

# Analysis für Informatik 2 | An2I

## Zusammenfassung

---

### INHALTSVERZEICHNIS

<b>1. Taylorpolynom .....</b>	<b>2</b>
1.1. Berechnung .....	2
1.2. Generalisierung .....	3
1.3. Taylorreihe .....	3
1.4. Fehlerabschätzungen .....	4
1.4.1. Anwendung .....	4

## 1. TAYLORPOLYNOM

- Approximation von Funktionen durch Polynome
- Innerhalb vom Konvergenzradius sind Funktionen immer durch unendliche Polynome perfekt approximierbar

### 1.1. BERECHNUNG

Jede Ableitung ist die nächste Unbekannte:

$$\begin{aligned}
 p(x) &= a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)^2 + a_3(x - x_0)^3 \\
 p'(x) &= 0 + a_1 \cdot 1 + a_2 \cdot 2(x - x_0) + a_3 \cdot 3(x - x_0)^2 \\
 p''(x) &= 0 + 0 + a_2 \cdot 2 + a_3 \cdot 6(x - x_0) \\
 p'''(x) &= 0 + 0 + 0 + a_3 \cdot 6 \\
 p''''(x) &= 0 + 0 + 0 + 0
 \end{aligned}$$

$x_0$  einsetzen:

$$\begin{aligned}
 p(x_0) &= a_0 + a_1(x_0 - x_0) + a_2(x_0 - x_0)^2 + a_3(x_0 - x_0)^3 = a_0 \\
 p'(x_0) &= 0 + a_1 \cdot 1 + a_2 \cdot 2(x_0 - x_0) + a_3 \cdot 3(x_0 - x_0)^2 = a_1 \cdot 1 \\
 p''(x_0) &= 0 + 0 + a_2 \cdot 2 + a_3 \cdot 6(x_0 - x_0) = a_2 \cdot 2 \cdot 1 \\
 p'''(x_0) &= 0 + 0 + 0 + a_3 \cdot 6 = a_3 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 \\
 p''''(x_0) &= 0 + 0 + 0 + 0
 \end{aligned}$$

Somit:

$$\begin{aligned}
 p^{(n)}(x_0) &= a_n \cdot n! \\
 \Leftrightarrow a_n &= \frac{p^{(n)}(x_0)}{n!}
 \end{aligned}$$

### Beispiel 1

$$p(x) = 3x^3 - 2x + 5$$

Entwickelpunkt EWP =  $x_0 = 1$

NR:

$$\begin{aligned}
 p(x) &= 3x^3 - 2x^5 \\
 p'(x) &= 9x^2 - 2
 \end{aligned}$$

Linearisierung:

$$\begin{aligned}
 p(x_0) &= 3x_0^3 - 2x_0^5 = 3 - 2 + 5 = 6 \\
 p'(x_0) &= 9x_0^2 - 2 = 9 - 2 = 7
 \end{aligned}$$

Ergo:  $p(x) \approx 6 + 7(x - 1)$  = Taylor-Polynom von Grad 1

Taylor-Polynom von Grad 3:  $p(x) \approx \underbrace{6 + 7(x - 1)}_{\text{Linearisierung}} + ?(x - 1)^2 + ?(x - 1)^3$

$$\begin{aligned}
 p(x_0) &= 3x_0^3 - 2x_0^5 = 3 - 2 + 5 = 6 = a_0 & \Rightarrow a_0 = 6 \\
 p'(x_0) &= 9x_0^2 - 2 = 9 - 2 = 7 = 1 \cdot a_1 & \Rightarrow a_1 = 7 \\
 p''(x_0) &= 18x_0 & = 18 = 1 \cdot 2 \cdot a_2 & \Rightarrow a_2 = 9 \\
 p'''(x_0) &= 18 & = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot a_3 & \Rightarrow a_3 = 3
 \end{aligned}$$

Gibt uns:

$$p(x) \approx 6 + 7(x - 1) + 9(x - 1)^2 + 3(x - 1)^3$$

## 1.2. GENERALISIERUNG

Für ein Polynom  $p(x)$  vom Grad  $n$  und einem Entwicklungspunkt  $x_0$  gilt:

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

Für eine Funktion  $f(x)$  und einen EWP  $x_0$  heisst

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

Taylor-Polynom von Grad  $n$  für  $f(x)$  um EWP  $x_0$

### Beobachtungen 2

- 2.1 In der Nähe des EWP  $x_0$  gilt  $f(x) \approx \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k$
- 2.2 Je grösser  $n$  ist, umso kleiner ist der Unterschied der beiden Seiten
- 2.3 Der Unterschied ist umso kleiner, je näher  $x$  bei  $x_0$  liegt

