

Grundlagenpraktikum: Rechnerarchitektur

LEHRSTUHL FÜR RECHNERARCHITEKTUR UND PARALLELE SYSTEME

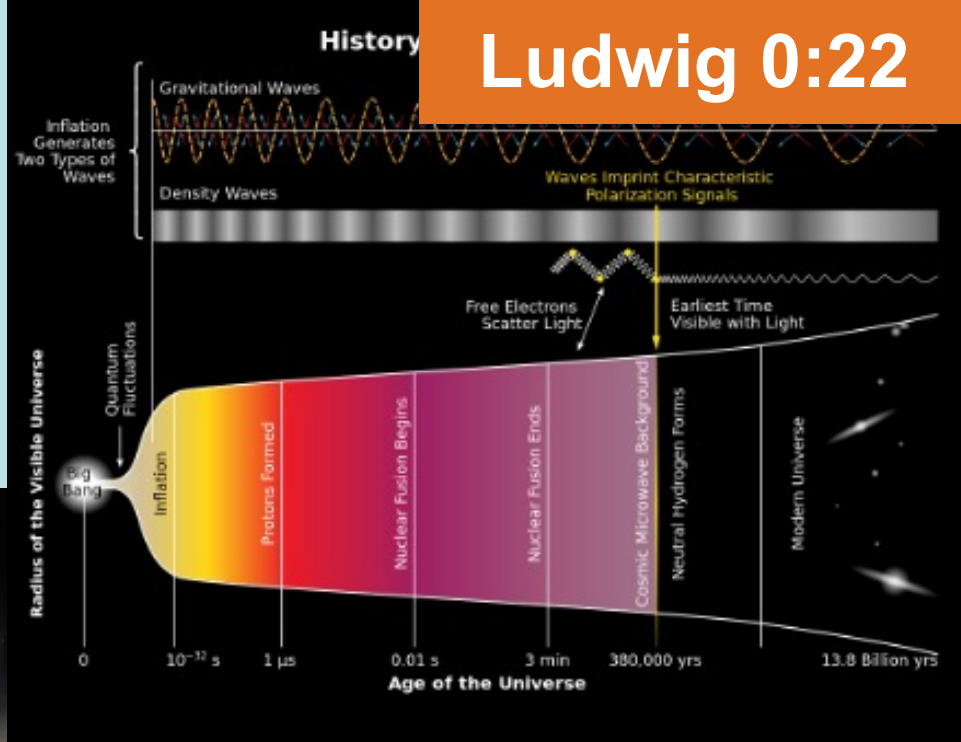
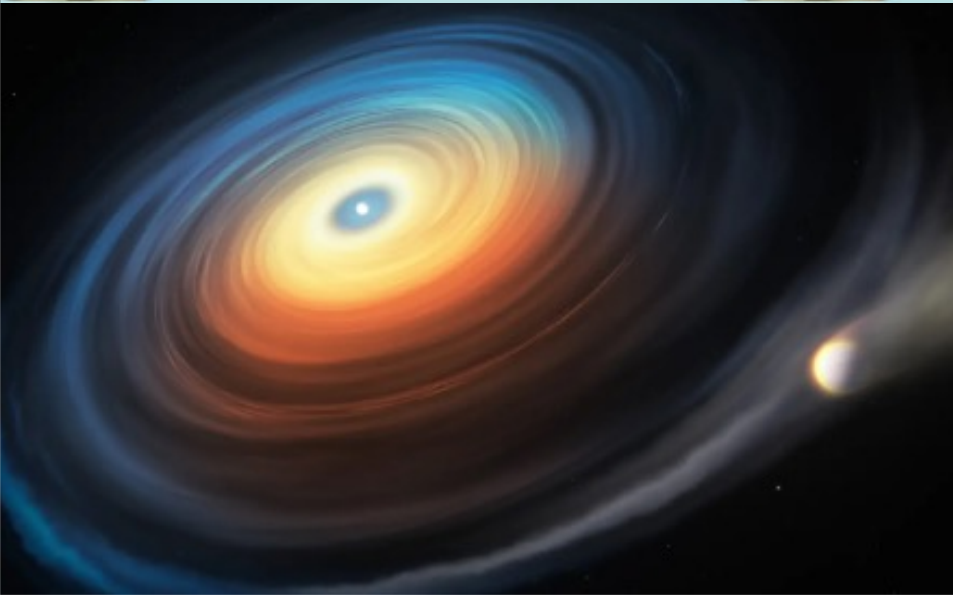
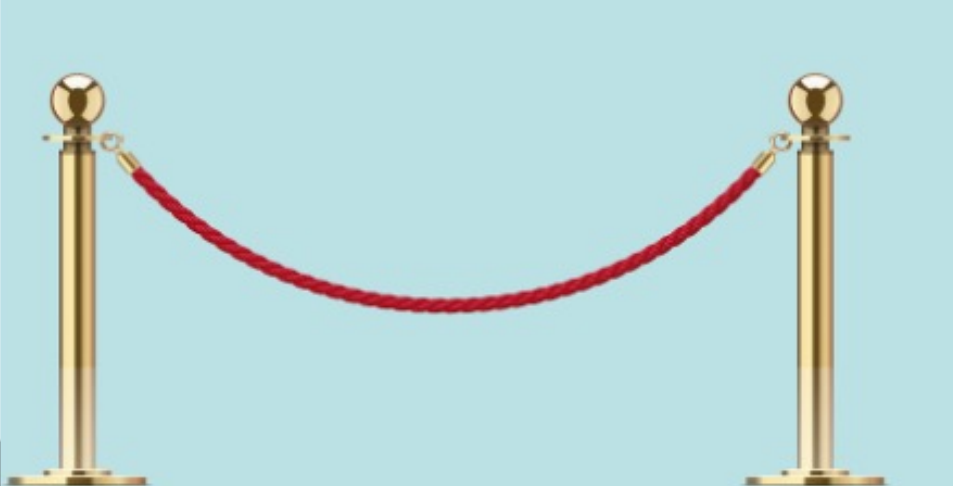
Gruppe 233 – Vortrag zu Aufgabe A316

