

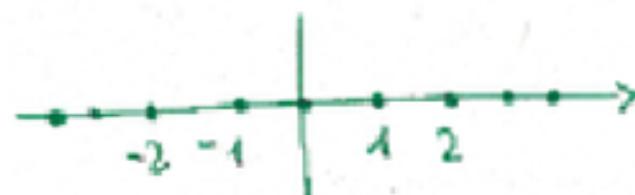
1. Arithmetik und Algebra

1.1 Ganz, reelle und komplexe Zahlen

Natürliche Zahlen $n=1, 2, 3, \dots \in \mathbb{N}$

Ganze Zahlen $n = \dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots \in \mathbb{Z}$

Punkte auf der Zahlengeraden



Rationale Zahlen $r = \frac{u}{m} \quad (u, m \in \mathbb{Z}) \quad Q$
(alle Brüche)

Erfasst noch nicht alle Punkte der Zahlengerade

→ Reelle Zahlen $a, b, \dots \in \mathbb{R}$

zu den rationalen Zahlen kommen die

irrationale Zahlen (z.B. $\sqrt{2} = 1.414\dots$)



$Q + \text{irrationale Zahlen}$

$$\frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$\pi = 3.1415\dots$$

$$\cancel{\text{d}}$$

$$e = 2.7182 \text{ log. Eulerse Konstante}$$

Die Menge der reellen Zahlen füllt die
Zahlengerade lückenlos

Ordnungsrelationen

eindeutig angeordnet: $a < b$, $a = b$, $a \geq b$

Überabzählbar viele: Mächtigkeit des Kontinuums

Jedoch: Jedes Computer-Programm kann nur mit
rationalen Zahlen rechnen (Zahlengenauigkeit \rightarrow
Stellen nach dem Punkt)

Praktisch relevant: rationale Zahlen mit $r = \frac{u}{v}$,
 u, v "klein" gegen u, v groß! (Kommutativität)

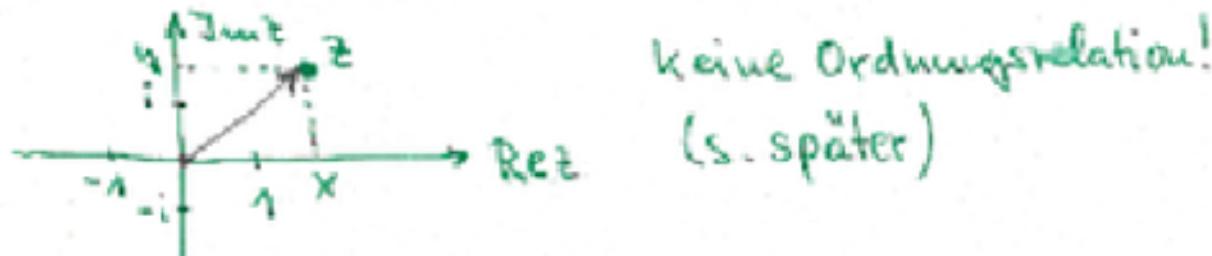
Komplexe Zahlen

Imaginäre Einheit i aus $i^2 = -1$
($i = \sqrt{-1}$)

$$z = x + iy = \underbrace{Re z}_{\in \mathbb{R}} + i \underbrace{Im z}_{\in \mathbb{R}}$$

C

Darstellung durch 2 Zahlengerade ($Re z$, $Im z$) auf der
komplexen Ebene



Felder der Mathematik

Mengenlehre

Logik

Geometrie

Zahlentheorie

Analysis \Rightarrow Funktionen, Diff., Integr.

lineare Algebra \Rightarrow Vektoren, Tensoren, Matrizen

Funktionentheorie \Rightarrow alles komplexe

Statistik

Topologie

:

1.2. Rechenoperationen

(vererst reelle Zahlen)

4. Grundrechenarten

Addition $a+b = b+a = c$

Reihenfolge egal
kommutativ

$$a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_n = \sum_{m=1}^n a_m$$

Doppelsumme $\sum_{m,k=1}^n a_{m,k}$

Subtraktion (Umkehrung der Addition)

$$a-b=c \text{ aber } b-a=-c \text{ (Reihenfolge zählt)}$$

Betrag einer reellen Zahl: $|a| = |-a|$ (ohne vor. Vorzeichen)

wichtige Ungleichung: $|a|-|b| \leq |a \pm b| \leq |a|+|b|$

Dreiecksungle.



