



合肥工业大学
HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

复变函数与积分变换

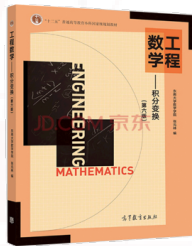
张神星 (合肥工业大学)

办公室: 翡翠科教楼 B1810 东

Email: zhangshenxing@hfut.edu.cn

课件地址: <https://zhangshenxing.github.io>

- 课时:
 - 10 周 40 课时;
 - 2024-09-09 ~ 2024-11-14
- 课程 QQ 群 (入群答案 1400261B)
 - 008 班 (生医、通信工程) **973042840**
 - 009 班 (车辆创新实验、集成) **973041550**
- 教材: 西交高数教研室《复变函数》, 张元林《积分变换》



作业 15 分

作业每次会提前发布, 每两周交一次. **作业不允许迟交**. 没带的请当天联系助教补交, 迟一天交 -50% 当次作业分, 迟两天或以上 0 分. 请假需提前交给我请假条.

期末考试 50 分

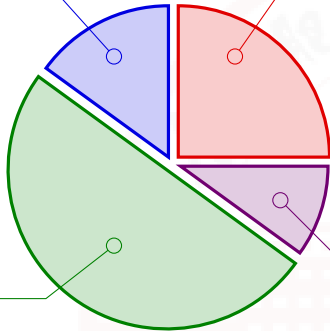
期末卷面需要达到 45 分才计算总评分数, 45 分以下直接不及格.

课堂测验 25 分

课堂测验共 3 次, 取最高的两次平均. 测验范围和时间会提前通知. **测验时在教室内作答, 否则按未考处理.**

期末报告 10 分

期末之前会告知主题. 请交手写纸质版, 并自行留存电子版本以免意外丢失.



复变函数的应用非常广泛, 它包括:

复变函数的应用非常广泛, 它包括:

- 数学中的代数、数论、几何、分析、动力系统……

复变函数的应用非常广泛, 它包括:

- **数学**中的代数、数论、几何、分析、动力系统……
- **物理学**中流体力学、材料力学、电磁学、光学、量子力学……

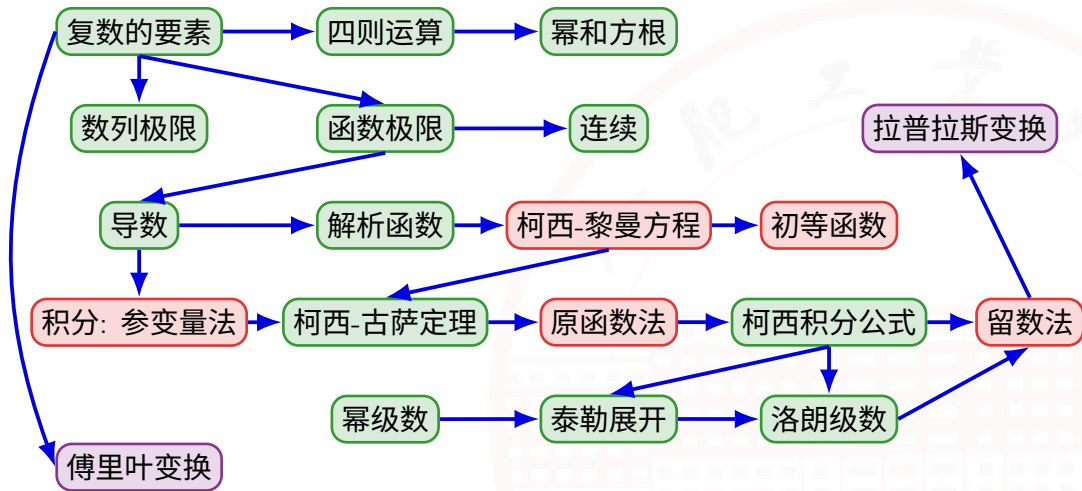
复变函数的应用非常广泛, 它包括:

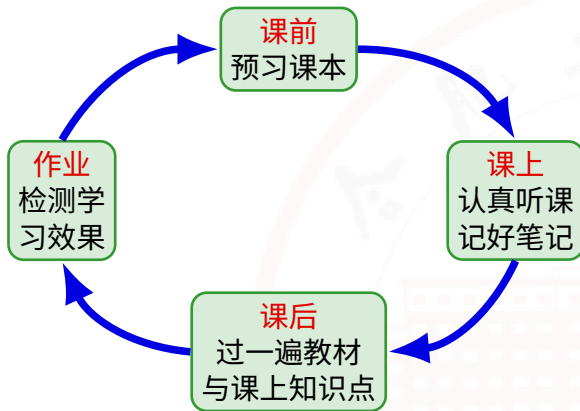
- 数学中的代数、数论、几何、分析、动力系统……
- 物理学中流体力学、材料力学、电磁学、光学、量子力学……
- 信息学、电子学、电气工程……

复变函数的应用非常广泛, 它包括:

- 数学中的代数、数论、几何、分析、动力系统……
- 物理学中流体力学、材料力学、电磁学、光学、量子力学……
- 信息学、电子学、电气工程……

可以说复变函数应用之广, 在大学数学课程中仅次于高等数学和线性代数.





第一章 复数与复变函数

- ① 复数及其代数运算
- ② 复数的三角与指数形式
- ③ 复数的乘除、乘幂与方根
- ④ 曲线和区域
- ⑤ 复变函数
- ⑥ 极限和连续性

复数起源于多项式方程的求根问题.



复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$,

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

(1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有两个不同的实根;

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有两个不同的实根;
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有一个二重的实根;

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有两个不同的实根;
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有一个二重的实根;
- (3) 当 $\Delta < 0$ 时, 无实根.

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有两个不同的实根;
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有一个二重的实根;
- (3) 当 $\Delta < 0$ 时, 无实根.

可以看出, 在一元二次方程中, 我们可以舍去包含**负数开方**的解.

复数起源于多项式方程的求根问题. 考虑一元二次方程 $x^2 + bx + c = 0$, 配方可得

$$\left(x + \frac{b}{2}\right)^2 = \frac{b^2 - 4c}{4}.$$

于是得到求根公式

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2}, \quad \Delta = b^2 - 4c.$$

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有两个不同的实根;
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有一个二重的实根;
- (3) 当 $\Delta < 0$ 时, 无实根.

可以看出, 在一元二次方程中, 我们可以舍去包含**负数开方**的解. 然而在一元三次方程中, 即便只考虑实数根也会不可避免地引入负数开方.

例

解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.

例解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.**解**设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

例

解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.

解

设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$,

例

解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.

解

设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程
 $X^2 - 20X - 8 = 0$.

例解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.**解**设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程
 $X^2 - 20X - 8 = 0$. 解得

$$u^3 = 10 \pm \sqrt{108}$$

例

解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.

解

设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 - 20X - 8 = 0$. 解得

$$u^3 = 10 \pm \sqrt{108} = (1 \pm \sqrt{3})^3.$$

例解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.**解**设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 - 20X - 8 = 0$. 解得

$$u^3 = 10 \pm \sqrt{108} = (1 \pm \sqrt{3})^3.$$

所以 $u = 1 \pm \sqrt{3}, v = 1 \mp \sqrt{3}$,

例解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.**解**设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 - 20X - 8 = 0$. 解得

$$u^3 = 10 \pm \sqrt{108} = (1 \pm \sqrt{3})^3.$$

所以 $u = 1 \pm \sqrt{3}, v = 1 \mp \sqrt{3}, x = u + v = 2$.

例

解方程 $x^3 + 6x - 20 = 0$.

解

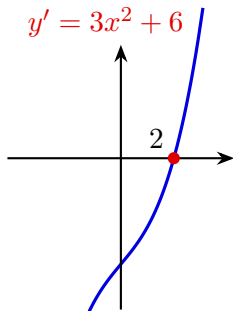
设 $x = u + v$, 则

$$u^3 + v^3 + 3uv(u + v) + 6(u + v) - 20 = 0.$$

我们希望 $u^3 + v^3 = 20, uv = -2$, 则 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 - 20X - 8 = 0$. 解得

$$u^3 = 10 \pm \sqrt{108} = (1 \pm \sqrt{3})^3.$$

所以 $u = 1 \pm \sqrt{3}, v = 1 \mp \sqrt{3}, x = u + v = 2$.



例

解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.

例

解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.

解

同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

例解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.**解**同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$.

例

解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.

解

同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解.

例

解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.

解

同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解. 我们可以强行解得

例解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.**解**同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解. 我们可以强行解得

$$u^3 = -3 + \frac{10}{9}\sqrt{-3},$$

例解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.**解**同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解. 我们可以强行解得

$$u^3 = -3 + \frac{10}{9}\sqrt{-3}, \quad u = \frac{3 + 2\sqrt{-3}}{3}, \frac{-9 + \sqrt{-3}}{6}, \frac{3 - 5\sqrt{-3}}{6},$$

例解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.**解**同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解. 我们可以强行解得

$$u^3 = -3 + \frac{10}{9}\sqrt{-3}, \quad u = \frac{3 + 2\sqrt{-3}}{3}, \frac{-9 + \sqrt{-3}}{6}, \frac{3 - 5\sqrt{-3}}{6},$$

相应地

$$v = \frac{3 - 2\sqrt{-3}}{3}, \frac{-9 - \sqrt{-3}}{6}, \frac{3 + 5\sqrt{-3}}{6},$$

例解方程 $x^3 - 7x + 6 = 0$.**解**同样地我们有 $x = u + v$, 其中

$$u^3 + v^3 = -6, \quad uv = \frac{7}{3}.$$

于是 u^3, v^3 满足一元二次方程 $X^2 + 6X + \frac{343}{27} = 0$. 然而这个方程没有实数解. 我们可以强行解得

$$u^3 = -3 + \frac{10}{9}\sqrt{-3}, \quad u = \frac{3 + 2\sqrt{-3}}{3}, \frac{-9 + \sqrt{-3}}{6}, \frac{3 - 5\sqrt{-3}}{6},$$

相应地

$$v = \frac{3 - 2\sqrt{-3}}{3}, \frac{-9 - \sqrt{-3}}{6}, \frac{3 + 5\sqrt{-3}}{6}, \quad x = u + v = 2, -3, 1.$$

对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

由于 $p = 0$ 情形较为简单, 所以我们不考虑这种情形.

对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

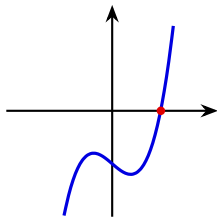
由于 $p = 0$ 情形较为简单, 所以我们不考虑这种情形. 通过分析函数图像的极值点可以知道:

对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

由于 $p = 0$ 情形较为简单, 所以我们不考虑这种情形. 通过分析函数图像的极值点可以知道:

(1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有 1 个实根.

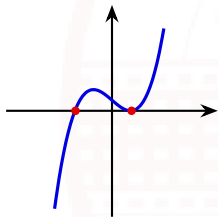
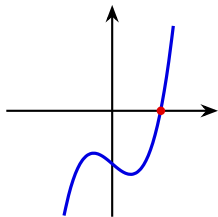


对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

由于 $p = 0$ 情形较为简单, 所以我们不考虑这种情形. 通过分析函数图像的极值点可以知道:

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有 1 个实根.
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有 2 个实根 $x = -\sqrt[3]{4q}, \frac{1}{2}\sqrt[3]{4q}$ (2 重).

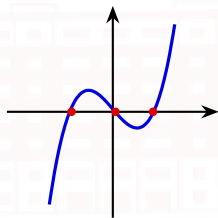
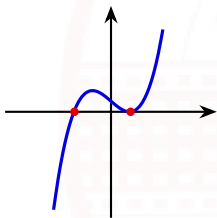
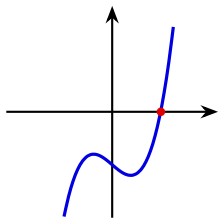


对于一般的三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 而言, 类似可得:

$$x = u - \frac{p}{3u}, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

由于 $p = 0$ 情形较为简单, 所以我们不考虑这种情形. 通过分析函数图像的极值点可以知道:

- (1) 当 $\Delta > 0$ 时, 有 1 个实根.
- (2) 当 $\Delta = 0$ 时, 有 2 个实根 $x = -\sqrt[3]{4q}, \frac{1}{2}\sqrt[3]{4q}$ (2 重).
- (3) 当 $\Delta < 0$ 时, 有 3 个实根.



所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**.

所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**. 那么为什么当 $\Delta < 0$ 时, 从求根公式一定能得到 3 个实根呢?

所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**. 那么为什么当 $\Delta < 0$ 时, 从求根公式一定能得到 3 个实根呢? 在学习了第一章的内容之后我们就可以回答这个问题了.

所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**. 那么为什么当 $\Delta < 0$ 时, 从求根公式一定能得到 3 个实根呢? 在学习了第一章的内容之后我们就可以回答这个问题了.

尽管在十六世纪, 人们已经得到了三次方程的求根公式, 然而对其中出现的虚数, 却是难以接受.

所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**. 那么为什么当 $\Delta < 0$ 时, 从求根公式一定能得到 3 个实根呢? 在学习了第一章的内容之后我们就可以回答这个问题了.

尽管在十六世纪, 人们已经得到了三次方程的求根公式, 然而对其中出现的虚数, 却是难以接受.

圣灵在分析的奇观中找到了超凡的显示, 这就是那个理想世界的端兆, 那个介于存在与不存在之间的两栖物, 那个我们称之为虚的 -1 的平方根。

莱布尼兹 (Leibniz)

所以我们想要使用求根公式的话, 就**必须接受负数开方**. 那么为什么当 $\Delta < 0$ 时, 从求根公式一定能得到 3 个实根呢? 在学习了第一章的内容之后我们就可以回答这个问题了.

尽管在十六世纪, 人们已经得到了三次方程的求根公式, 然而对其中出现的虚数, 却是难以接受.

圣灵在分析的奇观中找到了超凡的显示, 这就是那个理想世界的端兆, 那个介于存在与不存在之间的两栖物, 那个我们称之为虚的 -1 的平方根。

莱布尼兹 (Leibniz)

我们将在下一节使用更为现代的语言来解释和运用复数.

第一节 复数及其代数运算

- 复数的概念
- 复数的代数运算
- 共轭复数

现在我们来正式介绍复数的概念. 为了避免记号 $\sqrt{-1}$ 带来的歧义, 我们先引入抽象符号 i , 再通过定义它的运算来构造复数.

定义

固定一个记号 i , **复数**就是形如 $z = x + yi$ 的元素, 其中 x, y 均是实数, 且不同的 (x, y) 对应不同的复数.

现在我们来正式介绍复数的概念. 为了避免记号 $\sqrt{-1}$ 带来的歧义, 我们先引入抽象符号 i , 再通过定义它的运算来构造复数.

定义

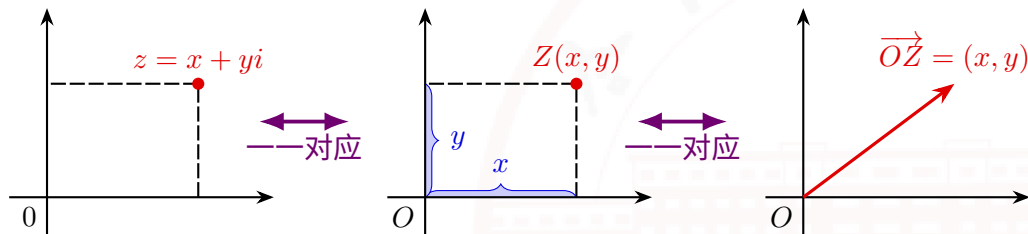
固定一个记号 i , **复数**就是形如 $z = x + yi$ 的元素, 其中 x, y 均是实数, 且不同的 (x, y) 对应不同的复数.

实数 x 可以自然地看成复数 $x + 0i$.

将全体复数记作 \mathbb{C} .

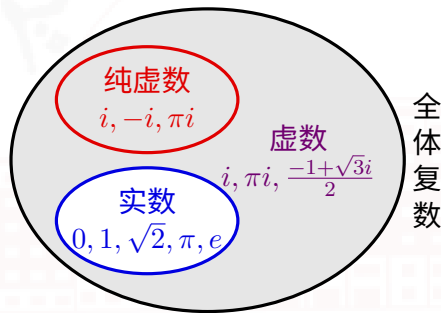
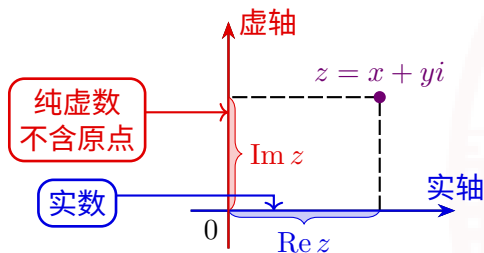


将全体复数记作 \mathbb{C} . 那么 \mathbb{C} 自然构成一个二维实线性空间, 且 $\{1, i\}$ 是一组基. 因此它和平面上的点可以建立一一对应, 并将建立起这种对应的平面称为复平面.



实部和虚部, 虚数和纯虚数

- x, y 轴分别对应复平面的**实轴**和**虚轴**.
- 称 $z = x + yi$ 中 $x = \operatorname{Re} z$ 为 z 的**实部**; $y = \operatorname{Im} z$ 为 z 的**虚部**.
- 当虚部 $\operatorname{Im} z = 0$ 时, z 为实数, 它落在实轴上.
- 不是实数的复数是**虚数**.
- 当实部 $\operatorname{Re} z = 0$ 且 $z \neq 0$ 时, z 为**纯虚数**, 它落在虚轴上.



例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .
- (2) $\operatorname{Re} z = x^2 - 3x - 4 = 0$, 即 $x = -1$ 或 4 .

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .
- (2) $\operatorname{Re} z = x^2 - 3x - 4 = 0$, 即 $x = -1$ 或 4 . 但同时要求 $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 \neq 0$, 因此 $x \neq -1$.

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .
- (2) $\operatorname{Re} z = x^2 - 3x - 4 = 0$, 即 $x = -1$ 或 4 . 但同时要求 $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 \neq 0$, 因此 $x \neq -1$. 故 $x = 4$.

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .
- (2) $\operatorname{Re} z = x^2 - 3x - 4 = 0$, 即 $x = -1$ 或 4 . 但同时要求 $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 \neq 0$, 因此 $x \neq -1$. 故 $x = 4$.

练习

若 $x^2(1+i) + x(5+4i) + 4+3i$ 是纯虚数, 则实数 $x = \underline{\hspace{2cm}}$.

例题：判断实数和纯虚数

例

实数 x 取何值时, $z = (x^2 - 3x - 4) + (x^2 - 5x - 6)i$ 是:

- (1) 实数;
- (2) 纯虚数.

解

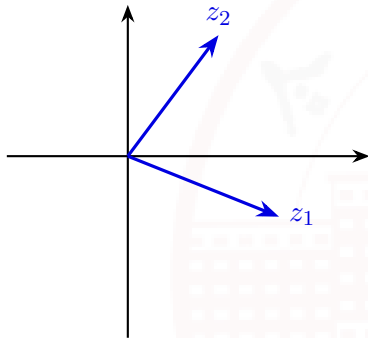
- (1) $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 = 0$, 即 $x = -1$ 或 6 .
- (2) $\operatorname{Re} z = x^2 - 3x - 4 = 0$, 即 $x = -1$ 或 4 . 但同时要求 $\operatorname{Im} z = x^2 - 5x - 6 \neq 0$, 因此 $x \neq -1$. 故 $x = 4$.

