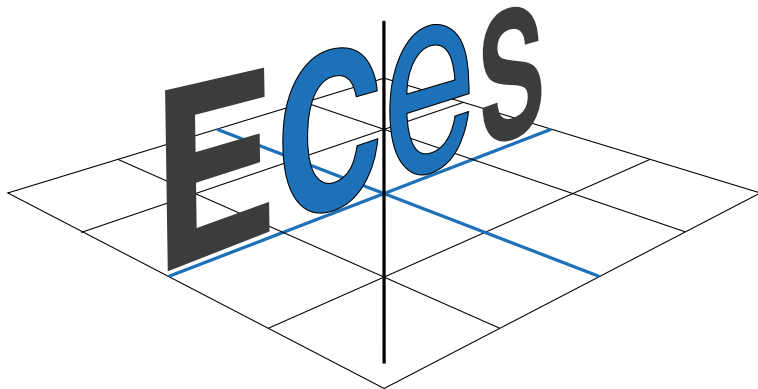


Wie wirtschaftlich ist mein Betrieb?

Denis Andrić, Bastian Koch, Dirk Schweickard



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT



- 1 Motivation
- 2 Modellierung durch reelle Funktionen
- 3 Nullstellensuche

- 1** Motivation
- 2 Modellierung durch reelle Funktionen
- 3 Nullstellensuche

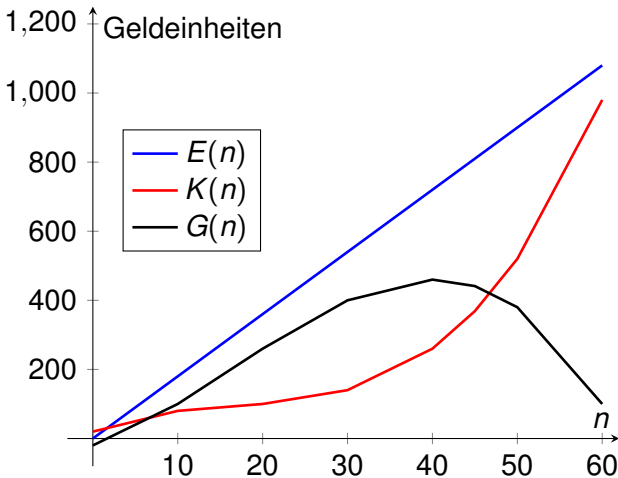


Gewinnfunktion

$$G(n) = E(n) - K(n)$$

- $n \rightarrow$ Stückzahl
- $E \rightarrow$ Erlös
- $K \rightarrow$ Kosten
- $G \rightarrow$ Gewinn

Graphen der Beispieldaten von [?]



- Berechnung einer reellen Gewinnfunktion aus den gegebenen Daten



Ziele der mathematischen Methoden

- Berechnung einer reellen Gewinnfunktion aus den gegebenen Daten
- Gewinnmaximierung durch Berechnung der Maxima



Ziele der mathematischen Methoden

- Berechnung einer reellen Gewinnfunktion aus den gegebenen Daten
- Gewinnmaximierung durch Berechnung der Maxima
- Nullstellenberechnung zur Ermittlung der Gewinnzone



Inhaltsverzeichnis

1 Motivation

2 Modellierung durch reelle Funktionen

- Lineare Splines
- Lagrange-Polynome
- Vandermondsche Matrizen

3 Nullstellensuche

Ausgangssituation

gegeben

- Argumentmenge $A \subset \mathbb{R}$



Ausgangssituation

gegeben

- Argumentmenge $A \subset \mathbb{R}$
- Bildmenge $B \subset \mathbb{R}$



Ausgangssituation

gegeben

- Argumentmenge $A \subset \mathbb{R}$
- Bildmenge $B \subset \mathbb{R}$
- Funktion $F: A \rightarrow B$



Ausgangssituation

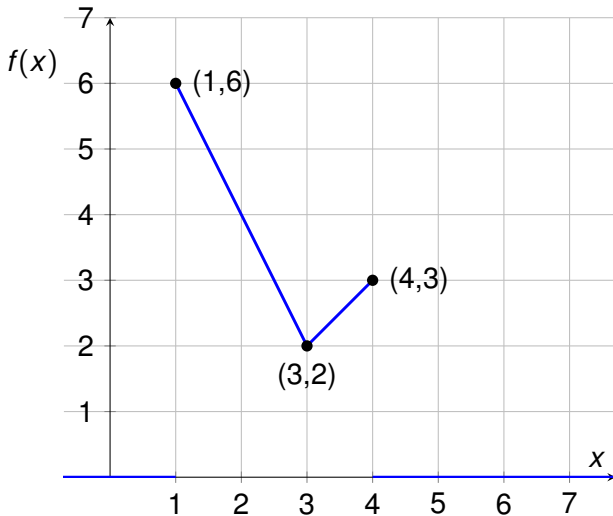
gegeben

- Argumentmenge $A \subset \mathbb{R}$
- Bildmenge $B \subset \mathbb{R}$
- Funktion $F: A \rightarrow B$

gesucht

- Reelle Funktion $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, sodass $\forall a \in A: f(a) = F(a)$ gilt

