网络 与信息安全



复变函数与积分变换

——第五讲

解析函数与调和函数

贵州大学计算机科学与技术学潘平

电话: 13078569531

邮箱: panping_17@163.com



网络 与 信息安全



目录

解析函数的基本概念

解析函数的充要条件

调和函数

调和函数与解析函数的关系

网络 与 信息安全



解析函数的基本概念

在复变函数中,重要的不是只在个别点可导,而是所谓的解析函数。

定义: 如果函数 f(z) 在 z_0 及 z_0 的邻域为处处可 导,那末称 f(z) 在 z_0 解析.

如果函数 f(z)在区域 D内每一点解 ,则称 f(z)在区域 D内解析 .

或称 f(z)是区域 D 内的一个解析函数 (全纯函数或正则函数).

如果函数 f(z) 在 z_0 不解析,那末称 z_0 为f(z) 的奇点.

由定义可知,函数在区域内解析与在区域内可导是等价的。但是,函数在一点 处解析和在一点处可导不等价。即,函数在一点处可导,不一定在该点处解析。 函数在一点处解析比在该点处可导的要求要高得多。

网络 与 信息安全



需要注意的是: 函数在一点处解析与在一点处可导是不等价的概念. 即函数 在一点处可导,不一定在该点处解析.

例: 研究函数 $f(z) = z^2$, g(z) = x + 2yi 和 $h(z) = |z|^2$ 的解析性.

解:

$$f(z) = z^2$$
 在复平面内是解析的 ;

$$g(z) = x + 2yi$$
 处处不解析 ;

下面讨论 $h(z) = |z|^2$ 的解析性 ,

$$\frac{h(z_0 + \Delta z) - h(z_0)}{\Delta z} = \frac{\left|z_0 + \Delta z\right|^2 - \left|z_0\right|^2}{\Delta z}$$

网络 与 信息安全



$$=\frac{(z_0+\Delta z)(\overline{z_0}+\overline{\Delta z})-z_0\overline{z_0}}{\Delta z} \qquad =\overline{z_0}+\overline{\Delta z}+z_0\frac{\overline{\Delta z}}{\Delta z},$$

(1)
$$z_0 = 0$$
,
$$\lim_{\Delta z \to 0} \frac{h(z_0 + \Delta z) - h(z_0)}{\Delta z} = 0.$$

$$(2) z_0 \neq 0,$$

令
$$z_0 + \Delta z$$
 沿直线 $y - y_0 = k(x - x_0)$ 趋于 z_0 ,

$$\frac{\overline{\Delta z}}{\Delta z} = \frac{\Delta x - i\Delta y}{\Delta x + i\Delta y} = \frac{1 - i\frac{\Delta y}{\Delta x}}{1 + i\frac{\Delta y}{\Delta x}} = \frac{1 - ik}{1 + ik}$$

网络 与信息安全



由于k的任意性,

$$\frac{\overline{\Delta z}}{\Delta z} = \frac{1 - ki}{1 + ki}$$
 不趋于一个确定的值 .

$$\lim_{\Delta z \to 0} \frac{h(z_0 + \Delta z) - h(z_0)}{\Delta z}$$
不存在.

因此 $h(z) = |z|^2$ 仅在 z = 0 处可导,而在其他点都

不可导,根据定义,它在复平面内处处不解析.

网络 与信息安全



例: 研究函数
$$w = \frac{1}{z}$$
 的解析性.

解: 因为
$$w = \frac{1}{z}$$
 在复平面内除 $z = 0$ 处处可导,
$$\mathbb{E} \frac{\mathrm{d}w}{\mathrm{d}z} = -\frac{1}{z^2},$$

所以w在复平面内除 z=0 外处处解析,

$$z=0$$
 为它的奇点 .

网络 与 信息安全



例: 研究函数 $f(z) = z \operatorname{Re}(z)$ 的可导性与解析性

$$\mathbf{M}$$: (1) $z = 0$,

$$\lim_{\Delta z \to 0} \frac{f(0 + \Delta z) - f(0)}{\Delta z} = \lim_{\Delta z \to 0} \frac{\Delta z \operatorname{Re}(\Delta z)}{\Delta z} = 0,$$

故
$$f(z) = z \operatorname{Re}(z) \pm z = 0$$
处可导.