练习

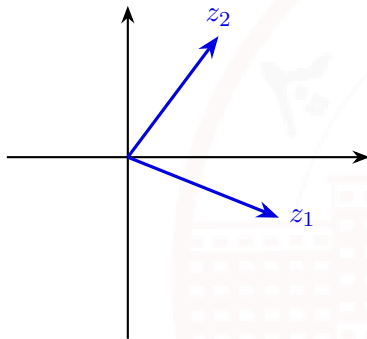
若 $x^2(1+i) + x(5+4i) + 4+3i$ 是纯虚数, 则实数 $x = \underline{-4}$.

复数的加法与减法

设 $z_1 = x_1 + y_1i, z_2 = x_2 + y_2i$.

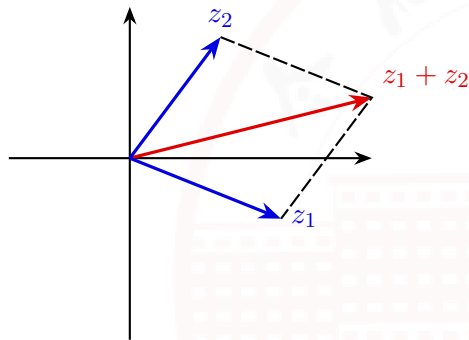


设 $z_1 = x_1 + y_1i$, $z_2 = x_2 + y_2i$. 定义复数的加法和减法:



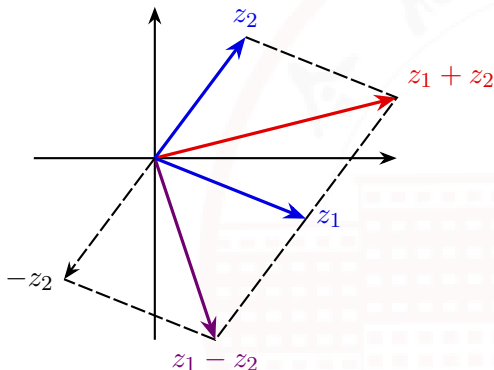
设 $z_1 = x_1 + y_1i$, $z_2 = x_2 + y_2i$. 定义复数的加法和减法:

$$z_1 + z_2 = (x_1 + x_2) + (y_1 + y_2)i,$$



设 $z_1 = x_1 + y_1i$, $z_2 = x_2 + y_2i$. 定义复数的加法和减法:

$$z_1 + z_2 = (x_1 + x_2) + (y_1 + y_2)i, \quad z_1 - z_2 = (x_1 - x_2) + (y_1 - y_2)i.$$

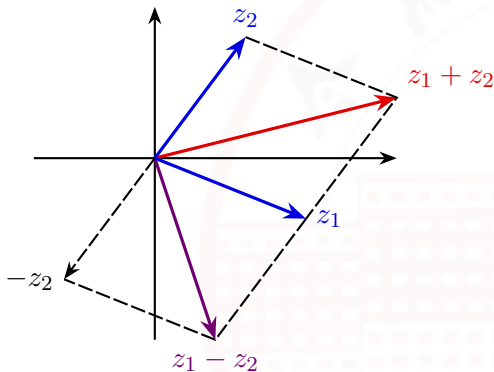


复数的加法与减法

设 $z_1 = x_1 + y_1i$, $z_2 = x_2 + y_2i$. 定义复数的加法和减法:

$$z_1 + z_2 = (x_1 + x_2) + (y_1 + y_2)i, \quad z_1 - z_2 = (x_1 - x_2) + (y_1 - y_2)i.$$

复数的加减法与其对应的向量 \overrightarrow{OZ} 的加减法是一致的.



规定 $i \cdot i = -1$ 并定义复数的乘法:

$$\begin{aligned} z_1 \cdot z_2 &= (x_1 + y_1 i)(x_2 + y_2 i) = x_1 \cdot x_2 + x_1 \cdot y_2 i + y_1 i \cdot x_2 + y_1 i \cdot y_2 i \\ &= (x_1 x_2 - y_1 y_2) + (x_1 y_2 + x_2 y_1) i, \end{aligned}$$

规定 $i \cdot i = -1$ 并定义复数的乘法:

$$\begin{aligned} z_1 \cdot z_2 &= (x_1 + y_1 i)(x_2 + y_2 i) = x_1 \cdot x_2 + x_1 \cdot y_2 i + y_1 i \cdot x_2 + y_1 i \cdot y_2 i \\ &= (x_1 x_2 - y_1 y_2) + (x_1 y_2 + x_2 y_1) i, \end{aligned}$$

由此可得复数的除法:

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{(x_1 + y_1i)(x_2 - y_2i)}{x_2^2 + y_2^2} = \frac{x_1x_2 + y_1y_2}{x_2^2 + y_2^2} + \frac{x_2y_1 - x_1y_2}{x_2^2 + y_2^2}i.$$

规定 $i \cdot i = -1$ 并定义复数的乘法:

$$\begin{aligned} z_1 \cdot z_2 &= (x_1 + y_1 i)(x_2 + y_2 i) = x_1 \cdot x_2 + x_1 \cdot y_2 i + y_1 i \cdot x_2 + y_1 i \cdot y_2 i \\ &= (x_1 x_2 - y_1 y_2) + (x_1 y_2 + x_2 y_1) i, \end{aligned}$$

由此可得复数的除法:

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{(x_1 + y_1i)(x_2 - y_2i)}{x_2^2 + y_2^2} = \frac{x_1x_2 + y_1y_2}{x_2^2 + y_2^2} + \frac{x_2y_1 - x_1y_2}{x_2^2 + y_2^2}i.$$

对于正整数 n , 定义 z 的 n 次幂为 n 个 z 相乘.

规定 $i \cdot i = -1$ 并定义复数的乘法:

$$\begin{aligned} z_1 \cdot z_2 &= (x_1 + y_1 i)(x_2 + y_2 i) = x_1 \cdot x_2 + x_1 \cdot y_2 i + y_1 i \cdot x_2 + y_1 i \cdot y_2 i \\ &= (x_1 x_2 - y_1 y_2) + (x_1 y_2 + x_2 y_1) i, \end{aligned}$$

由此可得复数的除法:

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{(x_1 + y_1i)(x_2 - y_2i)}{x_2^2 + y_2^2} = \frac{x_1x_2 + y_1y_2}{x_2^2 + y_2^2} + \frac{x_2y_1 - x_1y_2}{x_2^2 + y_2^2}i.$$

对于正整数 n , 定义 z 的 n 次幂为 n 个 z 相乘.

当 $z \neq 0$ 时, 还可以定义 $z^0 = 1, z^{-n} = \frac{1}{z^n}$.

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1.$

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

例：单位根

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

(2) 令 $\omega = \frac{-1 + \sqrt{3}i}{2}$, 则 $\omega^2 = \frac{-1 - \sqrt{3}i}{2}, \omega^3 = 1$.

例：单位根

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

(2) 令 $\omega = \frac{-1 + \sqrt{3}i}{2}$, 则 $\omega^2 = \frac{-1 - \sqrt{3}i}{2}, \omega^3 = 1$.

(3) 令 $z = 1 + i$,

例：单位根

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

(2) 令 $\omega = \frac{-1 + \sqrt{3}i}{2}$, 则 $\omega^2 = \frac{-1 - \sqrt{3}i}{2}, \omega^3 = 1$.

(3) 令 $z = 1 + i$, 则

$$z^2 = 2i, \quad z^3 = -2 + 2i, \quad z^4 = -4, \quad z^8 = 16 = 2^4.$$

例：单位根

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

(2) 令 $\omega = \frac{-1 + \sqrt{3}i}{2}$, 则 $\omega^2 = \frac{-1 - \sqrt{3}i}{2}, \omega^3 = 1$.

(3) 令 $z = 1 + i$, 则

$$z^2 = 2i, \quad z^3 = -2 + 2i, \quad z^4 = -4, \quad z^8 = 16 = 2^4.$$

将满足 $z^n = 1$ 的复数 z 称为 n 次单位根.

例：单位根

例

(1) $i^2 = -1, i^3 = -i, i^4 = 1$. 一般地, 对于整数 n ,

$$i^{4n} = 1, \quad i^{4n+1} = i, \quad i^{4n+2} = -1, \quad i^{4n+3} = -i.$$

(2) 令 $\omega = \frac{-1 + \sqrt{3}i}{2}$, 则 $\omega^2 = \frac{-1 - \sqrt{3}i}{2}, \omega^3 = 1$.

(3) 令 $z = 1 + i$, 则

$$z^2 = 2i, \quad z^3 = -2 + 2i, \quad z^4 = -4, \quad z^8 = 16 = 2^4.$$

将满足 $z^n = 1$ 的复数 z 称为 n 次单位根. 那么 $1, i, -1, -i$ 是 4 次单位根, $1, \omega, \omega^2$ 是 3 次单位根, $-\omega$ 是 6 次单位根.

例

化简 $1 + i + i^2 + i^3 + i^4$.

例：单位根

例

化简 $1 + i + i^2 + i^3 + i^4$.

解

根据等比数列求和公式,

$$1 + i + i^2 + i^3 + i^4 = \frac{i^5 - 1}{i - 1}$$

例：单位根

例

化简 $1 + i + i^2 + i^3 + i^4$.

解

根据等比数列求和公式,

$$1 + i + i^2 + i^3 + i^4 = \frac{i^5 - 1}{i - 1} = \frac{i - 1}{i - 1} = 1.$$

例: 单位根

例

化简 $1 + i + i^2 + i^3 + i^4$.

解

根据等比数列求和公式,

$$1 + i + i^2 + i^3 + i^4 = \frac{i^5 - 1}{i - 1} = \frac{i - 1}{i - 1} = 1.$$

练习

化简 $\left(\frac{1-i}{1+i}\right)^{2020} = \underline{\hspace{2cm}}$.

例：单位根

例

化简 $1 + i + i^2 + i^3 + i^4$.

解

根据等比数列求和公式,

$$1 + i + i^2 + i^3 + i^4 = \frac{i^5 - 1}{i - 1} = \frac{i - 1}{i - 1} = 1.$$

练习

化简 $\left(\frac{1-i}{1+i}\right)^{2020} = \underline{1}$.

复数全体构成一个域.

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

- 包含 0, 1, 且有四则运算;

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

- 包含 0, 1, 且有四则运算;
- 满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

- 包含 0, 1, 且有四则运算;
- 满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;
- 对任意 a , $a + 0 = a \times 1 = a$.

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

- 包含 0, 1, 且有四则运算;
- 满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;
- 对任意 a , $a + 0 = a \times 1 = a$.

有理数全体 \mathbb{Q} , 实数全体 \mathbb{R} 也构成域, 它们是 \mathbb{C} 的子域.

复数全体构成一个域. 所谓的域, 是指带有如下内容和性质的集合

- 包含 0, 1, 且有四则运算;
- 满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;
- 对任意 a , $a + 0 = a \times 1 = a$.

有理数全体 \mathbb{Q} , 实数全体 \mathbb{R} 也构成域, 它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本质不同的是, 复数域是代数闭域:

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

- 是指带有如下内容和性质的集合
- 交换/分配律;
- 它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本
- 任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式
- $$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项

- 是指带有如下内容和性质的集合
- 交换/分配律;
- 它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本
- 任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式
- $$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$
- 难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项

是指带有如下内容和性质的集合

交换/分配律;

它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本

任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$-1z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项

包含 0, 1, 且有四则运算;
满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;
对任意 a , $a + 0 = a \times 1 = a$.

- 包含 0, 1, 且有四则运算;
- 满足加法结合/交换律, 乘法结合/交换/分配律;
- 对任意 a , $a + 0 = a \times 1 = a$.

有理数全体 \mathbb{Q} , 实数全体 \mathbb{R} 也构成域, 它们是 \mathbb{C} 的子域. 与有理数域和实数域有着本质不同的是, 复数域是**代数闭域**: 对于任何次数 $n \geq 1$ 的复系数多项式

$$p(z) = z^n + c_{n-1}z^{n-1} + \cdots + c_1z + c_0,$$

都存在复数 z_0 使得 $p(z_0) = 0$. 由此不难知道, 复系数多项式可以因式分解成一次多项式的乘积. 我们会在第五章证明该结论.

在 \mathbb{Q}, \mathbb{R} 上可以定义出一个好的大小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足下述性质的 $>$:

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;

在 \mathbb{Q}, \mathbb{R} 上可以定义出一个好的大小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足下述性质的 $>$:

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;
- 若 $a > b$, 则对于任意 c , $a + c > b + c$;

小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;
- 若 $a > b$, 则对于任意 c , $a + c > b + c$;
- 若 $a > b, c > 0$, 则 $ac > bc$.

在 \mathbb{Q}, \mathbb{R} 上可以定义出一个好的大小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足下述性质的 $>$:

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;
- 若 $a > b$, 则对于任意 c , $a + c > b + c$;
- 若 $a > b, c > 0$, 则 $ac > bc$.

而 \mathbb{C} 却不是有序域.

在 \mathbb{Q}, \mathbb{R} 上可以定义出一个好的大小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足下述性质的 $>$:

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;
- 若 $a > b$, 则对于任意 c , $a + c > b + c$;
- 若 $a > b, c > 0$, 则 $ac > bc$.

而 \mathbb{C} 却不是有序域. 如果 $i > 0$, 则

$$-1 = i \cdot i > 0, \quad -i = -1 \cdot i > 0.$$

在 \mathbb{Q}, \mathbb{R} 上可以定义出一个好的大小关系, 换言之它们是有序域, 即存在一个满足下述性质的 $>$:

- 若 $a \neq b$, 则要么 $a > b$, 要么 $b > a$;
- 若 $a > b$, 则对于任意 c , $a + c > b + c$;
- 若 $a > b, c > 0$, 则 $ac > bc$.

而 \mathbb{C} 却不是有序域. 如果 $i > 0$, 则

$$-1 = i \cdot i > 0, \quad -i = -1 \cdot i > 0.$$

于是 $0 > i$, 矛盾! 同理 $i < 0$ 也不可能.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是_____.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

(1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的**共轭复数** \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

 z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
- (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1/z_2} = \bar{z}_1/\bar{z}_2$.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
- (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1 / z_2} = \bar{z}_1 / \bar{z}_2$.
- (3) $z\bar{z} = (\operatorname{Re} z)^2 + (\operatorname{Im} z)^2$.
- (4) $z + \bar{z} = 2\operatorname{Re} z$, $z - \bar{z} = 2i\operatorname{Im} z$.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

 z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
- (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1/z_2} = \bar{z}_1/\bar{z}_2$.
- (3) $z\bar{z} = (\operatorname{Re} z)^2 + (\operatorname{Im} z)^2$.
- (4) $z + \bar{z} = 2\operatorname{Re} z$, $z - \bar{z} = 2i\operatorname{Im} z$.
- (5) $z = \bar{z} \iff z$ 是实数; $z = -\bar{z} \iff z$ 是纯虚数或 $z = 0$.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
 - (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1 / z_2} = \bar{z}_1 / \bar{z}_2$.
 - (3) $z\bar{z} = (\operatorname{Re} z)^2 + (\operatorname{Im} z)^2$.
 - (4) $z + \bar{z} = 2\operatorname{Re} z$, $z - \bar{z} = 2i\operatorname{Im} z$.
 - (5) $z = \bar{z} \iff z$ 是实数; $z = -\bar{z} \iff z$ 是纯虚数或 $z = 0$.
- (4)表明了 x, y 可以用 z, \bar{z} 表出.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
 - (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1 / z_2} = \bar{z}_1 / \bar{z}_2$.
 - (3) $z\bar{z} = (\operatorname{Re} z)^2 + (\operatorname{Im} z)^2$.
 - (4) $z + \bar{z} = 2\operatorname{Re} z$, $z - \bar{z} = 2i\operatorname{Im} z$.
 - (5) $z = \bar{z} \iff z$ 是实数; $z = -\bar{z} \iff z$ 是纯虚数或 $z = 0$.
- (4)表明了 x, y 可以用 z, \bar{z} 表出. (2)表明共轭复数和四则运算交换.

定义

称 z 在复平面关于实轴的对称点为它的共轭复数 \bar{z} . 换言之, $\overline{x + yi} = x - yi$.

练习

 z 关于虚轴的对称点是 $-\bar{z}$.

从定义出发, 不难验证共轭复数满足如下性质:

- (1) z 是 \bar{z} 的共轭复数.
 - (2) $\overline{z_1 \pm z_2} = \bar{z}_1 \pm \bar{z}_2$, $\overline{z_1 \cdot z_2} = \bar{z}_1 \cdot \bar{z}_2$, $\overline{z_1/z_2} = \bar{z}_1/\bar{z}_2$.
 - (3) $z\bar{z} = (\operatorname{Re} z)^2 + (\operatorname{Im} z)^2$.
 - (4) $z + \bar{z} = 2\operatorname{Re} z$, $z - \bar{z} = 2i\operatorname{Im} z$.
 - (5) $z = \bar{z} \iff z$ 是实数; $z = -\bar{z} \iff z$ 是纯虚数或 $z = 0$.
- (4)表明了 x, y 可以用 z, \bar{z} 表出. (2)表明共轭复数和四则运算交换. 这意味着使用共轭复数进行计算和证明, 往往比直接使用 x, y 表达的形式更简单.

例

证明 $z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1} \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \overline{z_2})$.

例

证明 $z_1 \cdot \bar{z}_2 + \bar{z}_1 \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \bar{z}_2)$.

我们可以设 $z_1 = x_1 + y_1 i$, $z_2 = x_2 + y_2 i$, 然后代入等式两边化简并比较实部和虚部得到.

例

证明 $z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1} \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \overline{z_2})$.

我们可以设 $z_1 = x_1 + y_1 i, z_2 = x_2 + y_2 i$, 然后代入等式两边化简并比较实部和虚部得到. 但我们利用共轭复数可以更简单地证明它.

例题：共轭复数证明等式

例

证明 $z_1 \cdot \bar{z}_2 + \bar{z}_1 \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \bar{z}_2)$.

我们可以设 $z_1 = x_1 + y_1 i, z_2 = x_2 + y_2 i$, 然后代入等式两边化简并比较实部和虚部得到. 但我们利用共轭复数可以更简单地证明它.

证明

例

证明 $z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1} \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \overline{z_2})$.

我们可以设 $z_1 = x_1 + y_1 i$, $z_2 = x_2 + y_2 i$, 然后代入等式两边化简并比较实部和虚部得到. 但我们利用共轭复数可以更简单地证明它.

证明

由于 $\overline{z_1 \cdot \overline{z_2}} = \overline{z_1} \cdot \overline{\overline{z_2}} = \overline{z_1} \cdot z_2$,

例题：共轭复数证明等式

例

证明 $z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1} \cdot z_2 = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \overline{z_2})$.