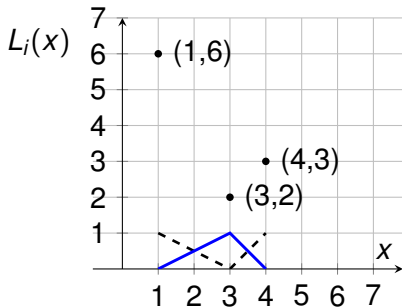
Interpolierender Spline



$$\forall i \in \{i \in \mathbb{N}: 0 \leq i \leq n-1\}: a_i < a_{i+1} \text{ mit } a_i, a_{i+1} \in A$$
$$\forall i \in \{i \in \mathbb{N}: 0 \leq i \leq n\}: F(a_i) = b_i$$

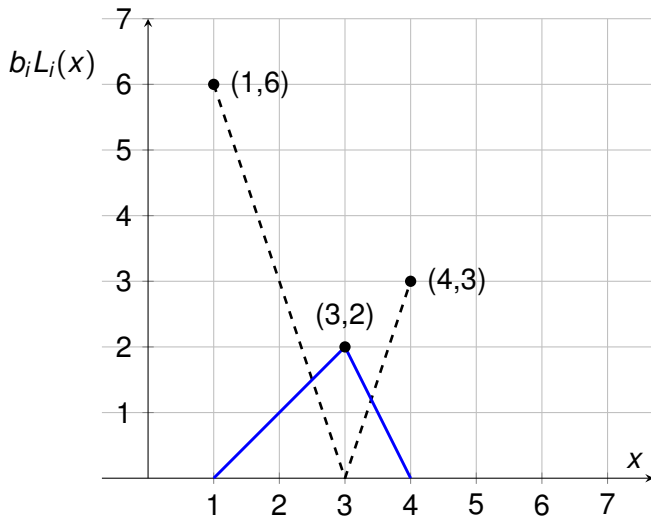
- a_i und a_{i+1} werden im Folgenden als benachbart bezeichnet.

Linearer Spline

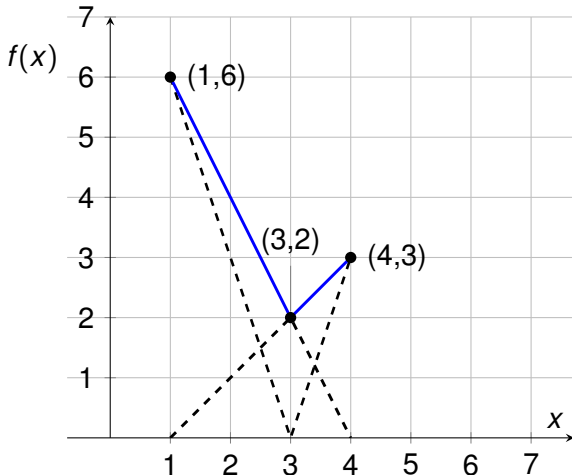


$$L_i(x) := \begin{cases} \frac{x-a_{i-1}}{a_i-a_{i-1}} & \text{für } x \in [a_{i-1}, a_i], \\ \frac{a_{i+1}-x}{a_{i+1}-a_i} & \text{für } x \in (a_i, a_{i+1}], \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

Gewichteter linearer Spline $b_i L_i$



Interpolierender Spline



$$f: [a_0, a_n] \rightarrow \mathbb{R}$$

$$f(x) = \sum_{i=0}^n b_i L_i(x)$$



Extremstellenbestimmung bei linearen Splines

Menge der Stellen, an denen das globale Maximum angenommen wird

$$A_M := \{a_i \in A : \forall a \in A : f(a_i) \geq f(a)\}$$



Extremstellenbestimmung bei linearen Splines

Menge der Stellen, an denen das globale Maximum angenommen wird

$$A_M := \{a_i \in A : \forall a \in A : f(a_i) \geq f(a)\}$$

Menge der Stellen, an denen lokale Maxima angenommen werden

$$A_m := \{a_i \in A : f(a_{i-1}) < f(a_i) > f(a_{i+1})\}$$



Interpolationspolynom

gegeben

- Argumentmenge $A \subset \mathbb{R}$
- Bildmenge $B \subset \mathbb{R}$
- Funktion $F: A \rightarrow B$

gesucht

- Polynom $f(x) = \sum_{i=0}^n k_i x^i \in \Pi_n$ mit $n = |A| - 1$, sodass $\forall a \in A: f(a) = F(a)$ gilt.



Eindeutigkeit des Polynoms

- Annahme der Existenz eines zweiten Polynoms $g \in \Pi_n$, das die Daten korrekt modelliert



Eindeutigkeit des Polynoms

- Annahme der Existenz eines zweiten Polynoms $g \in \Pi_n$, das die Daten korrekt modelliert
- Bildung der Differenz $f - g$



Eindeutigkeit des Polynoms

- Annahme der Existenz eines zweiten Polynoms $g \in \Pi_n$, das die Daten korrekt modelliert
- Bildung der Differenz $f - g$
- $f - g$ hat an allen $|A| = n + 1$ gegebenen Stellen eine Nullstelle.



