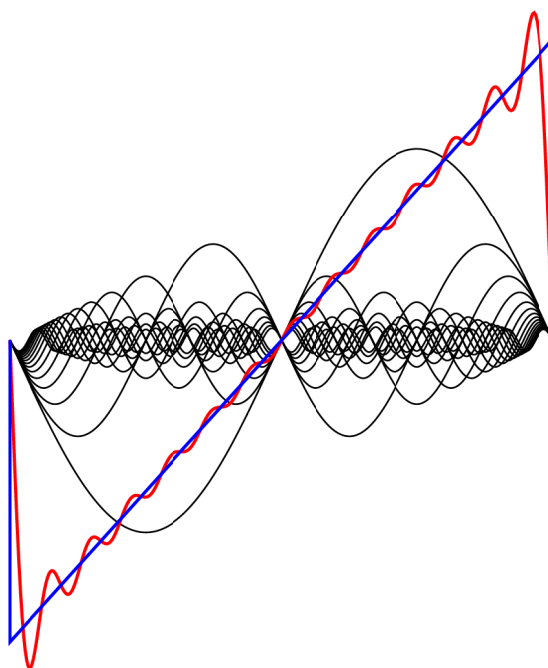
(define (f n) ; 鋸歯状波関数
  (+ (/ (* 2 (+ n 0.5)) nn) -1))
```

ステップ関数の場合



18

鋸歯状波関数の場合



19

ステップ関数の係数

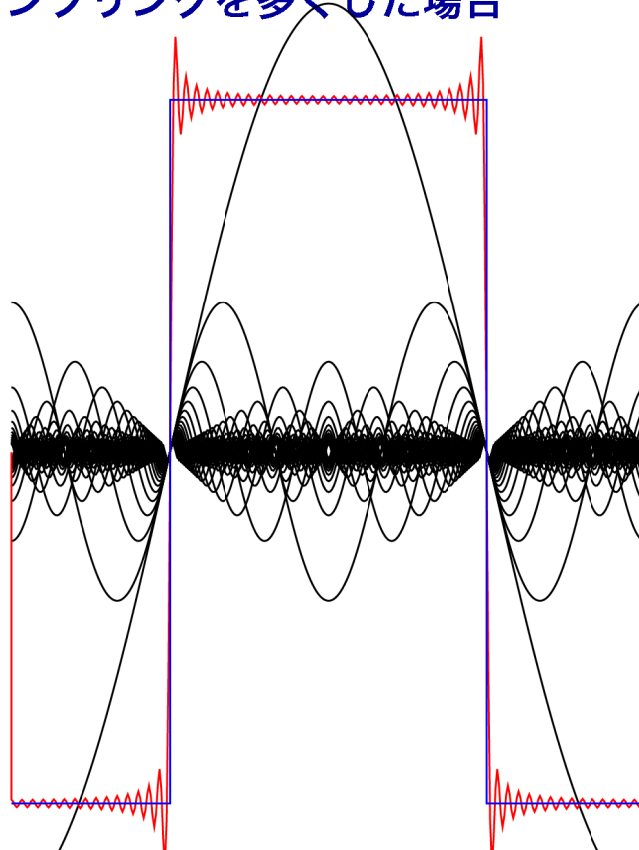
0
-.6368755077217536
0
.21194999078372936
0
-.12614008280347488
0
.08876606163859643
0
-.06752635118750022
0
.05360803812501698
0
-.04361835776624559
0
.03597089502453032

鋸歯状波関数の係数

-.31843775386087686
-.15921887693043843
-.10597499539186465
-.07922424243536774
-.0630700414017375
-.05221335991454491
-.04438303081929825
-.03844333141772755
-.03376317559375022
-.029963789737194456
