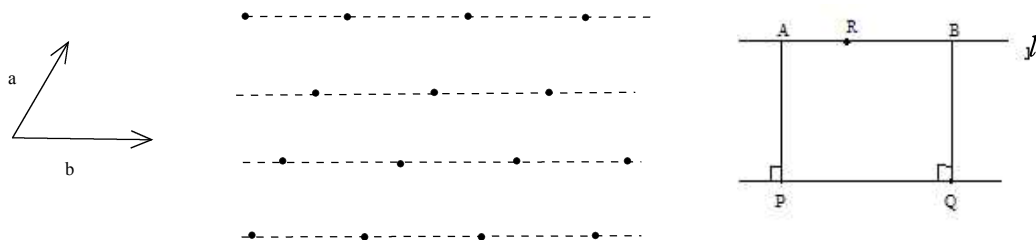


無限個のステイナー問題その2

等間隔に限りなく多くの平行線を引いたものが2組ある。その交点に点を極めて多くとったとき、それらを結ぶ線分の和を最小にする問題（無限個のステイナー問題（少し一般化したもの））

前回、正3, 4, 5, 6角形で平面を埋め尽くしてその頂点でのステイナー問題を考えた。今回は一般化をすすめ、任意の平行四辺形で平面を埋め尽くして、平行四辺形の頂点に点を取った場合のステイナー問題を考える。



点を $\vec{p} = l\vec{a} + m\vec{b}$ (l, m は整数) の形で表される位置にとる。それぞれの点をここではステイナー点と呼ぶことにする。ステイナー点を全て結ぶ線分の和の最小値をステイナー和と呼ぶことにする。このとき、すべてのステイナー点は等間隔の平行線上にある。ただし、平行線はいろいろな取り方があるが、どのどの場合もステイナー点は平行線に等間隔にある。

ステイナー点のうち1つを選びそれを P とする。 P に最も近いステイナー点の1つを Q とする。直線 PQ と直線 l の間にはステイナー点がなく、直線 l 上には PQ と同じ間隔でステイナー点が並ぶようにできる。上図で、線分 AB 上に必ずステイナー点が1個ある。その点を R とする。 $\triangle PQR$ において $\angle P \leq 90^\circ$, $\angle Q \leq 90^\circ$ 。また、 Q が P に最も近いステイナー点だから PQ が最小辺。 $\angle PRQ$ が最小角 (残りも 90° 以下) なので $\triangle PQR$ は鋭角または直角三角形。つまり鋭角または、直角三角形を平行移動して全てのステイナー点を得ることが出来る。

$\triangle PQR$ の最大角を θ , 最大角をはさむ2辺を a, b ($a \geq b$) 残りの辺を c とすると、 $60^\circ \leq \theta \leq 90^\circ$, $b = ka$ ($0 < k \leq 1$) とおける。(図17では上図の $\triangle PQR$ とは向きが変わる)

図17において c は最大辺だから

$$c^2 = a^2 + b^2 - 2ab \cos \theta \geq a^2$$

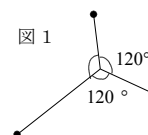
よって

$$k \geq 2 \cos \theta \dots \textcircled{1}$$



ステイナー点を単位面積あたり1個とり、1点当たりのステイナー和の取りうる範囲について考えてみる。

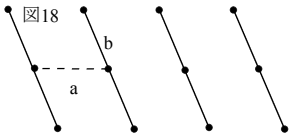
図1のような3個のステイナー点を結ぶステイナー和を与えるのは線分が 120° の角をなすとき、また、2個のステイナー点を結ぶステイナー和を与えるのは2点を直線で結ぶときであった。



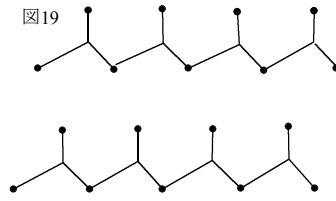
このとき、ステイナー和を与える可能性のある結び方は次の時

限りなく広がった折れ線（直線）は1カ所だけつなぐことにすると、1点当たりのステイナー和ではその連結部分の線分の長さは極限では無視できる)

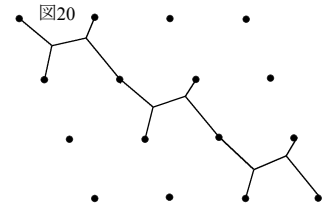
(i)



(ii)



(iii)



スタイナー点は平行四辺形1つに1点だから $absin\theta = 1$
 また、 $b = ak$ であるから $ka^2sin\theta = 1$

よって
$$a = \frac{1}{\sqrt{ksin\theta}}$$

(i) ~ (iii) のスタイナー点1個あたりのスタイナー和を $L_1 \sim L_3$ とする。

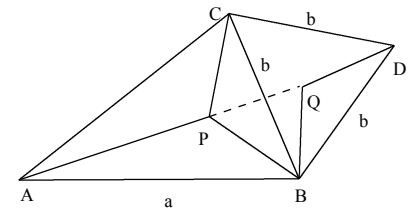
(i) のとき
$$L_1 = b = ak = \sqrt{\frac{k}{sin\theta}}$$