Eindeutigkeit des Polynoms

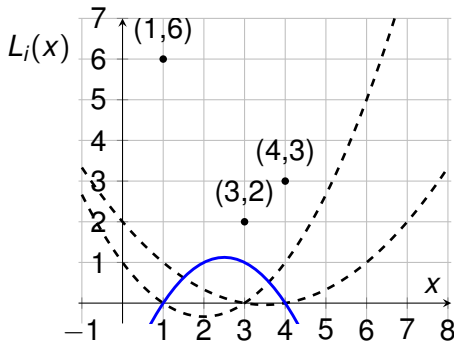
- Annahme der Existenz eines zweiten Polynoms $g \in \Pi_n$, das die Daten korrekt modelliert
- Bildung der Differenz $f - g$
- $f - g$ hat an allen $|A| = n + 1$ gegebenen Stellen eine Nullstelle.
- Polynome in Π_n können jedoch höchstens n Nullstellen haben; es ergibt sich ein Widerspruch.

Eindeutigkeit des Polynoms

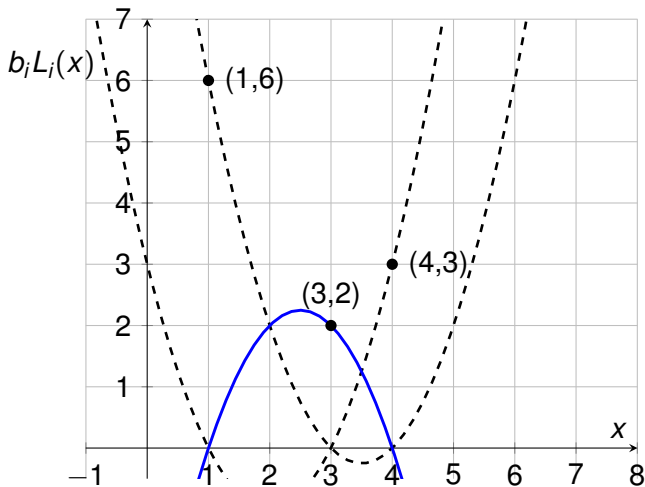
- Annahme der Existenz eines zweiten Polynoms $g \in \Pi_n$, das die Daten korrekt modelliert
- Bildung der Differenz $f - g$
- $f - g$ hat an allen $|A| = n + 1$ gegebenen Stellen eine Nullstelle.
- Polynome in Π_n können jedoch höchstens n Nullstellen haben; es ergibt sich ein Widerspruch.
- Durch Widerlegung des Gegenteils ist die Eindeutigkeit des Polynoms gegeben.

Lagrangesches Basispolynom

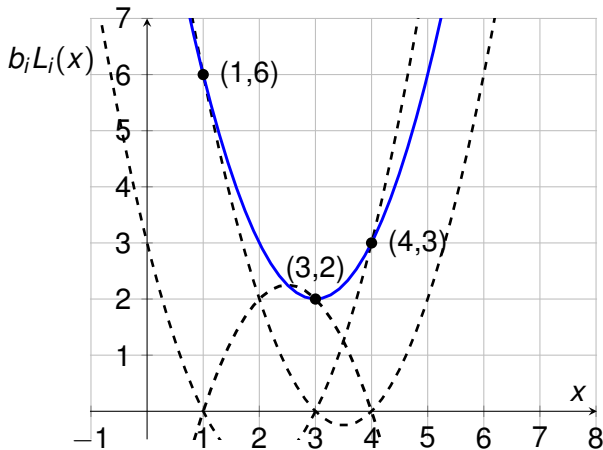
$$L_i(x) := \frac{\prod_{j=0}^{i-1}(x - a_j) \cdot \prod_{j=i+1}^n(x - a_j)}{\prod_{j=0}^{i-1}(a_i - a_j) \cdot \prod_{j=i+1}^n(a_i - a_j)}$$



Gewichtetes Basispolynomes $b_i L_i$



Interpolationspolynom



$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$f(x) = \sum_{i=0}^n b_i L_i(x)$$



Vandermondsche Matrizen

- Alternativer Lösungsansatz: Einsetzen aller Datenpunkte in die allgemeine Gleichung des Polynoms $f \in \Pi_n$

Vandermondsche Matrizen

- Alternativer Lösungsansatz: Einsetzen aller Datenpunkte in die allgemeine Gleichung des Polynoms $f \in \Pi_n$
- Es entsteht ein lineares Gleichungssystem:

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & a_0 & a_0^2 & \dots & a_0^n \\ 1 & a_1 & a_1^2 & \dots & a_1^n \\ 1 & a_2 & a_2^2 & \dots & a_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^n \end{bmatrix}}_M \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} k_0 \\ k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_n \end{bmatrix}}_{\vec{k}} = \underbrace{\begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}}_{\vec{b}}$$

Vandermondsche Matrizen

- Alternativer Lösungsansatz: Einsetzen aller Datenpunkte in die allgemeine Gleichung des Polynoms $f \in \Pi_n$
- Es entsteht ein lineares Gleichungssystem:

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & a_0 & a_0^2 & \dots & a_0^n \\ 1 & a_1 & a_1^2 & \dots & a_1^n \\ 1 & a_2 & a_2^2 & \dots & a_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^n \end{bmatrix}}_M \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} k_0 \\ k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_n \end{bmatrix}}_{\vec{k}} = \underbrace{\begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}}_{\vec{b}}$$

