逆正弦法則の 「できるだけ直感的な」 証明

2017年1月27日 Cabri研究会 生越 茂樹

Thanks To

小針硯宏著「確率・統計入門」(特に第6章)



<u>逆正弦法則の証明.pdf</u>

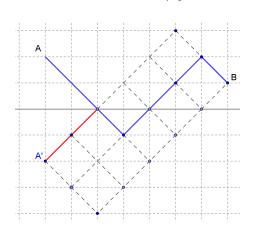
§ 1. 準備編 – 径路の数

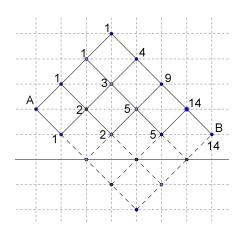
鏡像の原理

点 A,B は t 軸に関して同じ側にあるとする. A から B へ至る経路のうち t 軸と共有点を持つもの (接するものも含む) の数は, A と t 軸に関し対称な点 A' から B へ至る経路の数と等しい.

[証明] A から進んで初めて t 軸と共有点を持つまでの道を t 軸に関して反転すれば A' から B へ至る道ができ, (A から B へ至る道で t 軸と共有点を持つもの) \longleftarrow (A' から B へ至る道)

[例]下の図でAからBへ行く道のうちt軸と共有点を持つものは $_{7}C_{3}$ -14=35-14=21 一方A' からBへ行く経路は $_{7}C_{5}$ =21 だから, この 2 つは一致する.





命題1 (tan公式)

n,m を自然数、原点から G(n,m) に至る径路の総数を $N_{n,m}$ とする.

このうち 正領域を通りGに至る径路の総数は $\frac{m}{n}N_{n,m}$

|(注)正領域を通る径路とは $\{(k,s_k)|k=1,2,3,\cdots n,s_k>0\}$ の事.

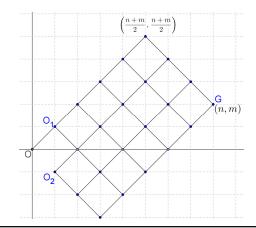
[証明] n 回中 p 回右, q 回左に進んだとすると, p+q=n, p-q=m,

また

$$N_{n,m} = {}_{n} C_{\frac{n+m}{2}} = {}_{p+q} C_{p} = \frac{(p+q)!}{p!q!} \cdots (*)$$

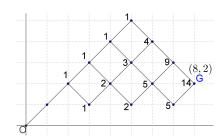
 $O_1(1,1), O_2(1,-1)$ とする。Oから G(n,m) へ行く道は O_1 を必ず通るから,求める道の総数は $(O_1$ から G へ行く径路の数) $-(O_1$ から G へ行く径路のうち t 軸と共有点を持つ径路の数) $=(O_1$ から G へ行く径路の数) $-(O_2$ から G へ行く径路の数)

$$=N_{\scriptscriptstyle{n-1,m-1}}-N_{\scriptscriptstyle{n-1,m+1}}=_{\scriptscriptstyle{n-1}}C_{\scriptstyle{\frac{n+m}{2}-1}}-_{\scriptscriptstyle{n-1}}C_{\scriptstyle{\frac{n+m}{2}}}=_{\scriptscriptstyle{p+q-1}}C_{\scriptstyle{p-1}}-_{\scriptscriptstyle{p+q-1}}C_{\scriptstyle{p}}=\frac{(p+q-1)!}{(p-1)!q!}-\frac{(p+q-1)!}{p!(q-1)!}=\frac{(p+q)!(p-q)}{p!q!(p+q)}=\frac{m}{n}N_{\scriptscriptstyle{n,m}}$$



[例] 正領域を通り原点から(8,2)へ至る径路の数は

$$\frac{2}{8}N_{8,2} = \frac{1}{4} {}_{8}C_{5} = \frac{1}{4} \frac{8 \cdot 7 \cdot 6}{3 \cdot 2 \cdot 1} = 14$$