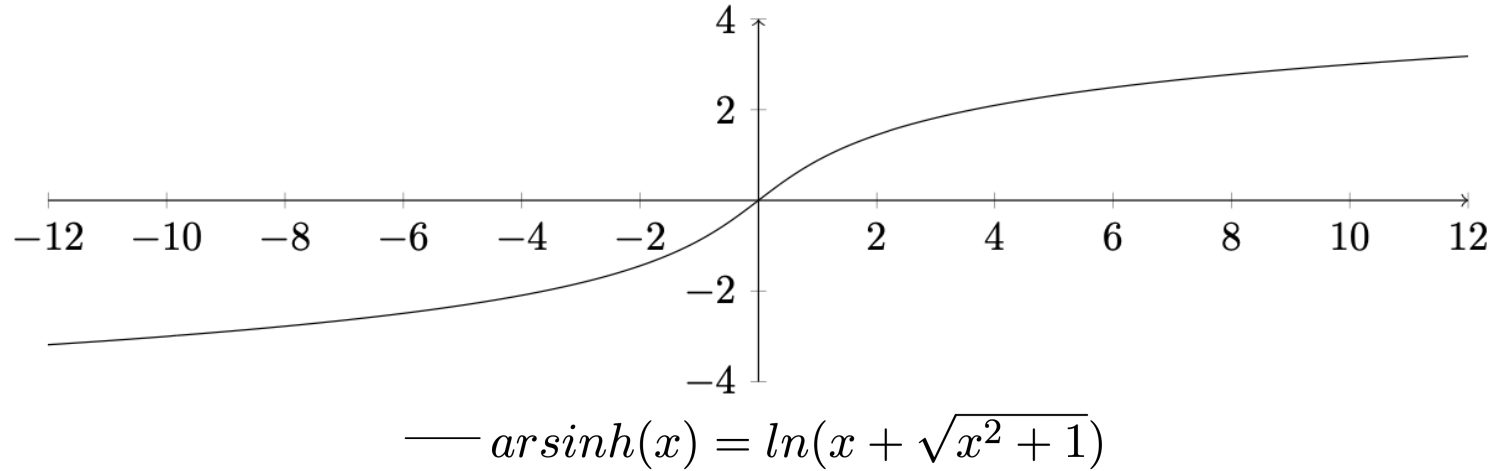
Sommersemester 2023

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan

München, 21. August 2023







- (1) der Lösungsansatz
- (2) die angewandten Optimierungen
- (3) die Performanz
- (4) die Genauigkeit
- (5) ein Ausblick und die Einordnung

