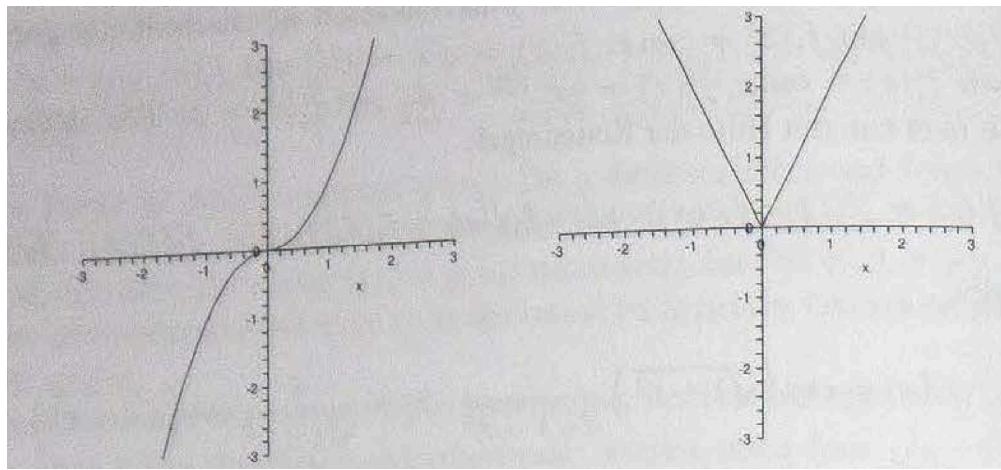


5.2 Satz von Taylor

1. Mittelwertsatz

Differentialrechnung wird auch verwendet um Aussagen über Gestalten von Graphen von Funktionen zu gewinnen. Beispielsweise kann man hier anhand der Ableitung die Steigung ablesen von der Stammfunktion.



Maximum und Minimum

Mathematik für Informatik, p.206

⌚ Definition 5.10

Eine Funktion $f : D \rightarrow \mathbb{R}$ besitzt an der Stelle $x_0 \in D$ ein relatives Maximum (oder lokales Maximum), wenn es eine Umgebung $U_\varepsilon(x_0)$ gibt, so dass $f(x) \leq f(x_0)$ für alle $x \in U_\varepsilon(x_0) \cap D$ gilt. Die Stelle x_0 heißt absolutes Maximum, wenn $f(x) \leq f(x_0)$ für alle x in D gilt. Analog sind relative und absolute Minima definiert. Minima und Maxima nennt man auch Extrema oder Extremwerte von f .

Wenn eine differenzierbare Funktion ein lokales Extremum besitzt, welches innerhalb (und nicht am Rande) des Definitionsbereichs liegt, hat an der Stelle eine waagrechte Tangente.

⌚ Definition 5.11

Sei $I = [a, b]$ ein abgeschlossenes Intervall. Dann nennt man das offene Intervall (a, b) das Innere von I . Dieses wird mit I° bezeichnet. Analog definiert man das Innere einer Menge, die Vereinigung von Intervallen ist. Die Elemente von I° heißen innere Punkte.

VO

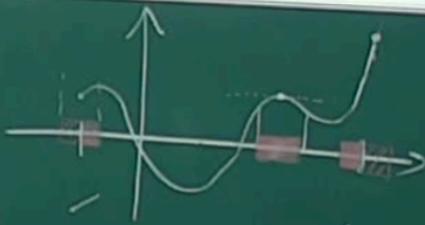
S2 Satz v. Taylor

Def: $f: D \rightarrow \mathbb{R}$, a rel. Max. \Leftrightarrow

$\exists \varepsilon > 0 : \forall x \in U_\varepsilon(a) \cap D : f(x) \leq f(a)$

a abs. Max. $\Leftrightarrow \forall x \in D : f(x) \leq f(a)$

Def: $D \subseteq \mathbb{R}$, das Innere v. D : $\overset{\circ}{D} = \{x \in D \mid \exists \varepsilon > 0 : U_\varepsilon(x) \subseteq D\}$
der Rand v. D , $\partial D = \{x \in D \mid \forall \varepsilon > 0 : U_\varepsilon(x) \cap D \neq \emptyset, U_\varepsilon(x) \cap (\mathbb{R} \setminus D) \neq \emptyset\}$



Abschluss v. D : $\overline{D} = D \cup \partial D = \overset{\circ}{D} \cup \partial D$
 D abgeschl.: $\Leftrightarrow \overline{D} = D$, effe $\Leftrightarrow D = \overset{\circ}{D}$

Sätze

Mathematik für Informatik, p.206

ⓘ Satz 5.12

Sei $f : D \rightarrow \mathbb{R}$ eine differenzierbare Funktion und x_0 ein relatives Extremum im Inneren von D . Dann gilt $f'(x_0) = 0$.

Wichtige Bemerkung dafür:

- Nicht anwendbar am Rand von D
- Extrema am Rand von D nicht definiert
- --> man muss den Rand gesondert untersuchen

Beweis. O.B.d.A. sei x_0 ein lokales Minimum. Es gilt also $f(x) - f(x_0) \geq 0$ für alle x in einer Umgebung $U_\varepsilon(x_0) \subseteq D$. Aus der Differenzierbarkeit von $f(x)$ folgt, dass die einseitigen Grenzwerte für $x \rightarrow x_0+$ und $x \rightarrow x_0-$ existieren und übereinstimmen.

Daher haben wir einerseits

$$f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \geq 0$$

und andererseits

$$f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq 0,$$

woraus die Behauptung folgt.

