网络 与信息安全



复变函数与积分变换

——第七讲

复变函数的柯西积分

贵州大学计算机科学与技术学潘平

电话: 13078569531

邮箱: panping_17@163.com



明德至善 博学笃行

网络 与 信息安全



目 录

柯西积分定理

复合闭路定理

柯西积分公式

解析函数的高阶导数

博学笃行

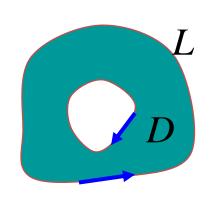
信息安全



知识回顾

(1) 格林公式:

区域D分类 $\left\{ egin{array}{ll} \dot{\textbf{P}} & \dot{\textbf{P}} & \dot{\textbf{E}} & \dot{\textbf{E$



域 D 边界L 的正向: 右手法则。

定理. 设区域 D 是由分段光滑正向曲线 L 围成。

在 D 上具有连续一阶偏导数。 则有

$$\int_{L} P dx + Q dy = \iint_{D} \left(\frac{\partial Q}{\partial x} - \frac{\partial P}{\partial y} \right) dx dy$$

月徳至善 博学笃行

网络 与 信息安全



(2) 平面上曲线积分与路径无关的等价条件

定理. 设D是单连通域, 函数 Pexxx 在D内具有一阶连续偏导数, 则以下四个条件等价:

- (1) 沿D 中任意光滑闭曲线 L, 有 $\int_{L} P dx + Q dy = 0. \quad \int_{L} P dx + Q dy$
- (2) 对D 中任一分段光滑曲线 L, 曲线积分 与路径无关, 只与起止点有关.
 - (3) $P dx + Q dy \triangle D$ 内是某一函数 u(x, y) 的全微分, 即 du(x, y) = P dx + Q dy
 - (4) 在 D 内每一点都有 $\frac{\partial P}{\partial y} = \frac{\partial Q}{\partial x}$.

网络 与信息安全

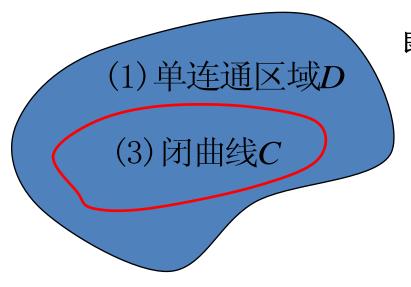


柯西积分定理

定理: (柯西-古萨基本积分定理)

设函数f(z)在单连通区域D内处处解析,

那么函数f(z)在D内沿任何一条封闭曲线C的积分为零,



即:

$$\iint_C f(z) \mathrm{d}z = 0.$$

(2) f(z)在区域D内处处解析

则
$$\iint_C f(z)dz = 0.$$



网络 与 信息安全



证明:

因为函数f(z)在区域D内解析,故f'(z)存在,

(下面在<math>f'(z)连续的假设下证明)

(注:以后我们将知道只要函数f(z)解析, f'(z)必连续)

因为u与v的一阶偏导数存在且连续, 应用格林公式得:

明德至善 博学笃行

网络 与信息安全



$$\int_C f(z)dz = \int_C (u+iv)(dx+idy)$$

$$= \int_C u(x, y)dx - v(x, y)dy + i \int_C v(x, y)dx + u(x, y)dy$$

$$= -\iint_{G} \left(\frac{\partial v}{\partial x} + \frac{\partial u}{\partial y}\right) dx dy + i \iint_{G} \left(\frac{\partial u}{\partial x} - \frac{\partial v}{\partial y}\right) dx dy$$

其中G为简单闭曲线C所围区域,由于

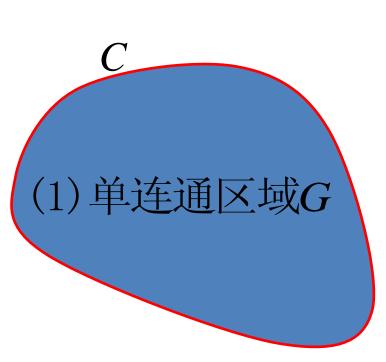
函数 f(z)解析,C-R方程成立,

$$\Rightarrow \iint_C f(z)dz = 0.$$



说明1:

若曲线C是G的边界,如果函数f(z)在G内和C上解析,那么仍有:



$$\iint_C f(z) \mathrm{d}z = 0.$$

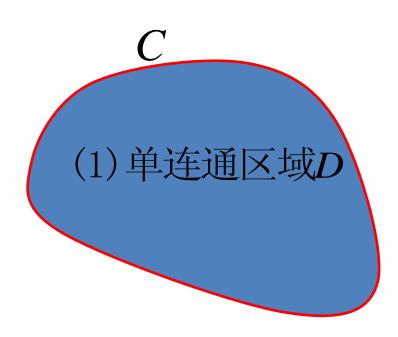
- (2) 闭曲线C
- (3) f(z)在G内和C上解析 则 $\int_C f(z) dz = 0$.





若函数f(z)在G内解析,在闭区域 $\overline{G} = G + C$ 上连续,仍有:

$$\iint_C f(z) \mathrm{d}z = 0.$$



- (2) 闭曲线C
- (3) f(z) 在G内解析,在 $\overline{G} = G + C$ 上连续

则
$$\int_C f(z)dz = 0$$
.



网络 与信息安全



定理:

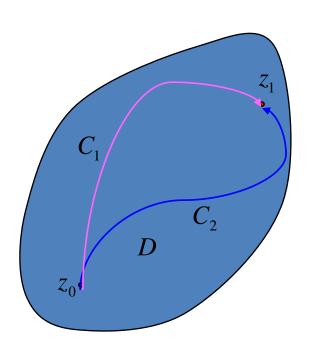
设函数f(z)在单连通区域D内解析, z_0 与 z_1 为D内任意两点, C_1 与 C_2 为连接 z_0 与 z_1 的积分路线, C_1 与

 C_2 都含于D内,则

$$\int_{C_1} f(z) dz = \int_{C_2} f(z) dz$$

该定理表明: 单连通

区域内的解析函数的积分与路径无关.



网络 与信息安全



证明:

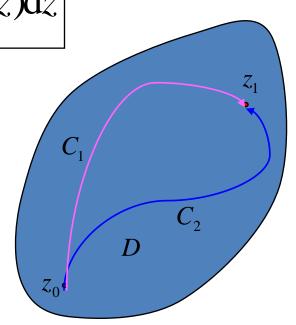
$$\int_{C_1} f(z) dz = \int_{C_2} f(z) dz$$

证明: 依柯西-古萨基本定理

$$\int_{C_1} f(z) dz - \int_{C_2} f(z) dz$$

$$= \iint_{C_1 + C_2^-} f(z) dz = 0$$

$$\Rightarrow \int_{C_1} f(z) dz = \int_{C_2} f(z) dz.$$



网络 与 信息安全



例:

计算积分 $\int_C \sin z dz$,其中

- (1) C是圆周|z-1|=1的正向。
- (2) C是圆周 | z-1 |= 1的上半周,方向为从0到2.