(2)
$$z \neq 0$$
,

$$\frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z} = \frac{(z + \Delta z) \operatorname{Re}(z + \Delta z) - z \operatorname{Re}(z)}{\Delta z}$$

$$= \frac{z}{\Delta z} [\text{Re}(z + \Delta z) - \text{Re}(z)] + \text{Re}(z + \Delta z)$$

网络 与信息安全



$$\diamondsuit \Delta z = \Delta x + i \Delta y ,$$

$$\frac{f(z+\Delta z)-f(z)}{\Delta z} = z \frac{\Delta x}{\Delta x + i\Delta y} + x + \Delta x,$$

$$\lim_{\substack{\Delta x=0\\ \Delta y\to 0}} \frac{f(z+\Delta z)-f(z)}{\Delta z} = x, \quad \lim_{\substack{\Delta y=0\\ \Delta x\to 0}} \frac{f(z+\Delta z)-f(z)}{\Delta z} = z+x,$$

所以
$$\lim_{\Delta z \to 0} \frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z}$$
 不存在.

即当 $z \neq 0$ 时,f(z)不可导,

因此 f(z) 仅在 z=0 处可导,而在其他点都不

可导,根据定义,它在复平面内处处不解析.

网络 与信息安全



定理:

定理1: 在区域 D 内解析的两个函数 f(z) 与 g(z) 的

和、差、积、商 (除去分母为零的点)在D内解析.

定理 2: 设函数 h = g(z) 在 z 平面上的区域 D 内解析,

函数 w = f(h) 在h 平面上的区域 G 内解析.如果

对 D 内的每一个点 z, 函数 g(z) 的对应值 h 都属

于G,那末复合函数 w = f[g(z)] 在 D 内解析.

网络 与信息安全



根据定理可知:

- (1) 所有多项式在复平面内是处处解析的.
- (2) 任何一个有理分式函 $\frac{P(z)}{Q(z)}$ 在不含分母为零的点区 域内是解析 ,

使分母为零的点是它的 奇点.

网络 与 信息安全



解析函数的充要条件

定理1:

设函数 f(z) = u(x, y) + iv(x, y) 定义在区域

D内,则 f(z) 在D内一点 z=x+yi 可导的充要条

件是: u(x, y) 与v(x, y) 在点 (x, y) 可微,并且在该

点满足柯西一黎曼方程

$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y}, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x}.$$

网络 与 信息安全



证: (1) 必要性.

设
$$f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$$
 定义在区域 D 内,

且
$$f(z)$$
 在 D 内一点 $z = x + yi$ 可导,

则对于充分小的
$$|\Delta z| = |\Delta x + i\Delta y| > 0$$
,

有
$$f(z+\Delta z)-f(z)=f'(z)\Delta z+\rho(\Delta z)\Delta z$$
,

其中
$$\lim_{\Delta z \to 0} \rho(\Delta z) = 0$$
,

$$\Leftrightarrow f(z + \Delta z) - f(z) = \Delta u + i \Delta v,$$

$$f'(z) = a + ib$$
, $\rho(\Delta z) = \rho_1 + i\rho_2$,

网络 与信息安全



所以
$$\Delta u + i\Delta v =$$

$$(a+ib)\cdot(\Delta x+i\Delta y) + (\rho_1+i\rho_2)\cdot(\Delta x+i\Delta y)$$

$$= (a\Delta x - b\Delta y + \rho_1 \Delta x - \rho_2 \Delta y)$$

$$+i(b\Delta x + a\Delta y + \rho_2 \Delta x + \rho_1 \Delta y)$$

于是
$$\Delta u = a\Delta x - b\Delta y + \rho_1 \Delta x - \rho_2 \Delta y$$
,

$$\Delta v = b\Delta x + a\Delta y + \rho_2 \Delta x + \rho_1 \Delta y.$$

由复变函数极限存在的充要条件可知

$$\stackrel{\text{def}}{=} \lim_{\Delta z \to 0} \rho(\Delta z) = 0, \qquad \stackrel{\text{fi}}{=} \lim_{\substack{\Delta x \to 0 \\ \Delta y \to 0}} \rho_1 = \lim_{\substack{\Delta x \to 0 \\ \Delta y \to 0}} \rho_2 = \mathbf{0},$$

网络 与 信息安全



由此可知 u(x,y)与v(x,y)在点(x,y)可微,

且满足方程
$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y}$$
, $\frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x}$.

