

寬度與周長一次愉快的結合

——等寬圖形周長的探討

高中組數學第三名

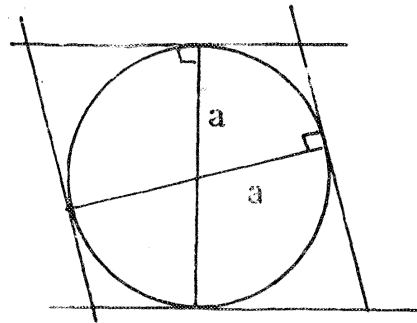
省立基隆高中

作者：蔡振東·鄭克傑

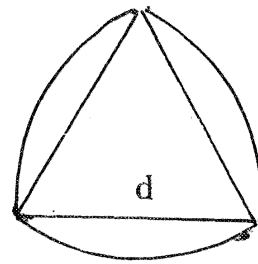
指導老師：林 豐 理

一、動機

我們都知道圓有一個性質：假如用兩條平行綫夾住它，則無論從那一個方向來夾（見圖 1），其兩綫間的距離恒為一個常數（即圓的直徑），這個性質是不是圓所獨有的性質呢？換句話說，假如一個圖形具有這種性質，它是否必然是一圓呢？在課堂裡，老師偶然提到了所謂的“諾雷三角形”（見圖 2）；這個“三角形”解答了上面的問題。



(圖 1)



(圖 2)

諾雷三角形是分別以正三角形之三頂點為圓心，邊長為半徑畫弧，由這三段圓弧所構成之圖形。

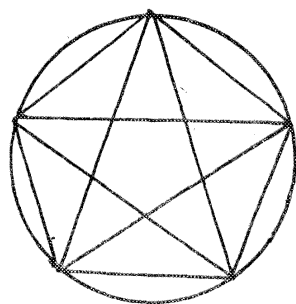
因為無論從那個方向來夾這個三角形，兩平行綫間的距離都相等（即邊長 d ），因此上面這個問題的答案是否定的。除此之外，上面兩個圖形，假如它們的寬度（見註）相同的話，周長必相等（簡單的計算可以求出兩者的周長均為 $d\pi$ ，當 $a = d$ 時）這引

起了我們的興趣，我們想要知道的是：除了上述兩種圖形外，是否還有其他這種等寬（見註）的圖形？假若有，那麼在寬度相同的條件下，它們的周長是否都相等呢？這就是本文所要研究的問題。

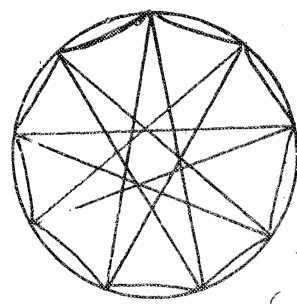
註：寬度是指二平行綫，從任一方向夾住一圖形，若其距離恒為一常數，我們稱此圖形為等寬圖形，此常數為其寬度，如圖 1 之圓為等寬圖形，寬度為 a ，如圖 2 之諾雷三角形為等寬圖形，寬度為 d 。

二、正 n 邊形形成的正 n 弧形

仔細分析諾雷三角形，由於原三角形是一個正三角形，每邊長相等，是故以此邊長為半徑，頂點為圓心，可畫出弧端點相連接的封閉圖形，將這種觀念推展下去，我們不難想像，凡正 n 邊形都可作出類似的圖形，當然，為使每一頂點恰有唯一之對邊，此時 n 必須取為奇數；比如，以正五邊形為例，以每個頂點為圓心，頂點至其對邊端點之長 d 為半徑，可畫出一弧，其兩端點恰與對邊之兩端點相合，按序一個頂點一個頂點畫下去，我們即可得出由五個等弧構成的圖形（見圖 3），以此類推，對於任意正 n 邊形（ n 為奇數），我們亦可得出由 n 個等弧圍成的弧形，（以下我們簡稱為“正 n 弧形”）圖 4 是一個正九弧形的例子。



(圖 3)



正 n 弧形
($n=9$)
(圖 4)