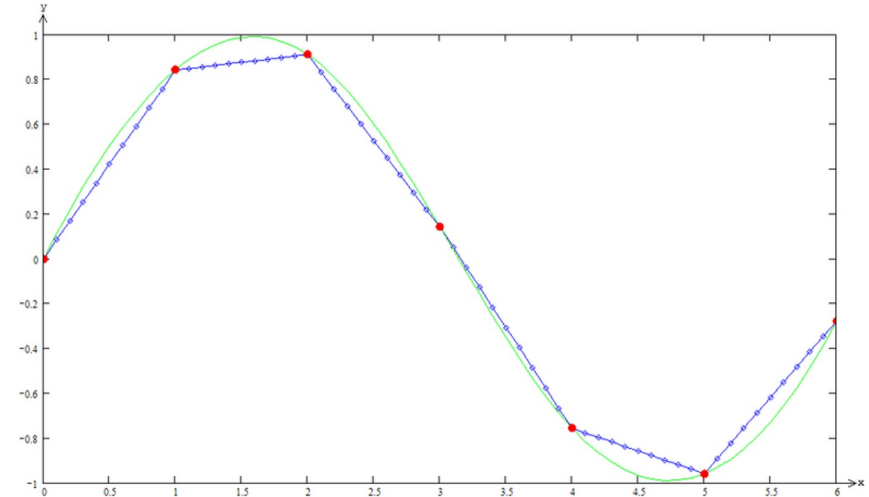
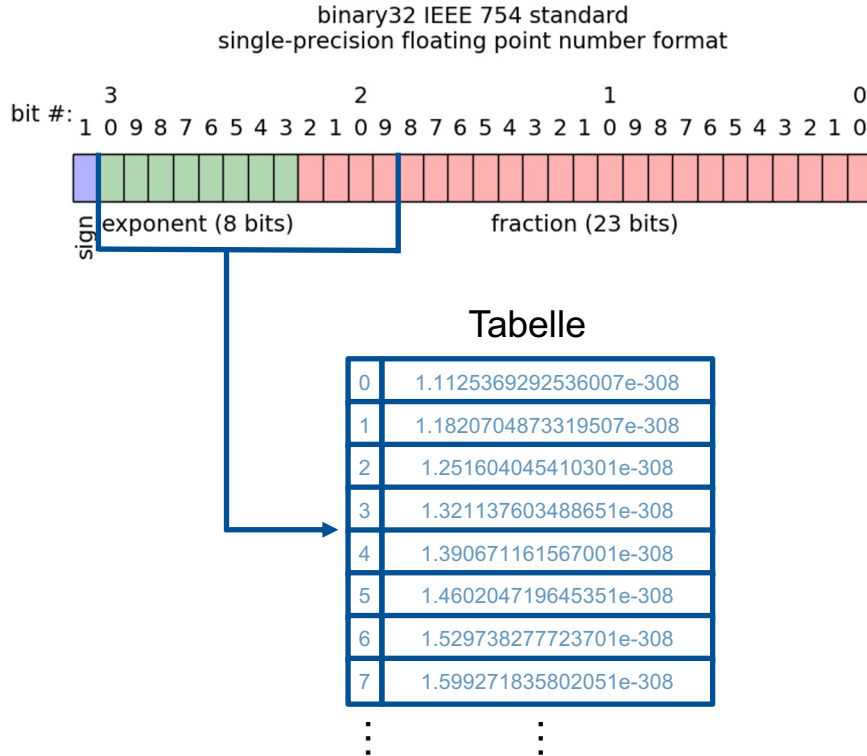
(1) Lösungsansatz

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan
München, 21. August 2023



Lookup-Tabelle

Daniel



Problematik einer Reihenentwicklung

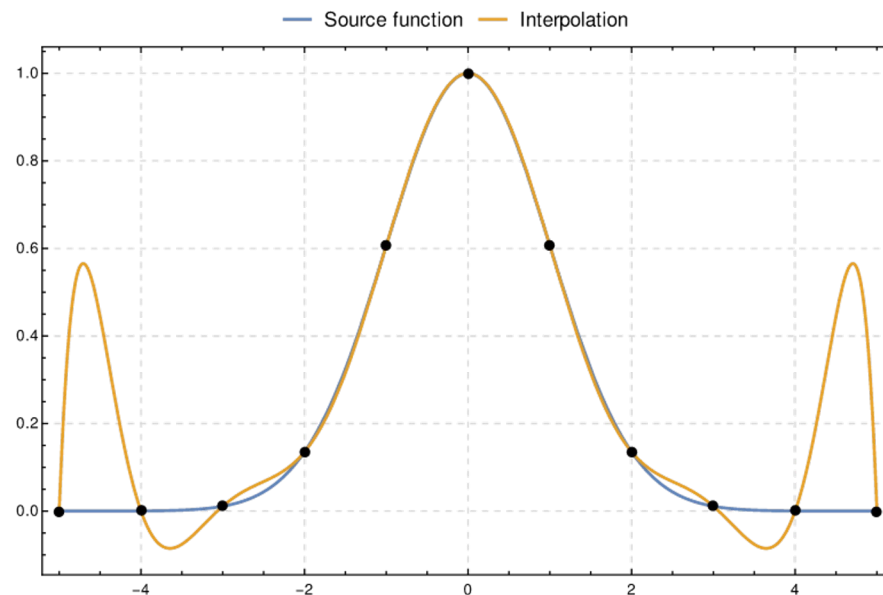
$$\sum_{k=0}^{\infty} a_k x^{\pm k}$$

Größtes erwartetes Ergebnis:

$$\operatorname{arsinh}(\text{DOUBLE_MAX}) \approx 710,41$$

Gemischte Reihe:

$$\operatorname{arsinh}(x) = \begin{cases} \operatorname{TaylorArsinh} & \text{falls } |x| < 1 \\ \ln(2x) + \operatorname{error}(x) & \text{falls } |x| > 1 \\ x & \text{falls } x \in \{\pm \text{inf}, \pm \text{NaN}\} \end{cases}$$

