

《数学大观》

十四、刘徽的“割圆术”

——无穷小分割和极限方法

主讲人：青课



刘徽首创“割圆术”，证明了圆面积的精确公式，在此基础上开创了求圆周率的科学方法，是无穷小分割和极限方法的完美结合，从而建立了通向微积分的门槛。



01

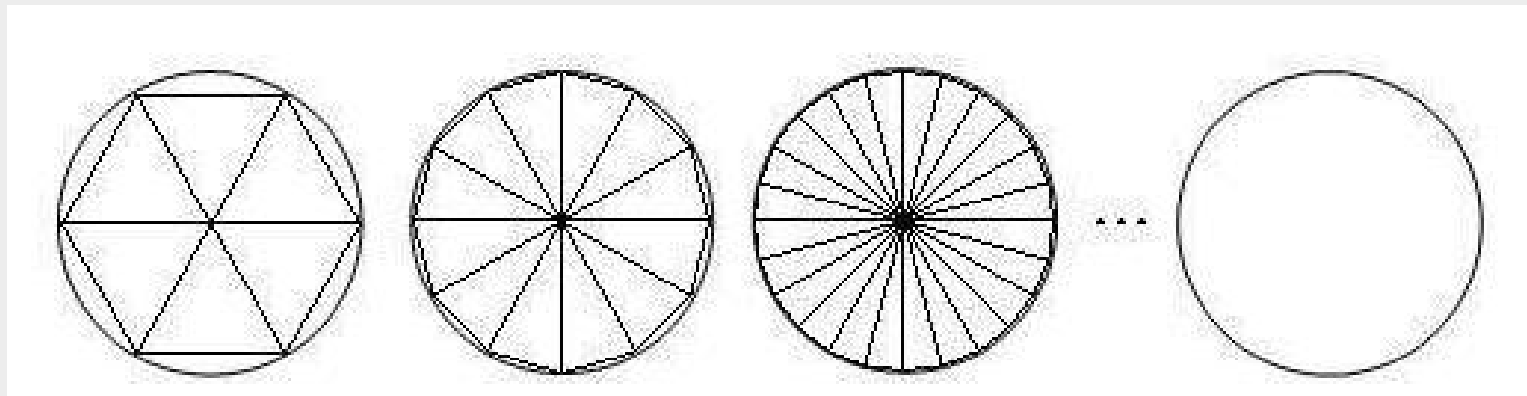
证明圆面积公式





刘徽从圆内接**正6边形**开始割圆，得到正12边形，以圆内接正6边形每边长乘半径再3倍，可计算出圆内接**正12边形**的面积。再割成**正24边形**并计算出其面积。刘徽说：

“割之弥细，所失弥少，割之又割，以至于不可割，则与圆周合体而无所失矣。”

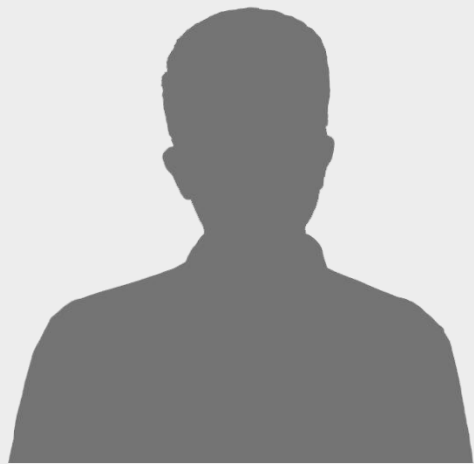




如此继续下去，对于这个正 6×2^n ($n=0, 1, 2, 3, \dots$) 边形序列，设 S_n 是 6×2^n 边形的面积， L_n 是每边长，割得越细，即 n 越大， $S_{\text{圆}} - S_n$ 就越小，割至不可割时，则圆内接正多边形便与圆周合为一体，这实质上证明了：