我们可以设 $z_1 = x_1 + y_1i, z_2 = x_2 + y_2i$, 然后代入等式两边化简并比较实部和虚部得到. 但我们利用共轭复数可以更简单地证明它.

证明

由于 $\overline{z_1 \cdot z_2} = \overline{z_1} \cdot \overline{z_2} = \overline{z_1} \cdot z_2$, 因此

$$z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1} \cdot z_2 = z_1 \cdot \overline{z_2} + \overline{z_1 \cdot \overline{z_2}} = 2 \operatorname{Re}(z_1 \cdot \overline{z_2}).$$



例题：共轭复数判断实数

例

设 $z = x + yi$ 且 $y \neq 0, \pm 1$. 证明: $x^2 + y^2 = 1$ 当且仅当 $\frac{z}{1+z^2}$ 是实数.

例题：共轭复数判断实数

例

设 $z = x + yi$ 且 $y \neq 0, \pm 1$. 证明: $x^2 + y^2 = 1$ 当且仅当 $\frac{z}{1+z^2}$ 是实数.

证明

$\frac{z}{1+z^2}$ 是实数当且仅当

$$\frac{z}{1+z^2} = \overline{\left(\frac{z}{1+z^2}\right)} = \frac{\bar{z}}{1+\bar{z}^2},$$

例题：共轭复数判断实数

例

设 $z = x + yi$ 且 $y \neq 0, \pm 1$. 证明: $x^2 + y^2 = 1$ 当且仅当 $\frac{z}{1+z^2}$ 是实数.

证明

$\frac{z}{1+z^2}$ 是实数当且仅当

$$\frac{z}{1+z^2} = \overline{\left(\frac{z}{1+z^2}\right)} = \frac{\bar{z}}{1+\bar{z}^2},$$

即

$$z(1+\bar{z}^2) = \bar{z}(1+z^2), \quad (z-\bar{z})(z\bar{z}-1) = 0.$$

例题：共轭复数判断实数

例

设 $z = x + yi$ 且 $y \neq 0, \pm 1$. 证明: $x^2 + y^2 = 1$ 当且仅当 $\frac{z}{1+z^2}$ 是实数.

证明

$\frac{z}{1+z^2}$ 是实数当且仅当

$$\frac{z}{1+z^2} = \overline{\left(\frac{z}{1+z^2}\right)} = \frac{\bar{z}}{1+\bar{z}^2},$$

即

$$z(1+\bar{z}^2) = \bar{z}(1+z^2), \quad (z-\bar{z})(z\bar{z}-1) = 0.$$

由 $y \neq 0$ 可知 $z \neq \bar{z}$.

例题：共轭复数判断实数

例

设 $z = x + yi$ 且 $y \neq 0, \pm 1$. 证明: $x^2 + y^2 = 1$ 当且仅当 $\frac{z}{1+z^2}$ 是实数.

证明

$\frac{z}{1+z^2}$ 是实数当且仅当

$$\frac{z}{1+z^2} = \overline{\left(\frac{z}{1+z^2}\right)} = \frac{\bar{z}}{1+\bar{z}^2},$$

即

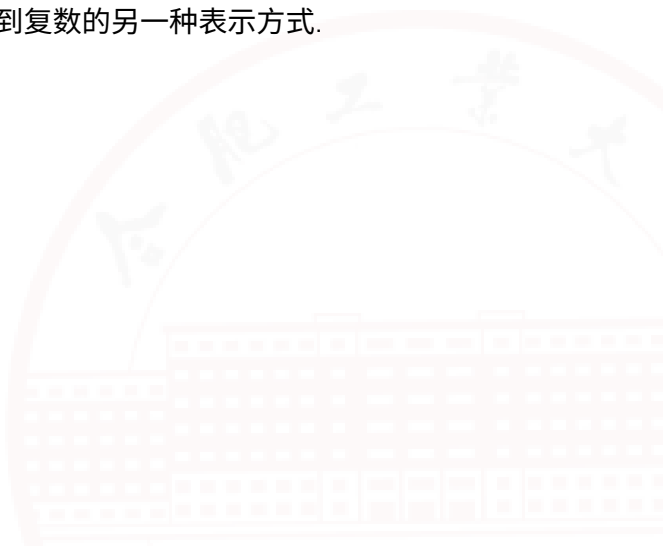
$$z(1+\bar{z}^2) = \bar{z}(1+z^2), \quad (z-\bar{z})(z\bar{z}-1) = 0.$$

由 $y \neq 0$ 可知 $z \neq \bar{z}$. 故上述等式等价于 $z\bar{z} = 1$, 即 $x^2 + y^2 = 1$. □

第二节 复数的三角与指数形式

- 复数的模和辐角
- 复数的三角形式和指数形式

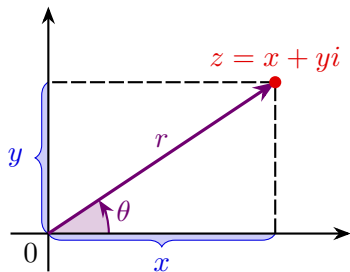
由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式.



由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.

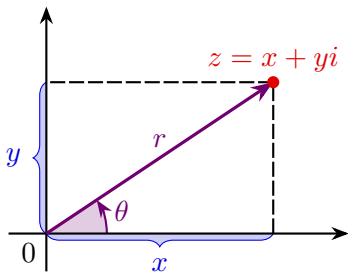
复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.



复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.

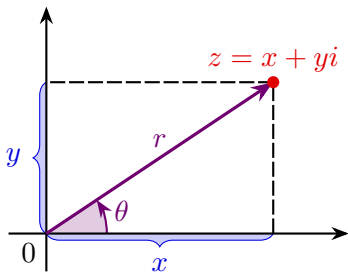


$$x = r \cos \theta, \quad y = r \sin \theta,$$

$$r = \sqrt{x^2 + y^2}, \quad \theta = \arctan \frac{y}{x} \text{ 或 } \arctan \frac{y}{x} \pm \pi.$$

复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.



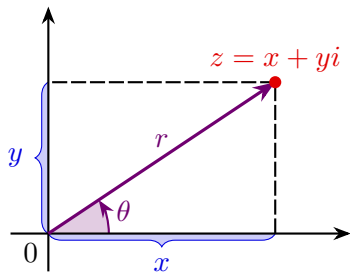
$$x = r \cos \theta, \quad y = r \sin \theta,$$

$$r = \sqrt{x^2 + y^2}, \quad \theta = \arctan \frac{y}{x} \text{ 或 } \arctan \frac{y}{x} \pm \pi.$$

定义

复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.



$$x = r \cos \theta, \quad y = r \sin \theta,$$

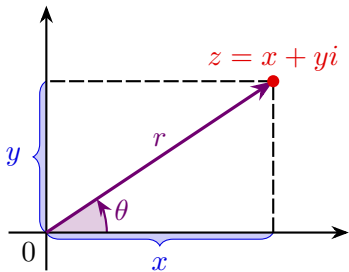
$$r = \sqrt{x^2 + y^2}, \quad \theta = \arctan \frac{y}{x} \text{ 或 } \arctan \frac{y}{x} \pm \pi.$$

定义

- 称 r 为 z 的模, 记为 $|z| = r$.

复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.



$$x = r \cos \theta, \quad y = r \sin \theta,$$

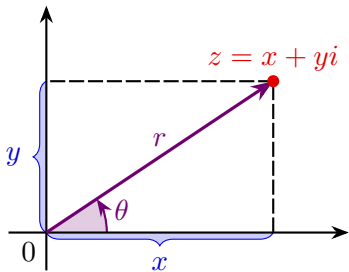
$$r = \sqrt{x^2 + y^2}, \quad \theta = \arctan \frac{y}{x} \text{ 或 } \arctan \frac{y}{x} \pm \pi.$$

定义

- 称 r 为 z 的模, 记为 $|z| = r$.
- 称 θ 为 z 的辐角, 记为 $\operatorname{Arg} z = \theta$.

复数的极坐标形式

由平面的极坐标表示, 我们可以得到复数的另一种表示方式. 以 0 为极点, 正实轴为极轴, 逆时针为极角方向可以自然定义出复平面上的极坐标系.



$$x = r \cos \theta, \quad y = r \sin \theta,$$

$$r = \sqrt{x^2 + y^2}, \quad \theta = \arctan \frac{y}{x} \text{ 或 } \arctan \frac{y}{x} \pm \pi.$$

定义

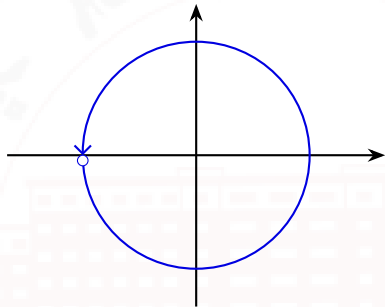
- 称 r 为 z 的模, 记为 $|z| = r$.
- 称 θ 为 z 的辐角, 记为 $\operatorname{Arg} z = \theta$. 约定 0 的辐角没有定义.

任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个.

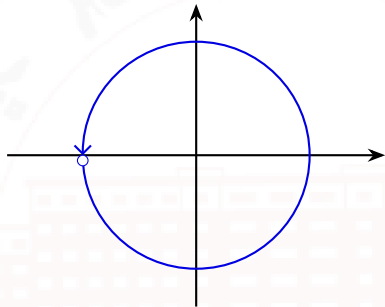


主辐角

任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$.



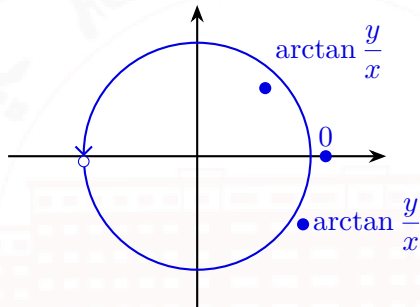
任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.



主辐角

任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

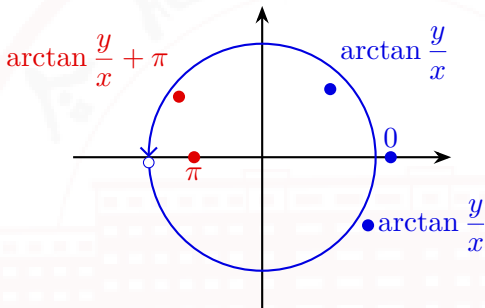
$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \end{cases}$$



主辐角

任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

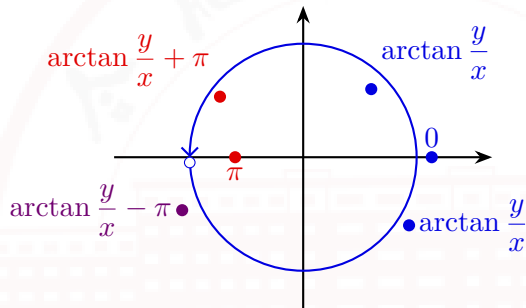
$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \\ \arctan \frac{y}{x} + \pi, & x < 0, y \geq 0; \end{cases}$$



主辐角

任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

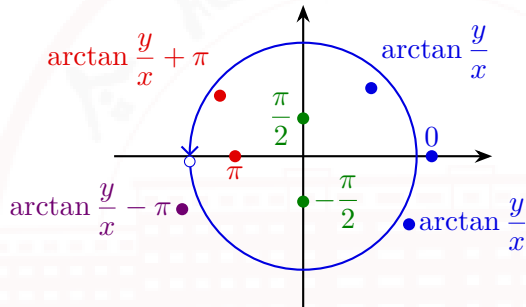
$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \\ \arctan \frac{y}{x} + \pi, & x < 0, y \geq 0; \\ \arctan \frac{y}{x} - \pi, & x < 0, y < 0; \end{cases}$$



主辐角

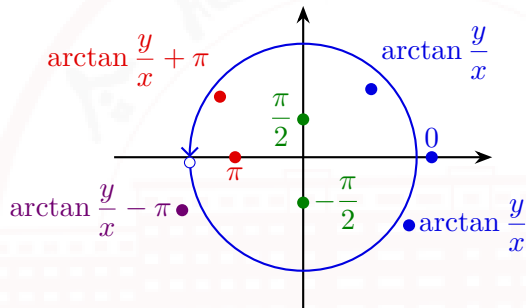
任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \\ \arctan \frac{y}{x} + \pi, & x < 0, y \geq 0; \\ \arctan \frac{y}{x} - \pi, & x < 0, y < 0; \\ \frac{\pi}{2}, & x = 0, y > 0; \\ -\frac{\pi}{2}, & x = 0, y < 0. \end{cases}$$



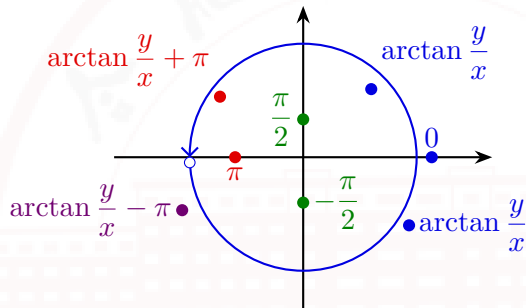
任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \\ \arctan \frac{y}{x} + \pi, & x < 0, y \geq 0; \\ \arctan \frac{y}{x} - \pi, & x < 0, y < 0; \\ \frac{\pi}{2}, & x = 0, y > 0; \\ -\frac{\pi}{2}, & x = 0, y < 0. \end{cases}$$



任意 $z \neq 0$ 的辐角有无穷多个. 我们固定选择其中位于 $(-\pi, \pi]$ 的那个, 并称之为**主辐角**或**辐角主值**, 记作 $\arg z$. 那么 $\text{Arg } z = \arg z + 2k\pi, k \in \mathbb{Z}$.

$$\arg z = \begin{cases} \arctan \frac{y}{x}, & x > 0; \\ \arctan \frac{y}{x} + \pi, & x < 0, y \geq 0; \\ \arctan \frac{y}{x} - \pi, & x < 0, y < 0; \\ \frac{\pi}{2}, & x = 0, y > 0; \\ -\frac{\pi}{2}, & x = 0, y < 0. \end{cases}$$



注意 $\arg \bar{z} = -\arg z$ **未必成立**, 仅当 z 不是负实数和 0 时成立.

复数的模满足如下性质:



复数模的性质

复数的模满足如下性质:

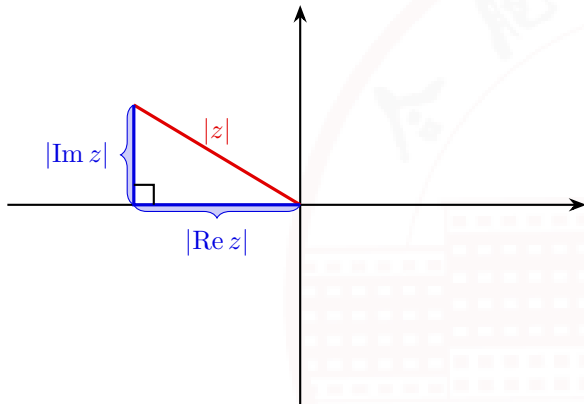
- $z\bar{z} = |z|^2 = |\bar{z}|^2;$



复数模的性质

复数的模满足如下性质:

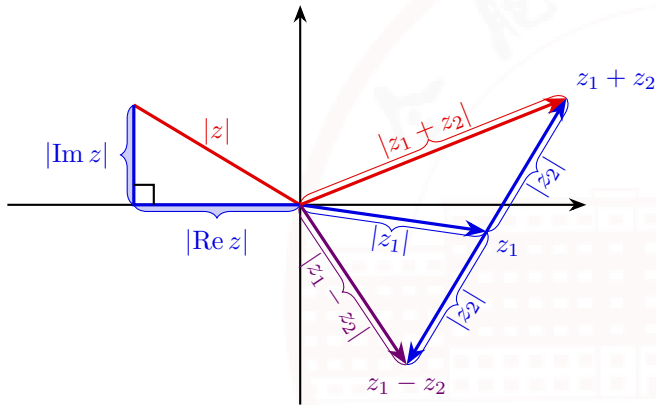
- $z\bar{z} = |z|^2 = |\bar{z}|^2$;
- $|\operatorname{Re} z|, |\operatorname{Im} z| \leq |z| \leq |\operatorname{Re} z| + |\operatorname{Im} z|$;



复数模的性质

复数的模满足如下性质:

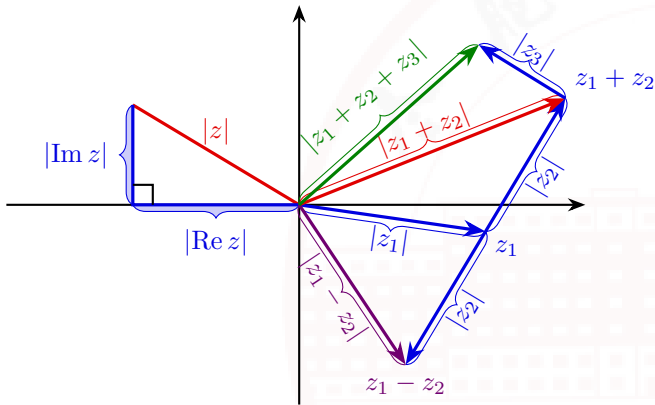
- $z\bar{z} = |z|^2 = |\bar{z}|^2$;
- $||z_1| - |z_2|| \leq |z_1 \pm z_2| \leq |z_1| + |z_2|$;
- $|\operatorname{Re} z|, |\operatorname{Im} z| \leq |z| \leq |\operatorname{Re} z| + |\operatorname{Im} z|$;



复数模的性质

复数的模满足如下性质:

- $z\bar{z} = |z|^2 = |\bar{z}|^2$;
- $|\operatorname{Re} z|, |\operatorname{Im} z| \leq |z| \leq |\operatorname{Re} z| + |\operatorname{Im} z|$;
- $||z_1| - |z_2|| \leq |z_1 \pm z_2| \leq |z_1| + |z_2|$;
- $|z_1 + z_2 + \cdots + z_n| \leq |z_1| + |z_2| + \cdots + |z_n|$.



例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

(1) 因为

$$|z_1 z_2|^2 = z_1 z_2 \cdot \overline{z_1 z_2} = z_1 z_2 \overline{z_1} \overline{z_2} = |z_1|^2 \cdot |z_2|^2,$$

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

(1) 因为

$$|z_1 z_2|^2 = z_1 z_2 \cdot \overline{z_1 z_2} = z_1 z_2 \overline{z_1} \overline{z_2} = |z_1|^2 \cdot |z_2|^2,$$

所以 $|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|$.

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

(1) 因为

$$|z_1 z_2|^2 = z_1 z_2 \cdot \overline{z_1 z_2} = z_1 z_2 \overline{z_1} \overline{z_2} = |z_1|^2 \cdot |z_2|^2,$$

所以 $|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|$. 因此 $|z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |\overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|$.

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) \quad |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) \quad |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2\operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

(1) 因为

$$|z_1 z_2|^2 = z_1 z_2 \cdot \overline{z_1 z_2} = z_1 z_2 \overline{z_1} \overline{z_2} = |z_1|^2 \cdot |z_2|^2,$$

所以 $|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|$. 因此 $|z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |\overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|$.