- Die Matrix M nennt man Vandermondsche Matrix

Vandermondsche Matrizen

- Alternativer Lösungsansatz: Einsetzen aller Datenpunkte in die allgemeine Gleichung des Polynoms $f \in \Pi_n$
- Es entsteht ein lineares Gleichungssystem:

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & a_0 & a_0^2 & \dots & a_0^n \\ 1 & a_1 & a_1^2 & \dots & a_1^n \\ 1 & a_2 & a_2^2 & \dots & a_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^n \end{bmatrix}}_M \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} k_0 \\ k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_n \end{bmatrix}}_{\vec{k}} = \underbrace{\begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}}_{\vec{b}}$$

- Die Matrix M nennt man Vandermondsche Matrix
- Auflösen nach dem Gaußschen Eliminationsverfahren

Vandermondsche Matrizen

- Alternativer Lösungsansatz: Einsetzen aller Datenpunkte in die allgemeine Gleichung des Polynoms $f \in \Pi_n$
- Es entsteht ein lineares Gleichungssystem:

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & a_0 & a_0^2 & \dots & a_0^n \\ 1 & a_1 & a_1^2 & \dots & a_1^n \\ 1 & a_2 & a_2^2 & \dots & a_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^n \end{bmatrix}}_M \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} k_0 \\ k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_n \end{bmatrix}}_{\vec{k}} = \underbrace{\begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}}_{\vec{b}}$$

- Die Matrix M nennt man Vandermondsche Matrix
- Auflösen nach dem Gaußschen Eliminationsverfahren
- Wegen Langwierigkeit nicht empfehlenswert



Inhaltsverzeichnis

1 Motivation

2 Modellierung durch reelle Funktionen

3 Nullstellensuche

- Bisektionsalgorithmus
- Regula Falsorum
- Modifizierte Regula Falsorum
- Sekantenverfahren
- Newtonverfahren

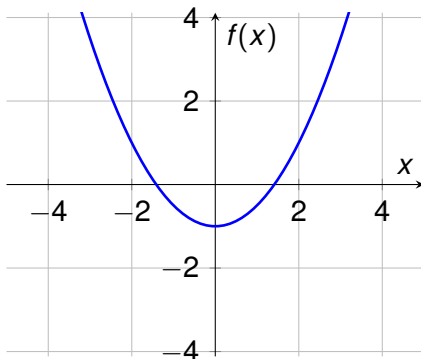


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{2}x^2 - 1$



Bisektionsalgorithmus

- Einer der berühmtesten Algorithmen zur Bestimmung von Nullstellen von Funktionen
- Löwenfangalgorithmus, Intervallschachtelung

Theorem

von Bolzano nach [?] - sei eine Funktion $f(x)$ im Intervall $[a, b]$ stetig, sodass:

$$f(a) \cdot f(b) < 0$$

dann existiert ein $c \in (a, b)$:

$$f(c) = 0$$



Hauptschritte

Mittelpunkt

$$x = \frac{a + b}{2}$$

Neues Intervall

- wenn $f(x) \cdot f(b) < 0 \rightarrow [x, b]$
- wenn $f(x) \cdot f(a) < 0 \rightarrow [a, x]$

Abbruchbedingung

$$\frac{b - a}{2} < \varepsilon; \varepsilon \geq 0$$

Visualisierung

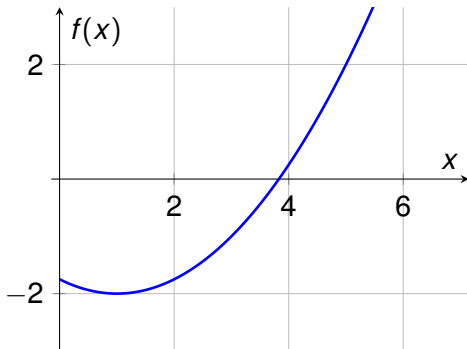
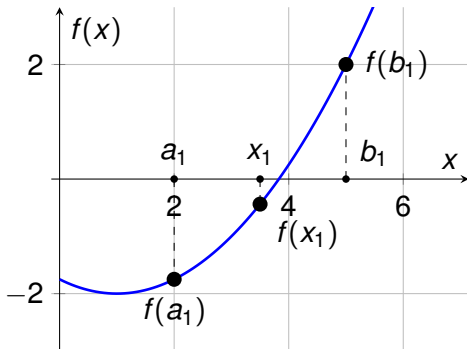


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_n	a_n	b_n	L_n
1				
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung

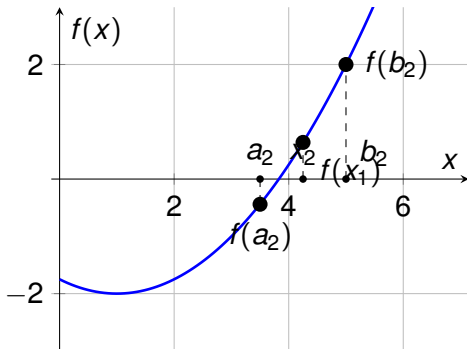


n	x_n	a_n	b_n	L_n
1	3.5	2	5	3
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

Visualisierung



n	x_n	a_n	b_n	L_n
1	3.5	2	5	3
2	4.25	3.5	5	1.5
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