(2) 充分性. 由于

$$f(z + \Delta z) - f(z) = u(x + \Delta x, y + \Delta y) - u(x, y)$$
$$+ i[v(x + \Delta x, y + \Delta y) - v(x, y)]$$
$$= \Delta u + i\Delta v,$$

又因为 u(x,y)与v(x,y)在点(x,y)可微,

网络 与 信息安全



于是
$$\Delta u = \frac{\partial u}{\partial x} \Delta x + \frac{\partial u}{\partial y} \Delta y + \varepsilon_1 \Delta x + \varepsilon_2 \Delta y$$
,

$$\Delta v = \frac{\partial v}{\partial x} \Delta x + \frac{\partial v}{\partial y} \Delta y + \varepsilon_3 \Delta x + \varepsilon_4 \Delta y,$$

其中
$$\lim_{\substack{\Delta x \to 0 \\ \Delta y \to 0}} \varepsilon_k = 0$$
, $(k = 1, 2, 3, 4)$

因此
$$f(z + \Delta z) - f(z) =$$

$$\left(\frac{\partial u}{\partial x} + i\frac{\partial v}{\partial x}\right) \Delta x + \left(\frac{\partial u}{\partial y} + i\frac{\partial v}{\partial y}\right) \Delta y + (\varepsilon_1 + i\varepsilon_3) \Delta x + (\varepsilon_2 + i\varepsilon_4) \Delta y.$$

网络 与 信息安全



由柯西一黎曼方程
$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y}$$
, $\frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x} = i^2 \frac{\partial v}{\partial x}$,

$$f(z + \Delta z) - f(z) =$$

$$\left(\frac{\partial u}{\partial x} + i\frac{\partial v}{\partial x}\right)(\Delta x + i\Delta y) + (\varepsilon_1 + i\varepsilon_3)\Delta x + (\varepsilon_2 + i\varepsilon_4)\Delta y.$$

$$\frac{f(z+\Delta z)-f(z)}{\Delta z}=$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} + i \frac{\partial v}{\partial x} + (\varepsilon_1 + i \varepsilon_3) \frac{\Delta x}{\Delta z} + (\varepsilon_2 + i \varepsilon_4) \frac{\Delta y}{\Delta z}.$$

网络 与 信息安全



因为
$$\left| \frac{\Delta x}{\Delta z} \right| \leq 1, \quad \left| \frac{\Delta y}{\Delta z} \right| \leq 1,$$

$$\lim_{\Delta z \to 0} \left[(\varepsilon_1 + i\varepsilon_3) \frac{\Delta x}{\Delta z} + (\varepsilon_2 + i\varepsilon_4) \frac{\Delta y}{\Delta z} \right] = 0,$$

所以
$$f'(z) = \lim_{\Delta z \to 0} \frac{f(z + \Delta z) - f(z)}{\Delta z} = \frac{\partial u}{\partial x} + i \frac{\partial v}{\partial x}$$
.

即函数 f(z) = u(x,y) + iv(x,y) 在点 z = x + yi 可导.