(2) 因为

$$\text{左边} = (z_1 + z_2)(\overline{z_1} + \overline{z_2}) = z_1\overline{z_1} + z_2\overline{z_2} + z_1\overline{z_2} + \overline{z_1}z_2,$$

$$\text{右边} = z_1 \overline{z_1} + z_2 \overline{z_2} + z_1 \overline{z_2} + \overline{z_1} z_2,$$

例题：共轭复数解决模的等式

例

证明

$$(1) |z_1 z_2| = |z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|;$$

$$(2) |z_1 + z_2|^2 = |z_1|^2 + |z_2|^2 + 2 \operatorname{Re}(z_1 \overline{z_2}).$$

证明

(1) 因为

$$|z_1 z_2|^2 = z_1 z_2 \cdot \overline{z_1 z_2} = z_1 z_2 \overline{z_1} \overline{z_2} = |z_1|^2 \cdot |z_2|^2,$$

所以 $|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|$. 因此 $|z_1 \overline{z_2}| = |z_1| \cdot |\overline{z_2}| = |z_1| \cdot |z_2|$.

(2) 因为

$$\text{左边} = (z_1 + z_2)(\overline{z_1} + \overline{z_2}) = z_1 \overline{z_1} + z_2 \overline{z_2} + z_1 \overline{z_2} + \overline{z_1} z_2,$$

$$\text{右边} = |z_1|^2 + |z_2|^2 + z_1 \overline{z_2} + \overline{z_1} z_2,$$

而 $\overline{z_1 \overline{z_2}} = \overline{z_1} z_2$, 所以两侧相等. □

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

定义 (复数的三角形式)

$$z = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

定义 (复数的三角形形式)

$$z = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

定义 $e^{i\theta} = \exp(i\theta) := \cos \theta + i \sin \theta$ (欧拉恒等式),

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

定义 (复数的三角形式)

$$z = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

定义 $e^{i\theta} = \exp(i\theta) := \cos \theta + i \sin \theta$ (欧拉恒等式), 则我们得到

定义 (复数的指数形式)

$$z = r e^{i\theta} = r \exp(i\theta).$$

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

定义 (复数的三角形式)

$$z = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

定义 $e^{i\theta} = \exp(i\theta) := \cos \theta + i \sin \theta$ (欧拉恒等式), 则我们得到

定义 (复数的指数形式)

$$z = r e^{i\theta} = r \exp(i\theta).$$

这两种形式的等价的, 指数形式可以认为是三角形式的一种缩写方式.

由 $x = r \cos \theta, y = r \sin \theta$ 可得

定义 (复数的三角形形式)

$$z = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

定义 $e^{i\theta} = \exp(i\theta) := \cos \theta + i \sin \theta$ (欧拉恒等式), 则我们得到

定义 (复数的指数形式)

$$z = r e^{i\theta} = r \exp(i\theta).$$

这两种形式的等价的, 指数形式可以认为是三角形的一种缩写方式.

求复数的三角和指数形式的**关键在于计算模和辐角**.

例：求复数的三角和指数形式

例

将 $z = -\sqrt{12} - 2i$ 化成三角形式和指数形式.

例：求复数的三角和指数形式

例

将 $z = -\sqrt{12} - 2i$ 化成三角形式和指数形式.

解

$r = |z| = \sqrt{12 + 4} = 4$. 由于 z 在第三象限,

例：求复数的三角和指数形式

例

将 $z = \sin \frac{\pi}{5} + i \cos \frac{\pi}{5}$ 化成三角形式和指数形式.

例：求复数的三角和指数形式

求复数的三角或指数形式时, 我们只需要任取一个辐角就可以了, 不要求必须是主辐角.

练习

将 $z = \sqrt{3} - 3i$ 化成三角形式和指数形式.

例：求复数的三角和指数形式

求复数的三角或指数形式时, 我们只需要任取一个辐角就可以了, 不要求必须是主辐角.

练习

将 $z = \sqrt{3} - 3i$ 化成三角形式和指数形式.

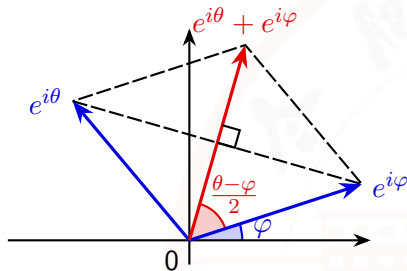
答案

$$z = 2\sqrt{3} \left(\cos \frac{-\pi}{3} + i \sin \frac{-\pi}{3} \right) = 2\sqrt{3}e^{-\frac{\pi i}{3}}, \text{ 写成 } \frac{5\pi}{3} \text{ 也可以.}$$

两个模相等的复数之和的三角和指数形式形式较为简单.

两个模相等的复数之和的三角和指数形式形式较为简单.

$$e^{i\theta} + e^{i\varphi} = 2 \cos \frac{\theta - \varphi}{2} e^{\frac{\theta + \varphi}{2} i}.$$



例

如果 $|z| = 1, \arg z = \theta$, 则 $z + 1 = 2 \cos \frac{\theta}{2} e^{\frac{\theta i}{2}}$.

第三节 复数的乘除、乘幂与方根

- 复数的乘除与三角、指数表示
- 复数的乘幂
- 复数的方根

三角和指数形式在进行复数的乘法、除法和幂次计算中非常方便.

三角和指数形式在进行复数的乘法、除法和幂次计算中非常方便.

定理

设

$$z_1 = r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) = r_1 e^{i\theta_1},$$

$$z_2 = r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) = r_2 e^{i\theta_2} \neq 0,$$

则

$$z_1 z_2 = r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] = r_1 r_2 e^{i(\theta_1 + \theta_2)},$$

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{r_1}{r_2} [\cos(\theta_1 - \theta_2) + i \sin(\theta_1 - \theta_2)] = \frac{r_1}{r_2} e^{i(\theta_1 - \theta_2)}.$$

换言之,

$$|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|, \quad \left| \frac{z_1}{z_2} \right| = \frac{|z_1|}{|z_2|},$$

换言之,

$$|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|, \quad \left| \frac{z_1}{z_2} \right| = \frac{|z_1|}{|z_2|},$$

$$\text{Arg}(z_1 z_2) = \text{Arg } z_1 + \text{Arg } z_2, \quad \text{Arg} \left(\frac{z_1}{z_2} \right) = \text{Arg } z_1 - \text{Arg } z_2.$$

换言之,

$$|z_1 z_2| = |z_1| \cdot |z_2|, \quad \left| \frac{z_1}{z_2} \right| = \frac{|z_1|}{|z_2|},$$

$$\operatorname{Arg}(z_1 z_2) = \operatorname{Arg} z_1 + \operatorname{Arg} z_2, \quad \operatorname{Arg} \left(\frac{z_1}{z_2} \right) = \operatorname{Arg} z_1 - \operatorname{Arg} z_2.$$

多值函数相等是指两边所能取到的值构成的集合相等.

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$z_1 z_2 = r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2)$$

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \end{aligned}$$

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \\ &= r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] \end{aligned}$$

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \\ &= r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] \end{aligned}$$

因此乘法情形得证.

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \\ &= r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] \end{aligned}$$

因此乘法情形得证.

设 $\frac{z_1}{z_2} = re^{i\theta}$,

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \\ &= r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] \end{aligned}$$

因此乘法情形得证.

设 $\frac{z_1}{z_2} = re^{i\theta}$, 则由乘法情形可知

$$rr_2 = r_1, \quad \theta + \text{Arg } z_2 = \text{Arg } z_1.$$

证明

根据和差的正弦、余弦公式可知

$$\begin{aligned} z_1 z_2 &= r_1(\cos \theta_1 + i \sin \theta_1) \cdot r_2(\cos \theta_2 + i \sin \theta_2) \\ &= r_1 r_2 [(\cos \theta_1 \cos \theta_2 - \sin \theta_1 \sin \theta_2) + i(\cos \theta_1 \sin \theta_2 + \sin \theta_1 \cos \theta_2)] \\ &= r_1 r_2 [\cos(\theta_1 + \theta_2) + i \sin(\theta_1 + \theta_2)] \end{aligned}$$

因此乘法情形得证.

设 $\frac{z_1}{z_2} = re^{i\theta}$, 则由乘法情形可知

$$rr_2 = r_1, \quad \theta + \text{Arg } z_2 = \text{Arg } z_1.$$

因此 $r = \frac{r_1}{r_2}$, θ 可取 $\theta_1 - \theta_2$.



从该定理可以看出, 乘以复数 $z = re^{i\theta}$ 可以理解为模放大为 r 倍, 并沿逆时针旋转角度 θ .

从该定理可以看出, 乘以复数 $z = re^{i\theta}$ 可以理解为模放大为 r 倍, 并沿逆时针旋转角度 θ .

例

已知正三角形的两个顶点为 $z_1 = 1$ 和 $z_2 = 2 + i$, 求它的另一个顶点.

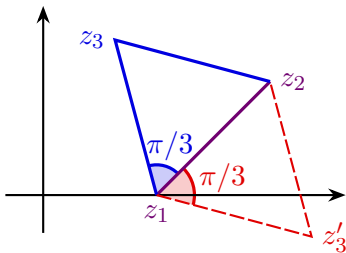
例：复数解决平面几何问题

例

已知正三角形的两个顶点为 $z_1 = 1$ 和 $z_2 = 2 + i$, 求它的另一个顶点.

解

由于 $\overrightarrow{Z_1Z_3}$ 为 $\overrightarrow{Z_1Z_2}$ 顺时针或逆时针旋转 $\frac{\pi}{3}$,



续解

因此

$$z_3 - z_1 = (z_2 - z_1) \exp\left(\pm \frac{\pi i}{3}\right) = (1 + i) \left(\frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{3}}{2}i\right)$$

续解

因此

$$\begin{aligned} z_3 - z_1 &= (z_2 - z_1) \exp\left(\pm \frac{\pi i}{3}\right) = (1 + i) \left(\frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{3}}{2}i\right) \\ &= \frac{1 - \sqrt{3}}{2} + \frac{1 + \sqrt{3}}{2}i \text{ 或 } \frac{1 + \sqrt{3}}{2} + \frac{1 - \sqrt{3}}{2}i, \end{aligned}$$

续解

因此

$$\begin{aligned} z_3 - z_1 &= (z_2 - z_1) \exp\left(\pm \frac{\pi i}{3}\right) = (1 + i) \left(\frac{1}{2} \pm \frac{\sqrt{3}}{2}i\right) \\ &= \frac{1 - \sqrt{3}}{2} + \frac{1 + \sqrt{3}}{2}i \text{ 或 } \frac{1 + \sqrt{3}}{2} + \frac{1 - \sqrt{3}}{2}i, \\ z_3 &= \frac{3 - \sqrt{3}}{2} + \frac{1 + \sqrt{3}}{2}i \text{ 或 } \frac{3 + \sqrt{3}}{2} + \frac{1 - \sqrt{3}}{2}i. \end{aligned}$$

例：复数解决平面几何问题

例

设 AD 是 $\triangle ABC$ 的角平分线, 证明 $\frac{AB}{AC} = \frac{DB}{DC}$.

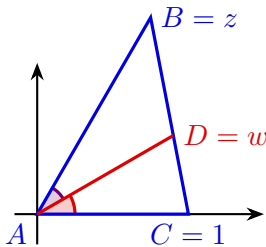
例：复数解决平面几何问题

例

设 AD 是 $\triangle ABC$ 的角平分线, 证明 $\frac{AB}{AC} = \frac{DB}{DC}$.

证明

不妨设 $A = 0, B = z, C = 1, D = w$, 设 $\lambda = \frac{DC}{BC} = \frac{w-1}{z-1} \in (0, 1)$.



续证

那么

$$w = 1 + \lambda(z - 1) = \lambda z + (1 - \lambda).$$

续证

那么

$$w = 1 + \lambda(z - 1) = \lambda z + (1 - \lambda).$$

由于 $\angle BAD = \angle DAC$, 根据复数乘法的几何意义, $\frac{z - 0}{w - 0}$ 是 $\frac{w - 0}{1 - 0}$ 的正实数倍, 即

$$\frac{w^2}{z} = \lambda^2 z + 2\lambda(1 - \lambda) + \frac{(1 - \lambda)^2}{z} \in \mathbb{R},$$

设 $z = r(\cos \theta + i \sin \theta) = re^{i\theta} \neq 0$. 根据复数三角和指数形式的乘法和除法运算法则, 我们有

定理 (复数的乘幂)

$$z^n = r^n(\cos n\theta + i \sin n\theta) = r^n e^{in\theta}, \quad \forall n \in \mathbb{Z}.$$

设 $z = r(\cos \theta + i \sin \theta) = re^{i\theta} \neq 0$. 根据复数三角和指数形式的乘法和除法运算法则, 我们有

定理 (复数的乘幂)

$$z^n = r^n(\cos n\theta + i \sin n\theta) = r^n e^{in\theta}, \quad \forall n \in \mathbb{Z}.$$

特别地, 当 $r = 1$ 时, 我们得到**棣莫弗公式**

$$(\cos \theta + i \sin \theta)^n = \cos n\theta + i \sin n\theta.$$

对棣莫弗公式左侧进行二项式展开可以得到

对棣莫弗公式左侧进行二项式展开可以得到

$$\cos(2\theta) = 2 \cos^2 \theta - 1,$$

$$\cos(3\theta) = 4\cos^3\theta - 3\cos\theta,$$

$$\cos(4\theta) = 8 \cos^4 \theta - 8 \cos^2 \theta + 1,$$

$$\cos(5\theta) = 16 \cos^5 \theta - 20 \cos^3 \theta + 5 \cos \theta.$$

可以得到

$$\begin{aligned}\cos^2 \theta &= 1, \\ \cos^3 \theta &= 3 \cos \theta, \\ \cos^4 \theta &= 8 \cos^2 \theta + 1, \\ \cos^5 \theta &= 20 \cos^3 \theta + 5 \cos \theta.\end{aligned}$$

次多项式,

$$\cos(5\theta) = 16 \cos^5 \theta - 20 \cos^3 \theta + 5 \cos \theta.$$

一般地, 可以证明 $\cos n\theta$ 是 $\cos \theta$ 的 n 次多项式,

对棣莫弗公式左侧进行二项式展开可以得到

$$\cos(2\theta) = 2\cos^2\theta - 1,$$

$$\cos(3\theta) = 4\cos^3\theta - 3\cos\theta,$$

$$\cos(4\theta) = 8 \cos^4 \theta - 8 \cos^2 \theta + 1,$$

$$\cos(5\theta) = 16 \cos^5 \theta - 20 \cos^3 \theta + 5 \cos \theta.$$

一般地, 可以证明 $\cos n\theta$ 是 $\cos \theta$ 的 n 次多项式, 这个多项式

$$g_n(T) = 2^{n-1}T^n - n2^{n-3}T^{n-2} + \dots$$

叫做切比雪夫多项式.

$$\cos(5\theta) = 16 \cos^5 \theta - 20 \cos^3 \theta + 5 \cos \theta.$$

多项式

$$-2 + \dots$$

重要作用.

$$g_n(T) = 2^{n-1}T^n - n2^{n-3}T^{n-2} + \dots$$

叫做**切比雪夫多项式**. 它在计算数学的逼近理论中有着重要作用.

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

典型例题: 复数乘幂的计算

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

解

由于

$$1+i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right), \quad 1-i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} \right),$$

典型例题: 复数乘幂的计算

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

解

由于

$$1+i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right), \quad 1-i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} \right),$$

因此

$$(1+i)^n + (1-i)^n = 2^{\frac{n}{2}} \left(\cos \frac{n\pi}{4} + i \sin \frac{n\pi}{4} + \cos \frac{n\pi}{4} - i \sin \frac{n\pi}{4} \right)$$

典型例题: 复数乘幂的计算

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

解

由于

$$1+i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right), \quad 1-i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} \right),$$

因此

$$(1+i)^n + (1-i)^n = 2^{\frac{n}{2}} \left(\cos \frac{n\pi}{4} + i \sin \frac{n\pi}{4} + \cos \frac{n\pi}{4} - i \sin \frac{n\pi}{4} \right) = 2^{\frac{n}{2}+1} \cos \frac{n\pi}{4}.$$

典型例题：复数乘幂的计算

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

解

由于

$$1 + i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right), \quad 1 - i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} \right),$$

因此

$$(1+i)^n + (1-i)^n = 2^{\frac{n}{2}} \left(\cos \frac{n\pi}{4} + i \sin \frac{n\pi}{4} + \cos \frac{n\pi}{4} - i \sin \frac{n\pi}{4} \right) = 2^{\frac{n}{2}+1} \cos \frac{n\pi}{4}.$$

练习

求 $(\sqrt{3} + i)^{2022} =$.

典型例题：复数乘幂的计算

例

求 $(1+i)^n + (1-i)^n$.

解

由于

$$1 + i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4} \right), \quad 1 - i = \sqrt{2} \left(\cos \frac{\pi}{4} - i \sin \frac{\pi}{4} \right),$$

因此

$$(1+i)^n + (1-i)^n = 2^{\frac{n}{2}} \left(\cos \frac{n\pi}{4} + i \sin \frac{n\pi}{4} + \cos \frac{n\pi}{4} - i \sin \frac{n\pi}{4} \right) = 2^{\frac{n}{2}+1} \cos \frac{n\pi}{4}.$$

练习

求 $(\sqrt{3} + i)^{2022} = -2^{2022}$.

我们利用复数乘幂公式来计算复数 z 的 n 次方根 $\sqrt[n]{z}$. 设

$$w^n = z = re^{i\theta} \neq 0, \quad w = \rho e^{i\varphi},$$

我们利用复数乘幂公式来计算复数 z 的 n 次方根 $\sqrt[n]{z}$. 设

$$w^n = z = re^{i\theta} \neq 0, \quad w = \rho e^{i\varphi},$$

则

$$w^n = \rho^n (\cos n\varphi + i \sin n\varphi) = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

我们利用复数乘幂公式来计算复数 z 的 n 次方根 $\sqrt[n]{z}$. 设

$$w^n = z = re^{i\theta} \neq 0, \quad w = \rho e^{i\varphi},$$

则

$$w^n = \rho^n (\cos n\varphi + i \sin n\varphi) = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

比较两边的模可知 $\rho^n = r, \rho = \sqrt[n]{r}$.

我们利用复数乘幂公式来计算复数 z 的 n 次方根 $\sqrt[n]{z}$. 设

$$w^n = z = re^{i\theta} \neq 0, \quad w = \rho e^{i\varphi},$$

则

$$w^n = \rho^n (\cos n\varphi + i \sin n\varphi) = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

比较两边的模可知 $\rho^n = r, \rho = \sqrt[n]{r}$. 为了避免记号冲突, 当 r 是正实数时, $\sqrt[n]{r}$ 默认表示 r 的唯一的 n 次正实根, 称之为**算术根**.

我们利用复数乘幂公式来计算复数 z 的 n 次方根 $\sqrt[n]{z}$. 设

$$w^n = z = re^{i\theta} \neq 0, \quad w = \rho e^{i\varphi},$$

则

$$w^n = \rho^n(\cos n\varphi + i \sin n\varphi) = r(\cos \theta + i \sin \theta).$$

比较两边的模可知 $\rho^n = r, \rho = \sqrt[n]{r}$. 为了避免记号冲突, 当 r 是正实数时, $\sqrt[n]{r}$ 默认表示 r 的唯一的 n 次正实根, 称之为**算术根**.