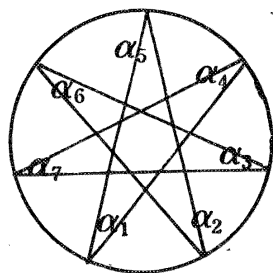
話說回來，這些正 n 弧形，是否都是等寬圖形呢？如果寬度相同，它們的周長又都會相等嗎？先說等寬，這點比較明顯，因為任一對平行綫，如果夾住這個圖形，其中一平行綫必經過一頂點，而另一平行綫必與此頂點所對弧相切；由正 n 弧形之作法，

我們可知這個距離都等於 d 。接下來，我們研究等周的問題。

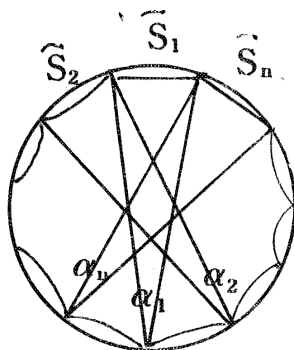
前面我們已約略提到圓與諾雷三角形的周長相等，約為 $d\pi$ ；對於一般的正 n 弧形，我們有底下的

定理 1：一個寬度為 d 的正 n 弧形，其周長為 $d\pi$ 。

pf：首先連接每一頂點與其對弧之兩端點形成一正 n 角星（圖 5）每一個角 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ ，我們稱它為星角。（注意： n 為奇數）



(圖 5)
n 角星與星角
($n = 7$ 時)



(圖 6)

由正 n 弧形之等寬性質知此星形之每一綫段長均為 d ，故正 n 弧形之周長為 $d\alpha_1 + d\alpha_2 + \dots + d\alpha_n = d(\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n)$

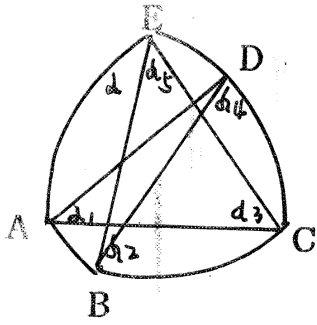
其次，因為每一個正 n 邊形必內接於一圓，我們取一圓 C ，包含此 n 個頂點（圖 6），由於星角在圓 C 上所對之弧 $\widehat{S}_1, \widehat{S}_2, \dots, \widehat{S}_n$ 恰好構成此圓 C ，由圓周角定理知 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n = \pi$ ，亦即正 n 弧形之周長為 $d\pi$ 。

由定理 1 我們可以得到下面的結論：

所有正 n 弧形，若其寬度相同，周長亦相等。

三、一般 n 弧形

如果一個 n 邊形不是正 n 邊形（ n 為奇數），但所有頂點至其對邊端點的距離都相等，比如都等於 d 的話，是不是也可以做出等寬圖形來？假如可以的話，周長是否也仍為 $d\pi$ 呢？答案是肯定的。

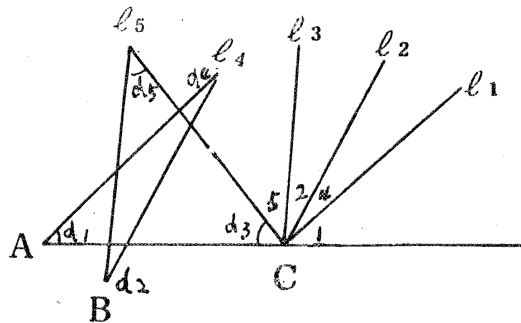


(圖 7)

(圖 7) 是一個不規則的五邊形，其中每一對角綫長都等於 d ，同樣的，以每一頂點為圓心， d 為半徑，可畫一弧，弧的兩端與對邊的兩端相接，所形成的 n 弧形；援用上面的論述可知，亦為一等寬圖形（寬度為 d ），以圖 7 的例子，我們來看它的周長是多少。

我們仍然以 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_5$ 表示這五角星的五個星角，則這五個弧形的周長為 $d\alpha_1 + d\alpha_2 + \dots + d\alpha_5 = d(\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_5)$ ；現在我們要研究的是 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_5$ ，是否仍等於 π 呢？