Visualisierung

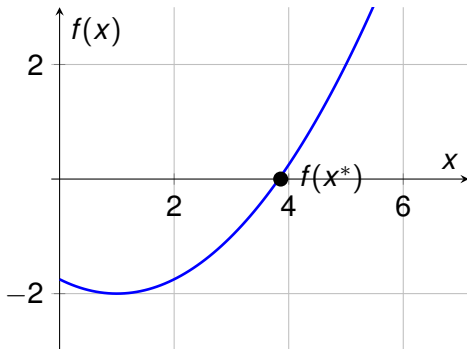


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_n	a_n	b_n	L_n
1	3.5	2	5	3
2	4.25	3.5	5	1.5
3	3.86	3.5	4.25	0.75
	3.83	3.83	3.83	0

Tabelle: Werte der Abbildung



Konvergenz

Aus Tabelle:

Konvergenz

- Nullstelle: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x^*$
- Intervalllänge: $\lim_{n \rightarrow \infty} L_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{b-a}{2^n} = 0$

```
public double executeBisektion(double a, double b,  
    double e) {  
    do {  
        x = (a + b) / 2;  
        if (f(a) * f(x) < 0)  
            b = x;  
        else  
            a = x;  
    } while (Math.abs(b-a)/2 > e);  
    return x;  
}
```



Regula Falsorum

- verbesserte Variante des Bisektionsalgorithmus
- konstruiert eine Näherung an die Nullstelle aus zwei falschen Werten
- Regel der Falschen oder Regula Falsi



Hauptschritte

Näherung an die Nullstelle durch Zweipunktgerade

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

Neues Intervall

- wenn $f(x) \cdot f(b) < 0 \rightarrow [x, b]$
- wenn $f(x) \cdot f(a) < 0 \rightarrow [a, x]$

Abbruchbedingung

$$|x_{n-1} - x_n| < \varepsilon; \varepsilon \geq 0$$

Visualisierung

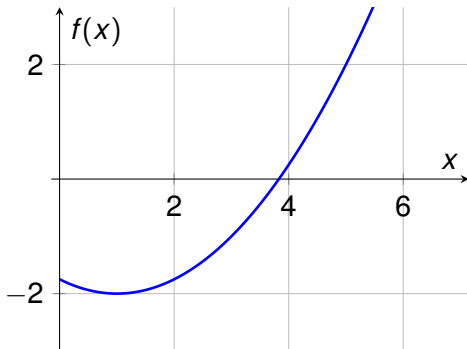


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1				
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung

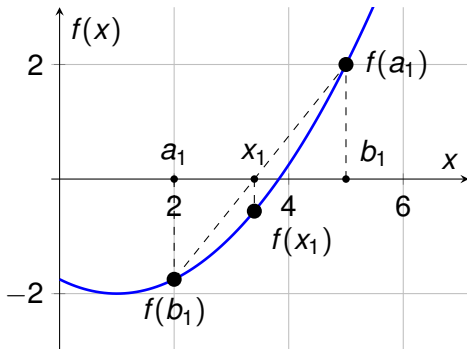


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung

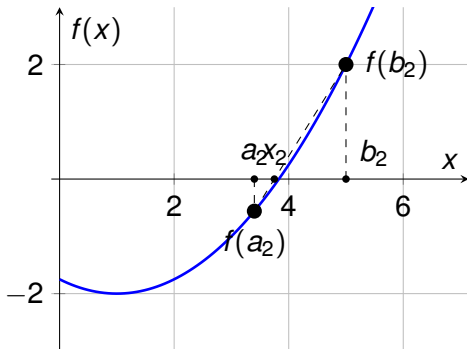


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2	3.4	3.75	3.4	5
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung

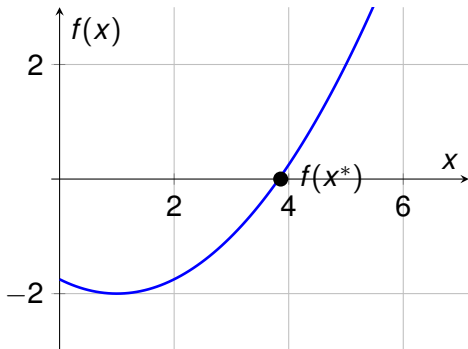


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2	3.4	3.75	3.4	5
3	3.75	3.82	3.75	5
	3.83	3.83		

Tabelle: Werte der Abbildung



Konvergenz

aus Tabelle:

Konvergenz

- Nullstelle: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_{n-1} = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x^*$
- $|x_{n-1} - x_n| \geq 0$



Java-Implementierung

```
public double execute(double a, double b,  
    double e) {  
    double x = a;  
    double x1;  
    do {  
        x1 = x;  
        x = (f(b) * a - f(a) * b)  
            / (f(b) - f(a));  
        if (f(a) * f(b) * f(x) <= 0)  
            b = x;  
        else  
            a = x;  
    } while (Math.abs(x - x1) >= e);  
    return x;  
}
```



Modifizierte Regula Falsorum

- Nullstellensuche mit der Regula Falsorum im Intervall $[-1, 2]$ der Funktion $f(x) = x^3$ mit $\varepsilon = 10^{-9}$ benötigt 792858 Iterationsschritte.
- Modifizierte Methoden wie z.B. der Illinois Algorithmus oder der Algorithmus von Anderson und Björk's
- Illinois Algorithmus benötigt 58 Iterationen