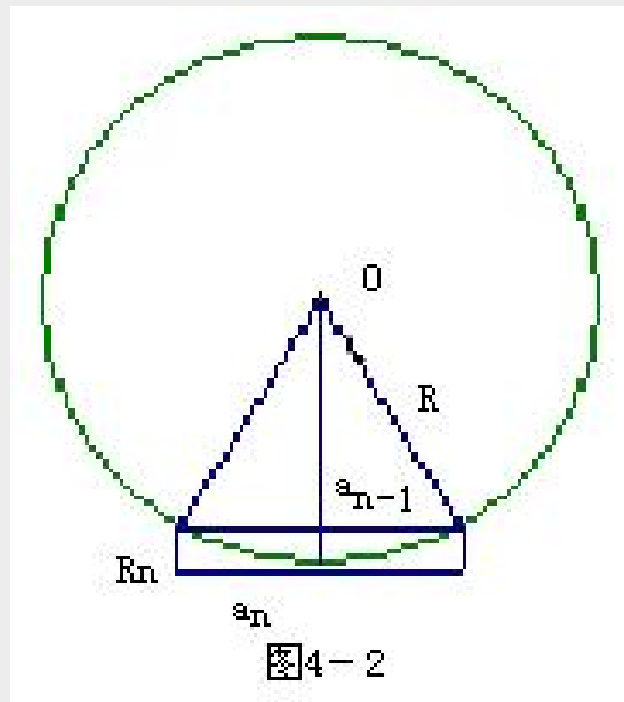
$$\lim_{n \rightarrow \infty} 6 \times 2^n L_n = L_{\text{圆}}$$

此时， $\lim_{n \rightarrow \infty} S_{\text{圆}} - S_n = 0$ ，或 $\lim_{n \rightarrow \infty} S_n = S_{\text{圆}}$



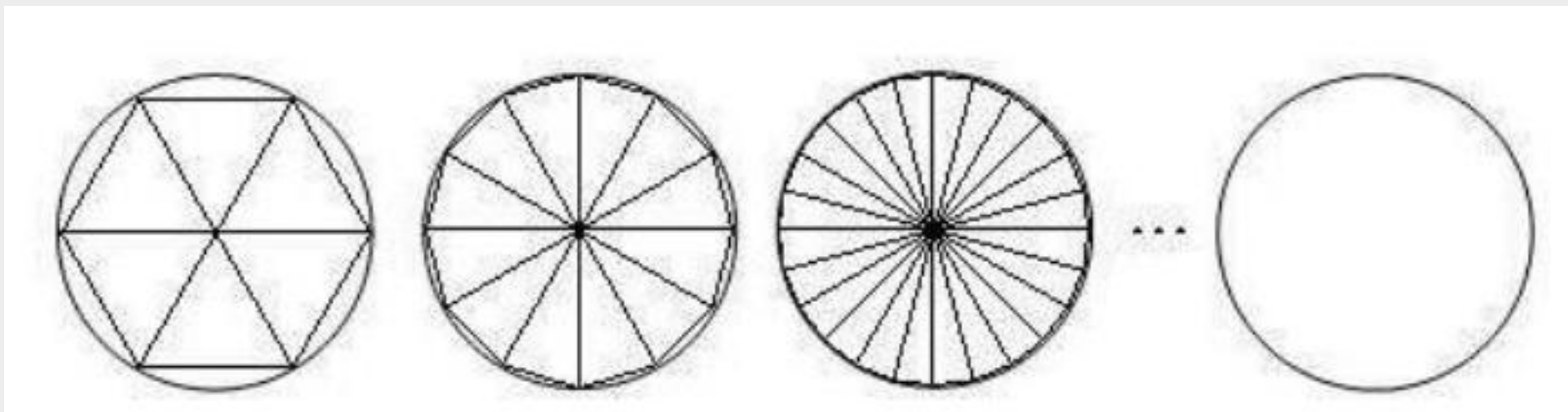
接着，刘徽指出，每一次分割中，圆内接正多边形的每边与圆周之间都有一个余径 R_n ，若将所有边长乘以余径 R_n 加到正多边形面积上去，则其和又大于圆面积，即：

