

# Vorlesung vom 05.12.2013:

- Weitere Auflistung der elementaren Funktionen "  $f: D_f \rightarrow \mathbb{R}, D_f \subseteq \mathbb{R}$
- Affin lineare und quadratische Funktionen

Gleichung  
(= Graph)

Parabelgleichung  
(= Graph)

- Komposition von  $f$  mit einer affinen Fkt.  $\rightarrow$  Translation, Streckung, Spiegelung

## A) Weitere elementare Funktionen:

Ausgehend von der Potenzfunktion  $f(x) = a^x, x \in \mathbb{R}$  mit Basis  $a > 0, a \neq 1$  erhalten wir wegen der strengen Monotonie (Beweis siehe unten) die Existenz der Umkehrfunktion:

### 4) Logarithmusfkt

$$\boxed{y = f^{-1}(x) = \log_a x} \iff \begin{array}{c} \text{gegeben} \\ \downarrow \\ x = f(y) = a^y \end{array}$$

ist Lösung der Gleichung  $\uparrow$

Beweis der Monotonie von  $f(x) = a^x$ :

Sei  $x_1 < x_2 \Rightarrow x_2 - x_1 > 0 \Rightarrow a^{x_2 - x_1} \begin{cases} < 1 = a^0 & \text{für } a < 1 \\ > 1 = a^0 & \text{für } a > 1 \end{cases}$

$\Rightarrow a^{\frac{x_2 - x_1}{x_2 x_1}} = a^{\frac{x_2}{x_2} \cdot a^{-\frac{x_1}{x_2 x_1}}} = \frac{a^{x_2}}{a^{x_1}} \begin{cases} < 1 & \text{für } a < 1 \\ > 1 & \text{für } a > 1 \end{cases} \quad \parallel \text{2 Ungleichungen}$

Potenzgesetz

$\Rightarrow \begin{cases} a^{x_2} < a^{x_1} & \text{für } a < 1 \\ a^{x_2} > a^{x_1} & \text{für } a > 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a^{x_1} > a^{x_2} & \text{für } a < 1 \\ a^{x_1} < a^{x_2} & \text{für } a > 1 \end{cases}$

$\Rightarrow f(x) = a^x$  ist streng monoton  $\left. \begin{array}{l} \text{fallend} \\ \text{wachsend} \end{array} \right\}$  für  $\left. \begin{array}{l} a < 1 \\ a > 1 \end{array} \right\}$ .

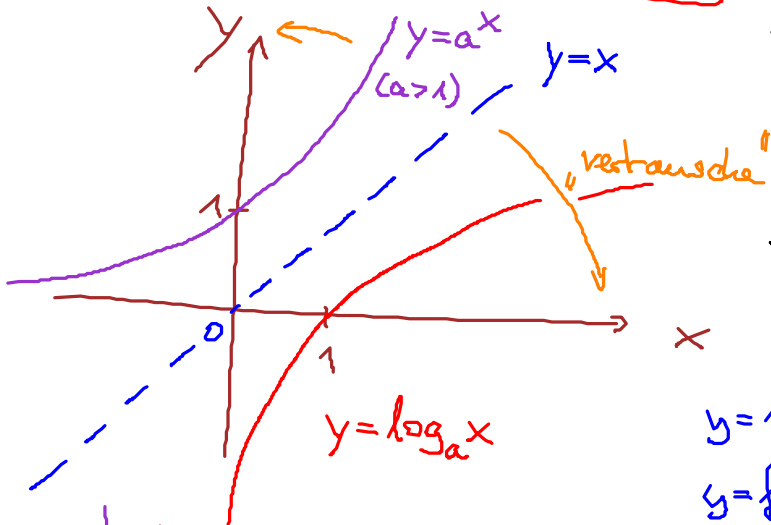
Beachte: Im Augenblicke nehmen wir quasi als Vorgabe an, dass stets gilt:

Für den Logarithmus gilt:  $a^x \left\{ \begin{array}{l} > 1 \text{ für } a > 1 \\ < 1 \text{ für } a < 1 \end{array} \right\}$  für alle  $x > 0$  !!

