

Musterlösung Seite 11

1. Aufgabe

$$(a) \quad f(x) = e^{-x^2}$$

$$f'(x) = -2x \cdot e^{-x^2}$$

$$f''(x) = -2 \cdot e^{-x^2} + 4x^2 \cdot e^{-x^2}$$

$$f'''(x) = 4x \cdot e^{-x^2} + 8x \cdot e^{-x^2} - 8x^3 \cdot e^{-x^2}$$

$$= 12x \cdot e^{-x^2} - 8x^3 \cdot e^{-x^2}$$

$$(b) \quad g(x) = \cos(x) \cdot e^{-x}$$

g ist differenzierbar, da $x \mapsto \cos x$ und $x \mapsto e^{-x}$ differenzierbar ist. Weiter gilt

$$g'(x) = -\sin x \cdot e^{-x} - \cos x \cdot e^{-x}$$

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

$$= 2 \sin x \cdot e^{-x}$$

$$g'''(x) = 2 \cos x \cdot e^{-x} - 2 \sin x \cdot e^{-x}$$

$$g^{(4)}(x) = -2 \sin x \cdot e^{-x} - 2 \cos x \cdot e^{-x} - 2 \cos x \cdot e^{-x}$$

$$+ 2 \sin x \cdot e^{-x}$$

$$= -4 \cos x \cdot e^{-x}$$

Damit ist die Behauptung gezeigt.

$$(c) \quad h: \mathbb{R} \setminus \left\{-\frac{b}{a}\right\} \rightarrow \mathbb{R}, \quad h(x) = \frac{1}{ax+b}$$

Beweis der Aussage per vollst. Induktion.

Ind. Auf.

Sei $n=1$. Einfaches Ableiten von h ergibt

$$h^{(1)}(x) = (-1) \cdot \frac{1}{(ax+b)^2} \cdot a = (-1)^1 \frac{a^1 \cdot 1!}{(ax+b)^{1+1}} \quad \checkmark$$

Ind. Schluss.

Es gelte die Aussage für $n \in \mathbb{N}$.

Es gilt

$$\begin{aligned} h^{(u+1)}(x) &= \left(h^{(u)}(x) \right)' \\ &= \left((-1)^u \frac{a^u u!}{(ax+b)^{u+1}} \right)' = (-1)^u \cdot (-1) \frac{a^u \cdot a \cdot u! \cdot (u+1)}{(ax+b)^{u+2}} \\ &= (-1)^{u+1} \frac{a^{u+1} (u+1)!}{(ax+b)^{u+2}}, \end{aligned}$$

womit die Aussage für $u+1$ gilt. Nach dem Prinzip der vollst. Ind. ist damit

$$h^{(u)}(x) = (-1)^u \frac{a^u \cdot u!}{(ax+b)^{u+1}} \quad \text{f.a. } u \in \mathbb{N} \text{ seziert.} \quad \square$$

2. Aufgabe

(a) Beweis der Aussage per vollständige Induktion über n
Ind. Auf.

Sei $n=1$. Einfaches Ableiten von fg nach der Produktregel ergibt

$$\begin{aligned} (fg)^{(1)}(x) &= f^{(1)}(x) \cdot g^{(0)}(x) + f^{(0)}(x) \cdot g^{(1)}(x) \\ &= \sum_{k=0}^1 \binom{1}{k} f^{(k)}(x) \cdot g^{(1-k)}(x) \quad \checkmark \end{aligned}$$

Ind. Schluss.

Es gelte die Aussage für $n \in \mathbb{N}$.

Es ist

$$\begin{aligned} (fg)^{(u+1)}(x) &= \left((fg)^{(u)}(x) \right)' = \left(\sum_{k=0}^u \binom{u}{k} f^{(k)}(x) g^{(u-k)}(x) \right)' \\ &= \sum_{k=0}^u \binom{u}{k} f^{(k)}(x) g^{(u-k+1)}(x) + \sum_{k=0}^u \binom{u}{k} f^{(k+1)}(x) g^{(u-k)}(x) \\ &= f g^{(u+1)}(x) + \sum_{k=1}^u \binom{u}{k} f^{(k)}(x) g^{(u+1-k)}(x) + \sum_{k=1}^u \binom{u}{k-1} f^{(k)}(x) g^{(u+1-k)}(x) \\ &\quad + f^{(u+1)}(x) g(x) \end{aligned}$$