Satz: $f: D \rightarrow \mathbb{R}$, $a \in D$ lok. Extremum, f diff. bei a
 $\Rightarrow f'(a) = 0$

Bew: $f'(a) = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a}$ OBA: a Max

Bsp: $f(x) = x^3$
 $f(x) = 3x^2$
 $f(0) = 0$

f diff. bei a
 $t(x) = f(a) + f'(a)(x-a)$ Tangente
 $f(x) \approx t(x)$ $f(x) = f(a) + f'(a)(x-a) + R(x)$

$$\frac{f(x) - f(a)}{x - a} = f'(a) + R(x)$$

$$\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$$

$$f'(a) \quad f'(a) \quad 0$$

f diffbar $\Rightarrow f(x) \approx t(x)$ lin. approx. bar

$f(x) = f(a) + c \cdot (x-a) + o(x-a)$ f. $x \rightarrow a$

$\frac{f(x) - f(a)}{x - a} = c + o(1) \xrightarrow{x \rightarrow a} c \Rightarrow c = f'(a)$

f diffbar $\Leftrightarrow f$ lin. approx. bar

Mittelwertsatz

Mathematik für Informatik, p.208

ⓘ Satz 5.14 Mittelwertsatz der Differentialrechnung

Sei f auf dem abgeschlossenen Intervall $[a, b]$ stetig und auf dem offenen Intervall (a, b) differenzierbar. Dann gibt es einen Punkt $\xi \in [a, b]$, so dass

$$f'(\xi) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

Beweis. Falls f eine lineare Funktion $f(x) = cx + d$ ist (der Graph also eine Gerade ist), dann ist die Behauptung trivial. Andernfalls ist die Funktion

$$F(x) = f(x) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)$$

nicht konstant, aber offensichtlich stetig in $[a, b]$. Daher besitzt sie nach Satz 4.90 ein Maximum und ein Minimum in $[a, b]$. Wegen $F(a) = F(b) = f(a)$ muss eines dieser beiden Extrema im Inneren der Intervalls liegen. Wir nennen die entsprechende Stelle ξ . Aus Satz 5.12 folgt nun, dass $F'(\xi) = 0$. Anwendung der Differentiationsregeln (Satz 5.5) ergibt

$$F'(\xi) = f'(\xi) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a} = 0$$

Dies ist äquivalent zur Behauptung.

$$f'(a) = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x) - f(a)}{x - a} \quad \text{lokale Änderung}$$

$I = [c, d]$ $\frac{f(d) - f(c)}{d - c}$ mittlere Änderung

Satz (MWS): $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, stetig, diff. auf (a, b)

 $\Rightarrow \exists \xi \in (a, b) : f'(\xi) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$

Bew.: $f(x) = cx + d$ ✓

sonst: $g(x) = f(x) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)$

$\Rightarrow \exists \max M \exists \min m \in [a, b] \quad g(a) = g(b) = f(a)$

$\Rightarrow M \in (a, b) \vee m \in (a, b)$

$g'(a) = g'(b) = 0 \Rightarrow g'(M) = 0$

O.B.d.A.: $M \in (a, b) \Rightarrow g'(M) = \frac{f(M) - f(a)}{M - a} = 0 \Rightarrow \xi = M$

① Satz 5.16

Mathematik für Informatik, p.208

Seien f und g zwei auf einem Intervall I stetige und in dessen Innerem $\overset{\circ}{I}$ differenzierbare Funktionen mit $f'(x) = g'(x)$ für alle $x \in I$. Dann ist die Differenz $f(x) - g(x)$ auf I konstant, d.h., f und g unterscheiden sich nur um eine additive Konstante.33

Beweis. Wir zeichnen einen Punkt $x_0 \in I$ aus und setzen $F(x) = f(x) - g(x)$. Dann lässt sich wegen des Mittelwertsatzes für jedes $x \in I$ ein $\xi \in \overset{\circ}{I}$ finden, so dass

$F(x) = F(x_0) + F'(\xi)(x - x_0)$. Daher folgt aus $F'(x) = f'(x) - g'(x) = 0$, dass $F(x) = F(x_0)$, also F konstant ist.

vo: [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differenzialrechnung/attachments/Pasted image 20250414112951.png](#)

2. Taylorreihen

Lineare Approximation

- Gleichung (5.3): Tangente als **beste lineare Approximation** von $f(x)$ nahe x_0
- Lineare Approximation entspricht einem **Polynom 1. Ordnung**

Motivation für bessere Approximationen

- Lineare Approximation genügt nicht immer für hohe Genauigkeit
- Bessere Approximationen können nicht linear sein, sollen aber möglichst **einfach** bleiben
- Naheliegende Wahl: **Polynome höherer Ordnung**

Polynomdarstellung

- Gegeben: $f(x)$ ist lokal durch ein Polynom $p_n(x)$ vom Grad n annäherbar
 - Darstellung um x_0 :
- $$p_n(x) = \sum_{k=0}^n a_k (x - x_0)^k$$

Bestimmung der Koeffizienten

: Beispiel

Mathematik für Informatik, p.209

- Eine Möglichkeit: **Lösen eines linearen Gleichungssystems**
- Alternativ: **Differentialrechnung**
 - Durch wiederholtes Differenzieren können die Koeffizienten a_k berechnet werden

$$\begin{aligned} f(x) &= a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)^2 + a_3(x - x_0)^3 + a_4(x - x_0)^4 + \dots \\ f'(x) &= a_1 + 2a_2(x - x_0) + 3a_3(x - x_0)^2 + 4a_4(x - x_0)^3 + \dots \\ f''(x) &= 2a_2 + 6a_3(x - x_0) + 12a_4(x - x_0)^2 + \dots \\ f'''(x) &= 6a_3 + 24a_4(x - x_0) + \dots \end{aligned}$$

woraus nach Einsetzen von $x = x_0$ und Umformen

$$a_0 = f(x_0), \quad a_1 = f'(x_0), \quad a_2 = \frac{f''(x_0)}{2}, \quad a_3 = \frac{f'''(x_0)}{3!}, \quad \dots, \quad a_n = \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}$$

folgt.