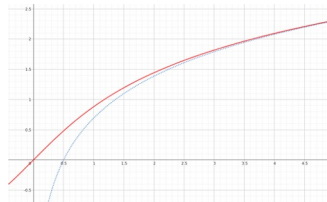
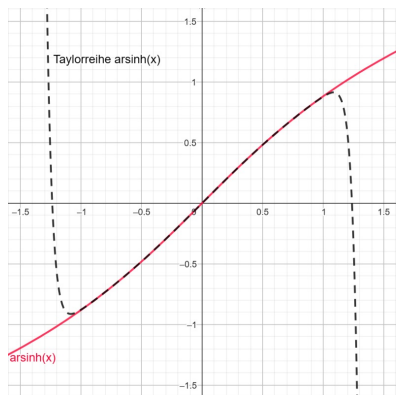


Reihenentwicklung

$$|x| \leq 1$$

Taylor Entwicklung um 0:

$$\operatorname{arsinh}(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(2k-1)!!(-x^2)^k}{(2k)!!(2k+1)} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k(2k)!x^{2k+1}}{(2k+1)(2^k * k!)^2}$$



$$x > 1$$

Approximation:

$$\operatorname{arshinh}(x) = \ln\left(x + \sqrt{x^2 + 1}\right) = \ln(2x) + \operatorname{error}(x)$$

Reine Reihe:

$$\ln(2) - \left(\frac{1}{x}\right) + \operatorname{error}(x)$$

Gemischte Reihe:

$$\begin{aligned} \ln(2x) &= \ln(2) + \ln(x) = \ln(2) + \ln(M * 2E) = \\ &= \ln(2) + E * \ln(2) + \ln(M) \end{aligned}$$

(2) Optimierungen

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan
München, 21. August 2023



Reihen: Tylor-Entwicklungen

- Anzahl der Reihenglieder gewählt
- Koeffizienten der drei Reihen vorberechnet
- Horner-Schema angewandt
$$2x^4 - 4x^3 - 5x^2 + 7x + 11 =$$
$$\left(\left((2 * x - 4) * x - 5 \right) * x + 7 \right) * x + 11$$
- Absorption für kleine und große x -> weniger Reihenglieder

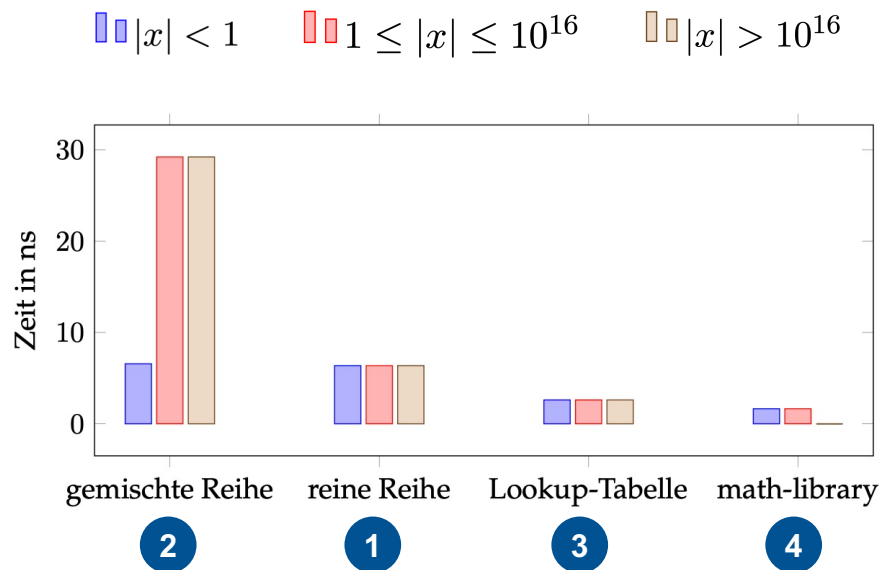
Tabellen-Lookup

- Logarithmische Verteilung der Werte in der Lookup-Tabelle
- Exponent und erste 4 Bit der Mantisse -> Index des nächst kleineren Wertes der Tabelle
- Punktsymmetrie: $\operatorname{arsinh}(-x) = -\operatorname{arsinh}(x) \rightarrow$ nur betragsmäßige Betrachtung
- Index der Tabelle aus Exponent und höchstwertigen vier Bit der Mantisse errechnet
- Lineare Interpolation zwischen Werten