由于 $n\varphi$ 和 θ 的正弦和余弦均相等, 因此存在整数 k 使得

$$n\varphi = \theta + 2k\pi, \quad \varphi = \frac{\theta + 2k\pi}{n}.$$

故 $w = w_k = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right).$

故 $w = w_k = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right)$. 不难看出, $w_k = w_{k+n}$, 而 w_0, w_1, \dots, w_{n-1} 两两不同. 因此只需取 $k = 0, 1, \dots, n-1$.

故 $w = w_k = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right)$. 不难看出, $w_k = w_{k+n}$, 而 w_0, w_1, \dots, w_{n-1} 两两不同. 因此只需取 $k = 0, 1, \dots, n-1$.

定理 (复数的方根)

任意一个非零复数 z 的 n 次方根有 n 个值:

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right) = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\theta + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\theta + 2k\pi}{n} \right), \quad k = 0, 1, \dots, n-1.$$

故 $w = w_k = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right)$. 不难看出, $w_k = w_{k+n}$, 而 w_0, w_1, \dots, w_{n-1} 两两不同. 因此只需取 $k = 0, 1, \dots, n-1$.

定理 (复数的方根)

任意一个非零复数 z 的 n 次方根有 n 个值:

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right) = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\theta + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\theta + 2k\pi}{n} \right), \quad k = 0, 1, \dots, n-1.$$

这些根的模都相等, 且 w_k 和 w_{k+1} 辐角相差 $\frac{2\pi}{n}$.

故 $w = w_k = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right)$. 不难看出, $w_k = w_{k+n}$, 而 w_0, w_1, \dots, w_{n-1} 两两不同. 因此只需取 $k = 0, 1, \dots, n-1$.

定理 (复数的方根)

任意一个非零复数 z 的 n 次方根有 n 个值:

$$\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \exp\left(\frac{\theta + 2k\pi}{n}i\right) = \sqrt[n]{r} \left(\cos \frac{\theta + 2k\pi}{n} + i \sin \frac{\theta + 2k\pi}{n} \right), \quad k = 0, 1, \dots, n-1.$$

这些根的模都相等, 且 w_k 和 w_{k+1} 辐角相差 $\frac{2\pi}{n}$. 因此它们是以原点为中心, $\sqrt[n]{r}$ 为半径的圆的内接正 n 边形的顶点.

例

求 $\sqrt[4]{1+i}$.

例

求 $\sqrt[4]{1+i}$.

解

由于 $1+i = \sqrt{2} \exp\left(\frac{\pi i}{4}\right)$,

例: 复数方根的计算

例

求 $\sqrt[4]{1+i}$.

解

由于 $1+i = \sqrt{2} \exp\left(\frac{\pi i}{4}\right)$, 因此

$$\sqrt[4]{1+i} = \sqrt[8]{2} \exp \frac{(\frac{\pi}{4} + 2k\pi)i}{4}, \quad k = 0, 1, 2, 3.$$

例: 复数方根的计算

例

求 $\sqrt[4]{1+i}$.

解

由于 $1+i = \sqrt{2} \exp\left(\frac{\pi i}{4}\right)$, 因此

$$\sqrt[4]{1+i} = \sqrt[8]{2} \exp \frac{(\frac{\pi}{4} + 2k\pi)i}{4}, \quad k = 0, 1, 2, 3.$$

于是该方根所有值为

$$w_0 = \sqrt[8]{2} e^{\frac{\pi i}{16}}, \quad w_1 = \sqrt[8]{2} e^{\frac{9\pi i}{16}}, \quad w_2 = \sqrt[8]{2} e^{\frac{17\pi i}{16}}, \quad w_3 = \sqrt[8]{2} e^{\frac{25\pi i}{16}}.$$

典型例题: 复数方根的计算

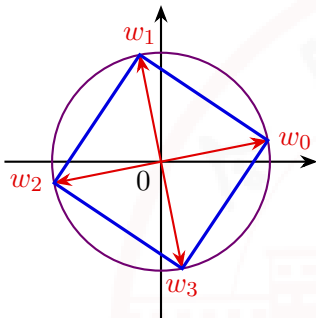
显然 $w_{k+1} = iw_k$,

典型例题：复数方根的计算

显然 $w_{k+1} = iw_k$, 所以 w_0, w_1, w_2, w_3 形成了一个正方形.

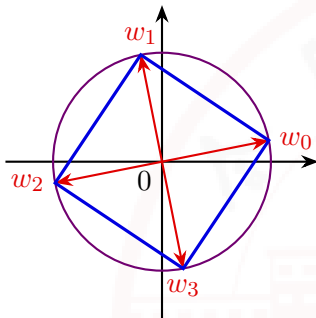
典型例题：复数方根的计算

显然 $w_{k+1} = iw_k$, 所以 w_0, w_1, w_2, w_3 形成了一个正方形.



典型例题：复数方根的计算

显然 $w_{k+1} = iw_k$, 所以 w_0, w_1, w_2, w_3 形成了一个正方形.

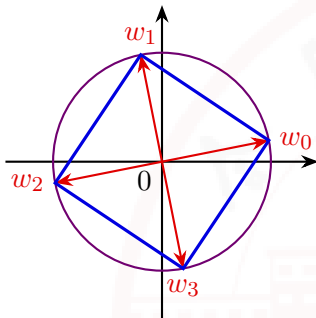


练习

计算 $\sqrt[6]{-1} =$ _____.

典型例题：复数方根的计算

显然 $w_{k+1} = iw_k$, 所以 w_0, w_1, w_2, w_3 形成了一个正方形.



练习

计算 $\sqrt[6]{-1} = \underline{\pm \frac{\sqrt{3} + i}{2}, \pm i, \pm \frac{\sqrt{3} - i}{2}}$.

注意当 $|n| \geq 2$ 时, $\text{Arg}(z^n) = n \text{Arg } z$ 不成立.

注意当 $|n| \geq 2$ 时, $\text{Arg}(z^n) = n \text{Arg } z$ 不成立. 这是因为

$$\text{Arg}(z^n) = n \arg z + 2k\pi, \quad k \in \mathbb{Z},$$

$$n \text{Arg } z = n \arg z + 2nk\pi, \quad k \in \mathbb{Z}.$$

注意当 $|n| \geq 2$ 时, $\text{Arg}(z^n) = n \text{Arg } z$ 不成立. 这是因为

$$\operatorname{Arg}(z^n) = n \arg z + 2k\pi, \quad k \in \mathbb{Z},$$

$$n \operatorname{Arg} z = n \arg z + 2nk\pi, \quad k \in \mathbb{Z}.$$

不过我们总有

$$\text{Arg } \sqrt[n]{z} = \frac{1}{n} \text{Arg } z = \frac{\arg z + 2k\pi}{n}, \quad k \in \mathbb{Z},$$

注意当 $|n| \geq 2$ 时, $\text{Arg}(z^n) = n \text{Arg } z$ 不成立. 这是因为

$$\text{Arg}(z^n) = n \arg z + 2k\pi, \quad k \in \mathbb{Z},$$

$$n \text{Arg } z = n \arg z + 2nk\pi, \quad k \in \mathbb{Z}.$$

不过我们总有

$$\text{Arg } \sqrt[n]{z} = \frac{1}{n} \text{Arg } z = \frac{\arg z + 2k\pi}{n}, \quad k \in \mathbb{Z},$$

其中左边表示 z 的所有 n 次方根的所有辐角.

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

现在我们来求三次方程 $x^3 + px + q = 0$ 的根, $p \neq 0$. 回顾求根公式:

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$

(1) 如果 $\Delta > 0$, 设 $\omega = e^{2\pi i/3}$, 设实数 α 满足 $\alpha^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}$,

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

容易证明后两个根都是虚数.

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

(2) 如果 $\Delta \leq 0$, 则 $p < 0$, $|u|^2 = -\frac{p}{3} > 0$.

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

(2) 如果 $\Delta \leq 0$, 则 $p < 0$, $|u|^2 = -\frac{p}{3} > 0$. 从而 $v = \bar{u}$.

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

(2) 如果 $\Delta \leq 0$, 则 $p < 0$, $|u|^2 = -\frac{p}{3} > 0$. 从而 $v = \bar{u}$. 设 $\sqrt[3]{-\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}} = u_1, u_2, u_3$,

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

(2) 如果 $\Delta \leq 0$, 则 $p < 0$, $|u|^2 = -\frac{p}{3} > 0$. 从而 $v = \bar{u}$. 设 $\sqrt[3]{-\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}} = u_1, u_2, u_3$, 则我们得到 3 个实根

$$x = u_1 + \overline{u_1}, \quad u_2 + \overline{u_2}, \quad u_3 + \overline{u_3}.$$

$$x = u + v, \quad u^3 = -\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}, \quad uv = -\frac{p}{3}, \quad \Delta = \frac{q^2}{4} + \frac{p^3}{27}.$$
$$u = \alpha, \alpha\omega, \alpha\omega^2, \quad x = \alpha - \frac{p}{3\alpha}, \quad \alpha\omega - \frac{p}{3\alpha}\omega^2, \quad \alpha\omega^2 - \frac{p}{3\alpha}\omega.$$

(2) 如果 $\Delta \leq 0$, 则 $p < 0$, $|u|^2 = -\frac{p}{3} > 0$. 从而 $v = \bar{u}$. 设 $\sqrt[3]{-\frac{q}{2} + \sqrt{\Delta}} = u_1, u_2, u_3$, 则我们得到 3 个实根

$$x = u_1 + \overline{u_1}, \quad u_2 + \overline{u_2}, \quad u_3 + \overline{u_3}.$$

不难验证, 若有重根则 $\Delta = 0$.

第四节 曲线和区域

- 复数表平面曲线
- 区域的定义
- 区域的特性

例：复数方程表平面图形

很多的平面图形能用复数形式的方程来表示, 这种表示方程有些时候会显得更加直观和易于理解.

例：复数方程表平面图形

很多的平面图形能用复数形式的方程来表示, 这种表示方程有些时候会显得更加直观和易于理解.

例

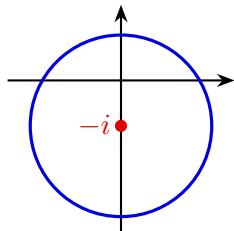
$$|z + i| = 2.$$

例: 复数方程表平面图形

很多的平面图形能用复数形式的方程来表示, 这种表示方程有些时候会显得更加直观和易于理解.

例

$|z + i| = 2$. 该方程表示与 $-i$ 的距离为 2 的点全体, 即圆心为 $-i$ 半径为 2 的圆.

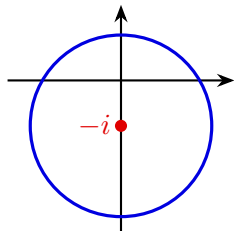


例：复数方程表平面图形

很多的平面图形能用复数形式的方程来表示, 这种表示方程有些时候会显得更加直观和易于理解.

例

$|z + i| = 2$. 该方程表示与 $-i$ 的距离为 2 的点全体, 即圆心为 $-i$ 半径为 2 的圆. 一般的圆方程为 $|z - z_0| = R$, 其中 z_0 是圆心, R 是半径.



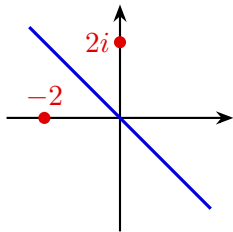
例

$$|z - 2i| = |z + 2|.$$

例：复数方程表平面图形

例

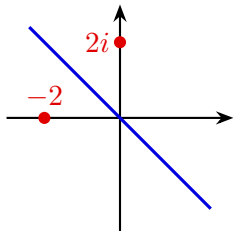
$|z - 2i| = |z + 2|$. 该方程表示与 $2i$ 和 -2 的距离相等的点, 即二者连线的垂直平分线.



例：复数方程表平面图形

例

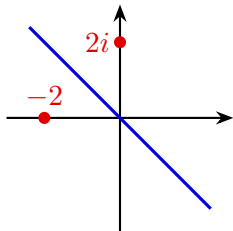
$|z - 2i| = |z + 2|$. 该方程表示与 $2i$ 和 -2 的距离相等的点, 即二者连线的垂直平分线. 两边同时平方化简可得 $x + y = 0$.



例：复数方程表平面图形

例

$|z - 2i| = |z + 2|$. 该方程表示与 $2i$ 和 -2 的距离相等的点, 即二者连线的垂直平分线. 两边同时平方化简可得 $x + y = 0$.



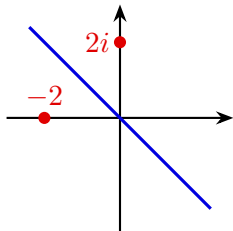
例

$$\text{Im}(i + \bar{z}) = 4.$$

例：复数方程表平面图形

例

$|z - 2i| = |z + 2|$. 该方程表示与 $2i$ 和 -2 的距离相等的点, 即二者连线的垂直平分线. 两边同时平方化简可得 $x + y = 0$.



例

$\text{Im}(i + \bar{z}) = 4$. 设 $z = x + yi$, 则 $\text{Im}(i + \bar{z}) = 1 - y = 4$, 因此 $y = -3$.

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;
- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;
- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例

$$|z - z_1| - |z - z_2| = 2a.$$

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;
- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例

$$|z - z_1| - |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为实半轴的双曲线的一支;

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;
- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例

$$|z - z_1| - |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为实半轴的双曲线的一支;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_2 为起点, 与 z_2, z_1 连线反向的射线;

例：复数方程表平面图形

例

$$|z - z_1| + |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为长半轴的椭圆;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示连接 z_1, z_2 的线段;
- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例

$$|z - z_1| - |z - z_2| = 2a.$$

- 当 $2a < |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_1, z_2 为焦点, a 为实半轴的双曲线的一支;
- 当 $2a = |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示以 z_2 为起点, 与 z_2, z_1 连线反向的射线;
- 当 $2a > |z_1 - z_2|$ 时, 该方程表示空集.

例：复数方程表平面图形

练习

$z^2 + \bar{z}^2 = 1$ 和 $z^2 - \bar{z}^2 = i$ 分别表示什么图形?

答案

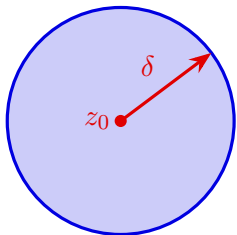
双曲线 $x^2 - y^2 = \frac{1}{2}$ 和双曲线 $xy = \frac{1}{4}$.

为了引入极限的概念, 我们需要考虑点的邻域.

为了引入极限的概念, 我们需要考虑点的邻域. 类比于高等数学中的邻域和去心邻域, 我们在复变函数中, 称开圆盘

$$U(z_0, \delta) = \{z : |z - z_0| < \delta\}$$

为 z_0 的一个 δ -邻域,



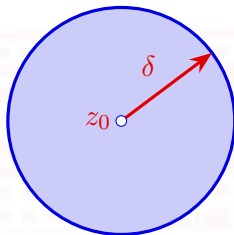
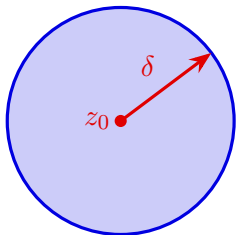
为了引入极限的概念, 我们需要考虑点的邻域. 类比于高等数学中的邻域和去心邻域, 我们在复变函数中, 称开圆盘

$$U(z_0, \delta) = \{z : |z - z_0| < \delta\}$$

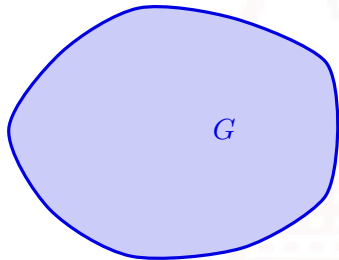
为 z_0 的一个 δ -邻域, 称去心开圆盘

$$\overset{\circ}{U}(z_0, \delta) = \{z : 0 < |z - z_0| < \delta\}$$

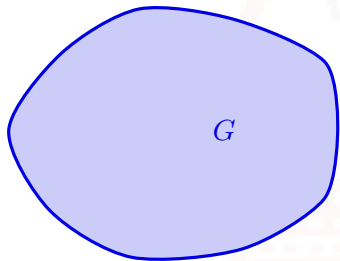
为 z_0 的一个去心 δ -邻域.



设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$.

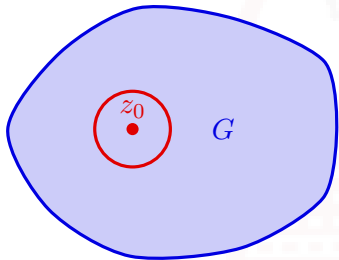


设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:



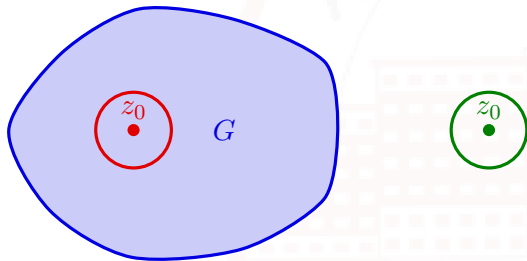
设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:

- (1) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个内点.



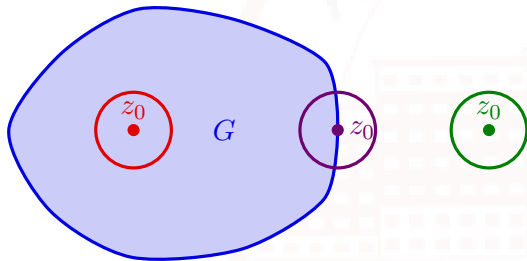
设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:

- (1) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个内点.
- (2) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全不包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个外点.



设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:

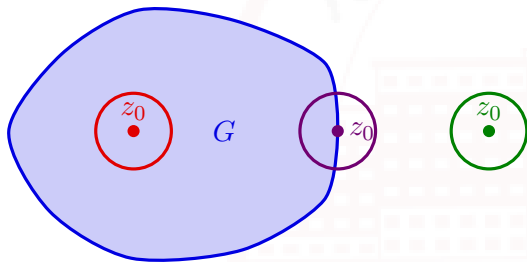
- (1) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个内点.
- (2) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全不包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个外点.
- (3) 如果 z_0 的任何一个邻域 U , 都有属于和不属于 G 的点, 则称 z_0 是 G 的一个边界点.



设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:

- (1) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个内点.
- (2) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全不包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个外点.
- (3) 如果 z_0 的任何一个邻域 U , 都有属于和不属于 G 的点, 则称 z_0 是 G 的一个边界点.

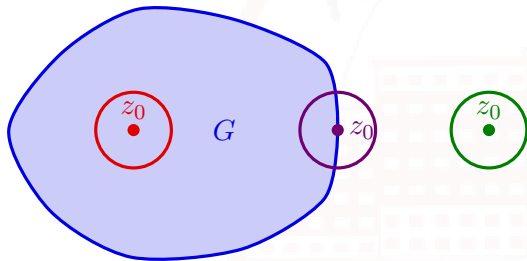
显然内点都属于 G , 外点都不属于 G , 而边界点则都有可能.