Bei Funktionen, die eine Darstellung als Potenzreihe besitzen, können wir in ähnlicher Weise vorgehen.

$$\begin{aligned}
 & \text{2) Taylorreihen: } f(x) = \sum_{k=0}^n b_k x^k = \sum_{k=0}^n a_k (x-a)^k \\
 & f(a) = a_0 \\
 & f'(a) = \sum_{k=1}^n a_k k (x-a)^{k-1} \Big|_{x=a} = a_1 = 1! a_1 \\
 & f''(a) = \sum_{k=2}^n a_k k(k-1) (x-a)^{k-2} \Big|_{x=a} = 2a_2 = 2! a_2 \\
 & \Rightarrow a_\ell = \frac{f^{(\ell)}(a)}{\ell!}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & \text{Satz: } f(x) = \sum_{n \geq 0} a_n (x-a)^n, KR = R \\
 & \Rightarrow \forall x: |x-a| < R : f'(x) = \sum_{n \geq 1} n a_n (x-a)^{n-1} \quad \text{div? konv? abw.} \\
 & \text{Bew.: } \frac{f(y)-f(x)}{y-x} = \sum_{n=0}^N a_n \underbrace{\frac{y^n - x^n}{y-x}}_{\substack{y \rightarrow x \\ \sim \sum_{n=1}^N a_n n x^{n-1}}} + \underbrace{\frac{\sum_{n \geq N+1} a_n y^n - \sum_{n \geq N+1} a_n x^n}{y-x}}_{\substack{y \rightarrow x \\ \leq \frac{\sum_{n \geq N+1} a_n}{N}}} \\
 & \delta_n = \frac{f^{(n)}(a)}{n!} \quad = \lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{a_n}{\delta_{n+1}} \right| \text{ falls } \exists
 \end{aligned}$$

für mehr Erklärung: [5. Differential und Integralrechnung einer Variable, p.6](#)

Definition der Taylorreihe

5.20 Die Reihe

Mathematik für Informatik, p.211

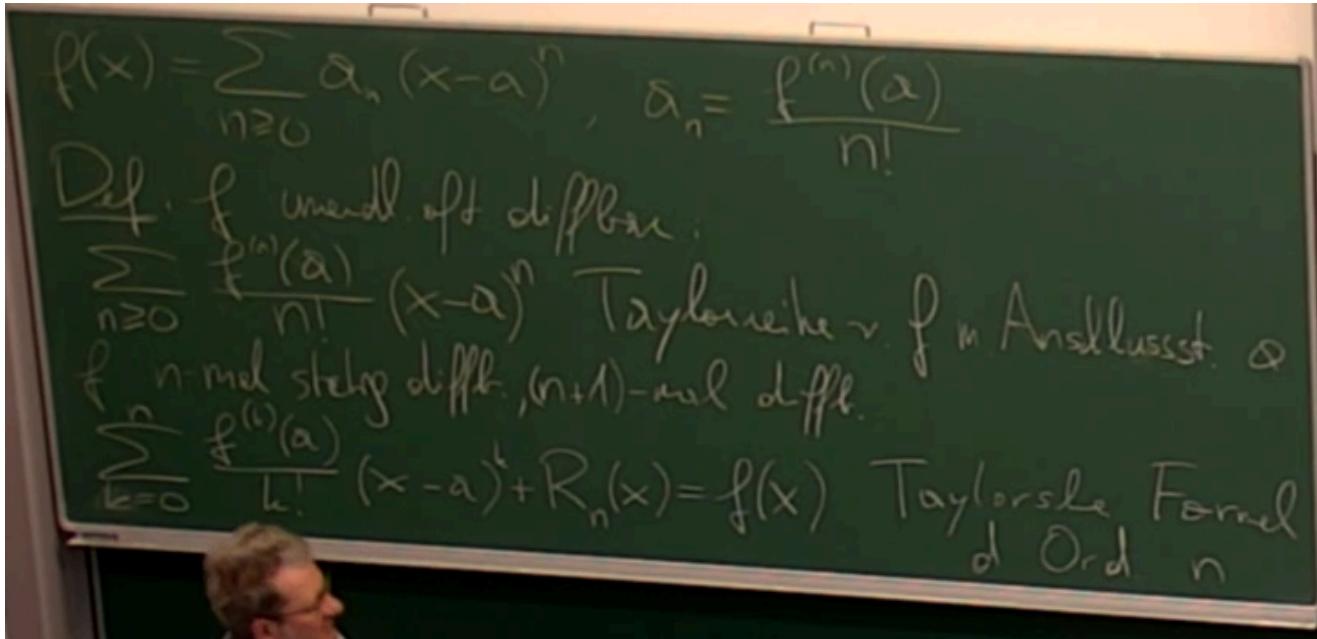
$$\begin{aligned} f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x - x_0)^2 + \frac{f'''(x_0)}{3!}(x - x_0)^3 + \dots \\ = \sum_{n \geq 0} \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n \end{aligned}$$

heißt Taylorreihe von $f(x)$ im Entwicklungspunkt (mit Anschlussstelle) x_0 . Der Sonderfall $x_0 = 0$ wird auch McLaurinreihe genannt.

Bricht man die Taylorreihe nach n Gliedern ab, so erhält man

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x - x_0)^k + R_n$$

Dies nennt man die Taylor'sche Formel mit Restglied R_n . Die Summe vor dem Restglied wird Taylorpolynom n -ter Ordnung genannt. R_n ist der Abbruchfehler und selbstverständlich von n, x und x_0 abhängig.



Satz von Taylor

5.21 (Satz von Taylor)