-.026804019062508462
-.02412297984075293
-.021809178883122515
-.019782866547729476
-.017985447512265308

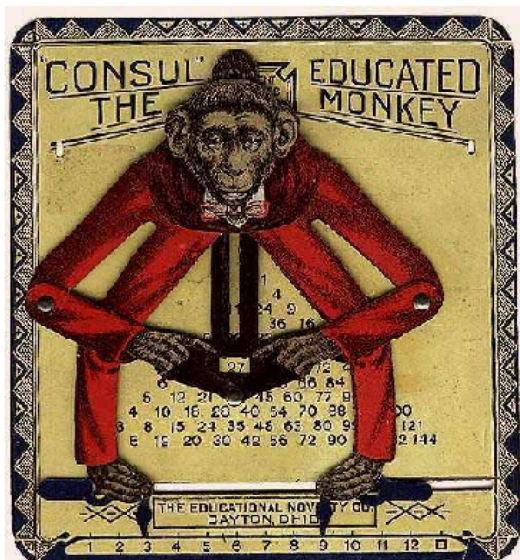
20

ステップ関数でサンプリングを多くした場合

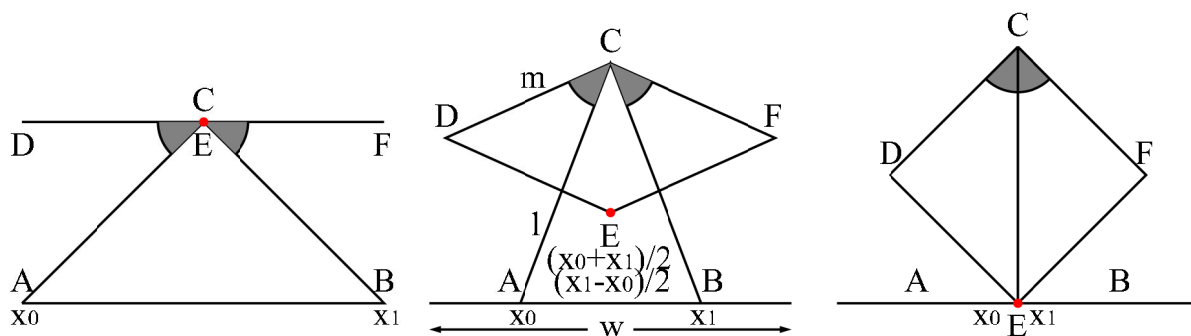


21

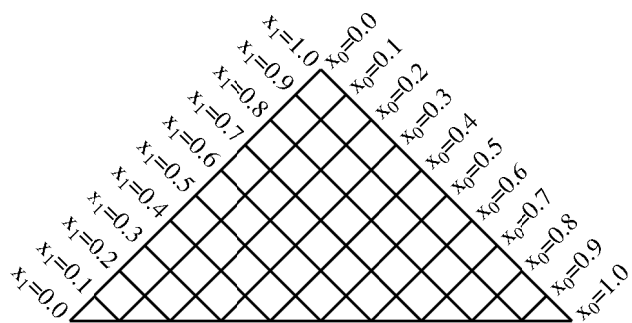
学者猿コンサル Consul the Educated Monkey



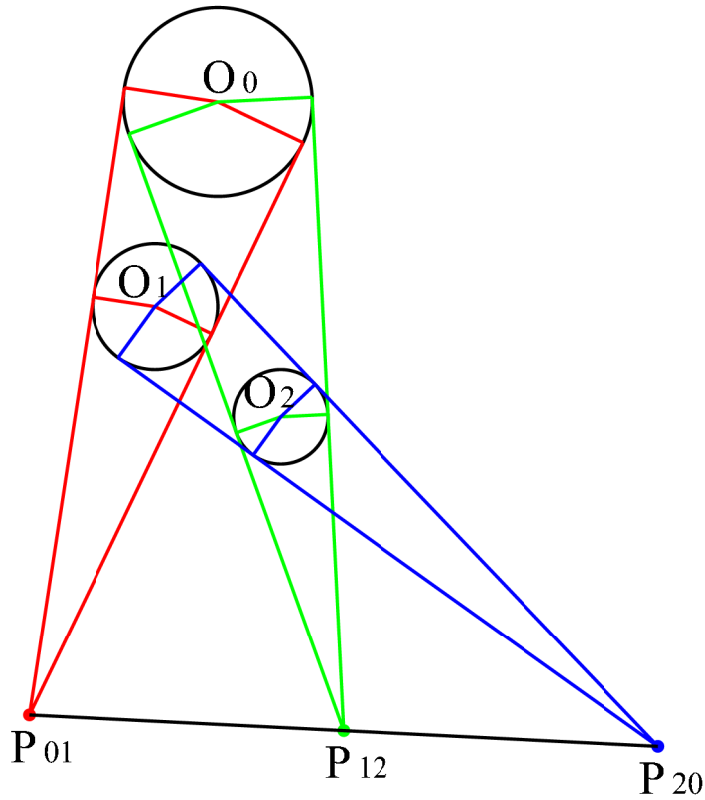
22



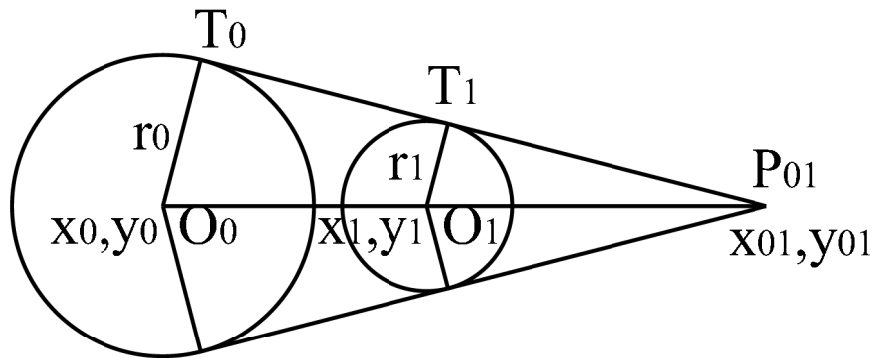
これは一種の計算図表



23



26



$$x_{01} = (r_0 x_1 - r_1 x_0) / (r_0 - r_1), \quad y_{01} = (r_0 y_1 - r_1 y_0) / (r_0 - r_1)$$

$$x_{12} = (r_1 x_2 - r_2 x_1) / (r_1 - r_2), \quad y_{12} = (r_1 y_2 - r_2 y_1) / (r_1 - r_2)$$