解: (1)因为函数 sin z是全平面的解析函数, 由柯西-古萨基本定理:

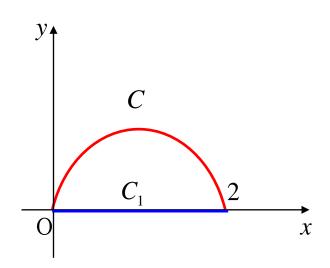
$$\int_C \sin z \mathrm{d}z = 0$$



(2)因为函数sin z是全平面的解析函数, 由柯西-古萨基本定理,它的积分与路径无关,

于是可以换一条路线 C_1 ,沿实轴从0到2积分得:

$$\int_{C} \sin z dz = \int_{C_{1}} \sin z dz$$
$$= \int_{0}^{2} \sin x dx = 1 - \cos 2.$$



网络 与 信息安全



例:

计算积分
$$\int_C zdz$$
, $\int_C \operatorname{Re} zdz$, $\int_C \operatorname{Im} zdz$,其中 C 是圆周 $|z|=1$ 的正向。

$$\int_C zdz = 0, \int_C \operatorname{Re} zdz = \pi i, \int_C \operatorname{Im} zdz = -\pi.$$

$$\int_{C} \operatorname{Re} z dz = \int_{C} x(dx + i dy)$$

$$= \int_{0}^{2\pi} \cos \theta (-\sin \theta + i \cos \theta) d\theta = \pi i$$

说明: 若f(z) 的积分等于零,并非一定有Ref(z) 或Imf(z) 的积分也为零。

明德至善 博学笃行

网络 与 信息安全



复合闭路定理

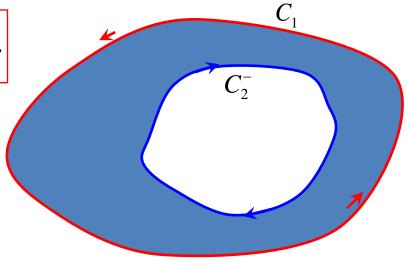
定理(闭路变形定理)

设 C_1 与 C_2 是两条简单闭曲线,为逆时针方向, C_2 在 C_1 内部,函数f(z)在 C_1 与 C_2 所围成的二连通区

域
$$D$$
内解析,在 $\overline{D} = D + C_1 + C_2^-$ 上连续,则

$$\iint_{C_1} f(z) dz = \iint_{C_2} f(z) dz.$$

一个解析函数沿闭曲线的积 分不会因闭曲线在区域内作连续 的变形而改变它的值,这事实称 闭路变形原理.



网络 与信息安全



证明:

设
$$L_1 = \overrightarrow{AB} + \overrightarrow{BC} + \overrightarrow{CD} + \overrightarrow{DA},$$

$$L_2 = \overrightarrow{BA} + \overrightarrow{AD} + \overrightarrow{DC} + \overrightarrow{CB},$$

由柯西-古萨基本定理得:

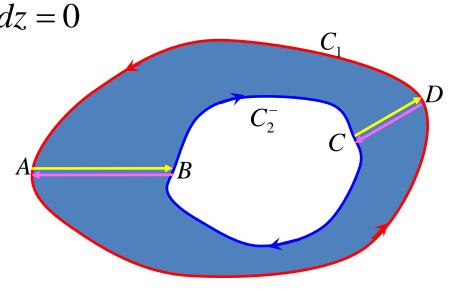
$$\iint_{L_1} f(z)dz = 0, \quad \iint_{L_2} f(z)dz = 0$$

$$\iint_{L_1} f(z)dz + \iint_{L_2} f(z)dz$$

$$= \iint_{C_1} f(z)dz + \iint_{C_2^-} f(z)dz$$

$$= 0,$$

$$\Rightarrow \int_{C_1} f(z)dz = \int_{C_2} f(z)dz.$$



网络 与信息安全



推论: (复合闭路定理)

设C为多连通区域D的一条简单闭曲线,

 $C_1, C_2, \dots C_n$ 是在C内部的简单闭曲线,它们互不包含也互

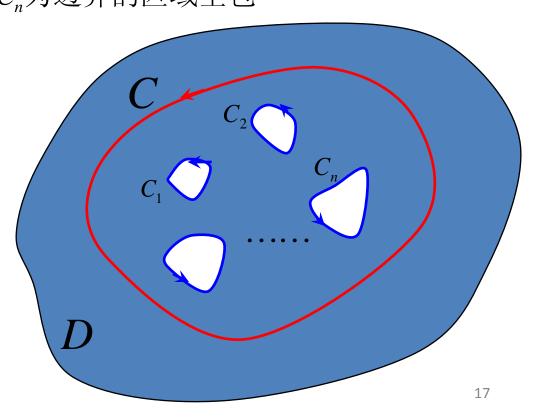
不相交,并且以 $C,C_1,C_2,\dots C_n$ 为边界的区域全包

含于D,如果函数f(z)在

D内解析,则

$$\iint_C f(z)dz = \sum_{k=1}^n \iint_{C_k} f(z)dz,$$

其中C及 C_k 均取正方向.

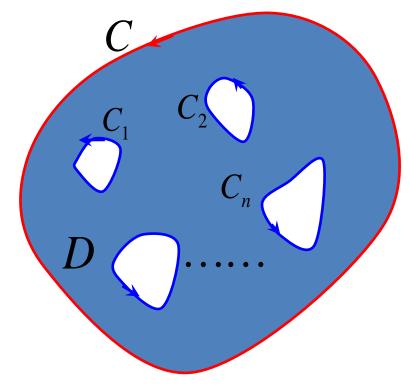


网络 与信息安全



证明: $\iint_{\Gamma} f(z)dz = 0$

这里 Γ 为C及 C_k , $(k=1,2,\dots,n)$ 所围成的复合闭路, 其方向 是C按逆时针进行,



 $\iint_C f(z)dz = \sum_{k=1}^n \iint_{C_k} f(z)dz,$

其中C及 C_k 均取正方向.

 C_{ι} 按顺时针进行.

博学笃行

网络与 信息安全



例: 对包含 z_0 的任何一条正向简单闭曲线C,

解:我们分两步来说明

(1) 计算
$$\int_C \frac{\mathrm{d}z}{(z-z_0)^n}$$

其中C为以 Z_0 为中心,r为半径的<u>正向圆周</u>,

n为整数.