Multiplikation

$$a \cdot b = b \cdot a = c \quad \text{distributiv: } a \cdot (u+v) = a \cdot u + a \cdot v$$

$$a_1 \cdot a_2 \cdot a_3 \cdot \dots \cdot a_n = \prod_{m=1}^n a_m$$

Division (Umkehrung der Multiplikation)

$$a:b \text{ besser } \frac{a}{b}=c \quad \text{geht nur für } b \neq 0$$

Grenzwertes: $\lim_{\Delta \rightarrow 0^+} \frac{a}{\Delta} = \begin{cases} +\infty & a > 0 \\ -\infty & a < 0 \end{cases}$

Erweitern, Kürzen:

$$\frac{a}{b} \Rightarrow \frac{a \cdot a}{a \cdot b}$$

$$\text{Add./Sub.: } \frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{ad + b \cdot c}{b \cdot d} \quad \text{Hauptnenner}$$

$$\begin{aligned} \text{Bsp.: } & \frac{y-x}{x+z} + \frac{x-y}{y+z} = (y-x) \left(\frac{1}{x+z} - \frac{1}{y+z} \right) = \\ & = (y-x) \frac{(y+z) - (x+z)}{(x+z)(y+z)} = \frac{(y-x)^2}{(x+z)(y+z)} \end{aligned}$$

(Höhere Reduzierungen)

Potenzreduzierung

$$\underbrace{a \cdot a \cdot \dots \cdot a}_{n \text{ Faktoren}} = a^n$$

$$\text{Gleiche Basis: } a^m \cdot a^n = a^{m+n}$$

$$\text{Gleicher Exponent: } a^n \cdot b^n = (a \cdot b)^n$$

$$\text{Potenz einer Potenz: z.B. } (a^3)^2 = a^3 \cdot a^3 = a^6$$

$$(a^m)^n = a^{m \cdot n}$$

$$\text{Rekursive Definition: } a^{n+1} = a^n \cdot a$$

$$n=0: a^1 = a^0 \cdot a \rightarrow a^0 = 1$$

$$\text{Negative Exponenten: } a^n = \frac{a^{n+1}}{a} \quad n=-1: a^{-1} = \frac{a^0}{a} = \frac{1}{a}$$

$$\text{Weiter zu: } a^{-n} = \frac{1}{a^n}$$

$$\text{dann: } \frac{a^m}{a^n} = a^m \cdot a^{-n} = a^{(m-n)}$$

Umkehrung der Potenzierung bezüglich der Basis:

$$b^n = a \Rightarrow b = \sqrt[n]{a} \quad (\text{n-te Wurzel aus } a)$$

$$\text{Es gilt } b = a^{1/n}, \text{ da } (b)^n = (a^{1/n})^n = a^{n \cdot \frac{1}{n}} = a \checkmark$$

Binomische Formel, Binomischer Satz

$$(a+b)^2 = a^2 + 2ab + b^2$$

$$(a+b)(a-b) = a^2 - b^2 \quad (\text{Mittelterm fällt weg})$$

Erweitert auf

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k$$

Potenz der algebraischen Summe aus zwei Summanden

Binomialkoeffizient "n über k"

$$\binom{n}{k} = \frac{n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdots (n-k+1)}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots k} = \frac{n!}{(n-k)! k!} \quad (0 \leq k \leq n)$$

jeweils k Faktoren

Fakultät $n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdots n$

Induktiv: $1! = 1$, $(n+1)! = n! \cdot (n+1)$

daraus für $n=0$: $1! = 0! \cdot 1 \rightarrow \boxed{0! = 1}$

$$\text{Addition: } \binom{n}{k} + \binom{n}{k+1} = \binom{n+1}{k+1}$$

Mit $\binom{n}{0} = 1$, $\binom{n}{n} = 1$ das Pascalsche Dreieck: -9-

		Binomialkoeff.				
		0	1	2	3	4
n	0	1	1	1	1	1
	1		1	2	1	
	2		1	3	1	
	3		1	4	6	4
	4				1	

jeweils Summe der beiden benachbarten oberen Werte

Logarithmenteilung

Bilde $\sqrt[n]{b^m} = (b^m)^{\frac{1}{n}} = b^{\frac{m}{n}}$ rationale Exponenten