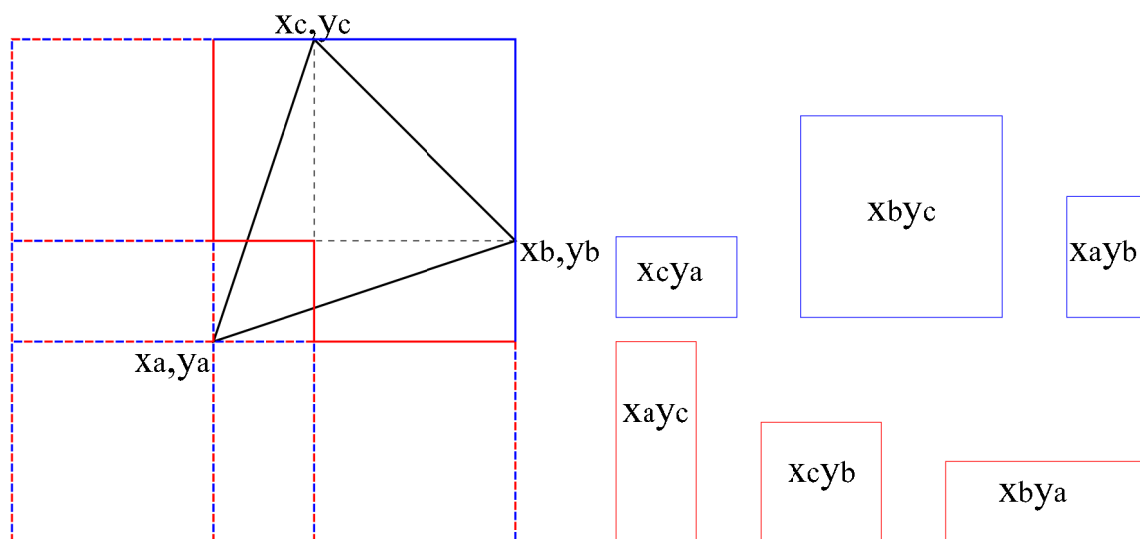
$$x_{20} = (r_2 x_0 - r_0 x_2) / (r_2 - r_0), \quad y_{20} = (r_2 y_0 - r_0 y_2) / (r_2 - r_0)$$

3点 (x_a, y_a) , (x_b, y_b) , (x_c, y_c) で構成する三角形の面積 S は

$$S = \frac{1}{2} \begin{vmatrix} x_a, y_a, 1 \\ x_b, y_b, 1 \\ x_c, y_c, 1 \end{vmatrix} \quad \text{又は} \quad S = \frac{1}{2} ((x_b - x_a)(y_c - y_a) - (x_c - x_a)(y_b - y_a))$$

27

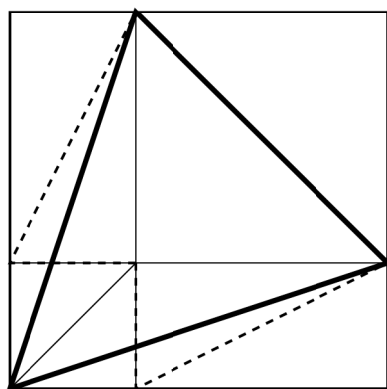
上の行列式の値は



右上の三角形に外接する欠けた四角の面積で、
その $1/2$ が三角形の面積になる。

28

四角形と三角形の面積の関係



29



risa/asir では