(2)根据闭路变形原理,对包含云的任何一条 正向简单闭曲线C,都有

$$\iint_C \frac{\mathrm{d}z}{z - z_0} = 2\pi i.$$

博学笃行

网络与 信息安全



例:

计算积分
$$\int_C \frac{(2z-1)}{z^2-z} dz$$
 的值,其中 C 为

包含圆周|z|=1在内任何正向简单闭曲线.

解: 因为函数
$$f(z) = \frac{2z-1}{z^2-z}$$
在

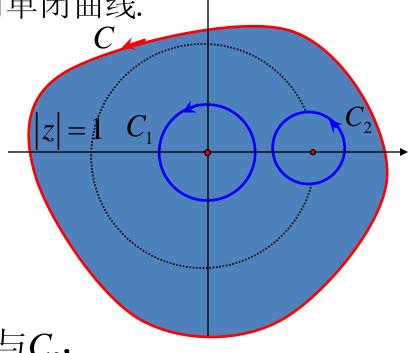
复平面内除z=0,z=1两个奇点

外是处处解析的,所以在C内

以z=0,z=1为圆心分别作两个互

不包含也互不相交的正向圆周 C_1 与 C_2 ,

根据复合闭路定理,得:



网络 与 信息安全



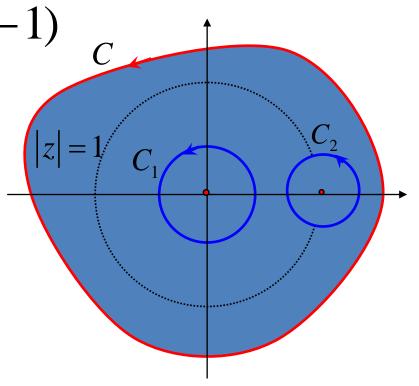
$$\int_{C} \frac{(2z-1)dz}{z^{2}-z} = \int_{C} \frac{(2z-1)dz}{z(z-1)}$$

$$= \iint_C \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z - 1}\right) dz$$

$$= \iint_{C_1} \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z - 1}\right) dz$$

$$+ \int_{C_2} \left(\frac{1}{z} + \frac{1}{z - 1} \right) dz$$

$$=2\pi i + 0 + 0 + 2\pi i = 4\pi i$$



网络 与 信息安全



原函数

由柯西积分定理可知:

如果函数f(z)在单连通区域D内处处解析,则积分 $\int_C f(z)dz$ 与连接起点及终点的路线C无关.

即:解析函数在单连通区域内积分只与曲线的起点z₀及终点z₁有关,于是:

$$\int_C f(z) dz = \int_{z_0}^{z_1} \overbrace{f(z) dz},$$

表示与积分路径无关.

积分上限

积分下限

网络 与信息安全



1. 积分上限函数

若固定 z_0 , 让上限 $z_1 = z$ 变动,则积分

$$\int_{z_0}^z f(z) \mathrm{d}z$$

称为积分上限z的函数,记作:

$$F(z) = \int_{z_0}^{z} f(z) dz$$
$$= \int_{z_0}^{z} f(\zeta) d\zeta.$$

网络 与 信息安全



定理:

设函数f(z)在单连通区域D内解析,则函数F(z)必为D内的一个解析函数,且

$$F'(z) = \left[\int_{z_0}^z f(\zeta) d\zeta\right]' = f(z)$$

定理的证明不作要求

网络 与信息安全



证明: 设z为D内任意一点,因为函数f(z)在D内解析,

所以f(z)在D内连续,因此对 $\forall \varepsilon > 0$,

总可以找到一个 $\delta > 0$,使得对于满足 $|\zeta - z| < \delta \subset D$

的一切 ζ ,都有 $|f(\zeta)-f(z)|<\varepsilon$.

以z为中心作一含于 $|\zeta-z|<\delta$ 的小圆 $k\subset D$,

取 $|\Delta z|$ 充分小,使 $z + \Delta z$ 在k内,于是

$$F(z + \Delta z) - F(z) = \int_{z_0}^{z + \Delta z} f(\zeta) d\zeta - \int_{z_0}^{z} f(\zeta) d\zeta$$

由于积分与路径无关,因此 $\int_{z_0}^{z+\Delta z} f(\zeta) d\zeta$ 的积分路线可取先从 z_0 到z,

然后再从z沿直线段到 $z + \Delta z$,

而从 z_0 到z的积分路线取得与积分 $\int_{z_0}^z f(\zeta)d\zeta$ 的积分路线相同,于是有

网络 与 信息安全

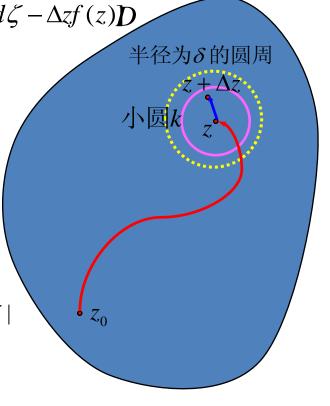


根据积分估值性质:

$$\left| \frac{F(z + \Delta z) - F(z)}{\Delta z} - f(z) \right| = \frac{1}{|\Delta z|} \left| \int_{z}^{z + \Delta z} [f(\zeta) - f(z)] d\zeta \right|$$

$$\leq \frac{1}{|\Delta z|} \int_{z}^{z + \Delta z} |f(\zeta) - f(z)| ds \leq \frac{1}{|\Delta z|} \varepsilon |\Delta z| = \varepsilon$$

也就是说,
$$\lim_{\Delta z \to 0} \left| \frac{F(z + \Delta z) - F(z)}{\Delta z} - f(z) \right| = 0$$



即:
$$F'(z) = f(z)$$
.

网络 与 信息安全



原函数的概念

定义:如果函数F(z)在区域D内的导数等于

$$f(z)$$
, \mathbb{H} : $F'(z) = f(z)$,

则称函数F(z)为f(z)在区域D内的原函数.

结论: (1) 积分上限函数
$$F(z) = \int_{z_0}^{z} f(\zeta) d\zeta$$
是

f(z)的一个原函数;

- (2)如果函数f(z)在区域D内有一个原F(z),那么它就有无穷多个原函数F(z)+C,(C为任意常数).
 - (3)函数f(z)的任意两个原函数之差为一常数;

网络 与 信息安全



定理:

设函数f(z)在单连通区域D内

解析,函数G(z)为f(z)的一个原函数,则

$$\int_{z_0}^{z_1} f(z) dz = G(z_1) - G(z_0)$$

其中 z_0, z_1 为区域D内的两点.