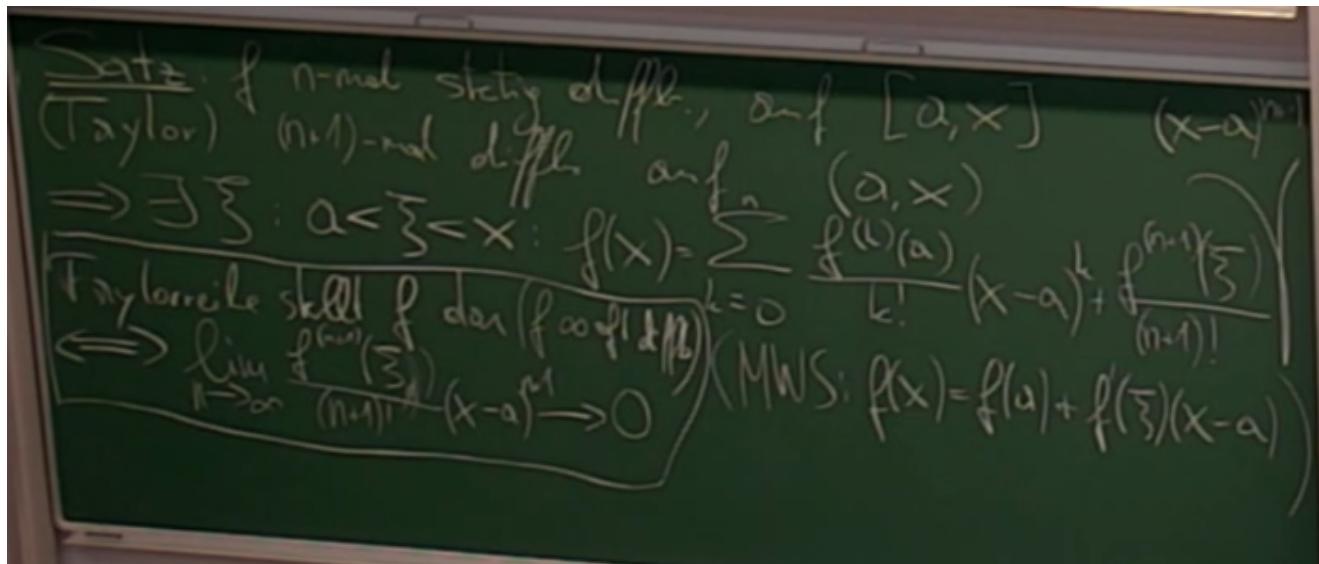
Mathematik für Informatik, p.211

Sei f auf dem Intervall $I = [x_0, x]$ (bzw. $[x, x_0]$) n -mal stetig differenzierbar und im Inneren $\overset{\circ}{I}$ von I $(n+1)$ -mal differenzierbar. Dann existiert eine Zahl $\xi \in \overset{\circ}{I}$, so dass

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}$$

Der Term $R_n = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}$ heißt Restglied von Lagrange. Falls f unendlich oft stetig differenzierbar ist, so ist auch die Taylorreihe von f definiert. Die Taylorreihe stimmt genau dann mit der Funktion $f(x)$ überein, wenn $\lim_{n \rightarrow \infty} R_n = 0$.

Mit Hilfe dieses Satzes lassen sich Funktionen, die unendlich oft stetig differenzierbar sind und deren Ableitungen nicht zu schnell wachsen, beliebig genau durch Polynome approximieren.



Beispiele für die Taylorentwicklungen

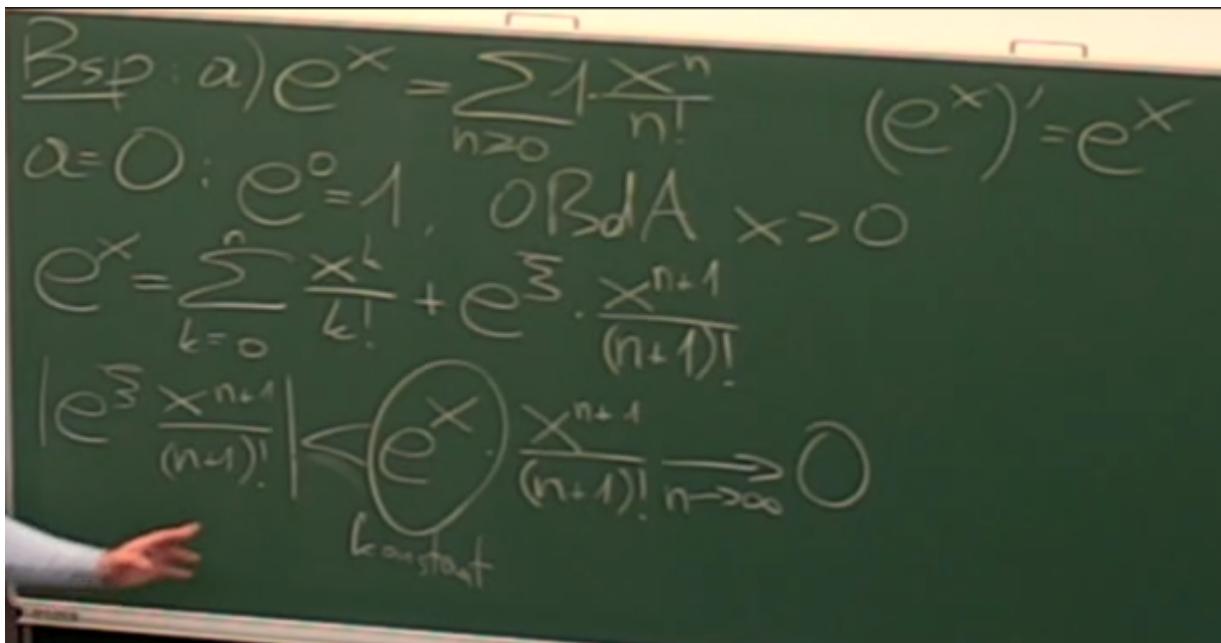
☰ Beispiel 5.22 Beispiele für Taylorentwicklungen.

Mathematik für Informatik, p.211

(a) Gegeben sei die Funktion $f(x) = e^x$ mit der Anschlussstelle $x_0 = 0$. Es gilt $f^{(n)}(x) = e^x$ für alle n . Daher erhalten wir wegen $e^0 = 1$ die Exponentialreihe

$$e^x = 1 + x + \frac{1}{2!}x^2 + \frac{1}{3!}x^3 + \dots$$

Analog lassen sich die Reihen für $\sin x$ und $\cos x$ bestimmen. Abbrechen der Exponentialreihe nach dem n -ten Glied führt auf das Restglied $R_n = \frac{e^\xi}{(n+1)!}x^{n+1}$ mit $0 < \xi < x$. Der Fehler ist also durch $\frac{e^x}{(n+1)!}|x|^{n+1}$ beschränkt. Für jedes feste x gilt somit $\lim_{n \rightarrow \infty} R_n = 0$ (vgl. Aufgabe 4.21), d.h., die Exponentialreihe konvergiert für alle $x \in \mathbb{R}$.