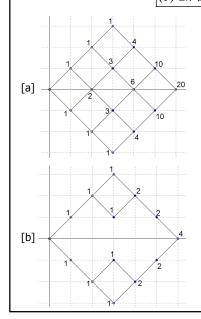
n,m を自然数、原点から G(n,m) に至る径路の総数を $N_{n,m}$ とすると、このうちn 回目に初めて x=m に至る径路の総数は $\frac{m}{n}N_{n,m}$ (注) n 回目に初めて x=m に至る径路とは $s_1 < m, s_2 < m, \cdots, s_{n-1} < m, s_n = m$ をみたす道. [証明] 正領域を通り G(m,n) に至る径路を、O を中心に 180 回転して、 $\overline{u} = (m,n)$ 平行移動すれば O から G へ正領域を通る径路) \overline{u} (\overline{u} (\overline{u}) のとき \overline{u} (\overline{u}) のとき \overline{u} (\overline{u}) のとき

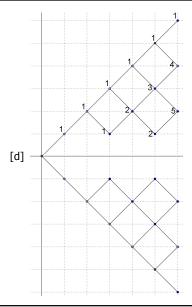
§ 2. 準備編 – 原点回帰の確率

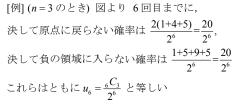
の確率)

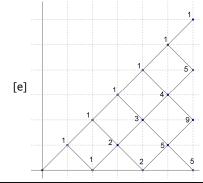
- (a) 途中はどうであれ 2n 回目に原点に回帰する確率は u_{2n}
- (原点回帰|(b)| 2n 回目に初めて原点に回帰する確率は f_{2n}
 - (d) 2n 回目までに、決して原点に戻らない確率は u_{2n}
 - (e) 2n 回目までに、決して負の領域に入らない確率は u_{2n}

(b) は (命題1; tan公式) からすぐ導けるが f_{2n} の定義と考えても 良い. 式は当分不要.









(d) 2n 回目までに、決して原点に戻らない確率は u_{2n} $\left(但し u_0=1, u_{2n}=\frac{2^n}{2^n}\right)$ の証明

n=3 の時で説明する. 図の様に A,B,C,O_1,O_2 をとり「点 X から Y の全ての径路数」を $n(X\to Y)$ と表す.

(OからAへ正領域を通って行く道の数)

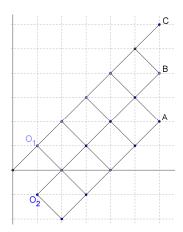
- $=(O_1)$ からAへ行く道の数) $-(O_1)$ からAへ行く道のうちt 軸と共有点を持つ道の数)
- $=(O_1)$ からA へ行く道の数 $)-(O_2)$ からA へ行く道の数)
- $=(O_{_{\! 1}}$ から A へ行く道の数) $-(O_{_{\! 1}}$ から B へ行く道の数) \leftarrow 平行移動しても径路数は同じ
- $= n(O_1 \rightarrow A) n(O_1 \rightarrow B) \cdots \bigcirc$



 $(O から B へ正領域を通って行く道の数) = n(O_1 \rightarrow B) - n(O_1 \rightarrow C) \cdots ②$

 $(O \text{ から } C \text{ へ正領域を通って行く道の数}) = n(O_1 \rightarrow C) \cdots 3$

 $\therefore (O$ から A,B,C へ正領域を通って行く道の数) = (①+②+③) = $n(O_1\to A)=_5 C_2$ したがって 6回まで原点に戻らない確率は $\frac{2\times_5 C_2}{2^6}=\frac{_6C_3}{2^6}=u_6$



同様にして,

(2n 回まで原点に戻らないで正領域を進む道の数)

$$= n(O_1 o A(2n,2)) = n(O o (2n-1,1)) = {}_{2n-1}C_n o igl(O au \circ (2n-1,1) au \circ (2n-1,$$

$$\therefore (2n \text{ 回まで原点に戻らない確率}) = \frac{2\times_{2n-1}C_n}{2^{2n}} = \frac{\frac{2(2n-1)!}{n!(n-1)!}}{2^{2n}} = \frac{\frac{(2n)\cdot(2n-1)!}{n!\cdot n\cdot(n-1)!}}{2^{2n}} = \frac{\frac{(2n)!}{n!\cdot n!}}{2^{2n}} = \frac{\frac{(2n)!}{n!\cdot n!}}{2^{2n}} = \frac{2nC_n}{2^{2n}} = u_{2n}$$

(e) 2n 回目までに、決して負の領域に入らない確率は u_{2n} $\left(但し u_0 = 1, u_{2n} = \frac{2nC_n}{2^n}\right)$ の証明

n=3 の時で説明する.