證明很簡單，我們用國中課本裡證明三角形三內角和為 π 的方法來證明，如圖 8，延長 AC 綫，在 C 點作 l_1, l_2, l_3 分別平行於 $\vec{AD}, \vec{BD}, \vec{BE}$ ，利用兩綫平行關係，可以得知 L_1, L_2, L_4, L_5 之度量分別等於 $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_4, \alpha_5$ ，則五個星角和恰等於一個平角，即 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_5 = \pi$ 故得知其周長亦為 $d\pi$ 。依同法可推得；任一奇 n 邊形，若每一頂點至其對邊兩端點之距離都相等（均為 d ），可以做出由奇 n 段弧構成的等寬圖形，且其周長為 $d\pi$ ，我們將如此做得之圖形，稱為一般 n 弧形，述為定理如下：



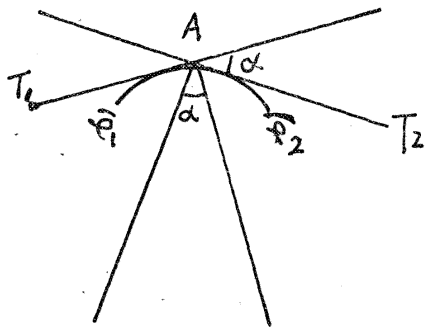
(圖 8)

定理 2：一般 n 弧形，若其寬度為 d ，則周長為 $d\pi$ （ n 為奇數），換句話說，我們可得底下更一般化之結論：

所有 n 弧形（正 n 弧形與一般 n 弧形）若其寬度相等，則有相等的周長（ n 為奇數）。

四、無“稜角”的等寬圖形

以上的論述，予人美中不足的感覺，因為第一，只限於奇數 n 弧形的探討；第二，這些 n 弧形都不夠平滑——亦即在 n 角星的頂點（或 n 邊形的頂點，或弧的端點）都有“稜角”出現，我們只要在這個頂點，對相鄰的兩段弧做切綫，就能一目瞭然了。（見圖 9）

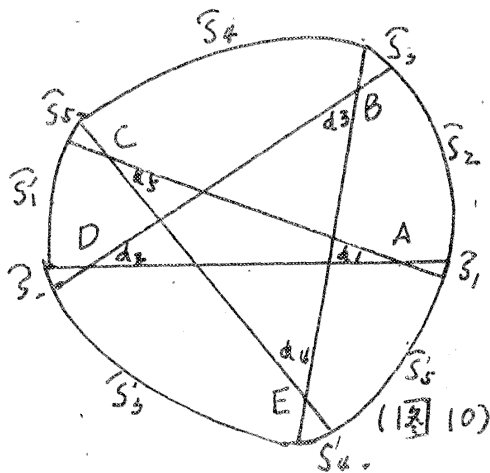


(圖 9)

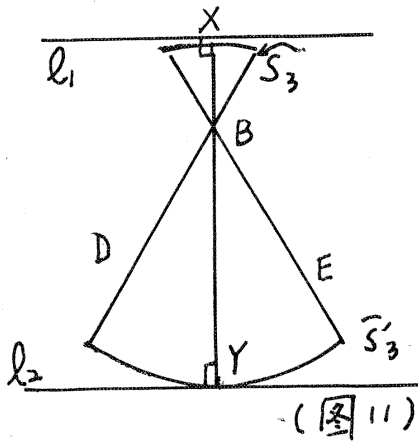
圖 9：有“稜角”的弧形
 其中 T_1 為 $\widehat{l_1}$ 弧的切綫
 T_2 為 $\widehat{l_2}$ 弧的切綫
 注意： T_1 與 T_2 之夾角，恰為
 A 點的星角 α

我們想進一步探討，是否可以作出一個由圓弧構成，其弧數為偶數的等寬圖形？是否能作出一個由圓弧構成，真正平滑的等寬圖形來（除圓以外）？很幸運地，這兩個問題，我們都解決了。

首先，我們研究第一類的等寬圖形，這一類圖形仍然以 n 角星為基礎，將 n 角星的每一邊（設每邊長為 r ）向兩方各延長一個等距離 t ，在每一頂點分別以 t 及 $r + t$ 為半徑畫圓弧，所得的 $2n$ 段圓弧即可接續成一封閉的等寬圖形。圖 10 是以五角星為基礎作出的例子。