### Beispiel 2 : $f(x) = e^x$ , EWP $x_0 = 0$

Gesucht: Taylor-Polynom vom Grad  $n$

$$\begin{aligned}
 f(x) &= e^x \Rightarrow f(0) = e^0 = 1 \\
 f'(x) &= e^x \Rightarrow f'(0) = e^0 = 1 \\
 f''(x) &= e^x \Rightarrow f''(0) = e^0 = 1 \\
 f^{(n)}(x) &= e^x \Rightarrow f^{(n)}(0) = e^0 = 1 \\
 \Rightarrow e^x &\approx \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} ((x - 0)^k) \Leftrightarrow e^x \approx \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} (x^k)
 \end{aligned}$$

## 1.3. TAYLORREIHE

Die Taylor-Reihe von  $f(x)$  um den Entwicklungspunkt  $x_0$  ist

$$\sum_{k=0}^{\infty} \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k$$

Es gibt eine Zahl  $R > 0$ , so dass  $f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k$ , für  $|x - x_0| < R$   
 $(R = \text{Konvergenzradius})$

#### 1.4. FEHLERABSCHÄTZUNGEN

Wie weit liegt der vom Taylor-Polynom mit Grad  $n$  vorhergesagte Funktionswert vom richtigen Wert entfernt?

$$\begin{aligned}\text{Rechenfehler} &= \left| f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k \right| \\ &\approx \left| \sum_{k=0}^{n+1} \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k - \sum_{k=0}^n \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k \right| \\ &= \left| \frac{f^{(n+1)}(x_0)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1} \right|\end{aligned}$$

Es gibt eine Zahl  $\xi \in [x_0; x]$ , so dass

$$\begin{aligned}\text{Rechenfehler} &= \left| f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{p^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k \right| \\ &= \left| \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1} \right| \\ &= \frac{|f^{(n+1)}(\xi)|}{(n+1)!} |x - x_0|^{n+1} \\ &\leq \frac{\max_{\xi \in [x_0; x]} |f^{(n+1)}(\xi)|}{(n+1)!} |x - x_0|^{n+1}\end{aligned}$$

(Falls  $f(x)$  nicht berechenbar)

##### 1.4.1. Anwendung

Gegeben:  $f(x)$ , Intervall  $I = [a; b]$ , max. Rechenfehler  $\Delta$

Gesucht: Grad des Taylor-Polynoms  $n$ , Entwicklungspunkt  $x_0$

Antwort:  $x_0 = \frac{a+b}{2} \Rightarrow |x - x_0| \leq \frac{b-a}{2}$

Bestimme  $n$ :

$$\begin{aligned}\frac{\max_{\xi \in [x_0; x]} |f^{(n+1)}(\xi)|}{(n+1)!} |x - x_0|^{n+1} &\leq \Delta \\ &< \frac{m}{(n+1)!} \left( \frac{b-a}{2} \right)^{n+1} \quad | m \text{ muss grösser als } \max_{\xi \in [x_0; x]} |f^{(n+1)}(\xi)| \text{ sein}\end{aligned}$$

**Beispiel 3 :** Gegeben:  $f(x) = \sin(x)$  auf  $I = [0; \pi]$  durch Taylor-Polynom mit Rechenfehler  $\Delta = 0.01$   
berechnet werde:  $x_0 = \frac{\pi}{2}$

$$\begin{aligned}
 f(x) &= \sin(x) \\
 f'(x) &= \cos(x) \\
 f''(x) &= -\sin(x) \\
 f'''(x) &= -\cos(x) \\
 f''''(x) &= \sin(x) \\
 &\vdots \\
 f^{(n)}(x) &= \sin(x) \\
 \Rightarrow |f^{(n+1)}(x)| &= \begin{cases} |\sin(x)| \\ |\cos(x)| \end{cases} \leq 1 \\
 \Rightarrow m &= 1
 \end{aligned}$$

$n$  muss so gewählt werden, dass

$$\frac{1}{(n+1)!} \left(\frac{\pi}{2}\right)^{n+1} \leq 0.01$$

$$\begin{aligned}
 \frac{n!}{(n-1)!} &= n \cdot (n-1) \\
 \frac{n!}{(n-2)!} &= n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \\
 n! \cdot (n+1)! &= (n+1)!
 \end{aligned}$$