Hauptschritte

- Die erste Iteration ist ähnlich wie die der normalen Regula Falsorum

Neues Intervall

- $F = f(a), G = f(b)$
- $x_2 = \frac{G \cdot a - F \cdot b}{G - F}$

Neues Intervall

- wenn $f(x_2) \cdot f(b) < 0 \rightarrow [x_2, b]$
wenn $f(x_1) \cdot f(x_2) > 0 \quad G = \frac{G}{2}$
- wenn $f(x_2) \cdot f(a) < 0 \rightarrow [a, x_2]$
wenn $f(x_1) \cdot f(x_2) > 0 \quad F = \frac{F}{2}$



Visualisierung

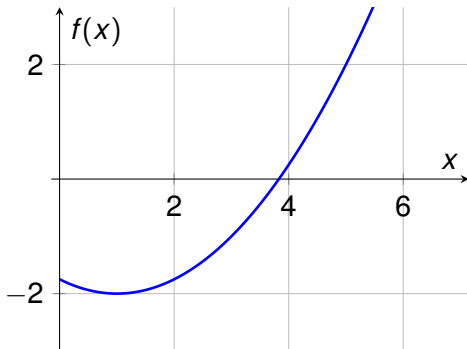


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1				
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung

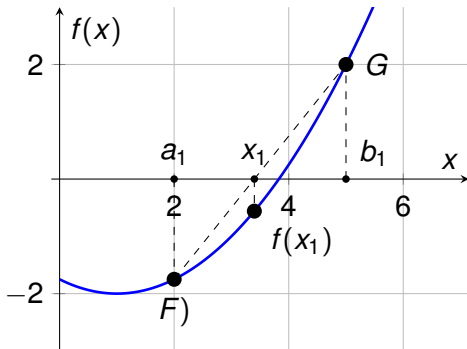
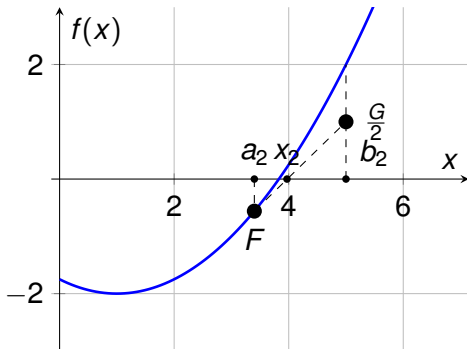


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x - 1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2				
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Visualisierung



n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2	3.4	3.97	3.4	5
3				

Tabelle: Werte der Abbildung

Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

Visualisierung

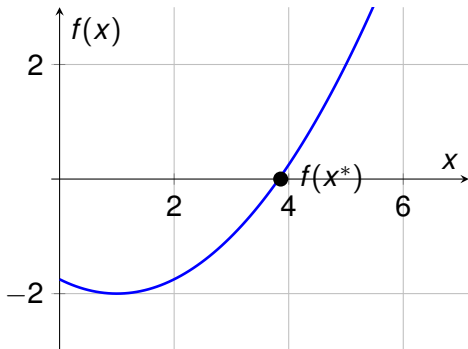


Abbildung: $f(x) = \frac{1}{4}(x-1)^2 - 2$

n	x_{n-1}	x_n	a_n	b_n
1	2	3.4	2	5
2	3.4	3.97	3.4	5
3	3.97	3.81	3.4	3.97
	3.83	3.83		

Tabelle: Werte der Abbildung

```
public double modExecute(double a, double b,  
    double e) {  
    double x = a;  
    do {  
        x1 = x;  
        x = (G * a - F * b) / (G - F);  
  
        if (f(a) * f(b) * f(x) <= 0) {  
            b = x;  
            G = f(x);  
            if (f(x) * f(x1) > 0)  
                F = F / 2;  
        }  
    } while (x1 - x > e);  
    return x;  
}
```

```
    } else {  
        a = x;  
        F = f(x);  
        if (f(x) * f(x1) > 0)  
            G = G / 2;  
    }  
} while (Math.abs(x - x1) > e);  
return x;  
}
```

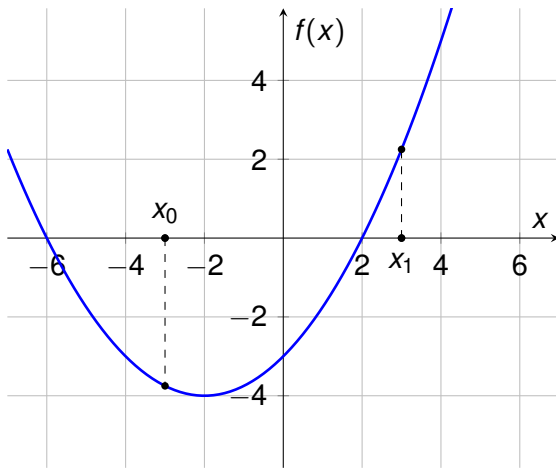
- Numerisches Näherungsverfahren
- Benötigt zwei Startwerte x_0 und x_1