证明: 因为
$$F(z) = \int_{z_0}^{z} f(z) dz$$
是函数 $f(z)$ 的一

个原函数, 所以
$$\int_{z_0}^z f(z)dz = G(z) + C$$
,

当
$$z = z_0$$
时, $\int_{z_0}^{z_0} f(z)dz = G(z_0) + C = 0$,

网络 与 信息安全



$$\Rightarrow C = -G(z_0), \qquad \exists \mathbb{R} \int_{z_0}^z f(z) dz = G(z) - G(z_0),$$

$$\Rightarrow \int_{z_0}^{z_1} f(z) dz = G(z_1) - G(z_0).$$

注:定理6类似于微积分学中的基本定理:牛顿——莱布尼兹公式

$$\int_{z_0}^{z_1} f(z) dz = G(z_1) - G(z_0) = G(z) \Big|_{z_0}^{z_1}$$

有了上面的定理 ,复变函数的积分就可用跟实变量 函数微积分学中类似的方法计算,分部积分法,换元积分 法均可用在复变函数积分中.

明德至善 博学笃行

网络 与 信息安全



$$\int_{z_0}^{z_1} f(z) dz = G(z_1) - G(z_0) = G(z) \Big|_{z_0}^{z_1}$$

有了定理 6,复变函数的积分就可用跟实变量函数 微积分学中类似的方法计算,分部积分法,换元积分法均可用在复变函数积分中.

网络 与信息安全

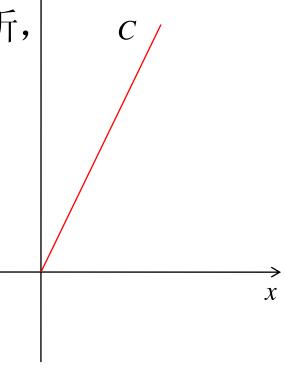


例: 求积分 $\int_C z dz$ 的值. 其中C为从原点到

点3+4i的直线段。

解: 函数f(z) = z在全复平面内解析,

$$\int_C z dz = \frac{1}{2} z^2 \Big|_0^{3+4i} = \frac{1}{2} (3+4i)^2$$



明德至善 博学笃行

网络 与信息安全



例:

求积分
$$\frac{i}{r^{n-1}}\int_0^{2\pi}e^{-i(n-1)\theta}\mathrm{d}\theta$$
的值.

解:

函数 $f(z) = e^{-i(n-1)\theta}$ 在全复平面内解析,

$$\Rightarrow \frac{i}{r^{n-1}} \int_0^{2\pi} e^{-i(n-1)\theta} d\theta$$

$$= \begin{cases} 2\pi i, & n=1, \\ \frac{-1}{(n-1)r^{n-1}} e^{-i(n-1)\theta} \Big|_{0}^{2\pi} = 0, & n \neq 1. \end{cases}$$



网络与 信息安全



例:

求积分 $\int_{a}^{b} z^{n} dz$ 的值. $n = 0, 1, 2, \dots$ a, b均为有限复数。

解: 函数 $f(z) = z^n$ 在全平面内解析,

$$\Rightarrow \int_a^b z^n dz$$

$$= \frac{1}{(n+1)} z^{n+1} \Big|_a^b = \frac{1}{(n+1)} (b^{n+1} - a^{n+1})$$

网络 与 信息安全



例:

试沿区域 $Im(z) \ge 0$, $Re(z) \ge 0$ 内的圆弧

$$|z| = 1$$
, 计算积分 $\int_{1}^{i} \frac{\ln(z+1)}{z+1} dz$ 的值.

解:

因为函数
$$f(z) = \frac{\ln(z+1)}{z+1}$$
在所设区域内解析,

$$\Rightarrow \int_{1}^{i} \frac{\ln(z+1)}{z+1} dz = \int_{1}^{i} \ln(z+1) d \ln(z+1) = \frac{1}{2} \ln^{2}(z+1) \Big|_{1}^{i}$$

$$= \frac{1}{2} [\ln^2(1+i) - \ln^2 2] = \frac{1}{2} [(\frac{1}{2} \ln 2 + \frac{\pi}{4} i)^2 - \ln^2 2]$$

$$= -\frac{\pi}{32} - \frac{3}{8} \ln^2 2 + i \frac{\pi}{8} \ln 2.$$



例:

计算: $\int_C \ln(1+z) dz$, 其中C是从-i到i的直线段.

解: 函数 $f(z) = \ln(1+z)$ 是在平面除去负实轴上一段 $x \le -1$ 的区域 **D**内单值解析,而区域 **D**是单连通的,故:

$$\Rightarrow \int_C \ln(1+z) dz = z \ln(1+z) \Big|_{-i}^i - \int_{-i}^i \frac{z}{1+z} dz$$
$$= (-2 + \ln 2 + \frac{\pi}{2})i.$$



网络与 信息安全



注:
$$\int_C \ln(1+z) dz$$
 的计算.

黄州大学讲舞

$$\int_{C} \ln(1+z) dz = \int_{C} \ln(1+z) d(z+1)$$

$$= (z+1)\ln(1+z)|_{-i}^{i} - \int_{-i}^{i} \frac{z+1}{z+1} dz$$

$$= (1+i)\ln(1+i) - (1-i)\ln(1-i) - 2i$$

$$=(-2+\ln 2+\frac{\pi}{2})i$$
.

网络 与 信息安全



例:

求积分
$$\int_{1}^{1+i} ze^{z} dz$$
的值.

解:

函数
$$f(z) = ze^z$$
在全复平面内解析,

$$\Rightarrow \int_1^{1+i} ze^z dz = ze^z \Big|_1^{1+i} - \int_1^{1+i} e^z dz$$

$$= (1+i)e^{1+i} - e - e^{z} \mid_{1}^{1+i}$$

$$= (1+i)e^{1+i} - e^{1+i} = ie^{1+i}$$

$$=eie^{i}=ei(\cos 1+i\sin 1)$$

$$=e(-\sin 1+i\cos 1).$$





柯西积分公式

设D为一单连通区域, z_0 为D中一点.C为D内围绕 z_0 的一条封闭曲线。

(1) 如果 f(z)在D内解析,则 $\int_C f(z)dz = 0$.

$$(2) \qquad \iint_C \frac{1}{z - z_0} dz = 2\pi i$$

问题:
$$\iint_C \frac{f(z)}{z-z_0} dz = ?$$

网络 与 信息安全



由闭路变形定理:

$$\iint_{C} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz = \iint_{C_{1}} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz$$

$$= \iint_{C_{2}} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz$$

$$=\cdots$$

$$= \iint_{C_n} \frac{f(z)}{z - z_0} dz$$

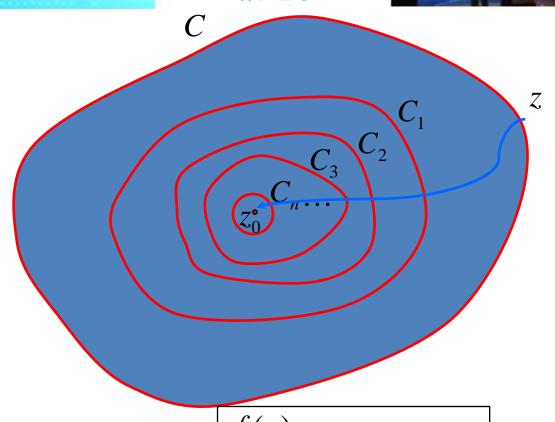
由于函数f(z)的连续性, $f(z) \rightarrow f(z_0)$,

$$f(z) \to f(z_0),$$

$$\frac{f(z)}{z-z_0}$$
在 z_0 处不解析

猜想:

$$\iint_{C} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz = \iint_{C} \frac{f(z_{0})}{z - z_{0}} dz = 2\pi i f(z_{0}).$$