我們很容易看出這類圖形為等寬圖形，我們只要以任二條平行綫，如 l_1, l_2 夾住這圖形（見圖 11）， l_1 切 $\widehat{S_3}$ 於 X ； l_2 切 $\widehat{S_3}$ 於 Y ，連 BX, BY ；
 $\therefore BX \perp l_1, BY \perp l_2, l_1 \parallel l_2, X, B, Y$ 三點共



綫。

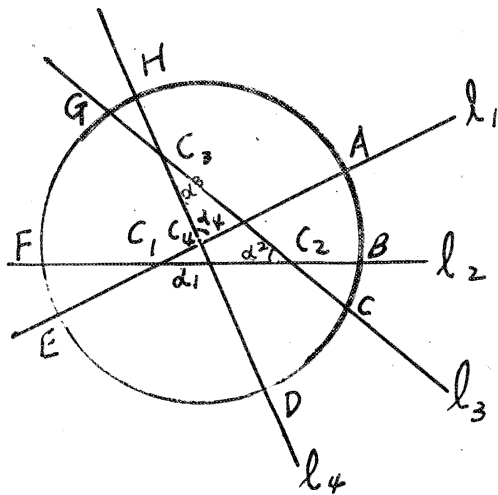
由作圖知 $XY = r + 2t$; 即兩條平行綫從任何方向夾住這圖形，其寬度恒為一定數，所以為等寬圖形。

現在，我們來仔細數一數這樣做出來的等寬圖形，其圓弧的數目必為偶數——因為圓

弧必成對出現（如圖 11 中相對之兩弧）。接著，我們在每一個弧端點作相鄰兩弧的切綫；因為它們都垂直於經過該點的直綫，故兩切綫必重合（注意：每一個端點只有一綫包含它），因此，是無稜角的等寬圖形，如果其寬度為 d ，周長是否是 $d\pi$ ？比如在圖 10 中，以 A 為圓心畫出的弧有兩段 $\widehat{S_1}$ $\widehat{S_1'}$ ，其長度和為 $l(\widehat{S_1}) + l(\widehat{S_1'}) = t\alpha_1 + (r+t)\alpha_1 = (r+2t)\alpha_1 = d\alpha_1$ 。

同理 $l(\widehat{S_2}) + l(\widehat{S_2'}) = d\alpha_2$; ; $l(\widehat{S_5}) + l(\widehat{S_5'}) = d\alpha_5$; 而 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_5 = \pi$ ，故此圖形周長為 $d\pi$ 。上面的證明是 $n = 5$ 時的情形，至於任意奇數 n ，因為在 (三) 中我們已證得 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_5 = \pi$ ，故其周長為 $d\pi$ ，顯然成立。

其次，我們來研究第二類的極具普遍性的等寬圖形。以一組任意相交的直綫為基礎（其中任二綫相交於一點，任三綫不共點），如圖 12 中有四條相交的直綫， $l_1 l_2 l_3 l_4$ ，在 l_1 上取一點 A ，找一條與 l_1 “相鄰”的綫 l_2 ，以 $l_1 l_2$ 之交點 C_1 為圓心， $C_1 A$ 為半徑作弧，交 l_2 於 B ，接著找與 l_2 相鄰的另一綫 l_3 ，以 $l_2 l_3$ 之交點 C_2 為圓心， $C_2 B$ 為半徑畫弧交 l_3 於 C ；如此繼續作圖，可得弧 \widehat{CD} ， \widehat{DE} ，.....， \widehat{GH} ；最後以 C_4 為圓心， $C_4 H$ 為半徑作的弧，剛好與 A 連接而成一個封閉的曲綫；圖形會恰好連接成一個封閉的曲綫，確實有點奇怪。不過，只要我們注意底下的事實就不難看出它勢必如此；關鍵在於：相鄰的兩綫段



(圖 12)