Erweiterbar auf reelle Exponenten q:

b^q allgemeines Potenzieren

Umkehrung bz. des Exponenten:

$$a = b^q \rightarrow q = \log_b a$$

Logarithmus von a zur Basis b

Spezielle Basis-Wahl:

$$b=10: \quad a=10^q \rightarrow q = \log a \text{ (dekadischer Log.)}$$

$$b=e: \quad a=e^q \rightarrow q = \ln a \text{ (natürlicher Log.)}$$

$$b=2: \quad a=2^q \rightarrow q = \log_2 a \text{ (dualer Log.)}$$

($b=1$ unwichtig, da $1^q=1$)

Rechenregeln:

$$b^0=1 \rightarrow 0 = \log_b 1 \quad \log_b 0 \text{ wird def.!}$$

$$\log_b(b^q) = q \quad b^{\log_b a} = a$$

$$\text{z.B. für } b=e: e^{\ln a} = a$$

$$\text{noch } x: \quad e^{x \ln a} = a^x$$

so wird a^x implementiert, da in den Programmiersprachen $e^x = \text{Exp}(x)$, $\ln x = \text{Ln}(x)$ vorhanden ist!

Rechenregeln: (gleiche Basis b):

$\log(a \cdot b)$ erlaubt kein "auflösen"

$$\log(a \cdot b) = \log a + \log b$$

$$\text{denn: } b^{\log_b(a \cdot c)} = b^{(\log_b a + \log_b c)} = b^{\log_b a} \cdot b^{\log_b c}$$

$$a \cdot c = a \cdot c \quad \checkmark$$

$$\log(a/c) = \log a - \log c$$

$$\log a^q = q \cdot \log a$$

$$\log \sqrt[q]{a} = \log a^{1/q} = \frac{1}{q} \log a$$

"Reduktion des Grades der Operation"

Grad 1: +, - ; Grad 2: : ; Grad 3: Potenz

Zusammenhang zw. verschiedenen Basen:

$$\log_b a = \frac{\log_c a}{\log_c b}$$

Beweis: Setze $\log_b a = q \rightarrow b^q = a$

$$\log_c a = \log_c(b^q) = q \log_c b = \log_b a \cdot \log_c b \quad \checkmark$$

Numerisch wichtig: $c = e$ (nat. Log.)

$$\log_b a = \frac{\ln a}{\ln b} \quad \text{so allg. Log. implementieren}$$

Insbesondere dekad. Log.

$$\log a = \frac{\ln a}{\ln 10} \quad (\ln 10 = 2.302585)$$

1.3 Folgen und Reihen

-12-

Zahlenfolge $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ Folge
 mit "Bildungsgesetz"

Wenn (i) $\lim_{k \rightarrow \infty} a_k = C$ Folge konvergiert

(ii) $= \pm \infty$ Folge divergiert

(iii) a_k oszillieren Folge unbestimmt

Bsp.: (i) $a_k = \frac{k}{k+q}$ ($C=1$) konvergent

(ii) $a_k = k^2$ divergiert

(iii) $a_k = (-1)^k$ oszilliert

Reihe (Summen)

$S_n = \sum_{k=0}^n a_k$ Reihe konvergiert, wenn die Folge
 der S_n konvergiert

Geometrische Reihe: $a_n = q^n$

$$S_n = 1 + q + q^2 + \dots + q^n = \frac{q^{n+1} - 1}{q - 1} \quad \text{für } q \neq 1, n \text{-endlich}$$

$$= (n+1) \quad \text{für } q = 1$$

Weitere Bsp. für Reihen:

$$\sum_{k=0}^n k = \frac{1}{2}(n+1)n \quad (\text{Gauss als Schüler})$$

$$\sum_{k=0}^n k^2 = \frac{1}{6} (n+1)(2n+1)n$$

$$\sum_{k=0}^n (2k+1) = 1+3+5+\dots+(2n+1) = (n+1)^2$$

Unendliche Reihen ($n \rightarrow \infty$)

Geometrische Reihe: $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{q^{n+1}-1}{q-1} = \begin{cases} \frac{1}{1-q} & ; |q| < 1 \\ \text{div.} & ; |q| \geq 1 \end{cases}$

$$\sum_{k=0}^{\infty} q^k = 1 + q + q^2 + \dots = \frac{1}{1-q} \quad \text{wenn } |q| < 1$$