网络 与 信息安全



定理: (柯西积分公式)

设函数f(z)在简单闭曲线C所围成的区域 D内解析,在 $\overline{D} = D \cup C$ 上连续, z_0 为D内任意一点,则

$$f(z_0) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz$$

定理的证明不作要求

博学笃行

网络 与信息安全



定理8:(柯西积分公式)

设函数f(z)在简单闭曲线C所围成的区域D内解析,

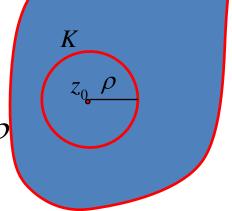
在 $\overline{D} = D \cup C$ 上连续, z_0 为D内任意一点,则

$$f(z_0) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz.$$

证明:由于函数f(z)在 z_0 解析,当然在 z_0 点连续,

 $\Rightarrow \forall \varepsilon > 0, \exists \delta(\varepsilon) > 0, \\ \\ |z - z_0| < \delta \text{ 时,都有}$ $|f(z) - f(z_0)| < \varepsilon.$

作以 z_0 为中心, ρ 为半径的圆周 $k:|z-z_0|=\rho$ 使其全部在C的内部,且 $\rho < \delta$,则



网络 与 信息安全



$$\iint_{C} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz = \iint_{k} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz = \iint_{k} \frac{f(z_{0})}{z - z_{0}} dz + \iint_{k} \frac{f(z) - f(z_{0})}{z - z_{0}} dz$$

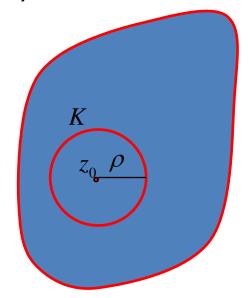
$$= 2\pi i f(z_0) + \iint_k \frac{f(z) - f(z_0)}{z - z_0} dz$$

$$||f|| \int_{k} \frac{f(z) - f(z_0)}{z - z_0} dz| \le ||f|| \frac{|f(z) - f(z_0)|}{|z - z_0|} ds < \frac{\varepsilon}{\rho} ||f||_{C} ds = 2\pi\varepsilon$$

$$\Rightarrow \left| \iint_{k} \frac{f(z)}{z - z_{0}} dz - 2\pi i f(z_{0}) \right| < 2\pi \varepsilon,$$

于是

$$\iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz = 2\pi i f(z_0).$$



网络 与 信息安全



几点说明:

(1)公式
$$f(z_0) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz$$
 把一个函数在 C

内部任一点的值用它在边界上的积分值表示,这是解析函数的又一特征.

(2) 柯西公式提供了计算积分的一个新方法:

$$\iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz = 2\pi i f(z_0).$$

(3) 柯西公式可表成如下形式(研究函数的工具):

$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\xi)}{\xi - z} d\xi.$$

网络 与 信息安全



例: 计算下列积分

$$(1)\frac{1}{2\pi i} \iint_{|z|=4} \frac{\sin z}{z} dz, \quad (2) \iint_{|z|=4} (\frac{1}{z+1} + \frac{2z}{z-3}) dz.$$

(3)
$$\int_{|z|=2}^{z} \frac{z}{(9-z^2)(z+i)} dz.$$

解:
$$(1)\frac{1}{2\pi i}$$
 $\int_{|z|=4}^{1} \frac{\sin z}{z} dz = \sin z \big|_{z=0} = 0.$

网络 与信息安全



$$(2) \iint_{|z|=4} \left(\frac{1}{z+1} + \frac{2z}{z-3} \right) dz.$$

解:

$$\int_{|z|=4}^{\infty} \left(\frac{1}{z+1} + \frac{2z}{z-3} \right) dz$$

$$= \iint_{|z|=4} \frac{1}{z+1} dz + \iint_{|z|=4} \frac{2z}{z-3} dz$$

$$=2\pi i + 2\pi i \cdot 2z\big|_{z=3}$$

$$=2\pi i + 12\pi i = 14\pi i.$$



网络 与 信息安全



(3)
$$\iint_{|z|=2} \frac{z}{(9-z^2)(z+i)} dz.$$

$$\mathbf{\widetilde{H}:} \qquad \int_{|z|=2}^{z} \frac{z}{(9-z^2)(z+i)} dz = \int_{|z|=2}^{z} \frac{9-z^2}{z-(-i)} dz$$

$$= 2\pi i \frac{z}{9-z^2} \Big|_{z=-i} = \frac{\pi}{5}.$$

博学笃行

网络 信息安全



$$\iint_C \frac{dz}{z(z^2+1)},$$

其中
$$C:|z-i|=\frac{3}{2}$$
的正向.

例: 计算下列积分 $\int_{C} \frac{az}{z(z^2+1)}$, 其中 $C:|z-i|=\frac{3}{2}$ 的正向. **解:** 因为函数 $\frac{1}{z(z^2+1)}$ 在C内有两个奇点z=0,

及
$$z = i$$

所以分别以z = 0及z = i为圆心,以 $\frac{1}{4}$ 为半径

作圆周 C_1 及 C_2 ,

由复合闭路定理,得:

网络 与 信息安全



$$\iint_{C} \frac{dz}{z(z^{2}+1)} = \iint_{C_{1}} \frac{dz}{z(z^{2}+1)} + \iint_{C_{2}} \frac{dz}{z(z^{2}+1)}$$

$$= \iint_{C_1} \frac{\frac{1}{(z^2+1)}}{z} dz + \iint_{C_2} \frac{\frac{1}{z(z+i)}}{(z-i)} dz$$

$$= 2\pi i \frac{1}{(z^2+1)} \bigg|_{z=0} + 2\pi i \frac{1}{z(z+i)} \bigg|_{z=i}$$

$$= 2\pi i + 2\pi i (-\frac{1}{2}) = \pi i.$$

网络 与 信息安全



推论1*: (平均值公式)

设函数f(z)在 $|z-z_0|$ <R内解析,在 $|z-z_0|$ =R

上连续,则

$$f(z_0) = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} f(z_0 + Re^{i\theta}) d\theta.$$

这表明解析函数在圆心处的值等于它在圆周上的平均值.