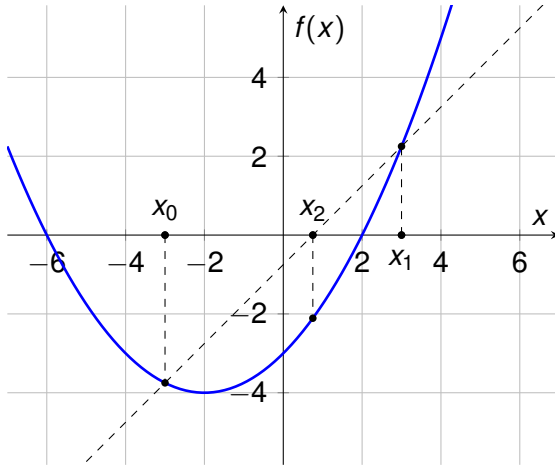
Vorbedingungen

- Funktion f muss stetig sein
- einfache Nullstelle x^*

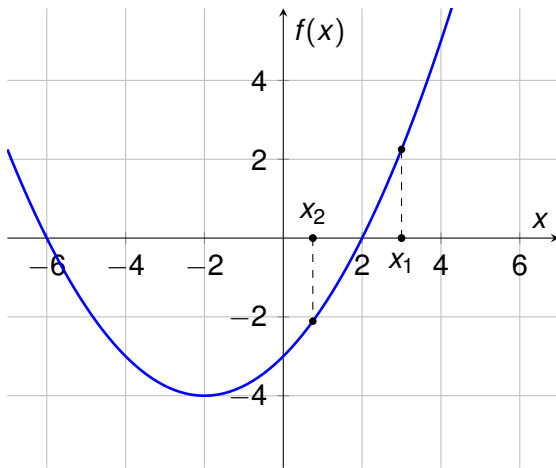
Beispiel



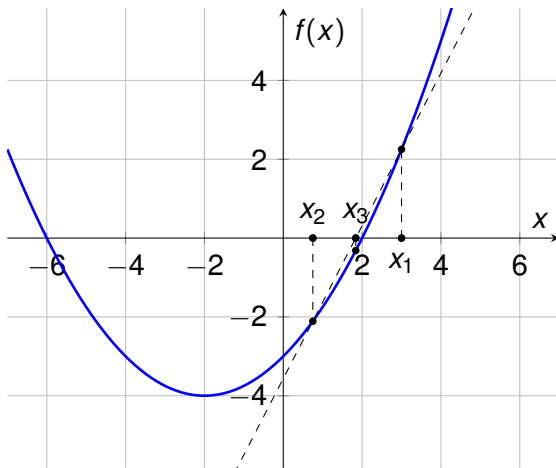
Beispiel



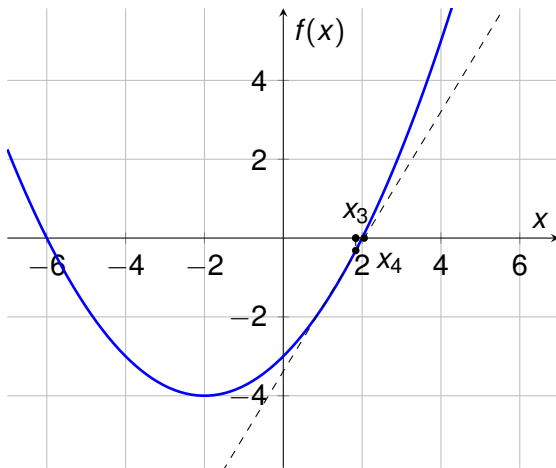
Beispiel



Beispiel



Beispiel



Sekantengleichung

$$y = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} (x - x_1) + f(x_1)$$



Mathematik

Sekantengleichung

$$y = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} (x - x_1) + f(x_1)$$

Nullstelle der Sekante

$$0 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} (x - x_1) + f(x_1)$$

Nullstelle der Sekante

$$0 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0} (x - x_1) + f(x_1)$$

Umstellen nach x

$$x = \frac{f(x_1)x_0 - f(x_0)x_1}{f(x_1) - f(x_0)}$$

Umstellen nach x

$$x = \frac{f(x_1)x_0 - f(x_0)x_1}{f(x_1) - f(x_0)}$$

Iterationsvorschrift

$$x_{n+1} = \frac{f(x_n)x_{n-1} - f(x_{n-1})x_n}{f(x_n) - f(x_{n-1})}$$



Konvergenz

- keine garantierte Konvergenz
- Verfahren bricht zusammen falls gilt $f(x_n) = f(x_{n+1})$
- konvergiert linear mit Konvergenzordnung $\Phi = \frac{1+\sqrt{5}}{2} \approx 1,618$

```
public static double Sekante(double eps, double x1,
    double x2){
    double dummy;
    int n=0;
    while (Math.abs(f2(x2)) > eps && n<1000){
        dummy = x2;
        x2 = (f2(x2)*x1 - f2(x1)*x2)/(f2(x2) - f2(x1));
        x1 = dummy;
        n++;
    }
    return x2;
}
```