(3) Performanz

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan
München, 21. August 2023





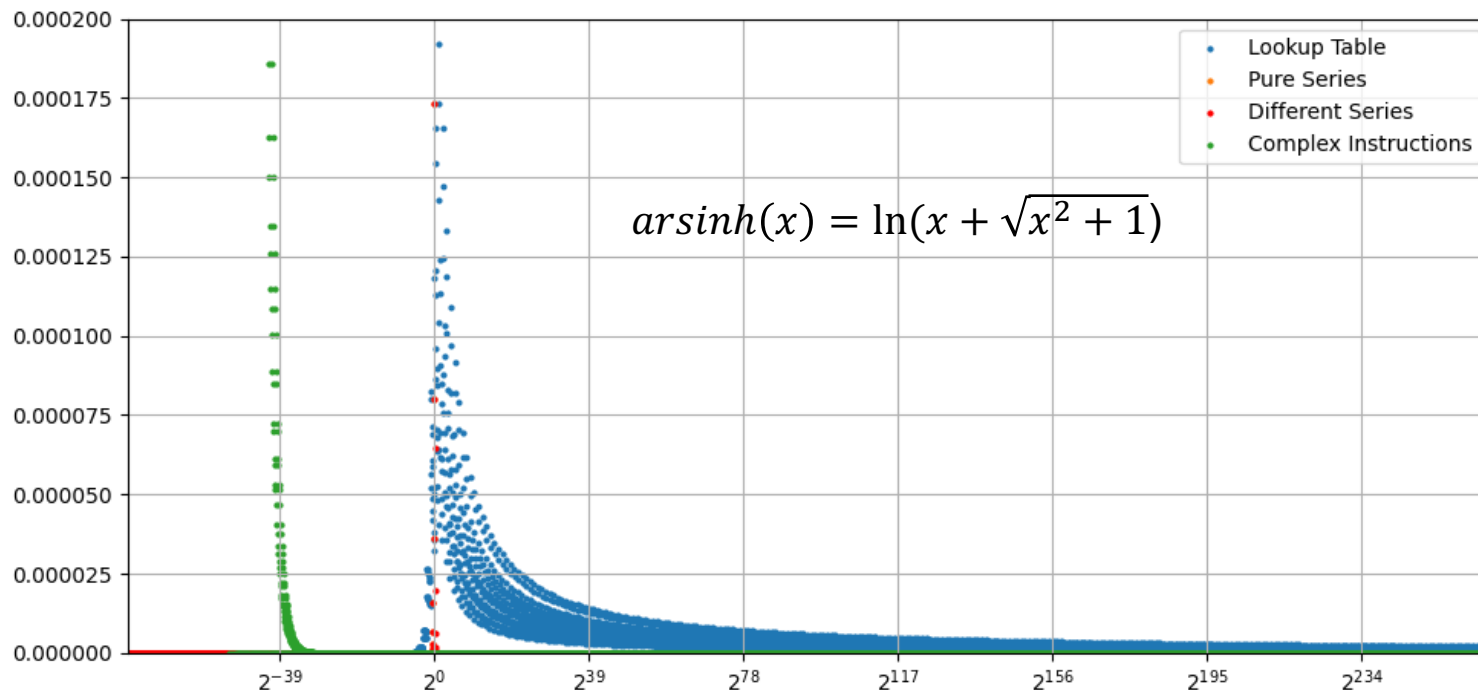
- 1 reine Reihe ist rechen-intensiv, da für alle x 13 Reihenglieder berechnet werden
- 2 gemischte Reihe für $|x| \geq 1$ am langsamsten, da 40 Reihenglieder berechnet werden
- 2 gemischte Reihe für $|x| < 1$ fast gleich schnell wie die reine Reihe, da gleiche Reihe verwendet
- 3 Lookup-Table verbessert die Laufzeit auf Kosten des Speicherverbrauchs von etwa 255KB
- 4 `<math.h>` für große x auch mit mehr als 10^{11} Wiederholungen Laufzeit 0ns

(4) Genauigkeit

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan
München, 21. August 2023

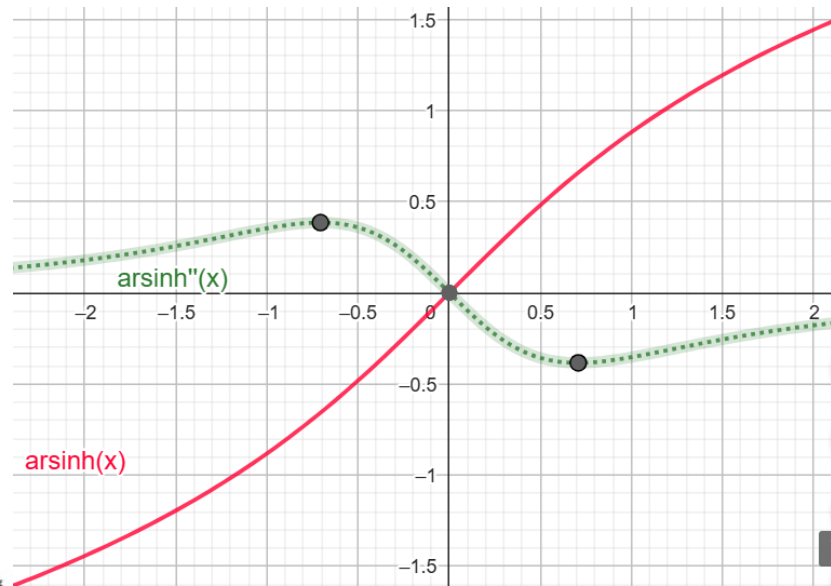
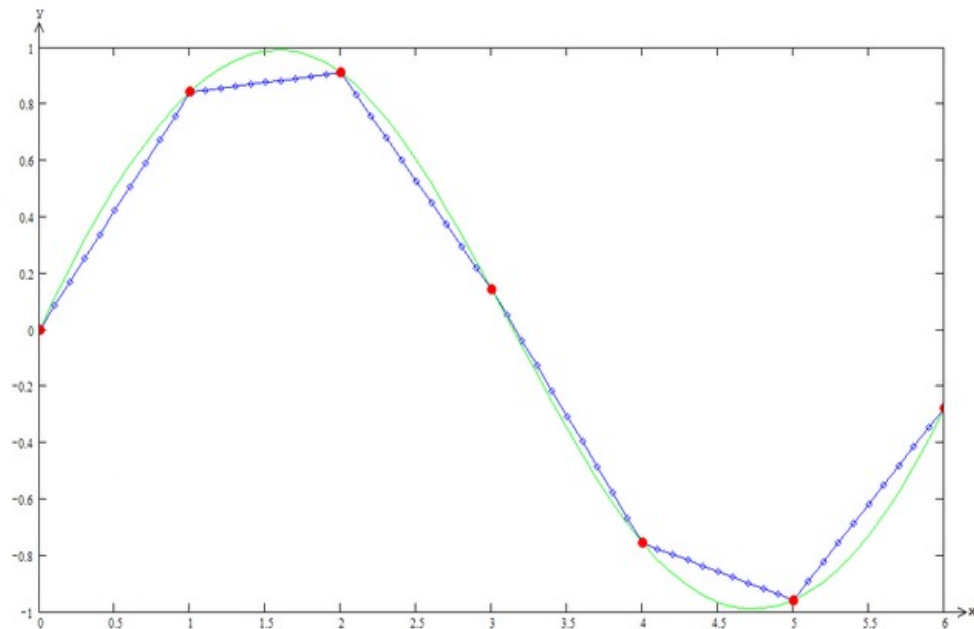