设 G 是复平面的一个子集, $z_0 \in \mathbb{C}$. 它们的位置关系有三种可能:

- (1) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个内点.
- (2) 如果存在 z_0 的一个邻域 U 完全不包含在 G 中, 则称 z_0 是 G 的一个外点.
- (3) 如果 z_0 的任何一个邻域 U , 都有属于和不属于 G 的点, 则称 z_0 是 G 的一个边界点.

显然内点都属于 G , 外点都不属于 G , 而边界点则都有可能. 这类比于区间的端点和区间的关系.



定义 (开集和闭集)

(1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个**闭集**. 这等价于它的补集是开集.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个**闭集**. 这等价于它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个**闭集**. 这等价于它的补集是开集.

直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个**闭集**. 这等价于它的补集是开集.

直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 D 可以被包含在某个开圆盘 $U(0, R)$ 中, 则称它是**有界的**.

定义 (开集和闭集)

- (1) 如果 G 的所有点都是内点, 也就是说, G 的边界点都不属于它, 称 G 是一个开集.
- (2) 如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个闭集.

例如

$$|z - z_0| < R, \quad 1 < \operatorname{Re} z < 3, \quad \frac{\pi}{4} < \arg z < \frac{3\pi}{4}$$

都是开集. G 是一个闭集当且仅当它的补集是开集. 直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 G 的所有边界点都属于 G , 称 G 是一个**闭集**. 这等价于它的补集是开集.

直观上看: 开集往往由 $>, <$ 的不等式给出, 闭集往往由 \geq, \leq 的不等式给出. 不过注意这并不是绝对的.

如果 D 可以被包含在某个开圆盘 $U(0, R)$ 中, 则称它是**有界的**. 否则称它是**无界的**.

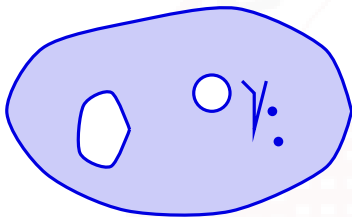
定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

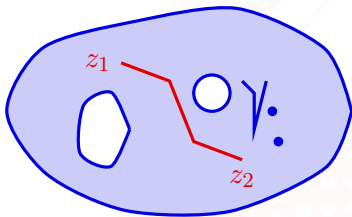
观察下方的图案,



定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

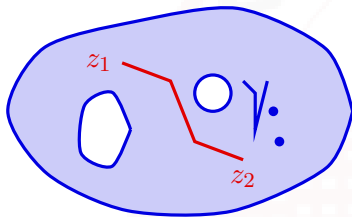
观察下方的图案, 阴影部分 (不包含线条部分) 中任意两点可用折线连接, 因此它是一个区域.



定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

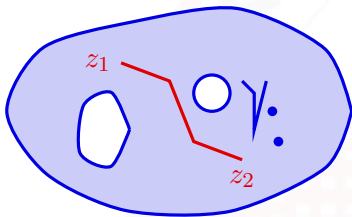
观察下方的图案, 阴影部分 (不包含线条部分) 中任意两点可用折线连接, 因此它是一个区域. 这些线条和点构成了它的边界.



定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

观察下方的图案, 阴影部分 (不包含线条部分) 中任意两点可用折线连接, 因此它是一个区域. 这些线条和点构成了它的边界.

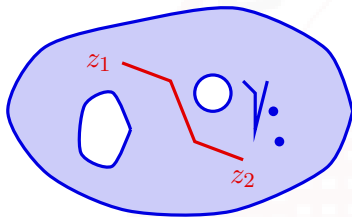


区域和它的边界一起构成了闭区域, 记作 \bar{D} .

定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

观察下方的图案, 阴影部分 (不包含线条部分) 中任意两点可用折线连接, 因此它是一个区域. 这些线条和点构成了它的边界.

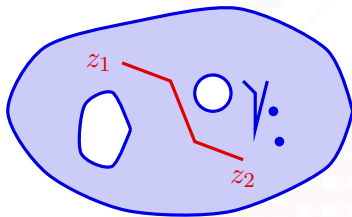


区域和它的边界一起构成了**闭区域**, 记作 \bar{D} . 它是一个闭集.

定义 (区域)

如果开集 D 的任意两个点之间都可以用一条完全包含在 D 中的折线连接起来, 则称 D 是一个 **区域**. 也就是说, 区域是连通的开集.

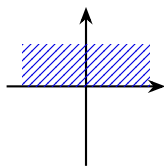
观察下方的图案, 阴影部分 (不包含线条部分) 中任意两点可用折线连接, 因此它是一个区域. 这些线条和点构成了它的边界.



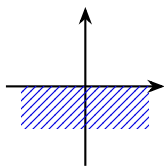
区域和它的边界一起构成了**闭区域**, 记作 \bar{D} . 它是一个闭集. 数学中边界的概念与日常所说的边界是两码事. 例如区域 $|z| > 1$ 的边界是 $|z| = 1$, 其闭区域是 $|z| \geq 1$.

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.

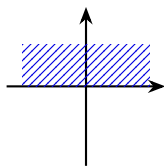


上半平面
 $\text{Im } z > 0$

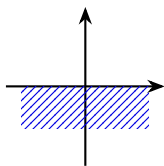


下半平面
 $\text{Im } z < 0$

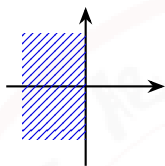
很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.



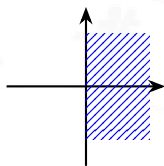
上半平面
 $\text{Im } z > 0$



下半平面
 $\text{Im } z < 0$

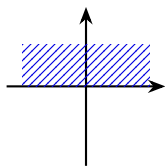


左半平面
 $\operatorname{Re} z < 0$



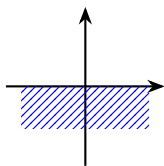
右半平面
 $\operatorname{Re} z > 0$

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.



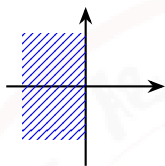
上半平面

$$\operatorname{Im} z > 0$$



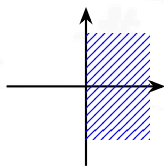
下半平面

$$\operatorname{Im} z < 0$$



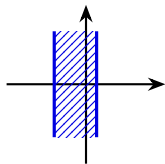
左半平面

$\operatorname{Re} z < 0$



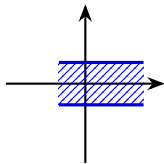
右半平面

$\operatorname{Re} z > 0$



竖直带状区域

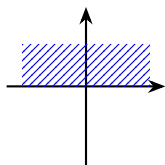
$$x_1 < \operatorname{Re} z < x_2$$



水平带状区域

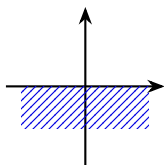
$$y_1 < \operatorname{Im} z < y_2$$

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.



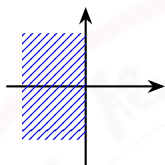
上半平面

$$\operatorname{Im} z > 0$$



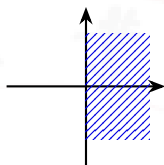
下半平面

$$\operatorname{Im} z < 0$$



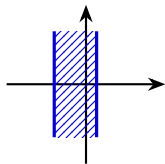
左半平面

$\operatorname{Re} z < 0$



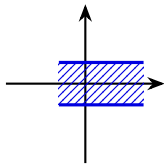
右半平面

$\operatorname{Re} z > 0$



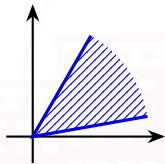
竖直带状区域

$$x_1 < \operatorname{Re} z < x_2$$



水平带状区域

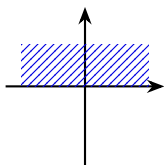
$$y_1 < \operatorname{Im} z < y_2$$



角状区域

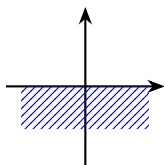
$$\alpha_1 < \arg z < \alpha_2$$

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定.



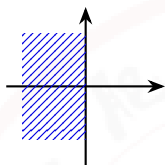
上半平面

$$\operatorname{Im} z > 0$$



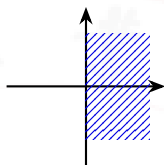
下半平面

$$\operatorname{Im} z < 0$$



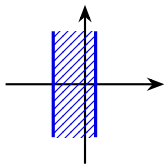
左半平面

$$\operatorname{Re} z < 0$$



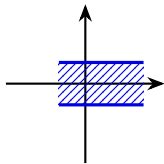
右半平面

$\operatorname{Re} z > 0$



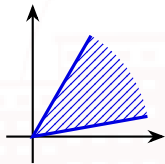
竖直带状区域

$$x_1 < \operatorname{Re} z < x_2$$



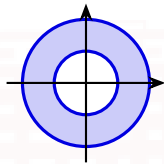
水平带状区域

$$y_1 < \operatorname{Im} z < y_2$$



角状区域

$$\alpha_1 < \arg z < \alpha_2$$

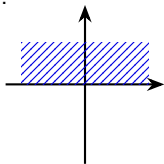


圆环域

$$r < |z| < R$$

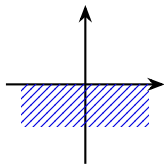
常见区域

很多区域可以由复数的实部、虚部、模和辐角的不等式所确定. 下方区域对应的闭区域是什么?



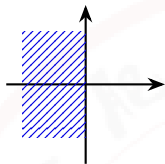
上半平面

$$\operatorname{Im} z > 0$$



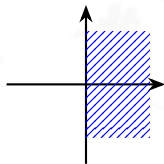
下半平面

$$\operatorname{Im} z < 0$$



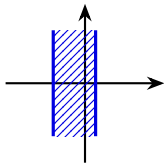
左半平面

$\operatorname{Re} z < 0$



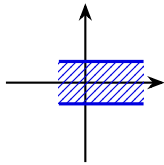
右半平面

$\operatorname{Re} z > 0$



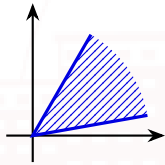
竖直带状区域

$$x_1 < \operatorname{Re} z < x_2$$



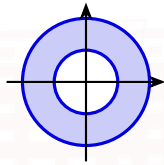
水平带状区域

$$y_1 < \operatorname{Im} z < y_2$$



角状区域

$$\alpha_1 < \arg z < \alpha_2$$



圆环域

$$r < |z| < R$$

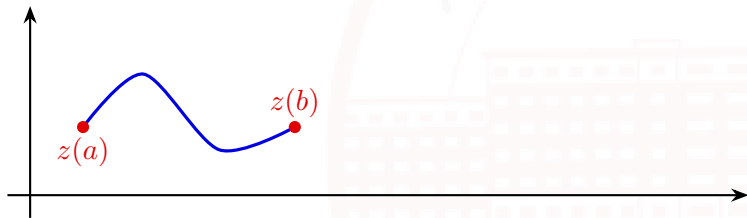
设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数,

设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数, 则参变量方程 $\begin{cases} x = x(t), \\ y = y(t), \end{cases} \quad t \in [a, b]$ 定义了一条连续曲线.

设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数, 则参变量方程 $\begin{cases} x = x(t), \\ y = y(t), \end{cases} \quad t \in [a, b]$ 定义了一条连续曲线. 这也等价于 $C: z = z(t) = x(t) + iy(t), t \in [a, b]$.

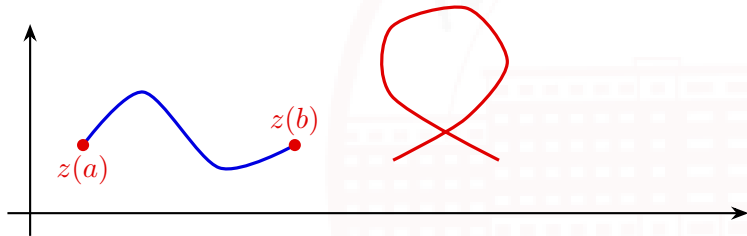
设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数, 则参变量方程 $\begin{cases} x = x(t), \\ y = y(t), \end{cases} \quad t \in [a, b]$ 定义了一条连续曲线. 这也等价于 $C: z = z(t) = x(t) + iy(t), t \in [a, b]$.

如果除了两个端点有可能重叠外, 其它情形不会出现重叠的点, 则称 C 是简单曲线.



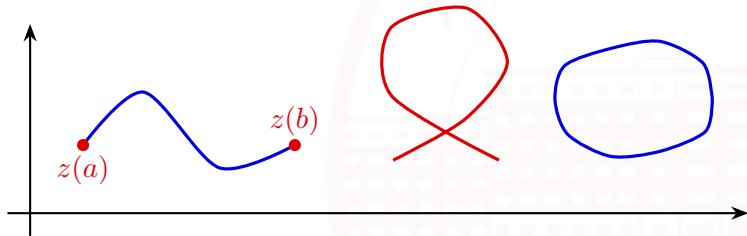
设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数, 则参变量方程 $\begin{cases} x = x(t), \\ y = y(t), \end{cases} \quad t \in [a, b]$ 定义了一条连续曲线. 这也等价于 $C: z = z(t) = x(t) + iy(t), t \in [a, b]$.

如果除了两个端点有可能重叠外, 其它情形不会出现重叠的点, 则称 C 是简单曲线.

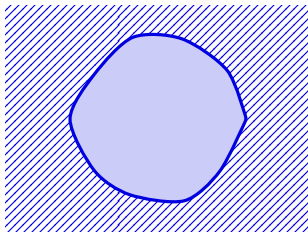


设 $x(t), y(t), t \in [a, b]$ 是两个连续函数, 则参变量方程 $\begin{cases} x = x(t), \\ y = y(t), \end{cases} \quad t \in [a, b]$ 定义了一条连续曲线. 这也等价于 $C: z = z(t) = x(t) + iy(t), t \in [a, b]$.

如果除了两个端点有可能重叠外, 其它情形不会出现重叠的点, 则称 C 是简单曲线. 如果还满足两个端点重叠, 即 $z(a) = z(b)$, 则称 C 是简单闭曲线或闭路.



闭路 C 把复平面划分成了两个区域, 一个有界一个无界. 分别称这两个区域是 C 的**内部**和**外部**.



在前面所说的几个常见区域的例子中，我们在区域中画一条闭路。

在前面所说的几个常见区域的例子中,我们在区域中画一条闭路.除了圆环域之外,闭路的内部仍然包含在这个区域内.

在前面所说的几个常见区域的例子中, 我们在区域中画一条闭路. 除了圆环域之外, 闭路的内部仍然包含在这个区域内.

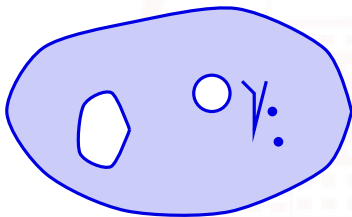
定义 (单连通区域和多连通区域)

如果区域 D 中的任一闭路的内部都包含在 D 中, 则称 D 是单连通区域. 否则称之为多连通区域.

在前面所说的几个常见区域的例子中, 我们在区域中画一条闭路. 除了圆环域之外, 闭路的内部仍然包含在这个区域内.

定义 (单连通区域和多连通区域)

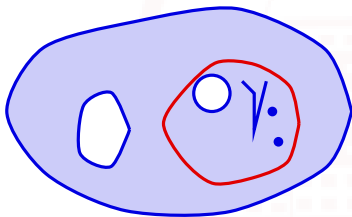
如果区域 D 中的任一闭路的内部都包含在 D 中, 则称 D 是单连通区域. 否则称之为多连通区域.



在前面所说的几个常见区域的例子中, 我们在区域中画一条闭路. 除了圆环域之外, 闭路的内部仍然包含在这个区域内.

定义 (单连通区域和多连通区域)

如果区域 D 中的任一闭路的内部都包含在 D 中, 则称 D 是单连通区域. 否则称之为多连通区域.

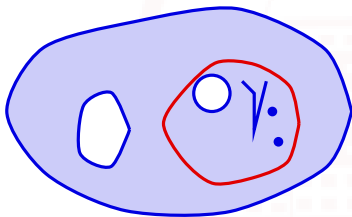


在前面所说的几个常见区域的例子中, 我们在区域中画一条闭路. 除了圆环域之外, 闭路的内部仍然包含在这个区域内.

定义 (单连通区域和多连通区域)

如果区域 D 中的任一闭路的内部都包含在 D 中, 则称 D 是单连通区域. 否则称之为多连通区域.

单连通区域内的任一闭路可以“连续地变形”成一个点.

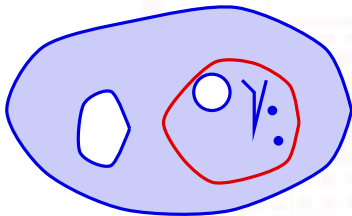


在前面所说的几个常见区域的例子中, 我们在区域中画一条闭路. 除了圆环域之外, 闭路的内部仍然包含在这个区域内.

定义 (单连通区域和多连通区域)

如果区域 D 中的任一闭路的内部都包含在 D 中, 则称 D 是单连通区域. 否则称之为多连通区域.

单连通区域内的任一闭路可以“连续地变形”成一个点. 这也等价于: 设 ℓ_0, ℓ_1 是从 A 到 B 的两条连续曲线, 则 ℓ_0 可以连续地变形为 ℓ_1 且保持端点不动.

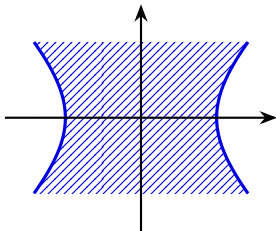


例

$$\operatorname{Re}(z^2) < 1.$$

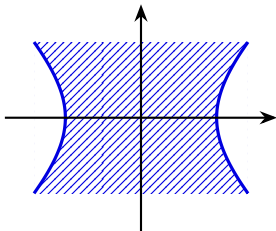
例

$\operatorname{Re}(z^2) < 1$. 设 $z = x + yi$, 则 $\operatorname{Re}(z^2) = x^2 - y^2 < 1$.



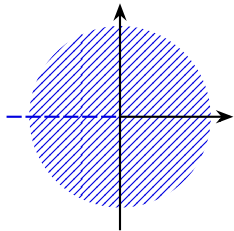
例

$\operatorname{Re}(z^2) < 1$. 设 $z = x + yi$, 则 $\operatorname{Re}(z^2) = x^2 - y^2 < 1$. 这是无界的单连通域.



例：区域的特性

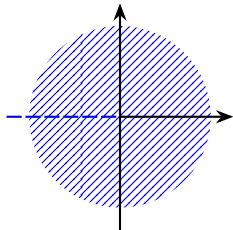
例

 $\arg z \neq \pi$. 即角状区域 $-\pi < \arg z < \pi$.

例：区域的特性

例

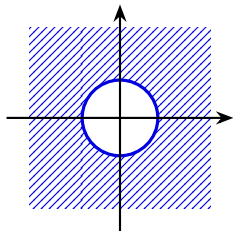
$\arg z \neq \pi$. 即角状区域 $-\pi < \arg z < \pi$. 这是无界的单连通区域.



