

第 1 問

[解] 題意の直線に引くことの出来る領域を求め、対称性からまず

- $$\begin{cases} 1^\circ OA, OC \text{ を通る.} \\ 2^\circ O \text{ と, } AB \text{ を通る.} \end{cases}$$

ものを考える。題意の直線とすると

1° OA, OC を通る時

l の x, y の切片を a, b ($0 < a, b \leq 2$) とする。

この時、右図斜線部の面積が 2 以下なので、

a, b が 1 になれば良く、

$$\frac{1}{2}ab = 1 \quad \therefore ab = 2 \quad \cdots \textcircled{1}$$

このもとで $l: \frac{x}{a} + \frac{y}{b} = 1$ の通過領域を求めよう。

$$y = +b(1 - \frac{x}{a}) = +b(1 - \frac{1}{2}bx) \quad (\because \textcircled{1}) = f(x)$$

である。 $0 < a, b \leq 2$ に $\textcircled{1}$ を代入して

$$0 < \frac{2}{b} \leq 2 \wedge 0 < b \leq 2 \Leftrightarrow \frac{1}{2} \leq b \leq 2 \quad \cdots \textcircled{2}$$

$x=0$ の時、 $f(b) = b$ である。以下 $x > 0$ とする。

$$f(b) = -\frac{2}{b}(b - \frac{1}{2})^2 + \frac{1}{2}$$

だから右図から

$$\begin{cases} x \leq \frac{1}{2} \text{ の時 } f(1) \leq y \leq f(2) \quad (x=0) \\ \frac{1}{2} \leq x \leq 1 \text{ の時 } \min(f(x), f(2)) \leq y \leq f(\frac{1}{2x}) \end{cases} \quad \cdots \star_1$$

$$\begin{cases} 1 \leq x \text{ の時 } f(2) \leq y \leq f(1) \end{cases}$$

2° OC, AB を通る時

l と OC, AB の交点を各々 $(0, a)$ $(2, b)$ とする。この時 l の下側 $y \leq 0$ の図の面積は、 ($0 \leq a, b \leq 2$)

$$\frac{1}{2} \cdot 2 \cdot (a+b) = a+b$$

である。対称性から、 $a+b \leq 2 \cdots \textcircled{3}$ の時を考える。

この時、まず条件は

$$a+b = 1 \quad \cdots \textcircled{4}$$

である。さらに

$$l: y = \frac{b-a}{2}x + a = g(x)$$

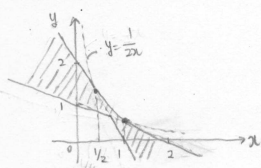
となる。 $\textcircled{4}$ より $b = 1-a$ だから代入して

$$\begin{cases} l: y = \frac{1-2a}{2}x + a = (1-x)a + \frac{1}{2}x \\ 0 \leq a \leq 1 \end{cases}$$

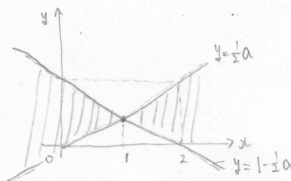
であるから、通過領域は

$$\begin{cases} x \leq 1 \text{ の時 } g(1) \leq y \leq g(1) \\ 1 \leq x \text{ の時 } g(1) \leq y \leq g(1) \end{cases} \quad \cdots \star_2$$

\star_1, \star_2 を図示すると、各々下図のようになる。 (1° $x=0$ の時は、 $\frac{1}{2} \leq y \leq 2$ である)

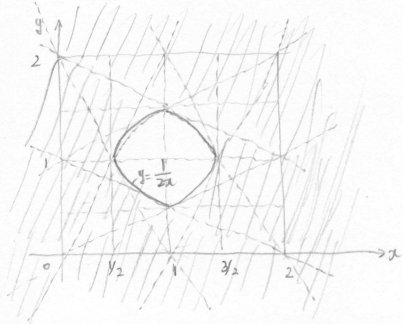


(\star_1 - 斜線部境界含む)



(\star_2 - 斜線部境界含む)