必等長。比如在圖 12 中。

$$\because C_1A = C_1B,$$

$$C_1E = C_1F$$

$$\therefore AE = BF$$

以此類推， $AE = BF = CG = DH$ 。所以當 $C_4D = C_4E$ 時，顯然 $C_4H = C_4A$ ，而圖形恰好可接合在一起了。

至於它是等寬圖形，我們可以從圖 13 中看出，夾在兩個相對的弧上的兩平行綫間的距離為 $r_1 + r_2$ ，恰為兩綫段中任一綫段的長 d ，而前面我們已說明此圖形中所有的綫段等長，因此等寬的性質也就顯而易見了。我們發現

它的弧數也是偶數，而且為一無稜角的真正平滑曲綫，（證明與第一類同）至於它的周長呢？設其寬度為 d ，我們也不難發現它的周長仍然為 $d\pi$ ；我們以圖 12 為例，證明如下：

以 C_1 為圓心，所作的兩弧 \widehat{AB} 與 \widehat{FE} ，其長度和 $l(\widehat{AB}) + l(\widehat{FE}) = \alpha_1(C_1A + C_1E) = \alpha_1 AE = \alpha_1 d$

同理 $l(\widehat{BC}) + l(\widehat{GE}) = \alpha_2 d$

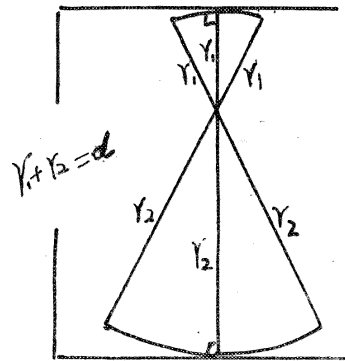
$$l(\widehat{CD}) + l(\widehat{HG}) = \alpha_3 d$$

$$l(\widehat{ED}) + l(\widehat{AH}) = \alpha_4 d$$

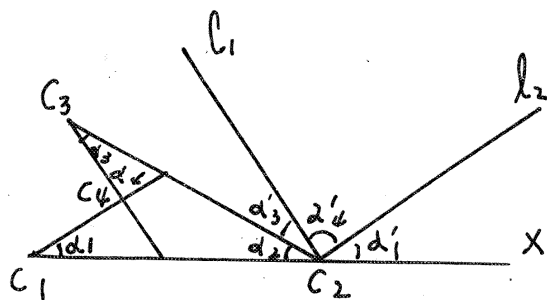
延長綫 C_1C_2 至 X （圖 14）分別過 C_2 作 $l_1 \parallel \overline{C_3C_4}$ ， $l_2 \parallel \overline{C_1C_4}$

$$\text{知 } \alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 + \alpha_4 = \alpha'_1 + \alpha_2 + \alpha'_3 + \alpha'_4 = \pi$$

\therefore 周長亦為 $d\pi$



(圖 13)



(圖 14)

雖然上面的證明只證明了以四條綫為基礎作出的等寬圖形，但從證明的過程來看，無疑地，我們可以同樣的方法，推廣至任意 n 條綫的情形。

綜觀上述兩類等寬圖形的作法和結果，我們可以發現由圓弧所構成的等寬圖形，有弧數為奇數帶有稜角的圖形，也有弧數為偶數而無稜角，且寬度為 d 時，周長為 $d\pi$ 的等寬圖形了。

五、由圓弧構成之任意等寬圖形

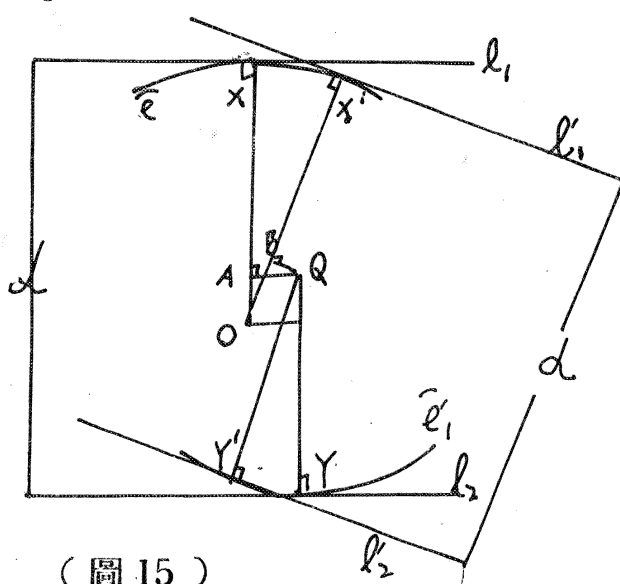
我們現在考慮一個更普遍的情況：任一個等寬圖形若由圓弧構成，其周長是否與前述的圖形一樣，僅與寬度有關？為處理這個問題，我們先引介兩個名詞：①圓弧所在圓之圓心，稱為此弧之曲率中心，②弧上端點以外之點稱為此弧之內點。現在我們分兩種情形來考慮：