Vergleichswert: relativer Fehler



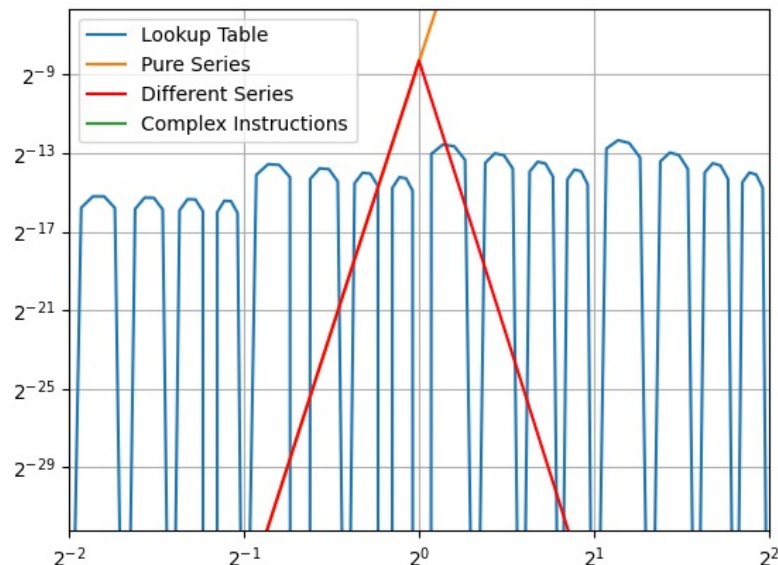
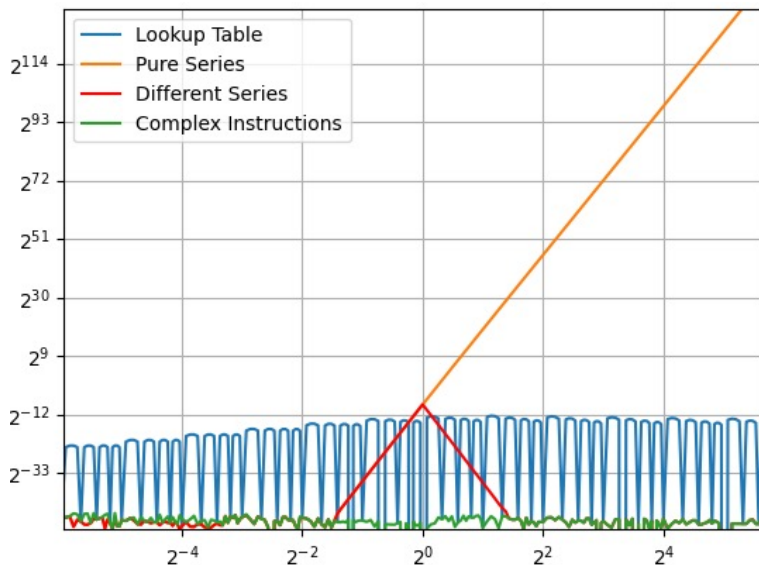
Genauigkeit Reihenentwicklung