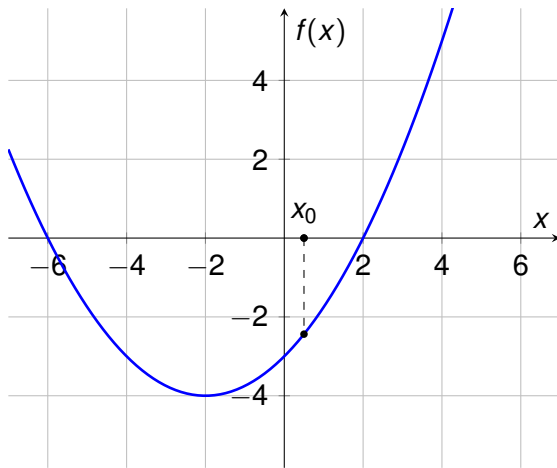
- numerisches Verfahren
- benötigt nur noch einen Startwert x_0



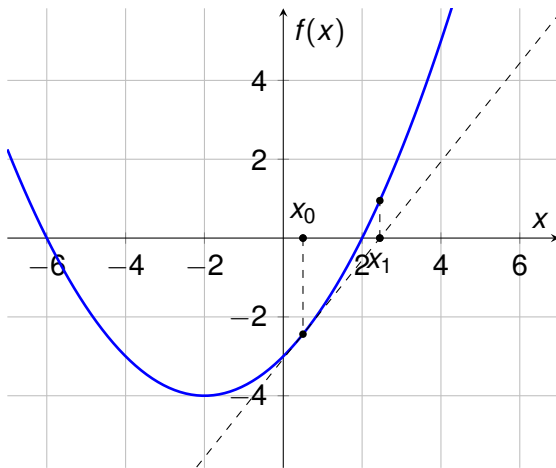
Vorbedingungen

- Funktion muss zweimal stetig partiell differenzierbar sein
- einfache Nullstelle x^*
- Startwert x_0 muss in der Umgebung von x^* sein

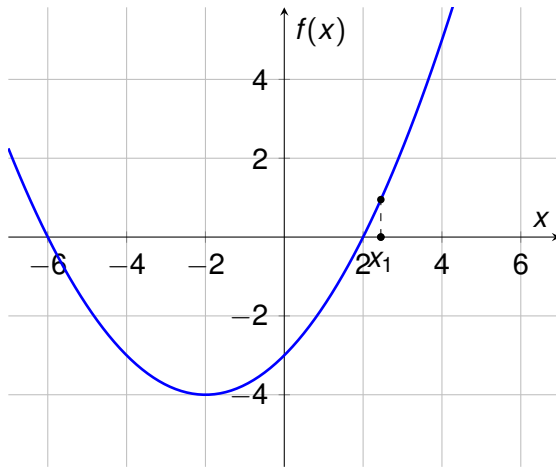
Beispiel



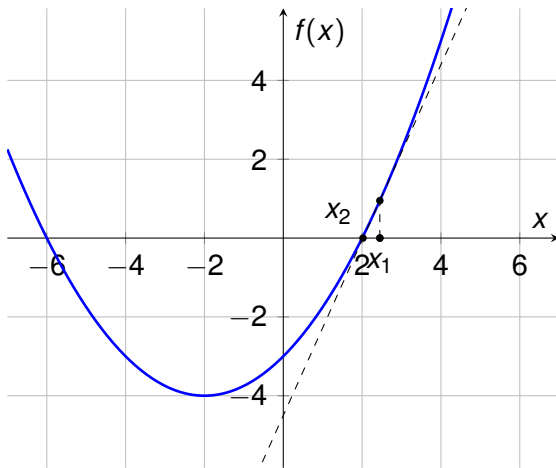
Beispiel



Beispiel



Beispiel





Mathematik

Tangentengleichung

$$y = f'(x_0)x + f(x_0) - f'(x_0)x_0$$



Mathematik

Tangentengleichung

$$y = f'(x_0)x + f(x_0) - f'(x_0)x_0$$

Nullstelle der Tangente

$$0 = f'(x_0)(x_0 - x) + f(x_0)$$

Nullstelle der Tangente

$$0 = f'(x_0)(x_0 - x) + f(x_0)$$

Umstellen nach x

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

Umstellen nach x

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

Iterationsvorschrift

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

- nur noch garantierte Konvergenz unter Einhaltung der Vorbedingungen
- quadratische Konvergenzordnung
- falls Vorbedingungen nicht erfüllt sind, kann man keine sichere Aussage über Konvergenz machen

```
public static double Newton(double eps, double x) {  
    int n = 0;  
    while (Math.abs(f1(x)) > eps && n <= 1000)  
        x = x - f1(x)/df1(x);  
        n++;  
    }  
    return x;  
}
```

Quellenverzeichnis I



BOGOMOLNY, Alexander:

Intermediate Value Theorem - Bolzano Theorem from Interactive Mathematics Miscellany and Puzzles.

<http://www.cut-the-knot.org/Generalization/ivt.shtml>.

Version: 2017



PAPULA, Lothar:

Mathematik für Ingenieure und Naturwissenschaftler.

11., überarb. Aufl.

Wiesbaden : Springer Vieweg, 2007. –

ISBN 3834803049



Quellenverzeichnis II



SONAR, Thomas:

Angewandte Mathematik, Modellbildung und Informatik: Eine Einführung für Lehramtsstudenten, Lehrer und Schüler.

1. Aufl.

Braunschweig u.a., 2001. –

ISBN 3528031794

Vielen Dank für Ihre
Aufmerksamkeit!
Haben Sie noch Fragen?