推论2*: 设函数f(z)在简单闭曲线 C_1, C_2 所围成的二连

通域D解析,并在 C_1, C_2 上连续, C_2 在 C_1 的内部,

 z_0 为D内一点,则

$$f(z_0) = \frac{1}{2\pi i} \iint_{C_1} \frac{f(z)}{z - z_0} dz - \frac{1}{2\pi i} \iint_{C_2} \frac{f(z)}{z - z_0} dz.$$

网络 与 信息安全



由平均值公式还可以推出解析函数的一个重要性质,即解析函数的最大模原理.

定理9: (最大模原理)设函数f(z)在区域D内解析,又函数f(z)不是常数,则在D内|f(z)|没有最大值.

这个定理表明一个解析函数的模,在区域内部的任何一点都达不到 最大值,除非这个函数恒等于常数.这是**解析函数一个非常重要的原理**.

推论1: 区域D内解析的函数,若其模在D的内点达到最大值,则此函数必恒为常数.

推论2: 若函数f(z)在有界区域D内解析,在 \overline{D} 上连续,则|f(z)|必在D的边界上达到最大值.

说明:最大模原理不仅是复变函数论一个很重要的原理,而且在实际上也是很有用的原理,它在流体力学上反映了平面稳定流动在无源无旋的区域内流体的最大值不能在区域内达到,而只能在边界上达到,除非它是等速流体.

网络 与 信息安全



• **例**: 设f(z)在全平面为解析函数,又对任意r > 0,令 $M(r) = \max_{|z|=r} |f(z)|$,求证M(r)是r的单调上升.

证明: 因为对于任意的r > 0, 函数f(z)在 $|z| \le r$ 上解析,

所以由最大值原理及其推论2知,函数f(z)在 $|z| \le r$ 上的最大值必在|z| = r上取得,

$$\mathbb{E}[: M(r) = \max_{|z|=r} |f(z)| = \max_{|z| \le r} |f(z)|,$$

因此,当 $r_1 < r_2$ 时,有:

$$M(r_1) = \max_{|z| \le r_1} |f(z)| \le \max_{|z| \le r_2} |f(z)| = M(r_2)$$

即M(r)是r的单调上升函数.

网络 与信息安全



课堂练习

- 1 求积分 $\int_C z^2 dz$ 的值. 其中C为从原点到点2+3i的直线段。
 - 2 计算积分 $\int_C \sin z dz$,其中C是圆周|z-1|=1的上半周,方向为从0到2.

3
$$\int_{|z|=2}^{z} \frac{z}{(z^2-9)(z-i)} dz.$$

网络 与信息安全



课堂练习解答

$$\int_{C} z^{2} dz = \int_{0}^{2+3i} z^{2} dz = \frac{1}{3} z^{3} \Big|_{0}^{2+3i} = \frac{1}{3} (2+3i)^{3}$$

$$2 \int_{C} \sin z dz = \int_{0}^{2} \sin z dz = -\cos z \Big|_{0}^{2} = 1 - \cos 2$$

(3)
$$\iint_{|z|=2} \frac{z}{(z^2-9)(z-i)} dz = \iint_{|z|=2} \frac{\overline{z^2-9}}{z-i} dz.$$

$$=2\pi i \frac{z}{z^2-9}|_{z=i}=\frac{\pi}{5}.$$

网络 与 信息安全



解析函数高阶导数公式

一个解析函数不仅有一阶导数,而且有各高阶导数, 它的值也可以用函数在边界上的值通过积分来表示.这一 点跟实变函数完全不同,一个实变函数在某一区间上可导, 它的导数在这个区间上是否连续也不一定,更不要说有高 阶导数存在了.下面我们讨论解析函数的各阶导数的解析 问题.

网络与 信息安全



柯西公式:
$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \oint_C \frac{f(\zeta)}{\zeta - z} d\zeta$$

$$\iint_C \frac{f(z)}{z - z_0} dz = 2\pi i f(z_0)$$

$$\iint_C \frac{1}{(z-z_0)^n} dz = \begin{cases} 2\pi i, & n=1, \\ 0, & n \neq 1. \end{cases}$$

$$\iint_C \frac{f(z)}{(z-z_0)^n} dz = ?$$

网络 与 信息安全



我们将柯西公式:
$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \oint_C \frac{f(\zeta)}{\zeta - z} d\zeta$$

的形式在积分号下对z求导得:

$$f'(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^2} d\zeta,$$

再继续又可得:
$$f''(z) = \frac{2!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta-z)^3} d\zeta$$
,

依次类推,n阶导数 $f^{(n)}(z)$ 的可能形式是:

网络 与 信息安全



依次类推,n阶导数 $f^{(n)}(z)$ 的可能形式是:

$$f^{(n)}(z) = \frac{n!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{n+1}} d\zeta.$$

这是求导与积分两种运算允许交换的条件下 推出的,这样作是否可行呢?我们有以下定理.

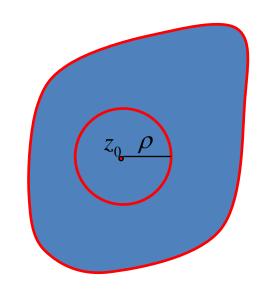
网络 与 信息安全



定理:

设函数f(z)在简单闭曲线C所围成的区域D内解析,而且在 $\overline{D} = D \cup C$ 上连续,则函数f(z)的各阶导数均在D内解析,对D内任一点z有:

$$f^{(n)}(z) = \frac{n!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{n+1}} d\zeta$$
$$(n = 1, 2, \dots).$$





定理10: 设函数f(z)在简单闭曲线C所围成的区域D内解析,而且在 $\overline{D}=D\cup C$

上连续,则函数f(z)的各阶导数均在D内解析,对D内任一点z,有

$$f^{(n)}(z) = \frac{n!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{n+1}} d\zeta, (n = 1, 2, \dots).$$

证明(不证): 设z为D内的任意一点,先证明n=1的情况,即

$$f'(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^2} d\zeta.$$

根据导数定义:
$$f'(z) = \lim_{\Delta z \to 0} \frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z}$$
,

由柯西积分公式得:

$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_{C} \frac{f(\zeta)}{\zeta - z} d\zeta, \quad f(z + \Delta z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_{C} \frac{f(\zeta)}{\zeta - z - \Delta z} d\zeta$$

$$\frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z} = \frac{1}{2\pi i \Delta z} \iint_{C} f(\zeta) \left[\frac{1}{\zeta - z - \Delta z} - \frac{1}{\zeta - z} \right] d\zeta$$

$$= \frac{1}{2\pi i} \iint_{C} \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z - \Delta z)(\zeta - z)} d\zeta$$