給予二平行綫夾住圖形：

(一)當兩平行綫切兩對弧於其內點時

1 這兩個圓弧之曲率中心必重合

pf：設兩個曲率中心不一樣（見圖 15）



(圖 15)

弧 $\widehat{l_1}$ 與 $\widehat{l_1'}$ 之曲率中心，分別為 O 及 Q ，且半徑分別為 r_1 與 r_2 。

首先，任作二平行綫 l_1, l_2 分別切兩弧 $\widehat{l_1}, \widehat{l_1'}$ 於 X 與 Y ，若寬度仍然為 d ，我們過 Q 作 $\overline{QA} \perp \overline{OX}$ ，令 $\overline{OA} = a$ ，則 $d =$

$$r_1 + r_2 = a。$$

其次，又作另二平行綫 l_1' 與 l_2' 分別切兩弧 $\widehat{\ell}_1$ 與 $\widehat{\ell}_1'$ 於 X' 與 Y' ，再過 Q 作 $\overline{QB} \perp \overline{OX'}$ ；令 $\overline{OB} = b$ ，則 $d = r_1 + r_2 - b$ （等寬性質）。

但 $a \neq b$ ，顯然矛盾 $\therefore O$ 與 Q 必重合

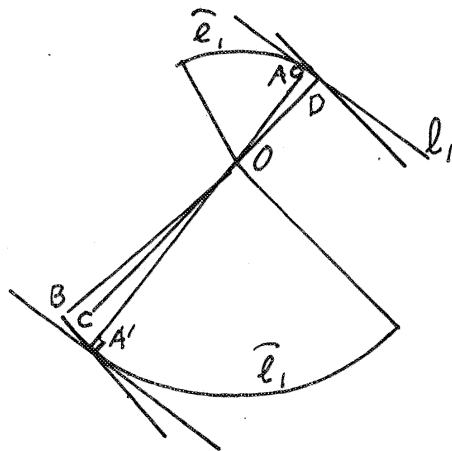
2 兩弧必須端點對端點

由 1 已經知道兩對弧必須共一曲率中心，但是當兩平行綫之一到達一弧之端點時，第一平行綫是否必經另一弧之端點？答案是肯定的。

底下的討論，我們採用反證法：

假若兩平行綫中的一綫 l_1 包含 $\widehat{\ell}_1$ 中之一端點 A ，而另一綫 l_2 切 $\widehat{\ell}_1'$ 中之內點 A' 時（見圖 16），此時端點 A 有兩種可能的情形：

(1) 若 A 為非稜角點：



(圖 16)

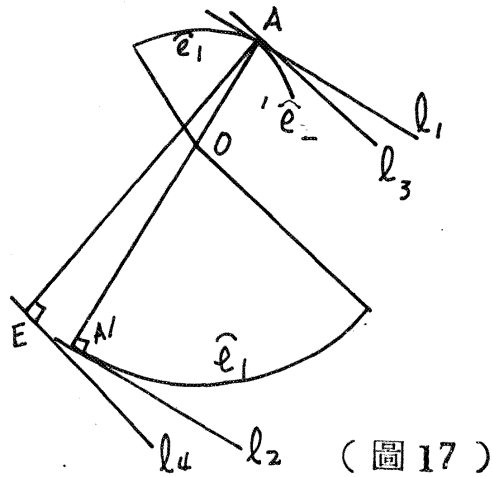
則我們將 l_2 向“左移”再切 $\widehat{\ell}_1'$ 於 C 時，由於等寬性質及 A 點非稜角點的關係， l_1 將不可能再過 A 而與“左移”後的 l_2 平行， l_1 勢必要切 $\widehat{\ell}_1$ 於某一內點 D ，此時 \widehat{AD} 弧與 \widehat{AC} 弧將共曲率中心，且曲率中心仍為 O ，此時 D 在以