-3-

$$\begin{aligned} &= f(x) g^{(u+1)}(x) + \sum_{k=1}^u \left[\binom{u}{k} + \binom{u}{k-1} \right] f^{(k)}(x) g^{(u+1-k)}(x) \\ &\quad + f^{(u+1)}(x) g(x) \\ &= \sum_{k=0}^{u+1} \binom{u+1}{k} f^{(k)}(x) g^{(u+1-k)}(x), \end{aligned}$$

womit die Aussage für $u+1$ gilt. Nach dem Prinzip der vollständigen Induktion gilt damit f.a. $u \in \mathbb{N}$

$$(fg)^{(u)}(x) = \sum_{k=0}^u \binom{u}{k} f^{(k)}(x) g^{(u-k)}(x).$$

(b) Die Funktionen $x \mapsto x^3$ und $x \mapsto e^x$ sind beliebig oft differenzierbar und es gilt nach Teil (a):

$$\begin{aligned} (x^3 \cdot e^x)^{(2011)} &= \sum_{k=0}^{2011} \binom{2011}{k} (x^3)^{(k)} (e^x)^{(2011-k)} \\ &= \binom{2011}{0} x^3 \cdot e^x + \binom{2011}{1} 3x^2 \cdot e^x + \binom{2011}{2} 6x \cdot e^x \\ &\quad + \binom{2011}{3} 6 \cdot e^x \\ &= x^3 \cdot e^x + \underbrace{2011 \cdot 3}_{=6033} \cdot x^2 \cdot e^x + 2011 \cdot 2010 \cdot 3 x \cdot e^x \\ &\quad + 2011 \cdot 2010 \cdot 2009 \cdot e^x \\ &\quad \left[\text{Alle Ableitungen der Ordnung} \geq 4 \text{ von } x \mapsto x^3 \right. \\ &\quad \left. \text{sind identisch } 0 \right] \quad \square \end{aligned}$$

3. Aufgabe

$$(a) \quad p(x) = \sum_{k=0}^u a_k x^k, \quad x \in \mathbb{R}, u \in \mathbb{N}$$

-4-

Für die erste Ableitung gilt:

$$p^{(1)}(x) = \sum_{k=1}^n a_k \cdot k \cdot x^{k-1},$$

für die zweite Ableitung erhält man

$$p^{(2)}(x) = \sum_{k=2}^n a_k \cdot k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot x^{k-2}$$

Man kann nun per vollständiger Induktion zeigen, daß

$$(*) \quad p^{(i)}(x) = \sum_{k=i}^n a_k \cdot k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-i+1) x^{k-i}$$

für $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ gilt.

Ind. Anf.

Sei $i=1$. Dann ist $k-i+1 = k-1+1 = k$ und damit
 $k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-i+1) = k$. Also ist

$$p^{(1)}(x) = \sum_{k=1}^n a_k \cdot k \cdot x^{k-1} = \sum_{k=1}^n a_k \cdot k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-i+1) x^{k-i} \quad \checkmark$$

Ind. Schluss.

Sei die Aussage für $i \in \{1, \dots, n-1\}$ richtig. Es gilt dann

$$\begin{aligned} p^{(i+1)}(x) &= (p^{(i)}(x))' = \left(\sum_{k=i}^n a_k \cdot k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-i+1) x^{k-i} \right)' \\ &= \sum_{k=i+1}^n a_k \cdot k \cdot (k-1) \cdot \dots \cdot (k-i+1) \cdot (k-i) x^{k-i-1}, \end{aligned}$$

womit die Aussage für $i+1$ gilt.

-5-

Nach dem Prinzip der vollständigen Induktion gilt die Aussage für alle $i \in \{1, \dots, 4\}$.

Sei nun $i \in \{1, \dots, 4\}$. Dann gilt mit (*)

$$\begin{aligned} p^{(i)}(0) &= a_i \cdot i \cdot (i-1) \cdot \dots \cdot (i-i+1) \\ &= a_i \cdot i! \end{aligned}$$

da der Term mit " x^0 " die einzige ist, die nach Einsetzen von $x=0$ nicht gleich 0 wird, d.h. $k=i$,

$$\Rightarrow a_i = \frac{p^{(i)}(0)}{i!}$$

Sei nun $i=0$.

Einsetzen von $x=0$ in p liefert

$$p(0) = a_0$$

$$\Rightarrow a_0 = \frac{p(0)}{0!} \quad [\text{zur Erinnerung: } 0! \text{ Konvention ist } 0! = 1]$$

(b) gegeben sei das Polynom $p(x) = 5(x-1)^5 - 3(x-1)^2 + 7$
Offenbar ist $= \sum_{k=0}^5 a_k x^k$ mit zu bestimmen den Koeffizienten.

$$p(0) = -5 - 3 + 7 = -1 \Rightarrow a_0 = -1$$

$$p'(x) = 25(x-1)^4 - 6(x-1), \quad p'(0) = 25 + 6 = 31$$

$$\text{und } a_1 = 31$$

$$p''(x) = 100(x-1)^3 - 6, \quad p''(0) = -106 \text{ und } a_2 = \frac{-106}{2!} = -53$$

$$p'''(x) = 300(x-1)^2, \quad p'''(0) = 300 \text{ und } a_3 = \frac{300}{3!} = 50$$

$$p^{(4)}(x) = 600(x-1), \quad p^{(4)}(0) = -600 \text{ und } a_4 = \frac{-600}{4!} = -25$$

$$p^{(5)}(x) = 600, \quad p^{(5)}(0) = 600 \text{ und } a_5 = \frac{600}{5!} = 5$$