$$X01=(r0*x1-r1*x0)/(r0-r1);$$

$$X12=(r1*x2-r2*x1)/(r1-r2);$$

$$X20=(r2*x0-r0*x2)/(r2-r0);$$

$$Y01=(r0*y1-r1*y0)/(r0-r1);$$

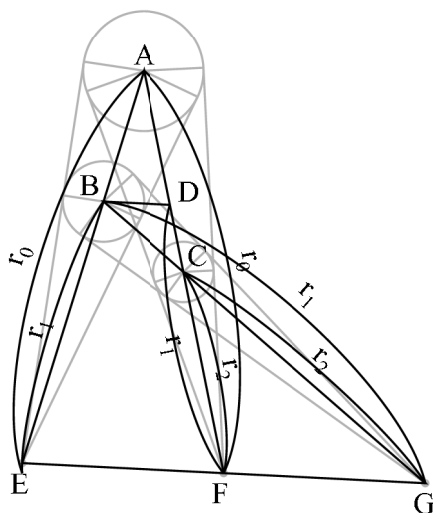
$$Y12=(r1*y2-r2*y1)/(r1-r2);$$

$$Y20=(r2*y0-r0*y2)/(r2-r0);$$

$$X01*Y12+X12*Y20+X20*Y01-X12*Y01-X20*Y12-X01*Y20;$$

30

幾何学的証明



A,B,Cの半径を r_0, r_1, r_2 とする.

$$\frac{BE}{AE} = \frac{r_1}{r_0}, \frac{CF}{AF} = \frac{r_2}{r_0}, \frac{CG}{BG} = \frac{r_2}{r_1}.$$

AF 上に D をとり, $BD \parallel EF$ とする

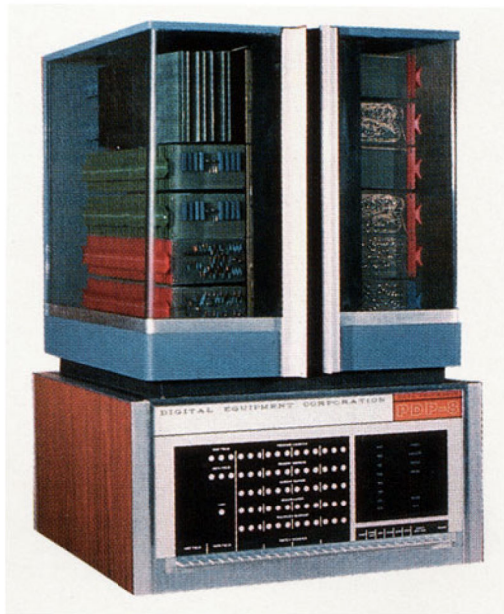
$$\text{と } \frac{DF}{AF} = \frac{r_1}{r_0}.$$

従って $BD \parallel FG$ QED.