☰ Fortsetzung von 5.22

Mathematik für Informatik, p.212

(b) Gegeben sei die Funktion $f(x) = \ln(1+x)$ mit der Anschlussstelle $x_0 = 0$. Wir wissen bereits, dass $f^{(n)}(x) = (-1)^{n-1} \frac{(n-1)!}{(1+x)^n}$. Daraus folgt $f^{(n)}(0) = (-1)^{n-1}(n-1)!$, und Einsetzen in die Taylor'sche Formel ergibt

$$\ln(1+x) = \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k-1}}{k} x^k + (-1)^n \frac{x^{n+1}}{(n+1)(1+\xi)^{n+1}}$$

mit $0 < \xi < x$. Das Restglied lässt sich für $0 \leq x \leq 1$ durch

$$\left| (-1)^n \frac{x^{n+1}}{(n+1)(1+\xi)^{n+1}} \right| \leq \frac{1}{n+1}$$

abschätzen. Man kann zeigen, dass das Restglied sogar für alle $x \in \mathbb{C}$ mit $|x| < 1$, also im gesamten komplexen Konvergenzbereich der Reihe, gegen 0 konvergiert. Dazu sind aber andere Darstellungen des Restglieds (z.B. das so genannte Cauchy'sche Restglied) nötig, die wir in diesem Buch nicht behandeln. Die Konvergenz der Taylorreihe gegen $f(x)$ lässt sich auch folgendermaßen zeigen: Sei $g(x) = \sum_{n \geq 1} (-1)^{n-1} x^n / n$. Nach dem Quotientenkriterium konvergiert diese Potenzreihe für $|x| < 1$, und Anwendung von Satz 5.17 ergibt (unter Benutzung der Formel für die Summe der geometrischen Reihe aus Beispiel 4.37)

$$g'(x) = \sum_{n \geq 0} (-1)^n x^n = \frac{1}{1+x} = f'(x)$$

Aus Satz 5.16 folgt nun, dass $f(x) - g(x) = c$. Die Konstante c kann man ganz leicht berechnen: Da $f(0) - g(0) = c$ gelten muss, folgt $c = 0$.

Zusammenfassend gilt also für $|x| < 1$ und wegen des Abel'schen Grenzwertsatzes (Satz 5.19) auch für $x = 1$

$$\ln(1+x) = \sum_{n \geq 1} (-1)^{n-1} \frac{x^n}{n}$$

Für $x = 1$ erhält man die bereits in Kapitel 4 (Beispiel 4.33) erwähnte Reihe

$$\ln 2 = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{3} - \frac{1}{4} + - \dots$$

$$\begin{aligned}
 & b) \text{Berech} \log(1+x), \quad \alpha = 0 \\
 & f(x) = \frac{1}{1+x}, \quad f''(x) = -\frac{1}{(1+x)^2} \\
 & \log(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} (-1)^{n-1} \frac{x^n}{n} \\
 & = \sum_{n=0}^{\infty} (-1)^n \frac{x^{n+1}}{n+1} + (-1)^n \frac{1}{(1+\xi)^{n+1}}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & 0 < x \leq 1 \\
 & \frac{x^{n+1}}{(1+\xi)^{n+1}} \cdot \frac{1}{n+1} = \left(\underbrace{\frac{x}{1+\xi}}_{< 1} \right)^{n+1} \frac{1}{n+1} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0 \quad \frac{1}{\lim \sqrt[n]{|D_n|}} = \lim \sqrt[n]{\frac{1}{(k-1)^{n-1} \cdot \frac{1}{n+1}}} = \lim \sqrt[n]{1} \\
 & |R_n| < |x|^{n+1} \frac{1}{n+1} \\
 & \log(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} (-1)^{n-1} \frac{x^n}{n} \quad f. -1 < x \leq 1
 \end{aligned}$$

Fortsetzung 5.22

Mathematik für Informatik, p.212

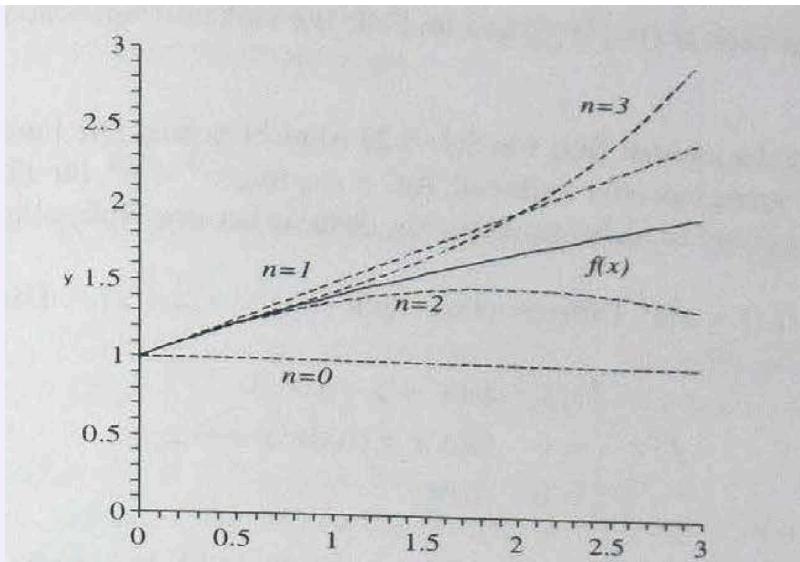
(c) Allgemein stellt die binomische Reihe (siehe Beispiel 4.58) die Funktion

$f(x) = (1+x)^\alpha, \alpha \in \mathbb{R}$, dar. Differenzieren ergibt nämlich

$f^{(n)}(x) = \alpha(\alpha-1)\cdots(\alpha-n+1)(1+x)^{\alpha-n}$. Auch hier lässt sich zeigen, dass das

Restglied $R_n(x) = \binom{\alpha}{n+1}(1+\xi)^{\alpha-n-1}x^{n+1}$ auf dem gesamten Konvergenzbereich der binomischen Reihe gegen 0 konvergiert. Damit gilt für $|x| < 1$ die Darstellung

$$(1+x)^\alpha = \sum_{n \geq 0} \binom{\alpha}{n} x^n$$



$$\text{C)} \quad (1+x)^{\alpha} = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{\alpha}{n} x^n, \quad \text{f. } |x| < 1, \quad \binom{\alpha}{n} = \frac{\alpha(\alpha-1)\dots(\alpha-n+1)}{n!}$$