$$S_n < S_{\text{圆}} < S_{n-1} + 2 (S_n - S_{n-1})$$



但随着“割之又割”，余径 R_n 越来越小，即 $n \rightarrow \infty$ 时，
 $R_n \rightarrow 0$ 有：

$$\lim_{n \rightarrow \infty} [S_{n-1} + 2 (S_n - S_{n-1})] = S_{\text{圆}}$$



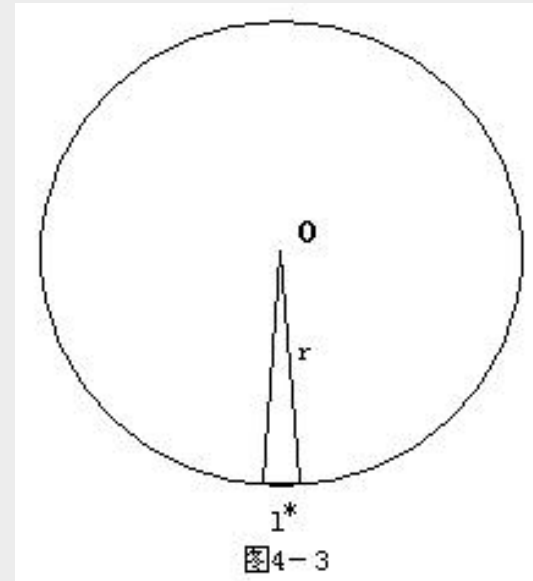


最后，刘徽“觚而裁之”，每一小三角形面积（设为A）等于这一小三角形底边长（设为 l^* ）

乘半径R的一半： $A = \frac{1}{2} l^* R$

圆的面积 $S_{\text{圆}}$ 等于这无穷多个小三角形的面积之总和，即：

$$S_{\text{圆}} = \sum_1^{\infty} A = \frac{1}{2} \sum_1^{\infty} l^* R = \frac{1}{2} L R$$



刘徽指出，本公式中的周、径“谓至然之数，非周三径一之率也。”因此，刘徽这里的“至然之数”，就是圆周率。

$$S_{\text{圆}} = \sum_1^{\infty} A = \frac{1}{2} \sum_1^{\infty} l^* R = \frac{1}{2} L R$$



02

科学推求圆周率 π



刘徽的“割圆术”的意义
不仅证明了圆面积的精确公式，
而且开创了求圆周率的科学方法。



刘徽取直径为2尺的圆，因此圆内接正6边形边长为1尺，按从圆内接正6边形开始割圆程序，得到一个**正 6×2^n 边形序列**（ $n=0, 1, 2, \dots$ ），从中可以发现明显的循环语句和子程序的思想，“割圆术”是一种典型的**计算机循环语句**。



刘徽的程序是完全同样的计算12，24，48，96边形边长（觚面）
的程序，是一个典型的循环语句的例子 “Do I=1 to N” ①。

循环、递推公式：

$$d_{3 \times 2^n} = \sqrt{R^2 - \left(\frac{a_{3 \times 2^n}}{2} \right)^2}$$

$$R_{3 \times 2^n} = R - d_{3 \times 2^n} = R - \sqrt{R^2 - \left(\frac{a_{3 \times 2^n}}{2} \right)^2}$$

$$a_{3 \times 2^{n+1}} = \sqrt{\left(R_{3 \times 2^n} \right)^2 + \left(\frac{a_{3 \times 2^n}}{2} \right)^2} = \sqrt{\left[R - \sqrt{R^2 - \left(\frac{a_{3 \times 2^n}}{2} \right)^2} \right]^2 + \left(\frac{a_{3 \times 2^n}}{2} \right)^2}$$

$$S_{3 \times 2^{n+2}} = 3 \times 2^{n+2} \times \left(a_{3 \times 2^{n+1}} \times R \right)$$