[図d] で t 軸とx 軸をそれぞれ 1 平行移動して考えると [図d] の径路と [図e] の径路のうち $0 \le t \le 5$ の部分が 1 対 1 に対応する.

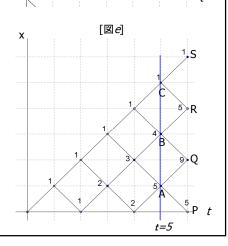
さらに [図e] において図の様に A,B,C,P,Q,R,S をとり 「 $x \ge 0$ を通り点 X から Y ~行く径路数」を $n_{>0}(X \to Y)$ と表すと,

$$\begin{cases} n_{\geq 0}(O \to P) &= n_{\geq 0}(O \to A) \;, \\ n_{\geq 0}(O \to Q) &= n_{\geq 0}(O \to A) \; + n_{\geq 0}(O \to B) \;, \\ n_{\geq 0}(O \to R) &= n_{\geq 0}(O \to B) \; + \; n_{\geq 0}(O \to C) \;, \\ n_{\geq 0}(O \to S) &= n_{\geq 0}(O \to C) \end{cases}$$

よって,

$$\begin{split} & n_{\geq 0}(O \to P) + n_{\geq 0}(O \to Q) + n_{\geq 0}(O \to R) + n_{\geq 0}(O \to S) \\ = & 2 \big\{ n_{\geq 0}(O \to A) + n_{\geq 0}(O \to B) + n_{\geq 0}(O \to C) \big\} \end{split}$$

[図d]の見えない下半分 (負領域) についても考慮すると, (e) の確率 = (d) の確率



[図*d*]

x'

命題2(続き)

(f)
$$n$$
 が自然数の時 $u_{2n} = \sum_{k=1}^{n} f_{2k} u_{2n-2k}$ (但し $u_0 = 1$, $u_{2n} = \frac{2nC_n}{2^n}$, $f_0 = 0$, $f_{2n} = \frac{u_{2n-2}}{2n}$)

[例] $u_2 = f_2 u_0$,

$$u_4 = f_2 u_2 + f_4 u_0,$$

$$u_6 = f_2 u_4 + f_4 u_2 + f_6 u_0$$
,

$$u_8 = f_2 u_6 + f_4 u_4 + f_6 u_2 + f_8 u_0$$

[証明]

(a) 途中はどうであれ 2n 回目に原点に回帰する確率は u_{2n} の性質を使う.

(b) 2n 回目に初めて原点に回帰する確率は f_{2n}

n=3 のときの式「 $u_6=f_2u_4+f_4u_2+f_6u_0$ 」を例にとり説明する. (a),(b) より, f_2u_4 =(2回目に初めて原点に回帰する確率)×(さらに4回後に原点に回帰する確率) f_4u_2 =(4回目に初めて原点に回帰する確率)×(さらに2回後に原点に回帰する確率)

 f_6u_0 =(6回目に初めて原点に回帰する確率)

したがって,

 $f_2u_4 + f_4u_2 + f_6u_0$ =(途中はどうであれ 6 回目に原点に回帰する確率) = u_6

一般の場合も同様.

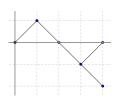
§ 3. 逆正弦法則

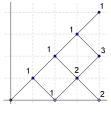
[離散バージョン] 長さ 2n の全ての道 2^{2n} 個から任意に 1 つを選ぶ時, $2k(k=0,1,2,\cdots n)$ の長さが正領域,(2n-2k) が負領域にあるような道が選ばれる確率を $P_{2k,2n}$ とすると,

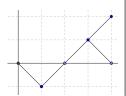
$$P_{2k,2n} = u_{2k}u_{2n-2k}$$
 $\left(\text{ID} \cup u_0 = 1, \ u_{2n} = \frac{2nC_n}{2^n} \right)$

n=2 のとき

$$\begin{cases} P_{4,4} = u_4 u_0 = \frac{{}_{4}C_2}{2^4} \cdot 1 = \frac{6}{16} \\ P_{2,4} = u_2 u_2 = \frac{{}_{2}C_1}{2^2} \cdot \frac{{}_{2}C_1}{2^2} = \frac{4}{16} \\ P_{0,4} = u_0 u_4 = 1 \cdot \frac{{}_{4}C_2}{2^4} = \frac{6}{16} \end{cases}$$