☰ Fortsetzung 5.22

Mathematik für Informatik, p.213

(d) Nicht jede Funktion, die unendlich oft differenzierbar ist, besitzt eine Potenzreihendarstellung. Ohne Beweis sei mitgeteilt, dass die Funktion

$$f(x) = \begin{cases} e^{-1/x^2} & \text{für } x \neq 0 \\ 0 & \text{für } x = 0 \end{cases}$$

unendlich oft stetig differenzierbar ist und alle Ableitungen an der Stelle 0 verschwinden. Die Taylorreihe mit Entwicklungspunkt 0 lautet daher $0 + 0 \cdot x + 0 \cdot x^2 + \dots$ und stimmt offensichtlich nur im Punkt $x = 0$ mit $f(x)$ überein.

d) $f(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}} & x \neq 0 \\ 0 & x=0 \end{cases}$

$f'(0) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{-\frac{1}{x^2}} - 0}{x - 0} = 0$

$|f'(0)| < \frac{x^2}{|x|} \cdot |x| \xrightarrow{x \rightarrow 0} 0$

$f'(0) = 0$

$f'(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}} \cdot \frac{2}{x^3} & x \neq 0 \\ 0 & x=0 \end{cases}$

$f''(0) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{-\frac{1}{x^2}} \cdot \frac{2}{x^3}}{x} = 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^{-\frac{1}{x^2}}}{x^2}$

$< 2 \lim_{x \rightarrow 0} \frac{6x^4}{x^4} = 12 \lim_{x \rightarrow 0} x^2 = 0$

$e^x > x, e^{-x} < \frac{1}{x}, f(x) > 0$

$e^x > \frac{x^5}{6}, e^{-x} < \frac{6}{x^3} \quad f'(x) > 0 \Rightarrow f''(0) = 0$

3 Monotonie und die 1. Ableitung

Dank Mittelwertsatz und Taylor Satz lassen sich weitere Sätze über Gestalt des Graphens von einer Funktion herleiten:

Satz 5.23

Mathematik für Informatik, p.213

Für eine auf einem Intervall I differenzierbare Funktion $f : I \rightarrow \mathbb{R}$ gilt: $f(x)$ ist genau dann monoton wachsend (fallend) auf I , wenn $f'(x) \geq 0$ ($f'(x) \leq 0$) für alle $x \in I$. Falls die Ableitung auf I die strikte Ungleichung erfüllt, so ist $f(x)$ auf I streng monoton.

Beweis. Da beide Fälle analog zu beweisen sind, sei o.B.d.A. $f(x)$ monoton wachsend. Dann gilt für $x < y$ definitionsgemäß $f(x) \leq f(y)$. Sei nun $x_0 \in I$.

Aufgrund der Differenzierbarkeit von f genügt es, den rechtsseitigen Grenzwert $x \rightarrow x_0+$ zu betrachten. Hier ist $x > x_0$. Daher gilt

$$f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \geq 0$$

da sowohl Zähler als auch Nenner des Differenzenquotienten positiv sind.

Umkehrung: Gelte nun $f'(x) \geq 0$ für alle $x \in I$. Wir wählen $x, y \in I$ beliebig, so dass $x < y$. Dann folgt aus dem Mittelwertsatz die Existenz einer Zahl ξ mit $x < \xi < y$, die

$$0 \leq f'(\xi) = \frac{f(y) - f(x)}{y - x}$$

erfüllt. Daraus folgt aber $f(x) \leq f(y)$ und im Falle der strikten Ungleichung sogar $f(x) < f(y)$.

vo: [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differenzialrechnung/attachments/Pasted image 20250414115759.png](#)

Satz 5.25

Mathematik für Informatik, p.214

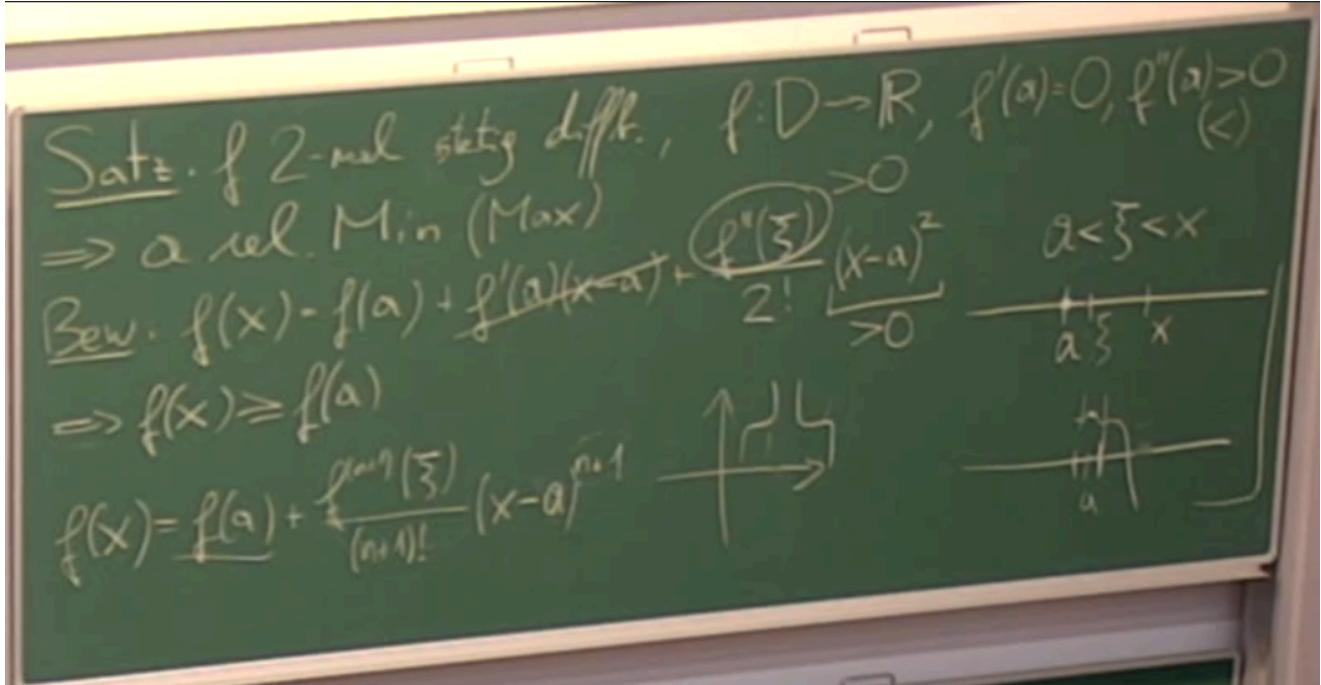
Sei f zweimal stetig differenzierbar und $f'(x_0) = 0$. Dann gilt: $f(x)$ besitzt an der Stelle x_0 ein relatives Maximum, falls $f''(x_0) < 0$, und ein relatives Minimum, falls $f''(x_0) > 0$.