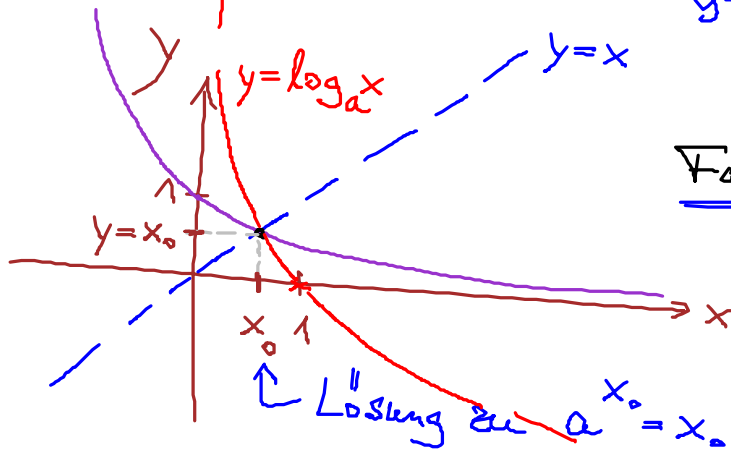
$$\log_a : ]0, +\infty[ \rightarrow \mathbb{R}$$

Graph von  $\log_a x$  ist das Spiegelbild von  $f(x) = a^x$  an der Geraden  $y = x$ .

Graph der Identitätsfunktion



Fall  $a > 1$ , Spezialfall:  $a = e$ ,  $e = 2,7182\dots$  Eulersche Zahl  
 $y = f(x) = \exp(x) = e^x$  Exponentialfkt.  
 $y = f^{-1}(x) = \ln(x) = \log_e(x)$  natürlicher Logarithmus.



Fall  $0 < a < 1$ .

Beachte:

$$f(x) = \underline{a^x} = \underline{(e^{\ln a})^x} = e^{\ln a \cdot x} = \underline{e^{\lambda x}} \quad \text{mit } \lambda = \ln a$$

$$= g(g^{-1}(a)) = a \quad \text{für } g(x) = e^x$$

Also:  $f(x) = a^x = \exp(\lambda x) = \underline{(\exp(\lambda))}^x$  mit

$\Rightarrow y = f^{-1}(x) = \log_a x$  ist Lösung zu  $x = a^y = e^{\lambda y}$  mit  $\lambda = \ln a$   $\ln(x) = \lambda x, \lambda = \ln a$

$\Rightarrow \ln(x) = \lambda y = \ln(e^{\lambda y}) \Rightarrow y = f^{-1}(x) = \log_a x = \frac{\ln(x)}{\lambda} = \frac{\ln(x)}{\ln(a)}$

Es gelten die (allgemeinen) Potenzgesetze und daraus folgend folgende Logarithmusgesetze:

$f(x) = a^x$	$f^{-1}(x) = \log_a x = \log x$
1) $a^x \cdot a^y = a^{x+y}$	$\log(x \cdot y) = \log x + \log y$
2) $(a^x)^\alpha = a^{\alpha x}$	$\log(x^\alpha) = \alpha \cdot \log(x)$
3) $\frac{a^x}{a^y} = a^{x-y}$	$\log\left(\frac{x}{y}\right) = \log x - \log y$
4) $a^x \cdot b^x \stackrel{??}{=} (ab)^x$ $\frac{a^x}{b^x} \stackrel{?!}{=} \left(\frac{a}{b}\right)^x$	??

Beweis siehe unten!

Satz für  $x \in \mathbb{Q}$   
 $a > 0, b > 0$ .

Beweis zu  $\log_a(x \cdot y) = \log_a(x) + \log_a(y)$ :

Sei  $u := \log_a(x), v := \log_a(y)$ . Dann gilt:

$$\begin{array}{ccc} \updownarrow u & & \updownarrow v \\ x = a^u & , & y = a^v \end{array} \Rightarrow x \cdot y = a^u \cdot a^v \stackrel{(PG)}{=} a^{u+v} \quad \text{Potenzgleichung}$$

$\log_a x + \log_a y = u + v = \log_a(x \cdot y)$

5) Wurzelfunktion als Umkehrfunktion zu  $y = f(x) = x^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ):

Die Funktion  $y = f(x) = x^n, n \in \mathbb{N}$  ist zumindest auf  $[0, +\infty[ = \mathbb{R}_0^+$  streng monoton wachsend:

$$0 < x_1 < x_2 \Rightarrow \underbrace{x_1^2 = x_1 \cdot x_1}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_1 \cdot x_2}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_2 \cdot x_2 = x_2^2}_{x_2 > 0}$$

$$\Rightarrow \underbrace{x_1^3 = x_1 \cdot x_1^2}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_1 \cdot x_2^2}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_2 \cdot x_2^2 = x_2^3}_{x_2 > 0}$$