Damit gilt nach (a)

$$p(x) = 5x^5 - 25x^4 + 50x^3 - 53x^2 + 31x - 1$$

□

4. Aufgabe

$$\begin{aligned}
 (a) \quad f(x) &= \cos^2(x) = \cos x \cdot \cos x \\
 &= \cos x \cdot (\sin x)' \stackrel{\text{"partielles Integrieren"}}{=} (\cos x \cdot \sin x)' - (\cos x)' \cdot \sin x \\
 &= (\cos x \cdot \sin x)' + \sin^2 x \\
 &= (\cos x \cdot \sin x)' + 1 - \cos^2 x
 \end{aligned}$$

\Rightarrow

$$2 \cos^2 x = (\cos x \cdot \sin x + x)', \text{ d.h.}$$

$$\cos^2 x = \left(\frac{1}{2} \cos x \cdot \sin x + \frac{1}{2} x \right)'$$

Also ist $\frac{1}{2} \cos x \cdot \sin x + \frac{1}{2} x$ Stammfunktion von $\cos^2 x$.

$$(b) \quad g(x) = \frac{5}{x} \cdot \ln(2x)$$

Der Term $\frac{5}{x}$ ist bis auf eine multiplikative Konstante die "innere" Ableitung von $\ln(2x)$, wähle also $G(x) := \frac{5}{2} \cdot [\ln(2x)]^2$

Ableiten von G ergibt

$$G'(x) = \frac{5}{2} \cdot 2 \cdot \ln(2x) \cdot \frac{1}{2x} \cdot 2 = \frac{5}{x} \cdot \ln(2x) = g(x),$$

also ist G wirkliche Stammfunktion von g .

$$(c) \quad h(x) = \frac{20x^3 + 20x}{x^4 + 2x^2 + 10} = 5 \cdot \frac{4x^3 + 4x}{x^4 + 2x^2 + 10}$$

Der Zähler im Bruch ist die Ableitung der Funktion im Nenner. Wähle also $H(x) := 5 \cdot \ln(x^4 + 2x^2 + 10)$

$$\text{Dann gilt } H'(x) = 5 \cdot \frac{1}{x^4 + 2x^2 + 10} \cdot (4x^3 + 4x) = h(x).$$

H ist also Stammfkt. von h .

(d) $f(x) = e^{ax+b}$, $a \neq 0$
 Setze $g(x) := \frac{1}{a} \cdot e^{ax+b}$. Dann gilt
 $g'(x) = \frac{1}{a} \cdot e^{ax+b} \cdot a = e^{ax+b} = f(x)$
 Also ist g Stammfkt. zu f .

(e) $k(x) = x \cdot \ln x \stackrel{\text{"partielles Integrieren"}}{=} \left(\frac{1}{2} x^2 \cdot \ln x \right)' - \frac{1}{2} x^2 \cdot \frac{1}{x}$
 $= \left(\frac{1}{2} x^2 \cdot \ln x \right)' - \frac{1}{2} x$
 $= \left(\frac{1}{2} x^2 \cdot \ln x - \frac{1}{4} x^2 \right)'$

Also ist $\frac{1}{2} x^2 \cdot \ln x - \frac{1}{4} x^2$ Stammfkt. von k . \square

5. Aufgabe

(a) Sei $x \in (a, b]$ und definiere

$$h(y) := f(y) - g(y) \quad \text{f.a. } y \in [a, b]$$

Nach Voraussetzung ist $h(a) = 0$ und

$$h'(y) = f'(y) - g'(y) \geq 0 \quad \text{f.a. } y \in (a, b).$$

Nach dem Mittelwertsatz existiert ein $x_0 \in (a, x)$ mit

$$h(x) = \underbrace{h(a)}_{\geq 0} + \underbrace{h'(x_0)}_{\geq 0} \cdot \underbrace{(x-a)}_{> 0} \geq 0$$

$$\Rightarrow f(x) \geq g(x)$$

Da $x \in (a, b]$ beliebig gewählt war und per Aufgabenvoraussetzung $f(a) = g(a)$ gilt, ist die Behauptung damit gezeigt.

(b) Es wird Teil (a) auf ein Intervall der Form $[1, M]$, $M > 1$, angewendet.

Setze $f(x) := 1 - \frac{1}{x^2}$, $g(x) := \ln(x)$, $h(x) := x - 1$ für $x \in [1, \infty)$

Offenbar gilt $f(1) = g(1) = h(1) = 0$.

Weiter sind f , g und h differenzierbar mit $f'(x) = \frac{2}{x^3}$, $g'(x) = \frac{1}{x}$, $h'(x) = 1$, so daß für alle $x \in (1, M)$ $f'(x) \leq g'(x) \leq h'(x)$

gilt. Nach Teil (a) gilt damit $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$ f.a. $x \in [1, M]$. Läßt man nun M gegen ∞ laufen, so erhält man

$$f(x) \leq g(x) \leq h(x) \quad \text{f.a. } x \in [1, \infty).$$

□