(ii) のとき1つの三角形内の線分の長さ l は
 $l = AD$ ($\triangle BPC$ を 60° 回転して $\triangle BQD$, このとき $APQD$ は直線)

$$l = \sqrt{a^2 + b^2 - 2ab\cos(\theta + 60^\circ)}$$

したがって

$$L_2 = \frac{l}{2} = \frac{a}{2} \sqrt{k^2 - 2k\cos(\theta + 60^\circ) + 1} = \frac{1}{2} \sqrt{\frac{k^2 - 2k\cos(\theta + 60^\circ) + 1}{ksin\theta}}$$



(iii) のとき1つの平行四辺形内の線分の長さの和 l_1 は $l_1 = PA + PB + PQ + QC + QD$
 $\triangle ABP$ を B の周りに 60° 回転して $\triangle EBR$, $\triangle DQC$ を C の周りに 60° 回転して $\triangle FSC$ とする。
 折れ線 $ERPQSF$ 一直線となるので $l_1 = EF$

$$l_1^2 = b^2 \{ \sin(120^\circ - \theta) - \sin(\theta - 60^\circ) \}^2 + \{ a + b(\cos(120^\circ - \theta) + \cos(\theta - 60^\circ)) \}^2$$

$$= b^2(\sqrt{3}\cos\theta)^2 + (a + b\sqrt{3})^2 = a^2 + 2ab\sqrt{3}\sin\theta + 3b^2$$

よって

$$l_1 = \sqrt{a^2 + 2ab\sqrt{3}\sin\theta + 3b^2}$$

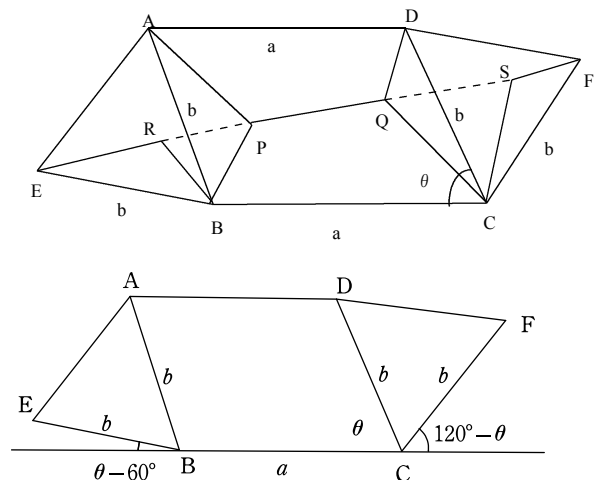
これと向きを変えた線分の長さを l_2 とすると、
 $l_1^2 - l_2^2 = 2(b^2 - a^2) \leq 0$ よって $l_1 \leq l_2$

(等号は $a = b$ のとき)

$$L_3 = l_1 / 3$$

つまり

$$L_3 = \frac{1}{3} \sqrt{\frac{3k^2 + 2\sqrt{3}ksin\theta + 1}{ksin\theta}}$$



また、1 ページ①により

$$k \geq 2 \cos \theta$$

$0 < k \leq 1, 60^\circ \leq \theta \leq 90^\circ$ の範囲で、それぞれの k, θ での L_1, L_2, L_3 の最小値を L とし、 L の変化を調べる。右図は L_1, L_2, L_3 で最小となるものを表した図である。 $0.1 \leq k \leq 1, 60^\circ \leq \theta \leq 90^\circ$ で表している。

左上の領域は L_2 が最小の領域
 その下は L_3 が最小の領域
 一番下は L_1 が最小の領域

最大値となるのは $\theta \doteq 66.50222^\circ$ 、 $k = 1$ のとき

L の最大値は $0.93248726 \dots$

L_1 (下の領域) は θ を固定すると k について増加関数
 k を固定すると θ について減少関数

L_2 (左上の領域) はルートの中の式を F とかくと

$$F = \frac{1}{\sin \theta} \left(k + \frac{1}{k} \right) - \frac{2 \cos(\theta + 60^\circ)}{\sin \theta}$$

$\sin \theta > 0$ で $k + \frac{1}{k}$ は $k \leq 1$ で減少関数 (下ほど値が大)

また、 $F = \frac{k^2 + 1 - k \cos \theta}{k \sin \theta} + \sqrt{3}$ であるから、 k を固定して θ を弧度法で表して θ で微分すると

$$\frac{dF}{d\theta} = \frac{k - (k^2 + 1) \cos \theta}{k \sin^2 \theta}, \quad 0 < \alpha < \frac{\pi}{2} \text{ で } \cos \alpha = \frac{k}{k^2 + 1} \text{ とすると } \theta \leq \alpha \text{ で } \frac{dF}{d\theta} \leq 0 \text{ で } F \text{ は減少、} \theta \geq \alpha \text{ で増加}$$