したがって対称性から、 l の通過領域は下図斜線部



したがって上図非斜線部(境界含まず)が P の存在領域である。 $\#$

この面積 S として、対称性から

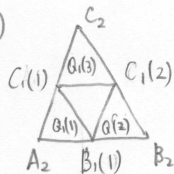
$$\frac{1}{4}S = \int_{1/2}^1 (1 - \frac{1}{2x}) dx$$

$$= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \log \frac{1}{2}$$

$$\therefore S = 2(1 - \log 2) \quad \#$$

第 3 問

[解] (1)



C_2 を通らない時、1-1の対応が...

$$\left\{ \begin{array}{l} A_2 \rightarrow B_1(1) \rightarrow \beta_2 \wedge \dots \textcircled{1} \\ A_2 \rightarrow C_1(1) \rightarrow \beta_2 \wedge \dots \textcircled{2} \end{array} \right.$$

の2つの場合がある.

①の時. $P_1(1)$ から $Q_1(2)$ のみを通るが $x+y=1$ 通り.

$B_1(1)$ から $C_1(1)$ に行くのが 1 通り.

②の旧寺。C₁(2)へ行くとが2通り。B₁(1)へ行くとが2+2+2通り

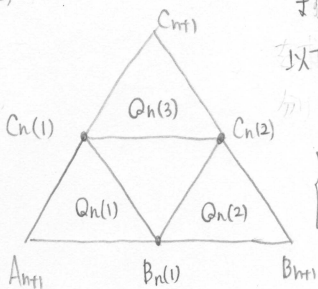
以上から

$$x_2 = 2(x_1 + y_1) + 3 = 7$$

C_2 不通時, A_2 かつ $C_1(1) \rightarrow C_2 \rightarrow C_1(2)$ となり, β_2 は行

ので、数え上げて、 $y_2 = 3$

(2)



まず、 λ_{n+1} を求める。これは、

以下のように場合分けできる.

1°の時、 $Q_n(1)$ を出た後は $Q_n(2)$ 内を通り B_{n+1} へ行くので、

$$(x_n + y_n)^2 \geq 1$$

2°の時、 $Q_n(1)$ に出たあと、 $Q_n(3)$ 内 \rightarrow $Q_n(2)$ 内と通って B_{min} へ行く。

この時、 $Q_m(n)$ 内と通過中に $B_m(n)$ を通るか否かで場合分けして

考へる

⑦ $Q_n(t)$ 内を通過中に $B_n(t)$ を通る時.

対称性から, $\text{Ann} \rightarrow G_n(1)$ が Y_n 通(1)通(1).

$$C_n(1) \rightarrow C_n(2) \text{ が } \lambda_n \text{ 通る}, C_n(2) \rightarrow B_{n+1} \text{ が } \lambda_n \text{ 通る}.$$

($\because C_n(2)$ を通過中, $B_n(1)$ を通ることはない)

あわせて $y_n \cdot x_n^2$ (画) (画)

① $Q_n(i)$ を通過中, $P_n(i)$ を通らない時

⑦と同様に考え、 $x_n \cdot x_n \cdot (x_n + y_n)$ 通り

以上から

$$x_{n+1} = (x_n + y_n)^2 + 2x_n^2 y_n + x_n^3$$

次に、 y_{n+1} をとる。これは、 $Q_n(1) \rightarrow Q_n(3) \rightarrow Q_n(2)$ と行く経路。

のみで、 λ_{HFI} の時と同様に考えて、

$$y_{n+1} = x_n y_n (x_n + y_n) + y_n^2 - x_n$$

$$= 2x_n y_n^2 + x_n^2 y_n$$

(3) (1), (2) から

$$x_3 = 10^2 + 2 \cdot 49 \cdot 3 + 49 \cdot 7 = 737$$

$$y_3 = 2 \cdot 7 \cdot 9 + 49 \cdot 3 = 273_{-H}$$

〔本時の漢〕

x_n, y_n のとりかえ \Rightarrow 大で発覚しないパターン