Beweis. Sei $f''(x_0) < 0$. Ein relatives Maximum liegt vor, wenn für x in einer hinreichend kleinen ε -Umgebung $U_\varepsilon(x_0)$ von x_0 gilt: $f(x) \leq f(x_0)$. Wir approximieren $f(x)$ in $U_\varepsilon(x_0)$ mit Hilfe des Satzes von Taylor. Da $f''(x_0) < 0$ und f'' stetig ist, folgt aus

Satz 4.87, dass ε so klein gewählt werden kann, dass $f''(\xi) < 0$ für alle $\xi \in U_\varepsilon(x_0)$ gültig ist. Für $x \in U_\varepsilon(x_0)$ und ξ zwischen x_0 und x folgt daraus

$$f(x) = f(x_0) + \underbrace{f'(x_0)}_{=0}(x - x_0) + \underbrace{\frac{f''(\xi)}{2!}(x - x_0)^2}_{<0} \geq f(x_0)$$

wie behauptet.



4. Die zweite Ableitung

Wie die erste Ableitung hat auch die 2. Ableitung eine geometrische Interpretation. Sie ist das Maß für die Krümmung des Funktionsgraphen.

Definition 5.28 konvex/konkav

Mathematik für Informatik, p.216

Definition 5.28 Eine Funktion f heißt auf einem Intervall I **konvex**, wenn für alle $x, y \in I$ und alle λ mit $0 < \lambda < 1$ gilt: $f(x + \lambda(y - x)) \leq f(x) + \lambda(f(y) - f(x))$. Gilt sogar $f(x + \lambda(y - x)) < f(x) + \lambda(f(y) - f(x))$, so heißt f **strikt konvex**. Falls $f(x + \lambda(y - x)) \geq f(x) + \lambda(f(y) - f(x))$ (bzw. die strikte Ungleichung) für $0 < \lambda < 1$ gilt, so nennt man f **konkav** (bzw. **strikt konkav**).

Eine Funktion ist konvex, wenn ihr Graph bei Betrachtung von unten konvex aussieht.

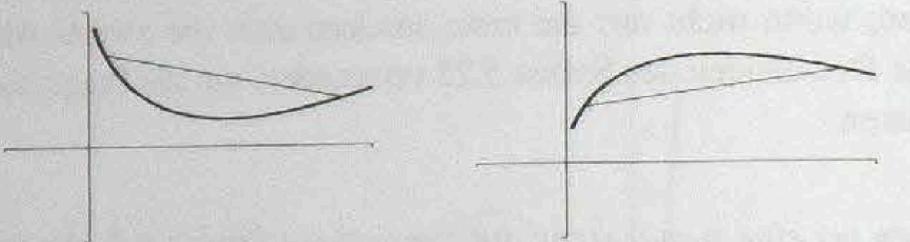


Abbildung 5.8 Konvexe (links) und konkave Funktion (rechts)

Satz 5.29

Mathematik für Informatik, p.216

Sei f auf dem Intervall I stetig und im Inneren $\overset{\circ}{I}$ differenzierbar. Dann ist f genau dann konvex (bzw. konkav) auf I , wenn f' auf $\overset{\circ}{I}$ monoton wachsend (bzw. fallend) ist. Strikte Konvexität (bzw. Konkavität) gilt genau dann, wenn f' streng monoton wachsend (bzw. fallend) ist.

Beweis. Da f genau dann konkav ist, wenn $-f$ konvex ist, genügt es, den Satz hinsichtlich der Konvexität von f zu zeigen. Nehmen wir zunächst an, dass f' monoton wachsend sei. Seien $x, y \in I$ mit $x < y$, $0 < \lambda < 1$ und $z = x + \lambda(y - x) = (1 - \lambda)x + \lambda y$. Wir müssen zeigen, dass $f(z) \leq f(x) + \lambda(f(y) - f(x))$. Diese Ungleichung lässt sich umschreiben zu

$$\begin{aligned} f(z) &= (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(y) \leq (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(z) \\ \iff (1 - \lambda)(f(z) - f(x)) &\leq \lambda(f(y) - f(z)). \end{aligned}$$

Nach dem Mittelwertsatz existieren ξ und η mit $f(z) - f(x) = (z - x)f'(\xi)$ und $f(y) - f(z) = (y - z)f'(\eta)$, wobei $x < \xi < z < \eta < y$. Damit ist (5.7) äquivalent zu

$(1 - \lambda)(z - x)f'(\xi) \leq \lambda(y - z)f'(\eta)$. Es gilt nun

$$(1 - \lambda)(z - x) = (1 - \lambda)\lambda(y - x) = \lambda(y - z)$$

und überdies wegen $\xi < \eta$ und der Monotonie von f' auch $f'(\xi) \leq f'(\eta)$. Damit ist die Konvexität von f nachgewiesen. Im Fall $f'(\xi) < f'(\eta)$ folgt unmittelbar die strikte Konvexität.