Notwendig: $|a_k| \rightarrow 0$, aber nicht hinreichend! ($\sum_{k=0}^{\infty} a_k$ - unendl. Reihe)

Hinreichend z.B. $|a_k| < b_k$, wenn $\sum_{k=0}^{\infty} b_k$ endlich

Einige spezielle Reihen:

$$\sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} \rightarrow \infty ; \quad \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^k}{k} = -\ln 2 ; \quad \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!} = e$$

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!} = e^x$$

alle x ; $1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \dots = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k^2} = \frac{\pi^2}{6}$

Beispiele von Potenzreihen

$$f(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k$$

(später Taylor-Reihen)

Allg. Reihensumme von Funktionen

$$S(x) = \sum_{k=0}^{\infty} g_k(x)$$

1.4 Algebraische Gleichungen

1 lin. Gl.: $ax+bx=c : x = \frac{c-b}{a}$

2 lin. Gln. $a_1x+b_1y=c_1 \quad | -b_2$

2 Unbekannte $a_2x+b_2y=c_2 \quad | -b_1$

Subtraktion $(a_1b_2 - a_2b_1)x + 0 = c_1b_2 - c_2b_1$

$$x = \frac{c_1b_2 - c_2b_1}{a_1b_2 - a_2b_1} , \quad y = \frac{c_2a_1 - c_1a_2}{a_1b_2 - a_2b_1}$$

als Matrix-Problem:

$$\begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \end{pmatrix}$$

im Nenner steht Koeffizienten-Determinante:

$$\det \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix} = a_1b_2 - a_2b_1$$

$$x = \frac{\det \begin{pmatrix} c_1 & b_1 \\ c_2 & b_2 \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix}} ; \quad y = \frac{\det \begin{pmatrix} a_1 & c_1 \\ a_2 & c_2 \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix}}$$

Kramersche Regel ersetzen eigene Spalte durch Inhomogenität

Erweitern auf N Gln. mit N Unbekannten

→ lin. Gl. system

$$\hat{M} \vec{X} = \vec{C} \quad \text{oder} \quad \sum_{k=1}^N M_{ijk} X_k = C_j$$

Zeilenindex
Spaltenindex

Kramer: $\hat{M}^{(i)} : M_{ilk}^{(i)} = \begin{cases} M_{lk} : l+j & i\text{-Spalte - 15-} \\ C_l : l=j & \text{index} \end{cases}$

$$x_i := \frac{\text{Det}(\hat{M}^{(i)})}{\text{Det}(M)}$$

Quadratische fl.

$$ax^2 + bx + c = 0 \quad (a \neq 0)$$

$$x^2 + \frac{b}{a}x + \frac{c}{a} = 0 ; \quad \left(x + \frac{b}{2a}\right)^2 + \frac{c}{a} - \frac{b^2}{4a^2} = 0$$

$$x_{1,2} = -\frac{b}{2a} \pm \sqrt{\frac{b^2}{4a^2} - \frac{c}{a}} \quad \text{oder} \quad x_{1,2} = \frac{1}{2a} \left(-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}\right)$$

$$b^2 - 4ac = \begin{cases} > 0: 2 \text{ reelle Lsgn.} \\ = 0: \text{entartet } x_1 = x_2 \\ < 0: 2 \text{ kompl. Lsgn. } -\frac{b}{2a} \pm i\frac{\sqrt{4ac - b^2}}{2a} \end{cases}$$

\Rightarrow grafischer Verlauf
wächstende Seite

(flr. 3. und 4. Grades werden direkt lösbar)

Wurzelfl.