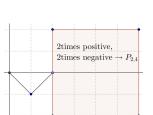


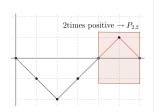
$$n=3$$
 のとき

$$P_{6,6} = P_{0,6} = u_6 u_0 = \frac{{}_6 C_3}{2^6} \cdot 1 = \frac{20}{2^6}$$

$$\begin{cases} P_{2,6} = u_2 u_4 = \frac{{}_2C_1}{2^2} \cdot \frac{{}_4C_2}{2^4} = \frac{12}{2^6} \end{cases}$$

$$P_{4,6} = u_4 u_2 = \frac{{}_{4}C_2}{2^4} \cdot \frac{{}_{2}C_1}{2^2} = \frac{12}{2^6}$$





(例えば $P_{2,6}$ は大きく分けて図の3通り)

- $(b) \ 2n \ 回目に初めて原点に回帰する確率は<math>f_{2n}$ (但し $f_0=0, \ f_{2n}=rac{u_{2n-2}}{2n}$)
- $\left| (e)\ 2n\ \Box$ 目までに、決して負の領域に入らない確率は $u_{2n}\left(但し u_0 = 1,\ u_{2n} = rac{2n}{2^n}
 ight)
 ight|$ を使う.
- (f) n が自然数の時 $u_{2n} = \sum_{k=1}^{n} f_{2k} u_{2n-2k}$

(e)より $P_{2n,2n} = u_{2n} = u_{2n}u_0$. また t 軸に関する対称性から $P_{0,2n} = u_{2n} = u_0u_{2n}$

故に $\lceil n$ についての数学的帰納法」で $1 \le k \le n-1$ に対し、成り立つ事を示せばよい. 例として $\lceil n=2 \to n=3 \rceil$ の場合を示す. $(\lceil n=1 \to n=2 \rceil)$ の場合も同様にできる.)

 $P_{2.6}$ = (正領域を通り2回目に原点回帰)×(残り4回の内0回正領域)

+(負領域を通り2回目に原点回帰)×(残り4回の内2回は正領域)

+(負領域を通り4回目に原点回帰)×(残り2回の内2回は正領域)

$$= \frac{1}{2} f_2 \cdot P_{0,4} + \frac{1}{2} f_2 \cdot P_{2,4} + \frac{1}{2} f_4 \cdot P_{2,2}$$

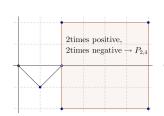
$$= \frac{1}{2} f_2 \cdot u_0 u_4 + \frac{1}{2} f_2 \cdot u_2 u_2 + \frac{1}{2} f_4 \cdot u_2 u_0 \leftarrow \boxed{\text{帰納法の仮定}}$$

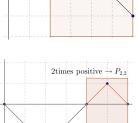
$$= \frac{1}{2} f_2 u_0 \cdot u_4 + \frac{1}{2} u_2 (f_2 u_2 + f_4 u_0)$$

$$= \frac{1}{2} u_2 u_4 + \frac{1}{2} u_2 u_4 \leftarrow \boxed{f_2 u_0 = u_2, f_2 u_2 + f_4 u_0 = u_4}$$

$$= u_2 u_4$$

$$= u_2 u_4$$



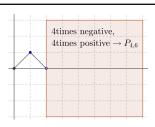


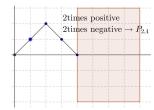
all negative $\rightarrow P_{0,4}$

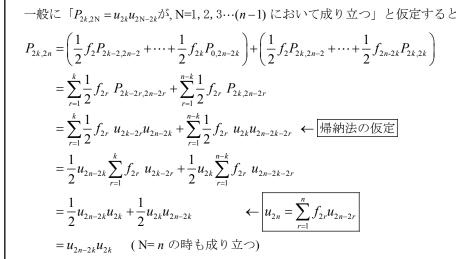
 $(P_{46}$ も同様にできる. P_{66} や P_{06} は途中で原点に戻るとは限らないので, 数学的帰納法では出来ない)

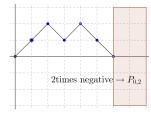
同様に $\lceil n=3 \rightarrow n=4 \rceil$ の場合もできる. 例えば $P_{6,8}$ の場合は次の様になる.