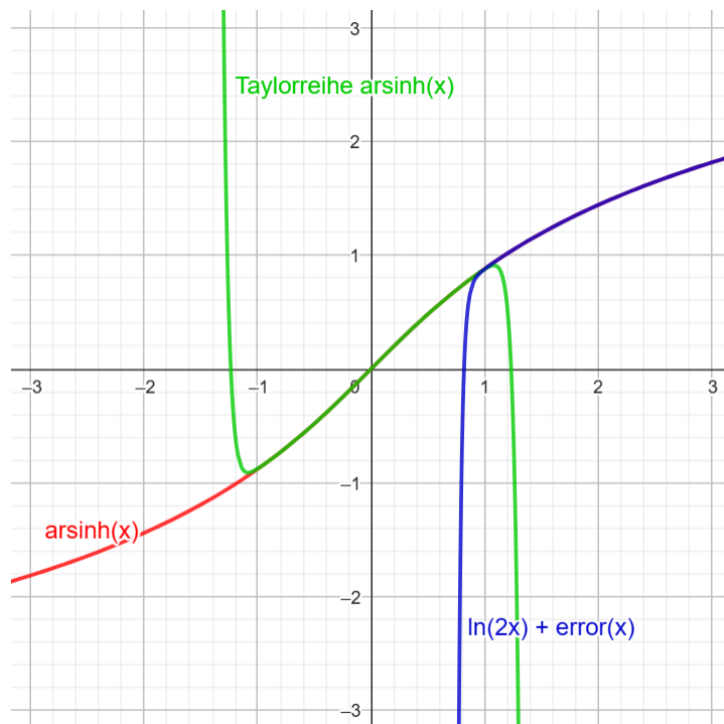
Pins

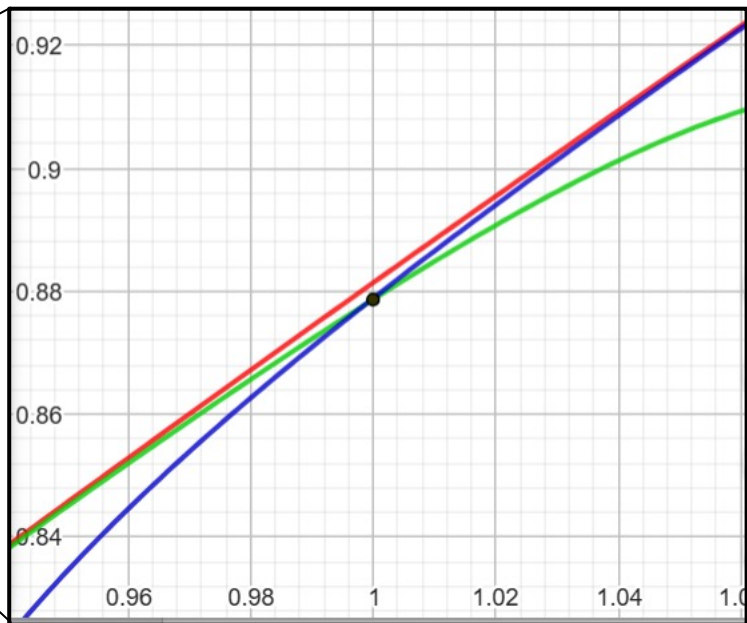
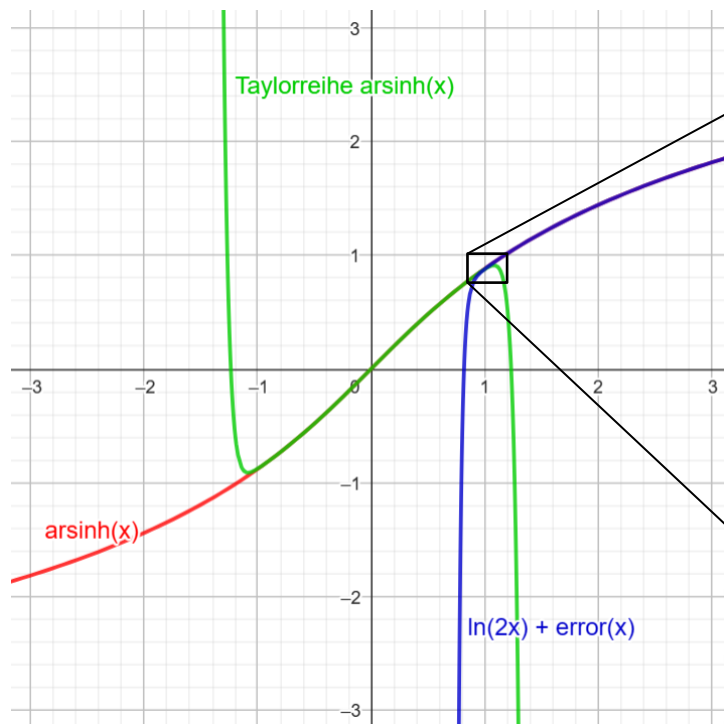


Vergleichswert: relativer Fehler

$$\operatorname{arsinh}(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(2k-1)!!(-x^2)^k}{(2k)!!(2k+1)} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k (2k)! x^{2k+1}}{(2k+1)(2^k k!)^2}$$