[证毕]

网络 与 信息安全



根据定理 ,可得函数 f(z) = u(x, y) + iv(x, y) 在

点 z = x + yi 处的导数公式 :

$$f'(z) = \frac{\partial u}{\partial x} + i \frac{\partial v}{\partial x} = \frac{1}{i} \frac{\partial u}{\partial y} + \frac{\partial v}{\partial y}.$$

函数在区域 D内解析的充要条件

定理 2: 函数 f(z) = u(x, y) + iv(x, y) 在其定义

域D内解析的充要条件是 : u(x,y)与v(x,y) 在

D内可微,并且满足柯西—黎曼方 程



解析函数的判定方法:

- (1) 如果能用求导公式与求导法则证实复变函数 f(z) 的导数在区域 D 内处处存在,则可根据解析函数的定义断定 f(z) 在 D 内是解析的.
- (2) 如果复变函数 f(z) = u + iv + u,v 在 D 内的各一阶偏导数都存在、连续(因而 u,v(x,y) 可微)并满足 C R 方程,那么根据解析函数的充要条件可以断定 f(z) 在 D 内解析.

网络 与 信息安全



例: 判定下列函数在何处可导, 在何处解析:

(1)
$$w = \overline{z}$$
; (2) $f(z) = e^x(\cos y + i \sin y)$;

(3)
$$w = z \operatorname{Re}(z)$$
.

$$\text{#:} \quad (1) \ w = \overline{z}, \qquad u = x, \quad v = -y,$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} = 1, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = 0, \quad \frac{\partial v}{\partial x} = 0, \quad \frac{\partial v}{\partial y} = -1.$$

不满足柯西一黎曼方程,

故 $w=\bar{z}$ 在复平面内处处不可导 ,处处不解析 .

网络 与 信息安全

四个偏导数均连续



$$(2) f(z) = e^{x} (\cos y + i \sin y) \text{ \text{15mm}}$$

$$u = e^x \cos y, \quad v = e^x \sin y,$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} = e^x \cos y, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = -e^x \sin y,$$

$$\frac{\partial v}{\partial x} = e^x \sin y, \quad \frac{\partial v}{\partial y} = e^x \cos y,$$

$$\mathbb{RP} \quad \frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y} \,, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x} \,.$$

故 f(z) 在复平面内处处可导,处处解析.

网络 信息安全



(3)
$$w = z \operatorname{Re}(z) = x^2 + xyi$$
, $u = x^2$, $v = xy$,

$$\frac{\partial u}{\partial x} = 2x, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = 0, \quad \frac{\partial v}{\partial x} = y, \quad \frac{\partial v}{\partial y} = x.$$

四个偏导数均连续

仅当x = y = 0时,满足柯西一黎曼方程,故函数 $w = z \operatorname{Re}(z)$ 仅在z = 0处可导,在复平面内处处不解析.

网络 与 信息安全



例: 证明(1) \bar{z}^2 ; (2) $\sin \bar{z}$ 在复平面上不解析.

(1)
$$\overline{z}^2 = x^2 - y^2 - 2xyi$$
,

$$u = x^2 - y^2, \ v = -2xy,$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} = 2x, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = 2y, \quad \frac{\partial v}{\partial x} = -2y, \quad \frac{\partial v}{\partial y} = -2x.$$

仅当x=0时,满足柯西一黎曼方程,

故函数 $w = \overline{z}^2$ 仅在直线 x = 0 上可导,

在复平面内不解析.

网络 与 信息安全



(2) $\sin \overline{z} = \sin x \cosh y - i \cos x \sinh y$,

$$u = \sin x \cosh y$$
, $v = -\cos x \sinh y$,

$$\frac{\partial u}{\partial x} = \cos x \cosh y, \quad \frac{\partial v}{\partial y} = -\cos x \cosh y,$$

仅当
$$x = k\pi + \frac{\pi}{2}$$
 $(k = 0, \pm 1, \pm 2, \cdots)$ 时,

$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y}.$$

sinz 在复平面上不解析.

网络 与 信息安全



例: 设 $f(z) = x^2 + axy + by^2 + i(cx^2 + dxy + y^2)$, 问常数a,b,c,d 取何值时, f(z) 在复平面内处处解析?

$$\frac{\partial u}{\partial x} = 2x + ay, \qquad \frac{\partial u}{\partial y} = ax + 2by,$$

$$\frac{\partial v}{\partial x} = 2cx + dy, \qquad \frac{\partial v}{\partial y} = dx + 2y,$$

欲使
$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y}, \quad \frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x},$$

$$2x + ay = dx + 2y, \qquad -2cx - dy = ax + 2by,$$
所求
$$a = 2, b = -1, c = -1, d = 2.$$

网络 与 信息安全



例: 证明函数 $f(z) = \sqrt{|xy|}$ 在点 z = 0 满足柯西一黎曼方程但在点z = 0 不可导.