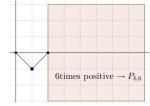
$$\begin{split} P_{6,8} &= \left(\frac{1}{2}f_2 \cdot P_{4,6} + \frac{1}{2}f_4 \cdot P_{2,4} + \frac{1}{2}f_6 \cdot P_{0,2}\right) + \frac{1}{2}f_2 \cdot P_{6,6} \\ &= \left(\frac{1}{2}f_2 \cdot u_4 u_2 + \frac{1}{2}f_4 \cdot u_2 u_2 + \frac{1}{2}f_6 \cdot u_0 u_2\right) + \frac{1}{2}f_2 \cdot u_6 u_0 \leftarrow \boxed{ 帰納法の仮定} \\ &= \frac{1}{2}(f_2 u_4 + f_4 u_2 + f_6 u_0) \ u_2 + \frac{1}{2}u_6 \cdot f_2 u_0 \\ &= \frac{1}{2}u_6 u_2 + \frac{1}{2}u_6 u_2 \qquad \leftarrow \boxed{f_2 u_4 + f_4 u_2 + f_6 u_0 = u_6, \quad f_2 u_0 = u_2} \\ &= u_6 u_2 \end{split}$$











逆正弦法則(ArcSin法則)

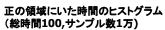
[連続バージョン] 偏りの無いコイン投げによる乱歩で,

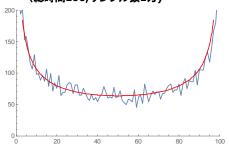
単位時間の間に正の領域にいる時間を t とすると、確率密度関数は

$$p(t) = \frac{1}{\pi \sqrt{t(1-t)}}$$

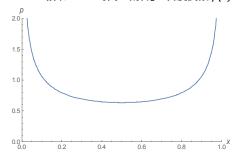
また 単位時間の間に正の領域にいる時間が $\alpha \leq t \leq \beta$ となる確率は

$$\int_{\alpha}^{\beta} p(t)dt = \frac{2}{\pi} \left(\sin^{-1} \sqrt{\beta} - \sin^{-1} \sqrt{\alpha} \right)$$





「正の領域にいた時間の割合」の密度関数 p(x)



[証明] n>>1 のとき、 $n!\sim\sqrt{2n\pi}n^ne^{-n}$ を使う. $(n!\sim n^ne^{-n}$ では駄目)

十分大きい n に対し、上の「スターリングの公式」から、

$$u_{2n} = \frac{{}_{2n}C_{n}}{2^{2n}} = \frac{(2n)!}{2^{2n}(n!)^{2}} \sim \frac{\sqrt{4n\pi}(2n)^{2n}e^{-2n}}{2^{2n}\cdot 2n\pi\cdot n^{2n}e^{-2n}} = \frac{1}{\sqrt{n\pi}}$$

従って

$$P_{2k,2n} = u_{2k}u_{2n-2k} \sim \frac{1}{\pi\sqrt{k(n-k)}}$$

故に「 $k_1 \le k \le k_2$ 」となる確率 (図の網掛け領域の面積)は,

$$P(k_1 \le k \le k_2) = \int_{k_1}^{k_2} \frac{1}{\pi \sqrt{k(n-k)}} dk \cdots \boxed{1}$$

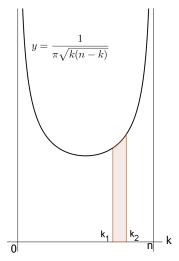
 $\frac{k}{n} = t$ と置換し、 $t_i = \frac{k_i}{n} (i = 1, 2)$ とおくと

即ち,確率密度関数は

$$p(t) = \frac{1}{\pi \sqrt{t(1-t)}}$$

単位時間に、正の領域にいる時間が $\alpha \le t \le \beta$ となる確率は

$$\int_{\alpha}^{\beta} p(t)dt = \left[\frac{2}{\pi} \sin^{-1} \sqrt{t}\right]_{\alpha}^{\beta} = \frac{2}{\pi} \left(\sin^{-1} \sqrt{\beta} - \sin^{-1} \sqrt{\alpha}\right)$$



[例]
$$\alpha = \frac{3}{4}$$
, $\beta = 1$ を代入して
$$P(\alpha \le t \le \beta) \approx \frac{1}{3}.$$

対称性も考えると、3人中2人は原点に戻らずにその人生の $\frac{3}{4}$ 以上を過ごす.