$k = 0.9$ で $\alpha \doteq 60.2^\circ$ 、 $k = 1$ で $\alpha = 60^\circ$ だから上の領域図から L_2 は θ の増加関数

L_3 のルートの中を G とかく。

$$G = \frac{1}{\sin \theta} \left(3k + \frac{1}{k} \right) + 2\sqrt{3} \text{ だから } \theta \text{ を固定すると } k \geq \frac{1}{\sqrt{3}} \text{ で } k \text{ の } G \text{ は増加関数}$$

また、 k を固定すると θ の減少関数。領域図から

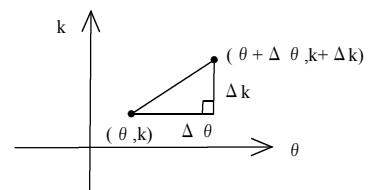
L_3 は k の増加関数、 θ の減少関数

以上のことから L は L_2, L_3 がそれぞれ最小となる領域の境界部分で最小

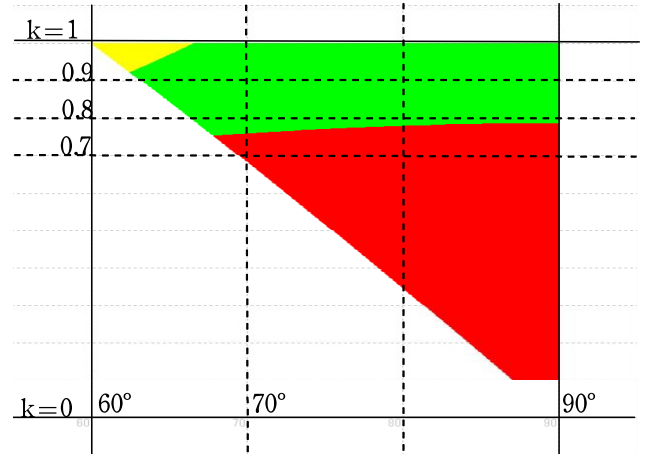
さて、 $\Delta G = G(\theta + \Delta \theta, k + \Delta k) - G(\theta, k)$

を考えると、

$$\begin{aligned} \Delta G &= \frac{\partial G}{\partial \theta} \cdot \Delta \theta + \frac{\partial G}{\partial k} \cdot \Delta k \\ &= \Delta \theta \cdot \left(\frac{\partial G}{\partial \theta} + \frac{\partial G}{\partial k} \frac{\Delta k}{\Delta \theta} \right) \end{aligned}$$



$$= \frac{-\Delta \theta}{\sin \theta} \left\{ \frac{1}{\tan \theta} \left(3k + \frac{1}{k} \right) + \left(-3 + \frac{1}{k^2} \right) \frac{\Delta k}{\Delta \theta} \right\}$$



L_2, L_3 の境界線付近では $\frac{\Delta k}{\Delta \theta}$ の値は $0.9 \sim 1.3$ 、 $\frac{1}{\tan \theta}$ の値は $0.44 \sim 0.57$

k は $0.87 \sim 1.0$

$k = 1$ の近くでは $\theta \doteq 66^\circ$ で $\{\}$ の中は負で ΔG は増加

$\theta = 60^\circ$ の近くでは $k \doteq 0.87$ で $\{\}$ の中は正で ΔG は減少

L_2, L_3 の境界線上の右上端で G は最大で、そのとき $k = 1$ 、 $\theta \doteq 66.50222^\circ$

$L \doteq 0.93248726$

結論 平面上に等間隔に限りなく引いた平行線を2組作り、交点に点を取る。但し、1点当たりの面積を1とする。全ての点を結ぶ線分の1点当たりの長さは $0.93248 \dots$ 以下にできる。

以下は予想である。

予想

どんな点の取り方をしても1点当たりの面積が1のときは1点当たりの線分の長さは $0.93248 \dots$ より大きくない。

○ n が十分大きいとする。領域 D の面積が n で D の中に n 個の点をとるとき、 n 個の点を結ぶ線分の長さの総和は n より小さくできる。

もう少し一般化して、領域 D の面積が S でその中に n 個点をとるとき、1個あたりの面積は $\frac{S}{n}$ だから全体を $\sqrt{\frac{n}{S}}$ 倍すると1個あたりの面積は1。長さの総和は n より小さい。元の大きさに戻すため、 $\sqrt{\frac{S}{n}}$ 倍する。

長さの総和は $n\sqrt{\frac{S}{n}} = \sqrt{nS}$ より小さい。すなわち、

○ n が十分大きいとする。領域 D の面積が S で D の内部に n 個の点をとるとき、 n 個の点を結ぶ線分の総和は \sqrt{nS} より小さい。

例 37万 km^2 の領域に5千万個の点をとるとき、これらをすべて結ぶ線分の長さの総和はいくらより小さくできるか

$L = \sqrt{37 \times 10^4 \times 5 \times 10^7} \doteq 3.7 \times 10^6 \text{km}$ より小さい