逝 因为
$$f(z) = \sqrt{|xy|}$$
, 所以 $u = \sqrt{|xy|}$, $v = 0$,

$$u_x(0,0) = \lim_{x\to 0} \frac{u(x,0) - u(0,0)}{x-0} = 0 = v_y(0,0),$$

$$u_y(0,0) = \lim_{y\to 0} \frac{u(0,y) - u(0,0)}{y-0} = 0 = -v_x(0,0),$$

柯西一黎曼方程在点z=0成立.

网络 与 信息安全



但当z沿第一象限内的射线 y = kx 趋于零时,

$$\frac{f(z)-f(0)}{z-0}=\frac{\sqrt{|xy|}}{x+iy}\to \frac{\sqrt{k}}{1+ik}, \ \text{\tilde{n} k $\tilde{y}$$$$\&th,}$$

故
$$\lim_{z\to 0} \frac{f(z)-f(0)}{z-0}$$
不存在,

函数 $f(z) = \sqrt{|xy|}$ 在点 z = 0 不可导.

明德至襄 博学笃行

网络 片 信息安全



析, 并且 $v = u^2$, 求 f(z).

$$\mathbf{\cancel{R}} \qquad \frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y} = 2u \frac{\partial u}{\partial y},$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y} = 2u \frac{\partial u}{\partial y}, \qquad (1) \qquad \frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x} = -2u \frac{\partial u}{\partial x}, \qquad (2)$$

将(2)代入(1)得

$$\Rightarrow \frac{\partial u}{\partial x} = 0,$$

所以
$$u = c$$
 (常数),
于是 $f(z) = c + ic^2$ (常数).

网络 与 信息安全



例: 设 f(z) = u + iv 为一解析函数,且 $f'(z) \neq 0$, 那末曲线族 $u(x,y) = c_1$ 与 $v(x,y) = c_2$ 必相互正交,其中 c_1 , c_2 为常数.

因为
$$f'(z) = \frac{\partial v}{\partial y} - \frac{1}{i} \frac{\partial u}{\partial y} \neq 0$$
,

所以
$$\frac{\partial v}{\partial y}$$
与 $\frac{\partial u}{\partial y}$ 不全为零,

如果在曲线的交点处 $\frac{\partial v}{\partial y}$ 与 $\frac{\partial u}{\partial y}$ 都不为零,

网络 与信息安全



曲线族
$$u(x,y) = c_1$$
 与 $v(x,y) = c_2$ 中任一条曲线的斜率分别为 $k_1 = -\frac{u_x}{u_y}$, $k_2 = -\frac{v_x}{v_y}$,

根据柯西一黎曼方程得

$$k_1 \cdot k_2 = \left(-\frac{u_x}{u_y}\right) \cdot \left(-\frac{v_x}{v_y}\right) = \left(-\frac{v_y}{u_y}\right) \cdot \left(\frac{u_y}{v_y}\right) = -1,$$

故曲线族 $u(x,y) = c_1 与 v(x,y) = c_2$ 相互正交.

如果 u_y 和 v_y 中有一个为零,则另一个必不为零, 两族中的曲线在交点处的切线一条是水平的,另 一条是铅直的,它们仍然相互正交.



博学笃行

网络与 信息安全



例: 证明函数
$$f(z) = \sqrt{|\operatorname{Im} z^2|}$$
 的实、虚部在点

$$z=0$$
满足柯西—黎曼方程 ,但在点 $z=0$ 不可微.

,但在点
$$z=0$$
 不可微.