例：区域的特性

例

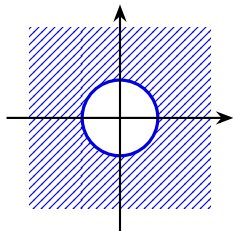
$$\left| \frac{1}{z} \right| \leq 3. \text{ 即 } |z| \geq \frac{1}{3}.$$



例：区域的特性

例

$\left| \frac{1}{z} \right| \leq 3$. 即 $|z| \geq \frac{1}{3}$. 这是无界的多连通闭区域.

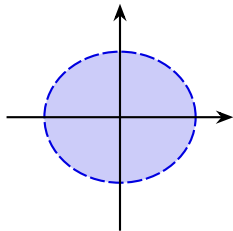


例

$|z+1| + |z-1| < 4$. 表示一个椭圆的内部. 这是有界的单连通域.

例

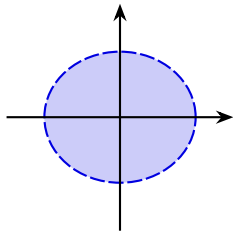
$|z+1| + |z-1| < 4$. 表示一个椭圆的内部. 这是有界的单连通域.



例：区域的特性

例

$|z+1|+|z-1|<4$. 表示一个椭圆的内部. 这是有界的单连通域.



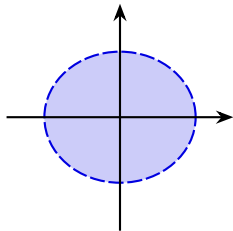
思考

$|z+1| + |z-1| \geq 1$ 表示什么集合?

例：区域的特性

例

$|z+1|+|z-1|<4$. 表示一个椭圆的内部. 这是有界的单连通域.



思考

$|z+1| + |z-1| \geq 1$ 表示什么集合? 整个复平面.

第五节 复变函数

- 复变函数的定义
- 映照

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

例

$f(z) = \operatorname{Re} z, \arg z, |z|, z^n$ (n 为整数), $\frac{z+1}{z^2+1}$ 都是复变函数.

复变函数的定义

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

例

$f(z) = \operatorname{Re} z, \arg z, |z|, z^n$ (n 为整数), $\frac{z+1}{z^2+1}$ 都是复变函数.

定义 (复变函数的定义域和值域)

复变函数的定义

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

例

$f(z) = \operatorname{Re} z, \arg z, |z|, z^n$ (n 为整数), $\frac{z+1}{z^2+1}$ 都是复变函数.

定义 (复变函数的定义域和值域)

- 称 A 为函数 f 的**定义域**.

复变函数的定义

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

例

$f(z) = \operatorname{Re} z, \arg z, |z|, z^n$ (n 为整数), $\frac{z+1}{z^2+1}$ 都是复变函数.

定义 (复变函数的定义域和值域)

- 称 A 为函数 f 的**定义域**.
- 称 $\{w = f(z) \mid z \in A\}$ 为它的**值域**.

所谓的**映射**, 就是两个集合之间的一种对应 $f: A \rightarrow B$, 使得对于每一个 $a \in A$, 有一个唯一确定的 $b = f(a)$ 与之对应.

- 当 A 和 B 都是实数集合的子集时, 它就是一个实变函数.
- 当 A 和 B 都是复数集合的子集时, 它就是一个**复变函数**.

例

$f(z) = \operatorname{Re} z, \arg z, |z|, z^n$ (n 为整数), $\frac{z+1}{z^2+1}$ 都是复变函数.

定义 (复变函数的定义域和值域)

- 称 A 为函数 f 的**定义域**.
- 称 $\{w = f(z) \mid z \in A\}$ 为它的**值域**.

上述函数的定义域和值域分别是什么?

在复变函数理论中, 我们常常会遇到多值的复变函数, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到多值的复变函数, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到**多值的复变函数**, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到多值的复变函数, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个单值分支.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到**多值的复变函数**, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个**单值分支**.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到**多值的复变函数**, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个**单值分支**.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在考虑多值的情况下, 复变函数总有反函数.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到**多值的复变函数**, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个**单值分支**.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在考虑多值的情况下, 复变函数总有反函数. 如果 f 和 f^{-1} 都是单值的, 则称 f 是**一一对应**.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到**多值的复变函数**, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个**单值分支**.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在考虑多值的情况下, 复变函数总有反函数. 如果 f 和 f^{-1} 都是单值的, 则称 f 是**一一对应**.

例

$f(z) = z^n$ 的反函数就是 $f^{-1}(w) = \sqrt[n]{w}$.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到多值的复变函数, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个单值分支.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在考虑多值的情况下, 复变函数总有反函数. 如果 f 和 f^{-1} 都是单值的, 则称 f 是一一对应.

例

$f(z) = z^n$ 的反函数就是 $f^{-1}(w) = \sqrt[n]{w}$. 当 $n = \pm 1$ 时, f 是一一对应.

在复变函数理论中, 我们常常会遇到多值的复变函数, 也就是说一个 $z \in A$ 可能有多个 w 与之对应. 例如 $\operatorname{Arg} z$, $\sqrt[n]{z}$ 等. 为了方便研究, 我们常常需要对每一个 z , 选取固定的一个 $f(z)$ 的值. 这样我们得到了这个多值函数的一个单值分支.

例

$\arg z$ 是无穷多值函数 $\operatorname{Arg} z$ 的一个单值分支.

在考虑多值的情况下, 复变函数总有反函数. 如果 f 和 f^{-1} 都是单值的, 则称 f 是一一对应.

例

$f(z) = z^n$ 的反函数就是 $f^{-1}(w) = \sqrt[n]{w}$. 当 $n = \pm 1$ 时, f 是一一对应.

若无特别声明, 本课程中复变函数总是指单值的复变函数.

大部分复变函数的图像无法在三维空间中表示出来.



大部分复变函数的图像无法在三维空间中表示出来. 为了直观理解和研究, 我们用两个复平面 (z 复平面和 w 复平面) 之间的映照来表示这种对应关系,

大部分复变函数的图像无法在三维空间中表示出来. 为了直观理解和研究, 我们用两个复平面 (z 复平面和 w 复平面) 之间的映照来表示这种对应关系, 其中

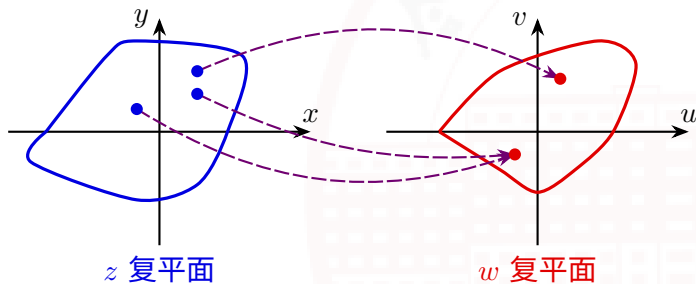
$$w = u + iv = u(x, y) + iv(x, y)$$

的实部和虚部是两个二元实变函数.

大部分复变函数的图像无法在三维空间中表示出来. 为了直观理解和研究, 我们用两个复平面 (z 复平面和 w 复平面) 之间的映照来表示这种对应关系, 其中

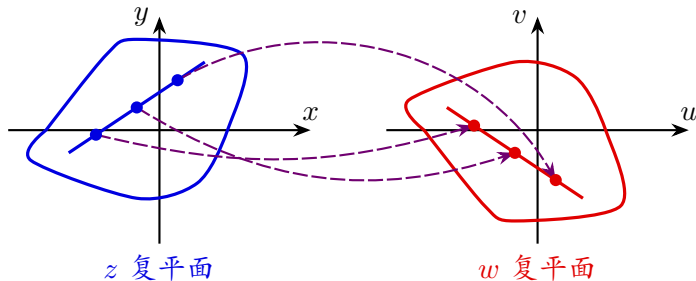
$$w = u + iv = u(x, y) + iv(x, y)$$

的实部和虚部是两个二元实变函数.



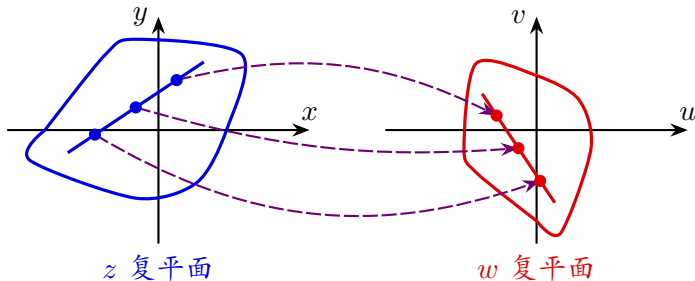
例

函数 $w = \bar{z}$. 如果把 z 复平面和 w 复平面重叠放置, 则这个映照对应的是关于 z 轴的翻转变换. 它把任一区域映成和它全等的区域, 且 $u = x, v = -y$.



例

函数 $w = az$. 设 $a = re^{i\theta}$, 则这个映照对应的是一个旋转映照 (逆时针旋转 θ) 和一个相似映照 (放大为 r 倍) 的复合. 它把任一区域映成和它相似的区域.

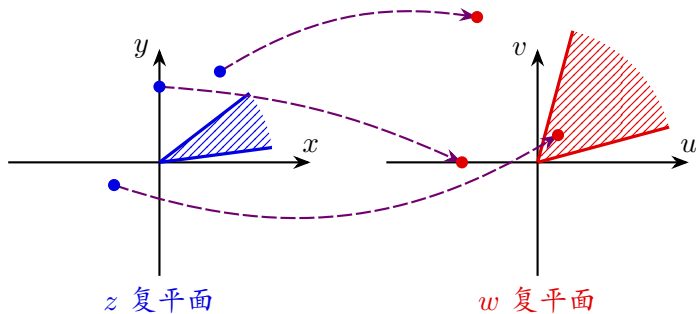


例

函数 $w = z^2$. 这个映照把 z 的辐角增大一倍, 因此它会把角形区域变换为角形区域, 并将夹角放大一倍.

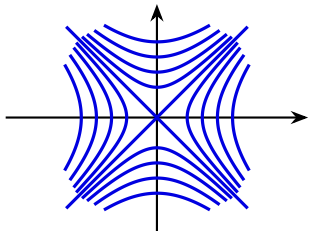
例

函数 $w = z^2$. 这个映照把 z 的辐角增大一倍, 因此它会把角形区域变换为角形区域, 并将夹角放大一倍.



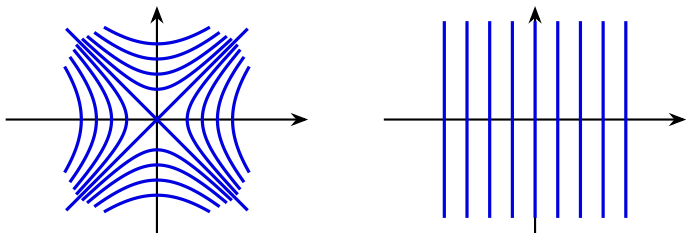
例 (续)

由于 $u = x^2 - y^2, v = 2xy$. 因此它把 z 复平面上两族分别以直线 $y = \pm x$ 和坐标轴为渐近线的等轴双曲线 $x^2 - y^2 = c_1, 2xy = c_2$



例 (续)

由于 $u = x^2 - y^2, v = 2xy$. 因此它把 z 复平面上两族分别以直线 $y = \pm x$ 和坐标轴为渐近线的等轴双曲线 $x^2 - y^2 = c_1, 2xy = c_2$ 分别映射为 w 复平面上的两族平行直线 $u = c_1, v = c_2$.



例

求下列集合在映照 $w = z^2$ 下的像.

(1) 线段 $0 < |z| < 2, \arg z = \pi/2$.

例：映照的像

例

求下列集合在映照 $w = z^2$ 下的像.

- (1) 线段 $0 < |z| < 2, \arg z = \pi/2$.
- (2) 双曲线 $x^2 - y^2 = 4$.
- (3) 扇形区域 $0 < \arg z < \pi/4, 0 < |z| < 2$.

例：映照的像

例

求下列集合在映照 $w = z^2$ 下的像.

- (1) 线段 $0 < |z| < 2, \arg z = \pi/2$.
- (2) 双曲线 $x^2 - y^2 = 4$.
- (3) 扇形区域 $0 < \arg z < \pi/4, 0 < |z| < 2$.

解

例：映照的像

例

求下列集合在映照 $w = z^2$ 下的像.

- (1) 线段 $0 < |z| < 2, \arg z = \pi/2$.
- (2) 双曲线 $x^2 - y^2 = 4$.
- (3) 扇形区域 $0 < \arg z < \pi/4, 0 < |z| < 2$.

解

- (1) 设 $z = re^{\frac{\pi i}{2}} = ir$, 则 $w = z^2 = -r^2$.

例: 映照的像

例

求圆周 $|z| = 2$ 在映照 $w = \frac{z+1}{z-1}$ 下的像.

例: 映照的像

例

求圆周 $|z| = 2$ 在映照 $w = \frac{z+1}{z-1}$ 下的像.

解

由于 $z = \frac{w+1}{w-1}$, $\left| \frac{w+1}{w-1} \right| = 2$,

例: 映照的像

例

求圆周 $|z| = 2$ 在映照 $w = \frac{z+1}{z-1}$ 下的像.

解

由于 $z = \frac{w+1}{w-1}$, $\left| \frac{w+1}{w-1} \right| = 2$, 因此

$$|w+1| = 2|w-1|, \quad w\bar{w} + w + \bar{w} + 1 = 4w\bar{w} - 4w - 4\bar{w} + 4,$$

例: 映照的像

例

求圆周 $|z| = 2$ 在映照 $w = \frac{z+1}{z-1}$ 下的像.

解

由于 $z = \frac{w+1}{w-1}$, $\left| \frac{w+1}{w-1} \right| = 2$, 因此

$$|w+1| = 2|w-1|, \quad w\bar{w} + w + \bar{w} + 1 = 4w\bar{w} - 4w - 4\bar{w} + 4,$$

$$w\bar{w} - \frac{5}{3}w - \frac{5}{3}\bar{w} + 1 = 0, \quad \left| w - \frac{5}{3} \right|^2 = \frac{16}{9},$$

即 $\left| w - \frac{5}{3} \right| = \frac{4}{3}$, 是一个圆周.

第六节 极限和连续性

- 无穷远点
- 数列的极限
- 函数的极限
- 函数的连续性

类似于实变函数情形, 我们可以定义复变函数的极限.

类似于实变函数情形, 我们可以定义复变函数的极限. 我们先来看数列极限的定义.

类似于实变函数情形, 我们可以定义复变函数的极限. 我们先来看数列极限的定义.

定义 (数列极限的定义)

设 $\{z_n\}_{n \geq 1}$ 是一个复数列. 如果 $\forall \varepsilon > 0, \exists N$ 使得当 $n \geq N$ 时 $|z_n - z| < \varepsilon$, 则称 z 是数列 $\{z_n\}$ 的极限, 记作 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z$.

类似于实变函数情形, 我们可以定义复变函数的极限. 我们先来看数列极限的定义.

定义 (数列极限的定义)

设 $\{z_n\}_{n \geq 1}$ 是一个复数列. 如果 $\forall \varepsilon > 0, \exists N$ 使得当 $n \geq N$ 时 $|z_n - z| < \varepsilon$, 则称 z 是数列 $\{z_n\}$ 的极限, 记作 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z$.

如果 $\forall X > 0, \exists N$ 使得当 $n \geq N$ 时 $|z_n| > X$, 则记 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = \infty$.

如果我们称

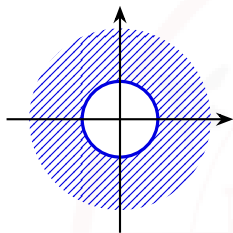
$$\mathring{U}(\infty, X) = \{z \in \mathbb{C} \mid |z| > X\}$$

为 ∞ 的 (去心) 邻域,

如果我们称

$$\mathring{U}(\infty, X) = \{z \in \mathbb{C} \mid |z| > X\}$$

为 ∞ 的 (去心) 邻域,



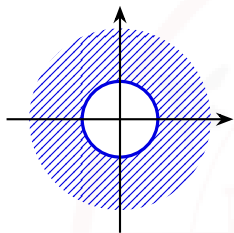
那么上述定义可统一表述为:

数列极限的等价定义

如果我们称

$$\dot{U}(\infty, X) = \{z \in \mathbb{C} \mid |z| > X\}$$

为 ∞ 的 (去心) 邻域,



那么上述定义可统一表述为:

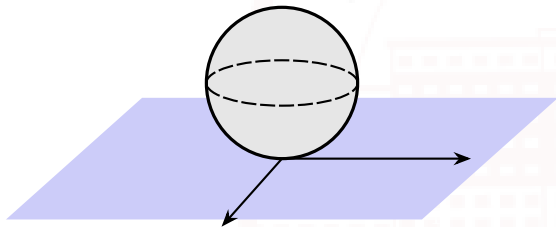
定义 (数列极限的等价定义)

对 z 的任意邻域 U , $\exists N$ 使得当 $n \geq N$ 时 $z_n \in U$.

那么有没有一种看法使得 ∞ 的邻域和普通复数的邻域没有差异呢? 我们将介绍复球面的概念, 它是复数的一种几何表示且自然包含无穷远点 ∞ .

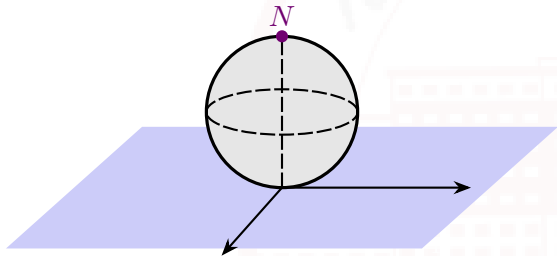
那么有没有一种看法使得 ∞ 的邻域和普通复数的邻域没有差异呢? 我们将介绍复球面的概念, 它是复数的一种几何表示且自然包含无穷远点 ∞ . 这种思想是在黎曼研究多值复变函数时引入的.

取一个与复平面相切于原点 $z = 0$ 的球面.

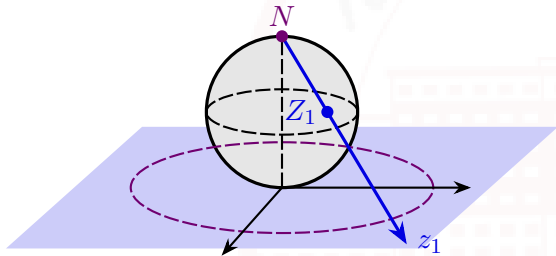


那么有没有一种看法使得 ∞ 的邻域和普通复数的邻域没有差异呢? 我们将介绍复球面的概念, 它是复数的一种几何表示且自然包含无穷远点 ∞ . 这种思想是在黎曼研究多值复变函数时引入的.

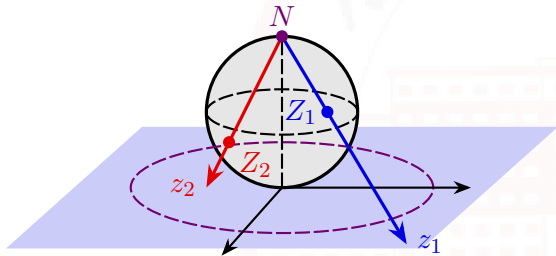
取一个与复平面相切于原点 $z = 0$ 的球面. 过 O 做垂直于复平面的直线, 并与球面相交于另一点 N , 称之为北极.