OA 為半徑的弧上， A 不是端點，矛盾。

(2) 若 A 為稜角點（見圖 17）

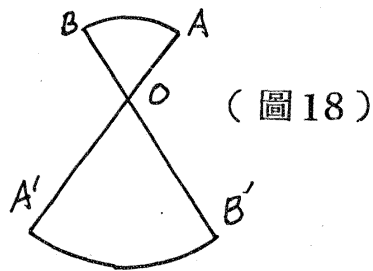
則 l_1 綫（過 A ，垂直 \overline{OA} ）與過 A 點而切 $\widehat{\ell}_2$ 之切綫 l_3 之間，有一夾角（即 A 之稜角）

取 $\widehat{\ell}_1'$ 弧上 A' 之“左鄰”一點 E ，使過 E 之切綫 l_4 之斜率介於 l_1 與 l_3 間（亦即，若過 A 點，做 l_4 之平行綫，則此綫介於 l_1 ， l_3 之間）



由圖形之等寬性和
A 應為 $\widehat{A'E}$ 弧之曲率中
心，即 A 為 $\widehat{l'_i}$ 之曲率
中心 ($\because \widehat{A'E}$ 在 $\widehat{l'_i}$ 上
)，此顯然矛盾。

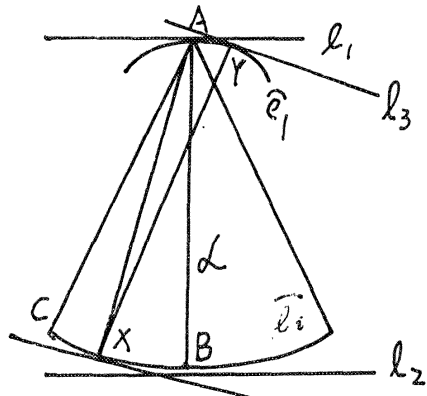
由(1)(2)我們得證“端點必須對端點”，也就是兩對弧必如圖
18 的情況：



AOA' 共線 BOB' 共線

於是整個圖形可以歸結回(四)
中的第二類等寬圖形。由(四)
中的討論知此等寬圖形之弧
數為偶數，無稜角，且當寬
度為 d 時，周長為 $d\pi$ 。

(二)當兩平行綫中之一綫過端點，而另一綫切其對弧於內點時(如
圖 19)，設兩平行綫中之 l_1 過 A，而 l_2 切 $\widehat{l'_i}$ 弧於內點 B 則
1 A 必為稜角點，其理由如下：



(圖 19)

若 A 不是稜角點，則當 l_2
往“左移”切 $\widehat{l'_i}$ 於 B 之鄰
點 X，則 l_1 必“右移”切
 $\widehat{l_i}$ 於一內點 Y，則 \widehat{AY} 與
 \widehat{BX} 成爲一對弧。

由(一)之討論知： $\widehat{l_i}$ 與
 $\widehat{l'_i}$ 成兩相對弧，此兩弧之端
點須相對，也就是 A 必須對

$\widehat{\ell}_i$ 之端點，但已知 B 為 $\widehat{\ell}_i$ 之內點，此為矛盾。

2 A 必為 $\widehat{\ell}_i$ 弧之曲率中心：

在 $\widehat{\ell}_i$ 上，B 之左鄰取一點 X，使過 X 點之切綫斜率介於 ℓ_1 與 ℓ_3 (過 A，切 $\widehat{\ell}_i$ 之直綫) 之間，由圖形之等寬性知 $AG = AX$ ，故 A 為 BX 之曲率中心，即 A 為 $\widehat{\ell}_i$ 之曲率中心。