证 因为
$$f(z) = \sqrt{|2xy|}$$
,

因为
$$f(z) = \sqrt{|2xy|}$$
, 所以 $u = \sqrt{|2xy|}$, $v = 0$,

$$u_x(0,0) = \lim_{x \to 0} \frac{u(x,0) - u(0,0)}{x - 0} = 0 = v_y(0,0),$$

$$u_{y}(0,0) = \lim_{y\to 0} \frac{u(0,y) - u(0,0)}{y-0} = 0 = -v_{x}(0,0),$$

柯西—黎曼方程在点 z=0 成立.

但在点
$$z = 0$$
,
$$\frac{f(\Delta z) - f(0)}{\Delta z} = \frac{\sqrt{2\Delta x \Delta y}}{\Delta x + i\Delta y}$$
 故函数 $f(z)$ 在点 $z = 0$ 不可微.

网络 与 信息安全



调和函数

定义: 如果二元函数 $\varphi(x,y)$ 在区域D内有二阶连续偏导数,且满足拉普拉斯方程:

$$\Delta \varphi = \frac{\partial^2 \varphi}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 \varphi}{\partial y^2} = 0$$

则称函数 $\varphi(x,y)$ 为区域**D**内的调和函数。

其中: $\Delta = \frac{\partial^2}{\partial x^2} + \frac{\partial^2}{\partial y^2}$ 称为拉普拉斯算符

定理: 设函数 f(z) = u(x,y) + iv(x,y) 在区域D内调和,则 f(z) 的实部和虚部都是区域D内的调和函数。

证明: 因为 f(z) 在区域D内解析,所以 u(x,y) v(x,y) 在D 内满足C-R方程

 $\frac{\partial u}{\partial x} = \frac{\partial v}{\partial y} \qquad \frac{\partial u}{\partial y} = -\frac{\partial v}{\partial x}$

博学笃行

网络与 信息安全



当 f(z)解析时,u(x,y) v(x,y) 有任意阶连续偏导数,即有:

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} = \frac{\partial^2 v}{\partial y^2}$$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} = \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} \qquad \frac{\partial^2 u}{\partial y \partial x} = -\frac{\partial^2 v}{\partial x}$$

因为:

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} = \frac{\partial^2 u}{\partial y \partial x}$$

$$\frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} = \frac{\partial^2 u}{\partial y \partial x}$$
于是有:
$$\frac{\partial^2 v}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} = \frac{\partial^2 u}{\partial x \partial y} - \frac{\partial^2 u}{\partial y \partial x} = 0$$

即是说: v(x,y) 是区域D内的调和函数

同理, u(x,y) 是区域D内的调和函数

例

$$f(x,y) = x^2 - 2xy^2$$

$$f(x,y) = x^2 - 2xy^2$$
 根据定义: $\frac{\partial^2 f}{\partial x^2} = 2$ $\frac{\partial^2 f}{\partial y^2} = 0$

因此函数不是调和函数

博学笃行

网络与 信息安全



例:
$$f(z) = xy^2 + ix^2y$$

因为

$$\begin{cases} u = xy^2 \\ v = x^2y \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \frac{\partial u}{\partial x} = y^2, & \frac{\partial u}{\partial y} = 2xy \\ \frac{\partial v}{\partial x} = 2xy, & \frac{\partial v}{\partial y} = x^2 \end{cases}$$

四个偏导数处处连续,考虑柯西——黎曼方程 可见,仅在

$$\begin{cases} \frac{\partial u}{\partial x} = y^2 \neq \frac{\partial v}{\partial y} = x^2 \\ \frac{\partial u}{\partial y} = 2xy \neq -\frac{\partial v}{\partial x} \end{cases} \qquad x = y = 0$$

$$\text{处可导, 在整个复平面不解析, 而:}$$

$$x = y = 0$$

$$\begin{cases} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 0, & \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} \\ \frac{\partial^2 v}{\partial x^2} = 2, & \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} \neq 0 \\ \frac{\partial^2 v}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} \neq 0 \end{cases}$$
所以函数不是调和函数

网络 与 信息安全



共轭调和函数

定义: 设函数 $\varphi(x,y)$ 及 $\phi(x,y)$ 均为区域**D**内的调和函数,且满足柯西—— 黎曼方程,即:

$$\frac{\partial \varphi}{\partial x} = \frac{\partial \phi}{\partial y} \qquad \frac{\partial \varphi}{\partial y} = -\frac{\partial \phi}{\partial x}$$

则称 $\phi(x,y)$ 是 $\varphi(x,y)$ 的共轭调和函数

显然,解析函数的虚部是实部的共轭调和函数。反之,由具有共轭性质的两个调和函数构造一个复变函数是不是解析函数?