黄州 大学 计算机科学与技

网络与 信息安全



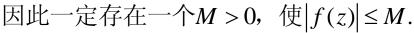
$$= \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)(\zeta - z - \Delta z + \Delta z)}{(\zeta - z)^2 (\zeta - z - \Delta z)} d\zeta$$

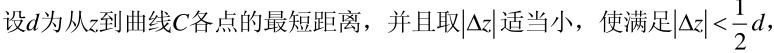
$$= \frac{1}{2\pi i} \iint_{C} \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{2}} d\zeta + \frac{1}{2\pi i} \iint_{C} \frac{\Delta z f(\zeta)}{(\zeta - z)^{2} (\zeta - z - \Delta z)} d\zeta$$

设后一个积分为I,那么

$$\left|\mathbf{I}\right| = \frac{1}{2\pi} \left| \iint_{C} \frac{\Delta z f(\zeta)}{(\zeta - z)^{2} (\zeta - z - \Delta z)} d\zeta \right| \le \frac{1}{2\pi} \iint_{C} \frac{\left|\Delta z\right| |f(\zeta)|}{\left|(\zeta - z)^{2}\right| \left|(\zeta - z - \Delta z)\right|} ds$$

因为f(z)在C上解析,所以C上连续,故在C上有界,





那么有
$$|\zeta - z| \ge d$$
, $\frac{1}{|\zeta - z|} \le \frac{1}{d}$,
于是 $|\zeta - z - \Delta z| \ge |\zeta - z| - |\Delta z| > \frac{d}{2}$, $\frac{1}{|\zeta - z - \Delta z|} < \frac{2}{d}$ 所以 $|I| < |\Delta z| \frac{ML}{\pi d^3}$, $(L 为 C 之 长)$

网络 与 信息安全



当 $\Delta z \rightarrow 0$ 时, $I \rightarrow 0$,从而有

$$f'(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^2} d\zeta$$
, 这证明了解析函数的导数仍是解析函数.

要完成定理的证明,只需应用数学归纳法,设n = k时公式成立,证明n = k + 1时也成立,即证明下式:

$$\frac{f^{(k)}(z + \Delta z) - f^{(k)}(z)}{\Delta z} = \frac{1}{\Delta z} \left[\frac{(k+1)!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z - \Delta z)^{k+2}} d\zeta + \frac{(k+1)!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{k+2}} d\zeta \right]$$

当
$$\Delta z \to 0$$
时,有 $f^{k+1}(z_0) = \frac{(k+1)!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta-z)^{k+2}} d\zeta.$

网络 与信息安全



说明: (1) 此公式可理解为把柯西公式

$$f(z) = \frac{1}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{\zeta - z} d\zeta$$

两边对z求n阶导,右边在积分号内求导,即

$$f^{(n)}(z) = \frac{n!}{2\pi i} \iint_C \frac{f(\zeta)}{(\zeta - z)^{n+1}} d\zeta$$

(2) 高阶导数公式提供了计算一类函数的积分方法

$$\iint_{C} \frac{f(z)}{(z-z_{0})^{n}} dz = \frac{2\pi i}{(n-1)!} f^{(n-1)}(z_{0}).$$

网络 与 信息安全



例: 求下列积分的值.

(1)
$$\iint_{|z-i|=1} \frac{\cos z}{(z-i)^3} dz , \qquad (2) \iint_{|z|=4} \frac{e^z}{z^2 (z-1)^2} dz.$$

解:

(1)
$$\iint_{|z-i|=1} \frac{\cos z}{(z-i)^3} dz = \frac{2\pi i}{(3-1)!} (\cos z)'' \Big|_{z=i} = -\pi i \cos i$$
(2)
$$\iint_{|z|=4} \frac{e^z}{z^2 (z-1)^2} dz = \iint_{|z|=\frac{1}{3}} \frac{\frac{e^z}{(z-1)^2}}{z^2} dz + \iint_{|z-1|=\frac{1}{3}} \frac{\frac{e^z}{z^2}}{(z-1)^2} dz$$

$$= 2\pi i \left(\frac{e^z}{(z-1)^2}\right)' + 2\pi i \left(\frac{e^z}{z^2}\right)' = 2\pi (3-e)i$$

网络 与 信息安全



例: 计算积分 $\int_C \frac{e^z}{z(1-z)^3} dz$,

其中C是不经过0与1的简单光滑闭曲线.

解:(1) 0, 1都不在C内:

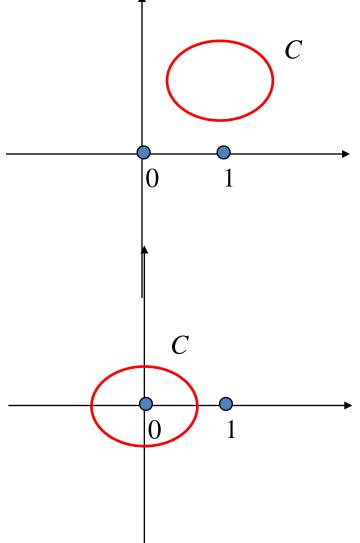
根据柯西-古萨基本定理得:

$$\iint_C \frac{e^z}{z(1-z)^3} dz = 0$$

(2) Q0在C 内: 根据柯西积分公式得:

$$\iint_{C} \frac{e^{z}}{z(1-z)^{3}} dz = \iint_{C} \frac{\frac{e^{z}}{(1-z)^{3}} dz$$

$$= 2\pi i \left[\frac{e^{z}}{(1-z)^{3}} \right]_{z=0} = 2\pi i.$$





(3)仅1在C内: 根据高阶导数公式得:

$$\iint_C \frac{e^z}{z(1-z)^3} dz = \iint_C \frac{z}{(1-z)^3} dz$$

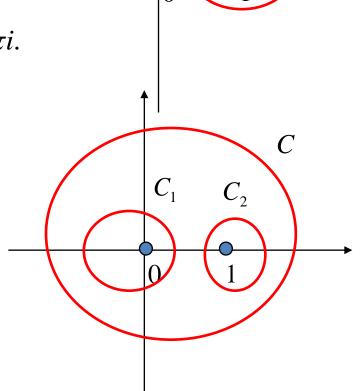
$$=-\iint_{C} \frac{\frac{e^{z}}{z}}{(z-1)^{3}} dz = -\frac{2\pi}{2!} \left[\frac{e^{z}}{z}\right]_{z=1}^{"} = -e\pi i.$$

(4) 0, 1都在C内: 根据复合闭路定理得:

$$I = \iint_{C_1} \frac{e^z}{z(1-z)^3} dz + \iint_{C_2} \frac{e^z}{z(1-z)^3} dz$$

$$= \iint_{C} \frac{\frac{e^z}{(1-z)^3}}{z} dz + \iint_{C} \frac{\frac{e^z}{z}}{(1-z)^3} dz$$

$$= 2\pi i - e\pi i = (2-e)\pi i.$$



网络 与 信息安全



例: 求下列积分的值,其中C为正向圆周:|z|=r>1.