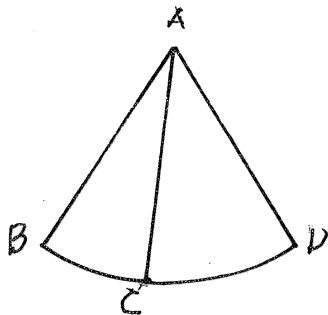
除 1 2 外，我們尚可得兩個結果：

- 3 當過 A 之直綫由 ℓ_1 變化至 ℓ_3 時，其相對之平行綫，恰由 $\widehat{\ell}_i$ 弧之一端點移至另一端點。
- 4 $\widehat{\ell}_i$ 之兩端點又為 A 點兩相鄰之曲率中心 (如圖 19 中，C 為 ℓ_1 之曲率中心)，因討論法與 1 2 同，此處從略。

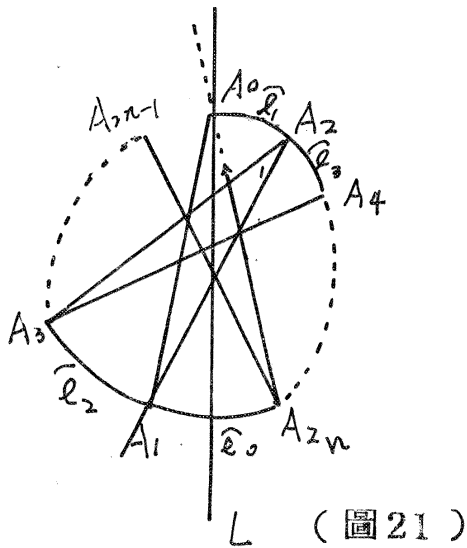
最後，我們看看在 (C) 之情形下，圖形的弧數問題：

首先，我們將每一頂點至其對弧之兩端點之綫段連出，注意：此

時經過每一頂點恰有二條綫，(一頂點有三條直綫經過是什麼樣子?) 如圖 20；由前面的討論及作圖法，知 A 同為 \widehat{BC} 及 \widehat{CD} 之曲率中心，故 \widehat{BC} \widehat{CD} 實際上代表一弧 \widehat{BD} ；四條以上直綫之說法亦同) 標出這些頂點與弧，如圖 21，第一點標為 A，其對弧為 $\widehat{\ell}_0$ ，令 $\widehat{\ell}_0$ 順時針方向旋轉之端點為 A_1 ，連出 $\overline{A_0A_1}$ ，再令 A_1 之對弧為 $\widehat{\ell}_1$ (注意： $\widehat{\ell}_1$ 是 A_0 點的鄰弧) $\widehat{\ell}_1$ 之順時針方向終點為 A_2 ，連 $\overline{A_1A_2}$ ，如此繼續，假如我們以圖 21 中之 L 綫 (過 A_0 及 $\widehat{\ell}_0$ 之一內點) 為準，將 A_0 以外之點分為左右



(圖 20)



(圖 21)

兩側，我們可以看出來，先有左邊一點 A_1 ，後有右邊一點 A_2 ，然後又左邊的 A_3 ，右邊的 A_4 ……；現假設左邊的 A_{2n-1} 點連一綫到右邊 l_0 的端點 A_{2n} ，則因為每一點只過兩條綫， A_{2n} 點勢必連回 A_0 點，數一數頂點之個數 A_0, A_1, \dots, A_{2n} ，故知頂點之個數必為奇數而弧數亦為奇數，更重要的是，我們此時已連出一個等邊的 n 角星了，也就是說：我們已可將此圖形帶回(三)中有關 n 角星的討論了。於是在(二)的條件下，我們得到下面的結論：

此等寬圖形有奇數個弧，每個頂點都有稜角，而當其寬度為 d 時，周長為 $d\pi$ 。

由於每一個由圓弧構成的圖形，用兩平行綫來夾時，均可歸結為(一)(二)的情形之一，我們已得到本文最終的結論：

任一由圓弧構成的等寬圖形，
若寬度為 d ，則周長為 $d\pi$ 。

六、參考資料

科學月刊 第一卷第九期