定理: 复变函数 f(z) = u(x, y) + iv(x, y) 在区域D内解析的充分必要条件是:

在区域D内, f(z) 的虚部 v(x,y) 是实部 u(x,y) 的共轭调和函数

网络 与信息安全



例: 求一条具有电荷线密度 为e 的均匀带电的

无限长直导线 L 所产生的静电场的复势

解 设导线 L 在原点 z=0

处垂直于 z平面,

在L上距原点为 h处

取微元段 dh,

贝其带电量为

 $\begin{array}{c|c}
\hline & ah \\
 & y \\
h & y \\
\hline & o \\
\end{array}$

edh.

因为导线为无限长,因此垂直于 *xoy* 平面的任何直线上各点处的电场强度是相等的.

网络 与信息安全



又因为导线上关于 z 平面对称的两带电微元段所产生的电场强度的垂直分量相互抵消, 只剩下与 xoy 平面平行的分量.

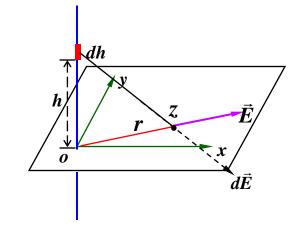
故所产生的静电场为平面场.

先求平面上任一点 z 的电场

强度
$$\vec{E} = E_x \vec{i} + E_y \vec{j}$$
.

由库仑定律,

微元段 dh 在z 处产生的场景大小为



$$\left| d\vec{E} \right| = \frac{e dh}{r^2 + h^2},$$

$$|z| = |z| = \sqrt{x^2 + y^2}.$$

网络 与信息安全



因为所求的电场强度 Ē 在 z 平面内,

所以其大小为所有场强微元dĒ 在z平面上投

影之和,

$$\left|\vec{E}\right| = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{e \cos t}{r^2 + h^2} \, \mathrm{d}h,$$

其中t为 $d\vec{E}$ 与xoy平面的交角.

因为
$$h = r \tan t$$
, 所以 $dh = \frac{r dt}{\cos^2 t}$,

$$\frac{1}{r^2 + h^2} = \frac{\cos^2 t}{r^2}, \qquad |\vec{E}| = \int_{-\frac{\pi}{2}}^{\frac{\pi}{2}} \frac{e \cos t}{r} dt = \frac{2e}{r}.$$

网络 与 信息安全



考虑到向量
$$\vec{E}$$
的方向, $\vec{E} = \frac{2e}{r}\vec{r^0}$.
用复数表示为 $E = \frac{2e}{\bar{z}}$. $f'(z) = i\overline{E} = -\frac{2ei}{z}$.

复势为
$$f(z) = 2eiLn\frac{1}{z} + c, (c = c_1 + ic_2)$$

于是力函数为 $u(x,y) = 2eArgz + c_1$,

势函数为
$$v(x,y) = 2e \ln \frac{1}{|z|} + c_2$$
.

如果导线竖立在 $z=z_0$,复势为f(z)=2eiLn $\frac{1}{z-z_0}+c$.