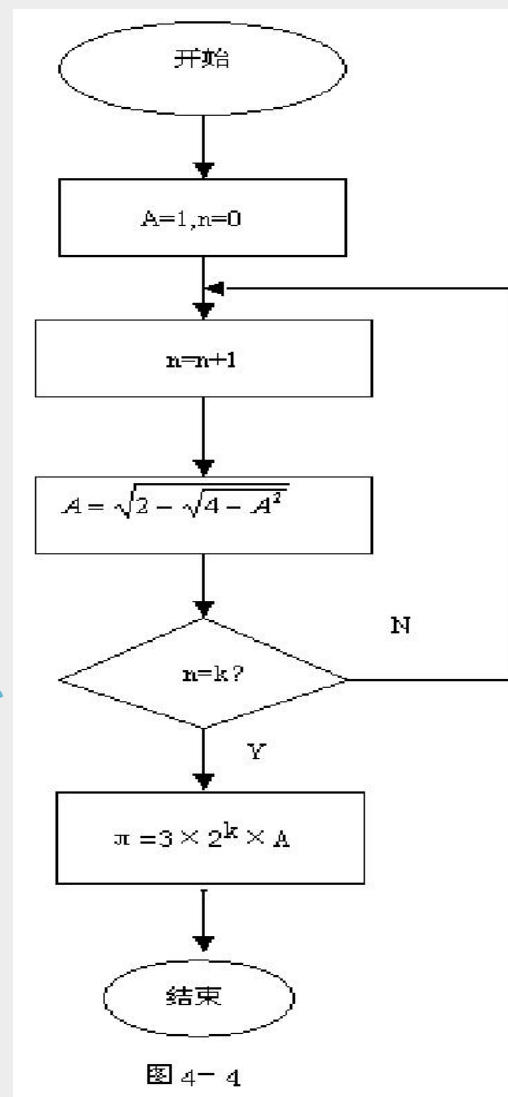
若按 $R=1$ ，从 $a_0=1$ 开始，根据这套公式便可循环递推地依次计算出 $n=1, 2, 3\dots$ 时相应的 $S_{3 \times 2^{n+2}}$ 值来。

每一循环程序中的

$$a_{3 \times 2^{n+1}} = \sqrt{2 - \sqrt{4 - a_{3 \times 2^n}^2}}$$
$$S_{3 \times 2^{n+2}} = 3 \times 2^n \times \sqrt{2 - \sqrt{4 - a_{3 \times 2^n}^2}}$$

所以每次的 $3 \times 2^n \times \sqrt{2 - \sqrt{4 - a_{3 \times 2^n}^2}}$ 可作为 π 的近似值。

要计算得多么精确，只要令倍边次数 k 足够大即可





按刘徽的术文，他算出 a_{96} （取 $A=1$ ， $k=4$ ）和 S_{96} ， S_{192} ，
可求得圆周率 $\pi=\frac{157}{50}$ ，又依次求出 a_{1536} （取 $k=8$ ），进而求出
 S_{3072} ，从而验证了对数值进行调整后的更密合的值 $\frac{3927}{1250}$ ，从而
得出 $\pi\approx\frac{3927}{1250}=3.1416$ 这一更精确的数据。

按照上述刘徽的割圆程序框图，只要取 $n=11$ 算出 a_{12288} 和
 S_{24576} ，就能达到所谓祖冲之 7 位有效数字的圆周率数值。

元代的赵友钦在其《革象新书》中则从圆内接正方形开始起算，运用与刘徽相类似的方法算出 a_{16384} ，从而验证了祖氏密率 π 的精确性。

祖冲之在世界数学史上第一次将圆周率 $[\pi]$ 值计算到小数点后七位，这一密率值是世界上最早提出的，比欧洲早一千多年，所以有人主张叫它“祖率”。



感谢聆听