31

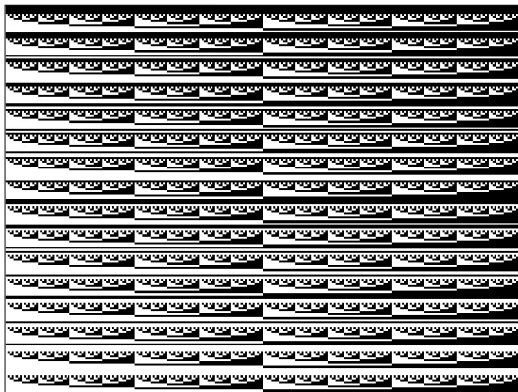
シミュレータ

PDP-8のメモリーを表示するシミュレータ

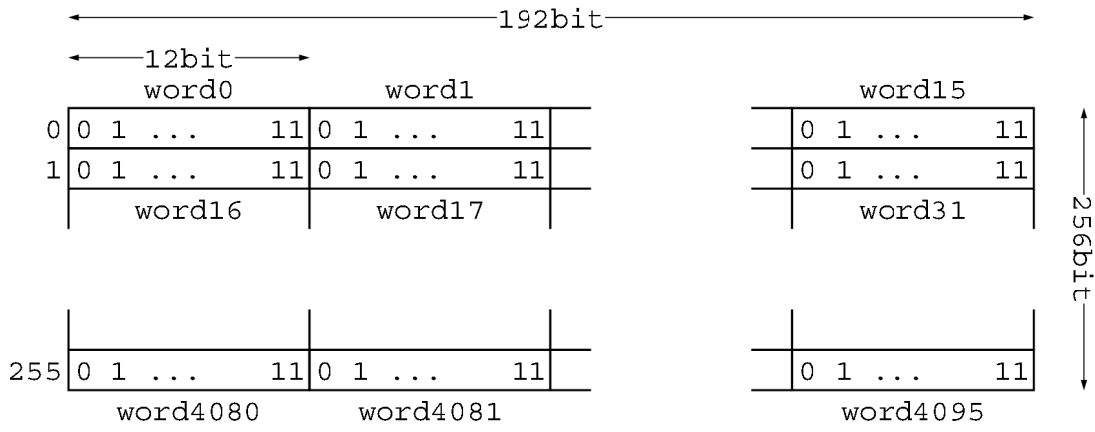


32

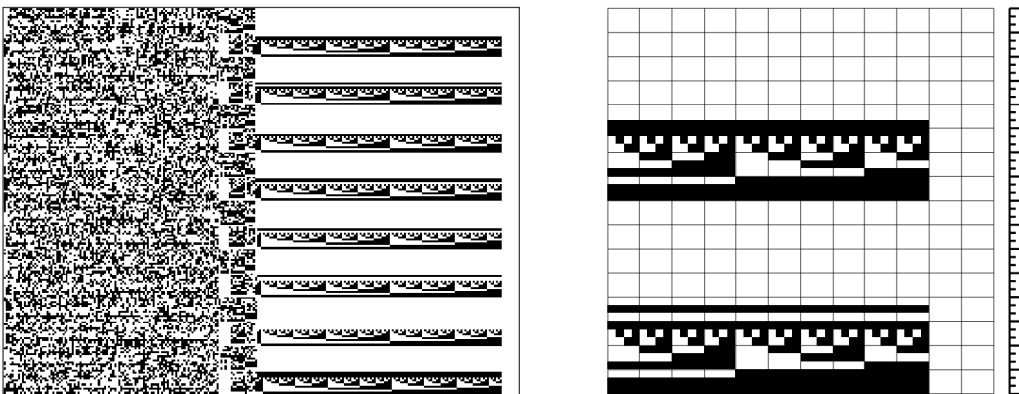
$0 \leq n < 4096$ の n 番地に n を書き込んだところ



33



van der Poel先生のPDP-8 Lispを読み込んだところ
 左がプログラム領域, 右がヒープ領域



**Programming should be fun.
Programs should be beautiful.**