网络 与信息安全



调和函数与解析函数的关系

由于共轭调和函数的特殊关系,因此,如果我们知道了其中的一个函数,则根据柯西——黎曼方程求出另外一个函数。显然这是一种求偏积分问题,我们可以通过以下例子给出相应具体的方法

例: 验证 $u(x,y) = x^3 - 3xy^2$ 是调和函数,并求以 u(x,y) 为实部的解析函数 f(z) ,使之满足:

$$f(0) = i$$

解: 因为

$$\begin{cases} \frac{\partial u}{\partial x} = 3x^2 - 3y^2 & \frac{\partial u}{\partial y} = -6xy \\ \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} = 6x & \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = -6x \end{cases} \Rightarrow \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} = 0$$

博学笃行

网络 信息安全



显然

$$u(x,y) = x^3 - 3xy^2$$
 的二阶导数是连续的

故

$$u(x,y)$$
 是

u(x,y) 是调和函数

根据共轭调和的定义,有
$$\frac{\partial u}{\partial x} = 3x^2 - 3y^2 = \frac{\partial v}{\partial y}$$
 $\frac{\partial u}{\partial y} = -6xy = -\frac{\partial v}{\partial x}$

$$\frac{\partial u}{\partial y} = -6xy = -\frac{\partial v}{\partial x}$$

由第一个等式有

$$v = \int (3x^2 - 3y^2)dy = 3x^2y - y^3 + \varphi(x)$$

由第二等式有

$$\frac{\partial v}{\partial x} = 6xy + \varphi'(x)$$

比较两式必然有

$$\varphi'(x) = 0 \Longrightarrow \varphi(x) = c$$

从而得到一个解析函数

$$f(z) = (x^3 - 3xy^2) + i(3x^2y - y^3 + c)$$

因为:
$$f(0) = i$$

$$c = 1$$

信息安全



已知调和函数 $v(x, y) = e^{x}(y\cos y + x\sin y) + x + y$, 求解析函数 例:

$$f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$$

使之满足: f(0) = 0

解: 因为
$$\frac{\partial v}{\partial x} = e^x (y \cos y + x \sin y + \sin y) + 1$$
 $\frac{\partial v}{\partial y} = e^x (\cos y - y \sin y + x \cos y) + 1$

$$u = \int [e^x(\cos y - y\sin y + x\cos y) + 1]dx$$

由
$$\frac{\partial v}{\partial x} = -\frac{\partial u}{\partial y}$$
 得

$$= e^{x} (x \cos y - y \sin y) + x + g(y)$$

$$e^{x}(y\cos y + x\sin y + \sin y) + 1 = e^{x}(x\sin y + y\cos y + \sin y) - g'(y)$$

$$g(y) = -y + c$$

$$g(y) = -y + c$$
 因此 $u = e^x(x\cos y - y\sin y) + x - y + c$

从而得到

$$f(z) = [e^{x}(x\cos y - y\sin y) + x - y + c)] + i[e^{x}(y\cos y + x\sin y)x + y]$$

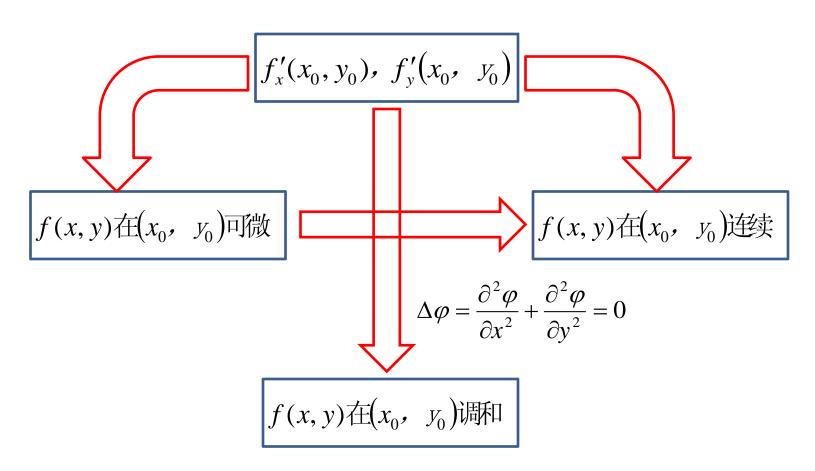
$$= xe^{x}e^{iy} + iye^{x}e^{iy} + x(x+i) + iy(1+i) + c$$

网络 与信息安全



小结:

对于函数 z = f(x, y) 在点 (x_0, y_0) 处



网络 与 信息安全



谢谢!