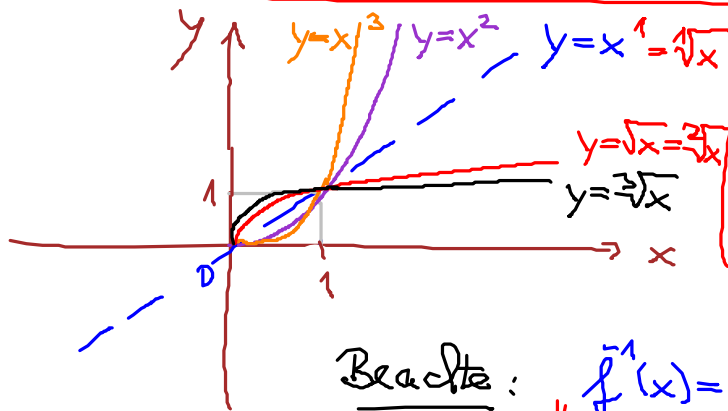
$$\Rightarrow \underbrace{x_1^n = x_1 \cdot x_1^{n-1}}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_1 \cdot x_2^{n-1}}_{x_1 > 0} < \underbrace{x_2 \cdot x_2^{n-1} = x_2^n}_{x_2 > 0}$$

Quasi Induktions-schritt!!

Also definieren wir zu  $y = f(x) = x^n$  die Wurzelfunktion als Umkehrfunktion zu  $f$ :

$$y = f^{-1}(x) =: \sqrt[n]{x} \Leftrightarrow x = y^n = f(y)$$

Beachte:  $y = \sqrt[n]{x}$  ist positiv oder  $= 0$  für  $x = 0$ !!



$$\sqrt[n]{\cdot} : [0, +\infty[ \rightarrow [0, +\infty[$$

$$x \mapsto y = \sqrt[n]{x}$$

Beachte:  $f^{-1}(x) = \sqrt[n]{x} = x^{1/n}$ . Warum?

Ziel: Wir wollen  $\sqrt[n]{x}$  als Potenz  $x^\lambda$  mit  $\lambda \in \mathbb{R}$  geeignet darstellen. Wir wissen:

$$(f \circ f^{-1})(x) = f(f^{-1}(x)) = f(\sqrt[n]{x}) = (\sqrt[n]{x})^n = \text{id}(x) = x$$

$f^{-1}(x) = \sqrt[n]{x}$   
 $f(y) = y^n$

für alle  $x \geq 0$ .

Dann gilt wegen des Potenzgesetzes:

$$x^1 = (\sqrt[n]{x})^n = (x^{1/n})^n \stackrel{\text{(PG)}}{=} x^{\lambda n}$$

↑ will ich haben!!

Übereinstimmung der Potenzen für alle  $x > 0$

$$\Rightarrow 1 = \lambda n \Rightarrow \lambda = \frac{1}{n}$$

Übereinstimmung der Exponenten!

(\*)  $1 = \lambda n$  lässt sich auch so begründen:

$$x^1 = x^{\lambda n} \text{ für } x > 0 \Rightarrow \frac{x^1}{x} \stackrel{\text{(PG)}}{=} x^{\lambda n - 1} = 1 = x^0 \Rightarrow \lambda n - 1 = 0$$

(x ≠ 1)

$$\Rightarrow \lambda n = 1.$$

Damit lässt sich  $f(x) = x^\alpha$  für eine beliebige Potenz  $\alpha = \frac{m}{n} \in \mathbb{Q}$ ,  
 $m \in \mathbb{Z}$ ,  $n \in \mathbb{N}$  definieren durch  $f(x) = x^\alpha = x^{\frac{m}{n}} := \sqrt[n]{x^m} = (\sqrt[n]{x})^m$

Beachte: Ist  $\alpha = \frac{m}{n} > 0$ , so ist  $0 \in D_f$  mit  $f(0) = 0^\alpha = 0$ .

Ist  $\alpha = 0$ , so ist ja  $f(x) = x^\alpha = x^0 \equiv 1$ , also  $0 \in D_f$  mit  $f(0) = 1$ .  
"konstantes Glied"

Ist  $\alpha = -\frac{m}{n} < 0$  ( $m, n \in \mathbb{N}$ ), so ist  $0 \notin D_f$  wegen  $f(x) = x^\alpha = x^{-\frac{m}{n}} = \frac{1}{x^{\frac{m}{n}}}$ .

ENDE der Vorlesung!!