Sei umgekehrt f konvex und x, y, z, λ wie oben. Einerseits gilt

$$f'(x) = \lim_{z \rightarrow x} \frac{f(z) - f(x)}{z - x} = \lim_{\lambda \rightarrow 0} \frac{f(x + \lambda(y - x)) - f(x)}{\lambda(y - x)}$$

andererseits aufgrund der Konvexität von f

$$\frac{f(x + \lambda(y - x)) - f(x)}{\lambda(y - x)} \leq \frac{f(y) - f(x)}{y - x}$$

Dies impliziert $f'(x) \leq \frac{f(y) - f(x)}{y - x}$. Indem man nun den Fall $\lambda \rightarrow 1$ betrachtet, gewinnt man in analoger Weise die Abschätzung $f'(y) \geq \frac{f(y) - f(x)}{y - x}$ und damit $f'(x) \leq f'(y)$. Dass strikte Konvexität die strenge Monotonie von f' zur Folge hat, ist nun offensichtlich.

vo:

- [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differentialrechnung/attachments/Pasted image 20250414120606.png](#)
- [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differentialrechnung/attachments/Pasted image 20250414120725.png](#)
- [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differentialrechnung/attachments/Pasted image 20250414120737.png](#)
- [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differentialrechnung/attachments/Pasted image 20250414120744.png](#)

5. Regel von de l' Hospital

Regel von de l'Hospital

Die Regeln von de l'Hospital wird immer dann angewandt, wenn bei einer Grenzwertberechnung die unbestimmten Ausdrücke wie $\frac{0}{0}$ oder $\frac{\infty}{\infty}$ auftreten. Wichtig dabei ist, dass f, g im Intervall (a, b) stetig differenzierbar sind und es gilt: $x_0 \in [a, b]: f(x_0) = g(x_0) = 0$.

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} \text{ mit } \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = 0 \text{ bzw. } \infty$$

In diesem Fall können wir beide Funktionen einzeln ableiten und den Grenzwert mit der Ableitung berechnen:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{\frac{d}{dx} f(x)}{\frac{d}{dx} g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

Der Grund, wieso wir das dürfen, liegt im allgemeinen Mittelwertsatz.

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\frac{f(b) - f(a)}{b - a}}{\frac{g(b) - g(a)}{b - a}} = \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)} \Leftrightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(\xi(x))}{g'(\xi(x))} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

Mathematik für Informatik, p.219

ⓘ Satz 5.35 (Regel von de l'Hospital)

Seien die Funktionen f und g stetig auf $[a, b]$ und differenzierbar im Inneren (a, b) .

Weiters sei $x_0 \in [a, b]$ und gelte $f(x_0) = g(x_0) = 0$. Ferner sei vorausgesetzt, dass der Grenzwert $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$ existiert (bzw. der einseitige Grenzwert, falls $x_0 = a$ oder $x_0 = b$). Dann gilt

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

Beweis. Die Aussage folgt fast unmittelbar aus dem verallgemeinerten Mittelwertsatz.

Es gilt

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f(x) - f(x_0)}{g(x) - g(x_0)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}$$

mit $x_0 < \xi < x$ (bzw. $x < \xi < x_0$). Setzen wir $\xi = \xi(x)$, dann folgt aus $x \rightarrow x_0$ auch $\xi \rightarrow x_0$. Daher gilt

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(\xi(x))}{g'(\xi(x))} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

und das entspricht genau der Behauptung.

Bemerkung: Ohne Beweis sei mitgeteilt, dass die Regel von de l'Hospital auch in noch allgemeineren Situationen gültig ist. Weiters gelten analoge Aussagen zu Satz 5.35 für

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = \infty$ und für $x_0 = \pm\infty$.

☰ Beispiel 5.36 (Anwendung der Regel von de l'Hospital)

(a) $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x}$: Hier erhalten wir zunächst die unbestimmte Form $\frac{0}{0}$. Daher ist (5.8) anwendbar. Differentiation von Zähler und Nenner führt auf

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x}{1} = 1.$$

(b) $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1-\cos x}{x^2}$: Hier kann die Regel von de l'Hospital zweimal hintereinander angewendet werden. Wir erhalten $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1-\cos x}{x^2} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{2x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x}{2} = \frac{1}{2}$.

(c) $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^n}{e^x}$: Hier erhalten wir die unbestimmte Form $\frac{\infty}{\infty}$. Eine hinreichend häufige Anwendung von (5.8) liefert

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^n}{e^x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{nx^{n-1}}{e^x} = \dots = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{n!x^0}{e^x} = 0$$

Die Exponentialfunktion wächst also (für $x \rightarrow \infty$) stärker als jede Potenz von x .

(d) $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\ln x}{x^\alpha}$ mit $\alpha > 0$: Anwendung von (5.8) ergibt

Beweis folgt aus [sem_2/Analysis/vo_md_zsmf/5. Differenzialrechnung/5.2 Satz von Taylor > Mittelwertsatz](#)

VO:

5) Regel v. de l'Hospital

Satz: f, g diff. bei a , $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} g(x) = \begin{cases} 0 \\ \infty \end{cases}$
 $\Rightarrow \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f'(x)}{g'(x)}$ $f'(\overline{x}) = \frac{f(c) - f(b)}{c - b}$

Bsp. a) $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x}{1} = 1$ $f(x) = f(a) + f'(a)(x-a)$
 b) $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{x^n}{e^x} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{n x^{n-1}}{e^x} = \dots = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{n! \cdot 1}{e^x} = 0 \Rightarrow x^n = o(e^x)$

c) $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\ln x}{x^\alpha} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1/x}{\alpha x^{\alpha-1}} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{\alpha x^\alpha} = 0$ $\ln x = o(x^\alpha)$
 $\alpha > 0$

d) $\lim_{x \rightarrow 0} x^\alpha \ln x = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln x}{x^{-\alpha}} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{1/x}{-\alpha x^{-\alpha-1}} = 0$ $f: x \rightarrow \infty$
 $x^\alpha = o(\frac{1}{\ln x})$ $f: x \rightarrow 0$ $\lim_{x \rightarrow 1} (\ln x)^{x-1} = \lim_{x \rightarrow 1} e^{(x-1) \cdot \ln \ln x}$
 $1^0, 0^0$ $f(x)g(x) = e^{\ln x \ln f(x)}$ $0 \cdot b = \frac{a}{1}$

Quellen:

- Mathematik für Informatik;
- 5. Differential und Integralrechnung in einer Variable