durch Quadrieren lösen; aber Vorzeichen gehen verloren

$$\text{z.B.: } \sqrt{x+6} = x$$

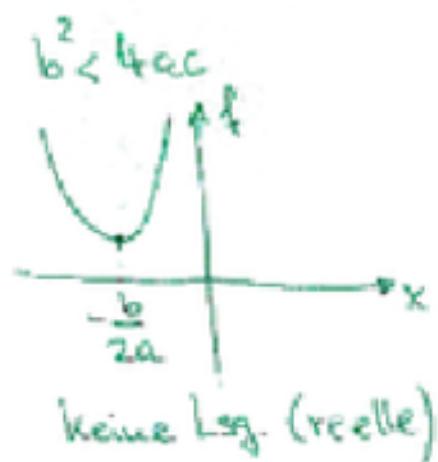
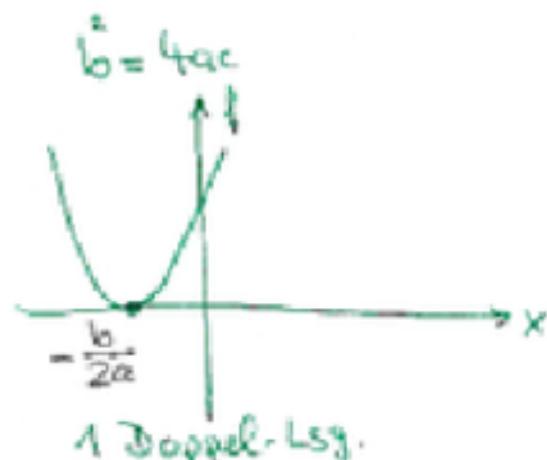
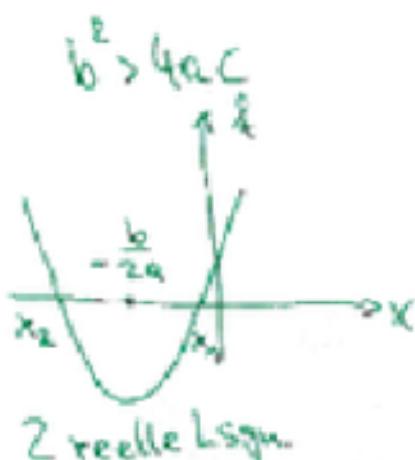
$$x+6 = x^2 ; \quad x^2 - x - 6 = 0$$

$$x_{1,2} = +\frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{1}{4} + 6} = \frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{25}{4}} = \frac{1}{2} \pm \frac{5}{2} = \begin{cases} 3 \\ -2 \end{cases}$$

$$x=3: \sqrt{3+6} = \sqrt{9} = 3 \vee$$

$$x=-2: \sqrt{3-2} = 1 \neq -2 \quad \text{keine Lösung}$$

Grafischer Verlauf $f(x) = ax^2 + bx + c$



1.5 Rechnen mit komplexen Zahlen

-17-

$$\sqrt{-1} = i \quad \text{imaginäre Einheit}$$

$$z = x + iy = \operatorname{Re} z + i \operatorname{Im} z$$

komplex konjugiert $z^* = x - iy$ (Re bleibt, $\operatorname{Im} \rightarrow -\operatorname{Im}$)

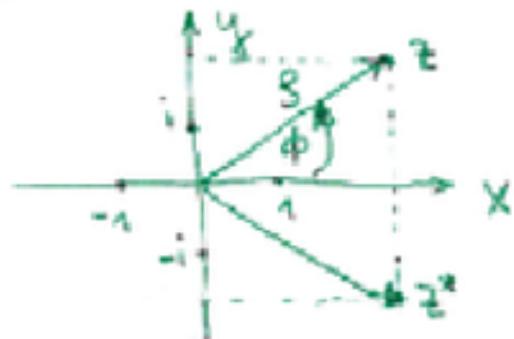
$$z \cdot z^* = (x + iy)(x - iy) = x^2 - (iy)^2 = x^2 + y^2$$

Betragssquadrat

Euler-Darstellung: $z = g e^{i\phi} = g \cos \phi + i g \sin \phi$

$$\phi = \arctan\left(\frac{y}{x}\right) = \arg(z); \quad z^* = g e^{-i\phi} \quad \begin{matrix} \text{Eulersche Formel} \\ e^{i\phi} = \cos \phi + i \sin \phi \end{matrix}$$

Zahlenebene im komplexen



$$e^{i2\pi} = 1, \quad e^{i\pi} = -1$$

$$e^{\pm i\frac{\pi}{2}} = \pm i$$

$$\left(\tan \phi = \frac{y}{x} \right)$$

keine Ordnungsrelation!