(1)
$$\iint_C \frac{\cos \pi z}{(z-1)^5} dz$$
, (2) $\iint_C \frac{e^z}{(z^2+1)^2} dz$.

 \mathbf{m} : (1) 函数 $\frac{\cos \pi z}{(z-1)^5}$ 在 \mathbf{C} 内除 z=1外处处解析,

而 $\cos \pi z$ 在C内处处解析,因此有:

$$\iint_{C} \frac{\cos \pi z}{(z-1)^{5}} dz = \frac{2\pi i}{(5-1)!} (\cos \pi z)^{(4)} \big|_{z=1}$$

$$= \frac{2\pi i}{4!} \pi^4 \cos \pi z \Big|_{z=1} = -\frac{\pi^5}{12} i.$$

网络 与 信息安全



解:

(2)函数
$$\frac{e^z}{(z^2+1)^2}$$
 在 C 内的 $z=\pm i$ 处不解析,

在C内作以i为中心的正向圆周 C_1 ,以-i为中心的正向圆周 C_2 , C_1 , C_2 互不包含也互不相交

函数
$$\frac{e^z}{(z^2+1)^2}$$
在由 C_1 , C_2 和 C 所围成的区域

内是解析的,根据复合闭路定理:

$$\iint_{C} \frac{e^{z}}{(z^{2}+1)^{2}} dz = \iint_{C_{1}} \frac{e^{z}}{(z^{2}+1)^{2}} dz + \iint_{C_{2}} \frac{e^{z}}{(z^{2}+1)^{2}} dz$$

网络 与 信息安全



$$= \iint_{C_1} \frac{\frac{e^z}{(z+i)^2}}{(z-i)^2} dz + \iint_{C_2} \frac{\frac{e^z}{(z-i)^2}}{(z+i)^2} dz$$

$$= \frac{2\pi i}{(2-1)!} \left[\frac{e^z}{(z+i)^2} \right]_{z=i}^{\prime} + \frac{2\pi i}{(2-1)!} \left[\frac{e^z}{(z-i)^2} \right]_{z=-i}^{\prime}$$

$$=2\pi i \left[\frac{e^{z}(z+i)^{2}-2e^{z}(z+i)}{(z+i)^{4}}\right]_{z=i}$$

$$+2\pi i \left[\frac{e^{z}(z-i)^{2}-2e^{z}(z-i)}{(z-i)^{4}}\right]_{z=-i}$$



网络 与 信息安全



$$=2\pi i(\frac{e^{i}(-4-4i)}{16})+2\pi i(\frac{e^{-i}(-4+4i)}{16})$$

$$=\frac{(1-i)e^{i}}{2}\pi + \frac{-(1+i)e^{-i}}{2}\pi$$

$$= \pi \left[i \frac{e^{i} - e^{-i}}{2i} - i \frac{e^{i} + e^{-i}}{2}\right]$$

$$= \pi[i\sin 1 - i\cos 1] = \sqrt{2}\pi i[\frac{\sqrt{2}}{2}\sin 1 - \frac{\sqrt{2}}{2}\cos 1]$$

$$= \pi i \sqrt{2} \sin(1 - \frac{\pi}{4}).$$

网络 与 信息安全



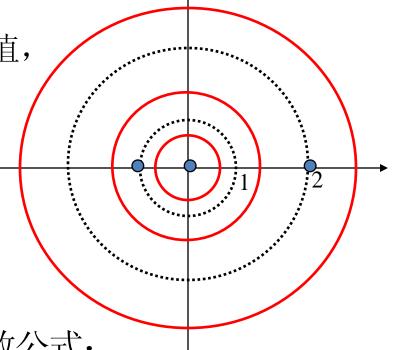
例: 计算积分I = $\iint_C \frac{dz}{z^3(z+1)(z-2)}$ 的值,

其中C为 $|z|=r,r\neq 1,2.$

解:

$$(1)$$
当 $0 < r < 1$ 时,

设
$$f(z) = \frac{dz}{(z+1)(z-2)}$$
,



则f(z)在C内解析,根据高阶导数公式:

$$I = \iint_C \frac{f(z)}{z^3} dz = \frac{2\pi i}{(3-1)!} f''(0) = \pi i f''(0),$$

而
$$f''(z) = \frac{6z^2 - 6z + 6}{(z^2 - z - 2)^3}, \quad f''(0) = -\frac{3}{4}, \quad$$
于是, $I = -\frac{3}{4}\pi i$.

网络 与 信息安全



解:

(2) 当1 < r < 2时,

在C内以0为中心作 C_1 ,以-1为中心作圆周 C_2 , C_1 , C_2 **互不包含也互不相交** 根据复合闭路定理有:

$$I = \iint_{C_1} \frac{dz}{z^3(z+1)(z-2)} + \iint_{C_2} \frac{dz}{z^3(z+1)(z-2)}$$

$$= \iint_{C_1} \frac{\frac{1}{(z+1)(z-2)}}{z^3} dz + \iint_{C_2} \frac{\frac{1}{z^3(z-2)}}{(z+1)} dz$$

$$= -\frac{3}{4}\pi i + 2\pi i \left[\frac{1}{z^3(z-2)}\right]_{z=-1} = -\frac{3}{4}\pi i + \frac{2}{3}\pi i$$

$$= -\frac{1}{12}\pi i.$$

网络 与 信息安全



(3)当r > 2时,

在C内以0为中心作圆周 C_1 ,以-1为中心作圆周 C_2 ,

以2为中心作圆周 C_3 ,则

$$\begin{split} \mathbf{I} &= \iint_{C_{1}} \frac{dz}{z^{3}(z+1)(z-2)} + \iint_{C_{2}} \frac{dz}{z^{3}(z+1)(z-2)} + \iint_{C_{3}} \frac{dz}{z^{3}(z+1)(z-2)} \\ &= \iint_{C_{1}} \frac{1}{\frac{(z+1)(z-2)}{z^{3}}} dz + \iint_{C_{2}} \frac{1}{\frac{z^{3}(z-2)}{(z+1)}} dz + \iint_{C_{3}} \frac{1}{\frac{z^{3}(z+1)}{(z-2)}} dz \\ &= -\frac{1}{12}\pi i + \iint_{C_{3}} \frac{1}{\frac{z^{3}(z+1)}{(z-2)}} dz = -\frac{1}{12}\pi i + 2\pi i \left[\frac{1}{z^{3}(z+1)}\right]_{z=2} \\ &= -\frac{1}{12}\pi i + \frac{1}{12}\pi i = 0. \end{split}$$

网络 与 信息安全



谢谢!