- 对于平面上的任意一点 z , 连接北极 N 和 z 的直线一定与球面相交于除 N 以外的唯一一个点 Z .

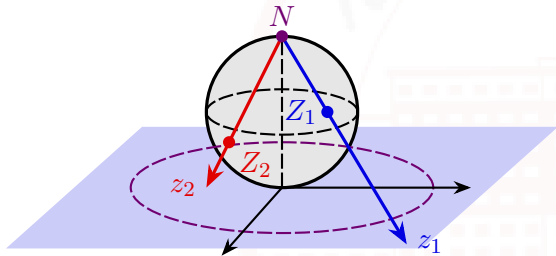


- 对于平面上的任意一点 z , 连接北极 N 和 z 的直线一定与球面相交于除 N 以外的唯一一个点 Z .
- 反之, 球面上除了北极外的任意一点 Z , 直线 NZ 一定与复平面相交于唯一点.

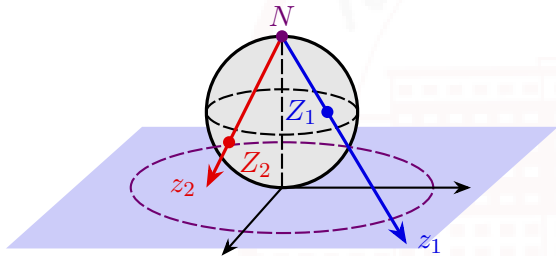


- 对于平面上的任意一点 z , 连接北极 N 和 z 的直线一定与球面相交于除 N 以外的唯一一个点 Z .
- 反之, 球面上除了北极外的任意一点 Z , 直线 NZ 一定与复平面相交于唯一点.

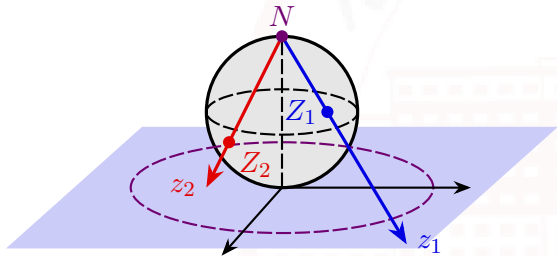
这样, 球面上除北极外的所有点和全体复数建立了一一对应.



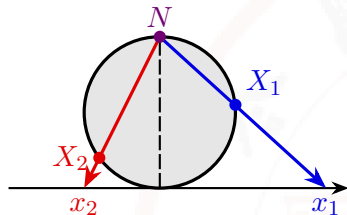
当 $|z|$ 越来越大时, 其对应球面上点也越来越接近 N . 如果我们在复平面上添加一个额外的"点"——**无穷远点**, 记作 ∞ .



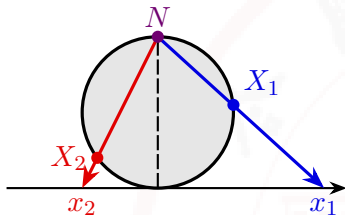
当 $|z|$ 越来越大时, 其对应球面上点也越来越接近 N . 如果我们在复平面上添加一个额外的"点"——**无穷远点**, 记作 ∞ . 那么**扩充复数集合** $\mathbb{C}^* = \mathbb{C} \cup \{\infty\}$ 就正好和球面上的点一一对应.



它和实数列极限符号中的 ∞ 有什么联系呢? 选取上述图形的一个截面来看, 实轴可以和圆周去掉一点建立一一对应.



它和实数列极限符号中的 ∞ 有什么联系呢? 选取上述图形的一个截面来看, 实轴可以和圆周去掉一点建立一一对应. 于是实数列极限符号中的 ∞ 在复球面上就是 ∞ .



朴素地看, 复球面上任意一点可以定义 δ 邻域为与其距离小于 δ 的所有点. 特别地, ∞ 的开邻域通过前面所说的对应关系, 可以对应到扩充复平面上 ∞ 的一个邻域.

下述定理保证了我们可以使用实数列的敛散性判定技巧.

下述定理保证了我们可以使用实数列的敛散性判定技巧.

定理 (复数列极限的等价刻画)

设 $z_n = x_n + y_n i, z = x + y i$, 则

$$\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z \iff \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x, \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = y.$$

下述定理保证了我们可以使用实数列的敛散性判定技巧.

定理 (复数列极限的等价刻画)

设 $z_n = x_n + y_n i, z = x + yi$, 则

$$\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z \iff \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x, \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = y.$$

证明

由三角不等式

$$|x_n - x|, |y_n - y| \leq |z_n - z| \leq |x_n - x| + |y_n - y|$$

易证.



由此可知极限的四则运算法则对于数列也是成立的.

定理 (数列极限的四则运算法则)

设 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z, \lim_{n \rightarrow \infty} w_n = w$, 则

由此可知极限的四则运算法则对于数列也是成立的.

定理 (数列极限的四则运算法则)

设 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z$, $\lim_{n \rightarrow \infty} w_n = w$, 则

$$(1) \lim_{n \rightarrow \infty} (z_n \pm w_n) = z \pm w;$$

由此可知极限的四则运算法则对于数列也是成立的.

定理 (数列极限的四则运算法则)

设 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = z$, $\lim_{n \rightarrow \infty} w_n = w$, 则

$$(1) \lim_{n \rightarrow \infty} (z_n \pm w_n) = z \pm w;$$

$$(2) \lim_{n \rightarrow \infty} z_n w_n = zw;$$

例

设 $z_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) e^{\frac{\pi i}{n}}$. 数列 $\{z_n\}$ 是否收敛?

例：数列的敛散性

例

设 $z_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) e^{\frac{\pi i}{n}}$. 数列 $\{z_n\}$ 是否收敛?

解

由于

$$x_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) \cos \frac{\pi}{n} \rightarrow 1, \quad y_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) \sin \frac{\pi}{n} \rightarrow 0.$$

例：数列的敛散性

例

设 $z_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) e^{\frac{\pi i}{n}}$. 数列 $\{z_n\}$ 是否收敛?

解

由于

$$x_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) \cos \frac{\pi}{n} \rightarrow 1, \quad y_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right) \sin \frac{\pi}{n} \rightarrow 0.$$

因此 $\{z_n\}$ 收敛且 $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = 1$.

定义

设函数 $f(z)$ 在点 z_0 的某个去心邻域内有定义.

定义

设函数 $f(z)$ 在点 z_0 的某个去心邻域内有定义. 如果存在复数 A , 使得对 A 的任意邻域 $U(A, \varepsilon)$, $\exists \delta > 0$ 使得

$$z \in \mathring{U}(z_0, \delta) \implies f(z) \in U(A, \varepsilon),$$

定义

设函数 $f(z)$ 在点 z_0 的某个去心邻域内有定义. 如果存在复数 A , 使得对 A 的任意邻域 $U(A, \varepsilon)$, $\exists \delta > 0$ 使得

$$z \in \overset{\circ}{U}(z_0, \delta) \implies f(z) \in U(A, \varepsilon),$$

则称 A 为 $f(z)$ 当 $z \rightarrow z_0$ 时的极限, 记为 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$ 或 $f(z) \rightarrow A (z \rightarrow z_0)$.

定义

设函数 $f(z)$ 在点 z_0 的某个去心邻域内有定义. 如果存在复数 A , 使得对 A 的任意邻域 $U(A, \varepsilon), \exists \delta > 0$ 使得

$$z \in \overset{\circ}{U}(z_0, \delta) \implies f(z) \in U(A, \varepsilon),$$

则称 A 为 $f(z)$ 当 $z \rightarrow z_0$ 时的极限, 记为 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$ 或 $f(z) \rightarrow A (z \rightarrow z_0)$.

此时我们称**极限存在**.

定义

设函数 $f(z)$ 在点 z_0 的某个去心邻域内有定义. 如果存在复数 A , 使得对 A 的任意邻域 $U(A, \varepsilon)$, $\exists \delta > 0$ 使得

$$z \in \overset{\circ}{U}(z_0, \delta) \implies f(z) \in U(A, \varepsilon),$$

则称 A 为 $f(z)$ 当 $z \rightarrow z_0$ 时的极限, 记为 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$ 或 $f(z) \rightarrow A (z \rightarrow z_0)$.

此时我们称**极限存在**.

上述定义中的 z_0 和 A 可换成 ∞ , 从而得到 $z \rightarrow \infty$ 的极限定义, 以及 $\lim_{z \rightarrow \infty} f(z) = \infty$ 的含义.

不难看出, 复变函数的极限和二元实函数的极限定义是类似的: 即 $z \rightarrow z_0$ 沿任一曲线趋向于 z_0 的极限都是相同的.

不难看出, 复变函数的极限和二元实函数的极限定义是类似的: 即 $z \rightarrow z_0$ 沿任一曲线趋向于 z_0 的极限都是相同的.

定理

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + y_0i$, $A = u_0 + v_0i$, 则

$$\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A \iff \lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ y \rightarrow y_0}} u(x, y) = u_0, \quad \lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ y \rightarrow y_0}} v(x, y) = v_0.$$

由此可知极限的四则运算法则对于复变函数也是成立的.

由此可知极限的四则运算法则对于复变函数也是成立的.

定理

设 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$, $\lim_{z \rightarrow z_0} g(z) = B$, 则

由此可知极限的四则运算法则对于复变函数也是成立的.

定理

设 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$, $\lim_{z \rightarrow z_0} g(z) = B$, 则

$$(1) \lim_{z \rightarrow z_0} (f \pm g)(z) = A \pm B;$$

由此可知极限的四则运算法则对于复变函数也是成立的.

定理

设 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$, $\lim_{z \rightarrow z_0} g(z) = B$, 则

$$(1) \lim_{z \rightarrow z_0} (f \pm g)(z) = A \pm B;$$

$$(2) \lim_{z \rightarrow z_0} (fg)(z) = AB;$$

由此可知极限的四则运算法则对于复变函数也是成立的.

定理

设 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = A$, $\lim_{z \rightarrow z_0} g(z) = B$, 则

$$(1) \lim_{z \rightarrow z_0} (f \pm g)(z) = A \pm B;$$

$$(2) \lim_{z \rightarrow z_0} (fg)(z) = AB;$$

$$(3) \text{ 当 } B \neq 0 \text{ 时, } \lim_{z \rightarrow z_0} \left(\frac{f}{g} \right)(z) = \frac{A}{B}.$$

例：判断函数极限是否存在

例

证明：当 $z \rightarrow 0$ 时，函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在.

例：判断函数极限是否存在

例

证明：当 $z \rightarrow 0$ 时，函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在。

证明

令 $z = x + yi$ ，则 $f(z) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}$ 。

例: 判断函数极限是否存在

例

证明: 当 $z \rightarrow 0$ 时, 函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在.

证明

令 $z = x + yi$, 则 $f(z) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}$. 因此

$$u(x, y) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}, \quad v(x, y) = 0.$$

例: 判断函数极限是否存在

例

证明: 当 $z \rightarrow 0$ 时, 函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在.

证明

令 $z = x + yi$, 则 $f(z) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}$. 因此

$$u(x, y) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}, \quad v(x, y) = 0.$$

当 z 在实轴原点两侧分别趋向于 0 时, $u(x, y) \rightarrow \pm 1$.

例: 判断函数极限是否存在

例

证明: 当 $z \rightarrow 0$ 时, 函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在.

证明

令 $z = x + yi$, 则 $f(z) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}$. 因此

$$u(x, y) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}, \quad v(x, y) = 0.$$

当 z 在实轴原点两侧分别趋向于 0 时, $u(x, y) \rightarrow \pm 1$. 因此 $\lim_{\substack{x \rightarrow 0 \\ y \rightarrow 0}} u(x, y)$ 不存在,

例: 判断函数极限是否存在

例

证明: 当 $z \rightarrow 0$ 时, 函数 $f(z) = \frac{\operatorname{Re} z}{|z|}$ 的极限不存在.

证明

令 $z = x + yi$, 则 $f(z) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}$. 因此

$$u(x, y) = \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}, \quad v(x, y) = 0.$$

当 z 在实轴原点两侧分别趋向于 0 时, $u(x, y) \rightarrow \pm 1$. 因此 $\lim_{\substack{x \rightarrow 0 \\ y \rightarrow 0}} u(x, y)$ 不存在, 从而

$\lim_{z \rightarrow z_0} f(z)$ 不存在. □

定义 (连续)

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

根据前面的极限判定定理可知:

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

根据前面的极限判定定理可知:

定理 (连续的等价刻画)

函数 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$ 在 $z_0 = x_0 + iy_0$ 处连续当且仅当 $u(x, y)$ 和 $v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 处连续.

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

根据前面的极限判定定理可知:

定理 (连续的等价刻画)

函数 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$ 在 $z_0 = x_0 + iy_0$ 处连续当且仅当 $u(x, y)$ 和 $v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 处连续.

例

设 $f(z) = \ln(x^2 + y^2) + i(x^2 - y^2)$.

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

根据前面的极限判定定理可知:

定理 (连续的等价刻画)

函数 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$ 在 $z_0 = x_0 + iy_0$ 处连续当且仅当 $u(x, y)$ 和 $v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 处连续.

例

设 $f(z) = \ln(x^2 + y^2) + i(x^2 - y^2)$. $u(x, y) = \ln(x^2 + y^2)$ 除原点外处处连续, $v(x, y) = x^2 - y^2$ 处处连续.

定义 (连续)

- 如果 $\lim_{z \rightarrow z_0} f(z) = f(z_0)$, 则称 $f(z)$ 在 z_0 处连续.
- 如果 $f(z)$ 在区域 D 内处处连续, 则称 $f(z)$ 在 D 内连续.

根据前面的极限判定定理可知:

定理 (连续的等价刻画)

函数 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$ 在 $z_0 = x_0 + iy_0$ 处连续当且仅当 $u(x, y)$ 和 $v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 处连续.

例

设 $f(z) = \ln(x^2 + y^2) + i(x^2 - y^2)$. $u(x, y) = \ln(x^2 + y^2)$ 除原点外处处连续, $v(x, y) = x^2 - y^2$ 处处连续. 因此 $f(z)$ 在 $z \neq 0$ 处连续.

定理 (连续函数的四则运算和复合)

定理 (连续函数的四则运算和复合)

- 在 z_0 处连续的两个函数 $f(z), g(z)$ 之和、差、积、商 ($g(z_0) \neq 0$) 在 z_0 处仍然连续.

定理 (连续函数的四则运算和复合)

- 在 z_0 处连续的两个函数 $f(z), g(z)$ 之和、差、积、商 ($g(z_0) \neq 0$) 在 z_0 处仍然连续.
- 如果函数 $g(z)$ 在 z_0 处连续, 函数 $f(w)$ 在 $g(z_0)$ 处连续, 则 $f(g(z))$ 在 z_0 处连续.

定理 (连续函数的四则运算和复合)

- 在 z_0 处连续的两个函数 $f(z), g(z)$ 之和、差、积、商 ($g(z_0) \neq 0$) 在 z_0 处仍然连续.
- 如果函数 $g(z)$ 在 z_0 处连续, 函数 $f(w)$ 在 $g(z_0)$ 处连续, 则 $f(g(z))$ 在 z_0 处连续.

显然 $f(z) = z$ 是处处连续的,

定理 (连续函数的四则运算和复合)

- 在 z_0 处连续的两个函数 $f(z), g(z)$ 之和、差、积、商 ($g(z_0) \neq 0$) 在 z_0 处仍然连续.
- 如果函数 $g(z)$ 在 z_0 处连续, 函数 $f(w)$ 在 $g(z_0)$ 处连续, 则 $f(g(z))$ 在 z_0 处连续.

显然 $f(z) = z$ 是处处连续的, 故多项式函数

$$P(z) = a_0 + a_1z + a_2z^2 + \cdots + a_nz^n$$

也处处连续,

定理 (连续函数的四则运算和复合)

- 在 z_0 处连续的两个函数 $f(z), g(z)$ 之和、差、积、商 ($g(z_0) \neq 0$) 在 z_0 处仍然连续.
- 如果函数 $g(z)$ 在 z_0 处连续, 函数 $f(w)$ 在 $g(z_0)$ 处连续, 则 $f(g(z))$ 在 z_0 处连续.

显然 $f(z) = z$ 是处处连续的, 故多项式函数

$$P(z) = a_0 + a_1z + a_2z^2 + \cdots + a_nz^n$$

也处处连续, 有理函数 $\frac{P(z)}{Q(z)}$ 在 $Q(z)$ 的零点以外处处连续.

例

证明：如果 $f(z)$ 在 z_0 连续，则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续。

例：函数连续性的判定

例

证明：如果 $f(z)$ 在 z_0 连续, 则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y), z_0 = x_0 + iy_0$.

例: 函数连续性的判定

例

证明: 如果 $f(z)$ 在 z_0 连续, 则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + iy_0$. 那么 $u(x, y), v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续.

例：函数连续性的判定

例

证明：如果 $f(z)$ 在 z_0 连续, 则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + iy_0$. 那么 $u(x, y), v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. 从而 $-v(x, y)$ 也在 (x_0, y_0) 连续.

例：函数连续性的判定

例

证明：如果 $f(z)$ 在 z_0 连续，则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + iy_0$. 那么 $u(x, y), v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. 从而 $-v(x, y)$ 也在 (x_0, y_0) 连续. 所以 $\overline{f(z)} = u(x, y) - iv(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. \square

例: 函数连续性的判定

例

证明: 如果 $f(z)$ 在 z_0 连续, 则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + iy_0$. 那么 $u(x, y), v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. 从而 $-v(x, y)$ 也在 (x_0, y_0) 连续. 所以 $\overline{f(z)} = u(x, y) - iv(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. \square

另证

函数 $g(z) = \bar{z} = x - iy$ 处处连续,

例: 函数连续性的判定

例

证明: 如果 $f(z)$ 在 z_0 连续, 则 $\overline{f(z)}$ 在 z_0 也连续.

证明

设 $f(z) = u(x, y) + iv(x, y)$, $z_0 = x_0 + iy_0$. 那么 $u(x, y), v(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. 从而 $-v(x, y)$ 也在 (x_0, y_0) 连续. 所以 $\overline{f(z)} = u(x, y) - iv(x, y)$ 在 (x_0, y_0) 连续. \square

另证

函数 $g(z) = \bar{z} = x - iy$ 处处连续, 从而 $g(f(z)) = \overline{f(z)}$ 在 z_0 处连续. \square

可以看出, 在极限和连续性上, 复变函数和两个二元实函数没有什么差别.

可以看出, 在极限和连续性上, 复变函数和两个二元实函数没有什么差别. 那么复变函数和多变量微积分的差异究竟是什么导致的呢?

可以看出, 在极限和连续性上, 复变函数和两个二元实函数没有什么差别. 那么复变函数和多变量微积分的差异究竟是什么导致的呢? 归根到底就在于 \mathbb{C} 是一个域, 上面可以做除法.