Rechnen:

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

$$\frac{1}{2}(z + z^*) = \operatorname{Re} z; \quad \frac{1}{2}(z - z^*) = \operatorname{Im} z$$

Multiplikation $z_1 \cdot z_2 = (x_1 + iy_1)(x_2 + iy_2) = (x_1 x_2 - y_1 y_2) + i(x_1 y_2 + y_1 x_2)$

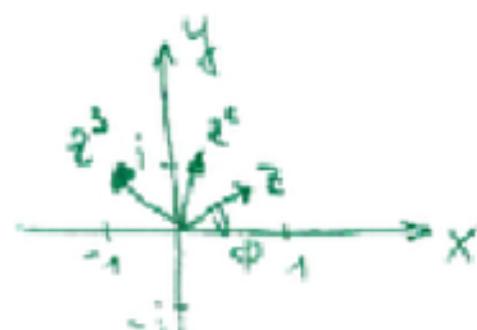
$$\underline{\text{Division}} \quad \frac{z_1}{z_2} = \frac{z_1 \cdot z_2^*}{|z_2|^2} = \frac{(x_1 x_2 + y_1 y_2) + i(-x_1 y_2 + y_1 x_2)}{x_2^2 + y_2^2} \quad -18-$$

Eleganter in Exponentialform

$$z_1 \cdot z_2 = s_1 e^{i\phi_1} \cdot s_2 e^{i\phi_2} = s_1 \cdot s_2 e^{i(\phi_1 + \phi_2)}$$

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{s_1}{s_2} e^{i(\phi_1 - \phi_2)}$$

$$\underline{\text{Potenzen}} \quad (n \in \mathbb{Z}) \quad z^n = s^n e^{in\phi}$$



Wurzeln $\sqrt[n]{z} = w$ aus $z = w^n$ erschließen

wobei $w = \sqrt[n]{s} e^{i\phi/n}$ lösen auch $\sqrt[n]{s} e^{i\frac{\phi+2\pi k}{n}}$
 $k=0, 1, 2, \dots, (n-1)$

die Gl., da

$$w^n = s e^{i(\phi+2\pi k)} = z \underbrace{e^{2i\pi k}}_{\equiv 1}$$

n-fache Mehrdeutigkeit! (f. n-te Grade hat n Lsgn.)

Speziell Quadratwurzel:

$$z^{1/2} = s^{1/2} e^{i\frac{\phi}{2}} = s^{1/2} e^{i\frac{(\phi+2\pi)}{2}} = s^{1/2} e^{i\frac{\phi}{2}} \cdot (-1)$$

Konvention: $\sqrt{z} = \sqrt{x+iy}$ hat Realteil > 0
 $= u+iv$

Lösen $x+iy = (u+iv)^2 = u^2 - v^2 + 2iuv; \quad x = u^2 - v^2; \quad y = 2uv$

$$x = u^2 - \left(\frac{y}{2u}\right)^2 \quad | \cdot u^2$$

$$u^4 - u^2x - \frac{y^2}{4} = 0 ; \quad u_{\pm}^2 = \frac{x}{2} \pm \sqrt{\frac{x^2}{4} + \frac{y^2}{4}} = \frac{1}{2}(x + \sqrt{x^2 + y^2})$$

Nur "+ " möglich ($u > 0$!)

$$u = \sqrt{\frac{1}{2}(x + \sqrt{x^2 + y^2})}, \quad v = \frac{y}{2u}$$

2. Lsg. $-u_1 - v$

Komplexer Logarithmus (Basis e)

$$\ln z = \ln(g e^{i\phi}) = \ln g + \ln(e^{i\phi}) = \ln g + i\phi$$

$\ln z$ ist eigentlich mehrdeutig:

$$z = g e^{i\phi} = g e^{i(\phi + k \cdot 2\pi)} \quad \text{da } e^{2i\pi k} = 1$$

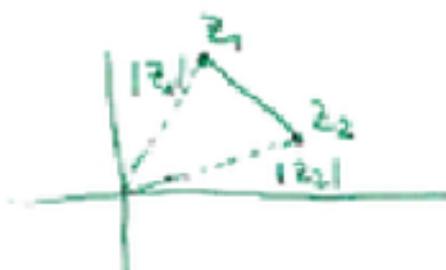
also $\ln z + ik \cdot 2\pi$ (so mehrdeutig)

Konvention: Beschränke $-\pi < \operatorname{Im}(\ln z) \leq \pi$

Dreiecksungleichung für komplexe Zahlen

$$||z_1 - z_2|| \leq |z_1 - z_2| \leq |z_1| + |z_2|$$

geometrisch



Geometrische Deutung
versagt bei Multiplikation