(5) Einordnung und Ausblick

Ludwig Gröber, Julian Pins, Daniel Safyan
München, 21. August 2023





	Genauigkeit	Performanz (worst case)	Speicherverbrauch
Lookuptabelle	Bis zu 0.02 % rel. Fehler für Eingaben zwischen Datenpunkten	2.61 ns	Ca. 500 KB für Tabelle
Reine Reihendarstellung	Nur Konvergenzbereich $ x < 1$	6.37 ns	Niedrig
Gemischte Reihendarstellung	Sehr hoch Ungenau für $0.25 < x < 4$	29.21 ns	Niedrig
Komplexe Instruktionen	Sehr hoch Ungenau für $ x < 2^{-26}$	1.65 ns	Niedrig

Ausblick: weitere Optimierungen

Allgemein:

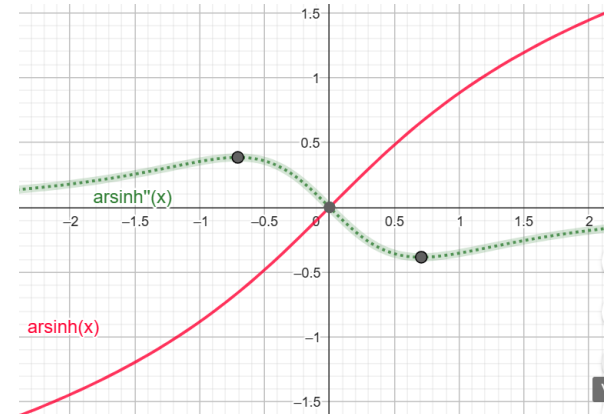
- Datentyp float für Speichereinsparung
- Mikrooptimierungen Assembly
- Verwendung von Reihendarstellung/ Lookuptabelle abhängig vom Eingabewert

Reihendarstellungen:

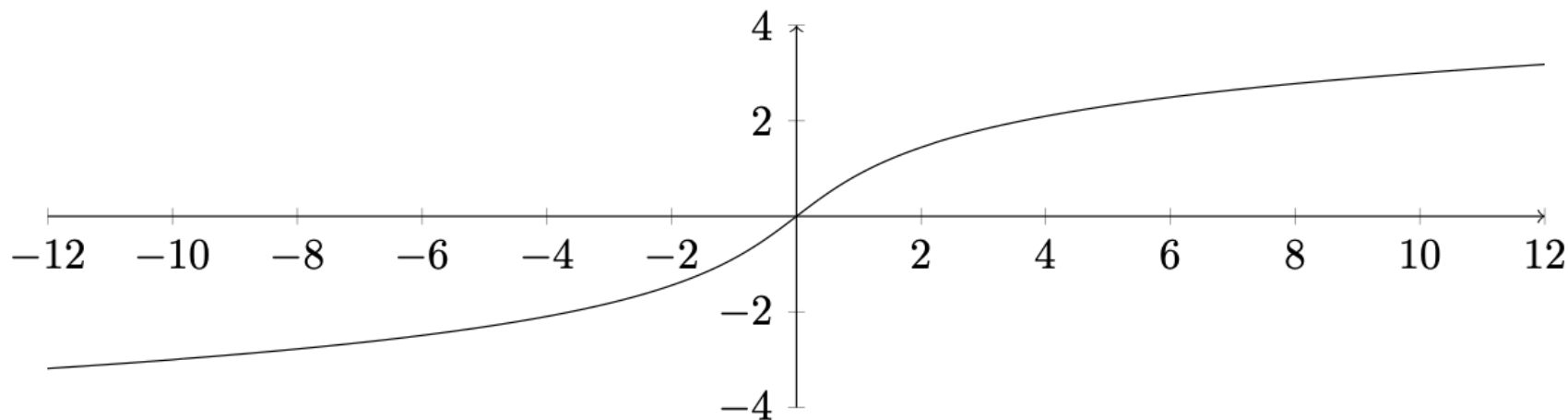
- Anzahl Reihenglieder abhängig von Eingabewert

Lookuptabelle:

- Splines
- Umverteilung der Messpunkte in der Lookuptabelle



Danke für die Aufmerksamkeit & Zeit für Fragen



$$\text{---} \operatorname{arsinh}(x) = \ln(x + \sqrt{x^2 + 1})$$

O.V. (2019), <https://meerdavon.com/wipe-out-aengste-surfen/> (Aufgerufen am: 15.07.2023) „Surfen“

Preuß, M. (2019), <https://science-to-go.com/die-kettenlinie-2/> (Aufgerufen am: 15.07.2023) „Kettenlinie“

Hartung, L. (2019), <https://www.spektrum.de/news/weisser-zwerg-nagt-riesenplaneten-an/1689980>
(Aufgerufen am: 15.07.2023) „Gravitationswelle“

O.V. (2014), https://commons.wikimedia.org/wiki/File:History_of_the_Universe_%28multilingual%29.svg
(Aufgerufen am: 15.07.2023) „Ausdehnung des Universums“

Stolfi, J. (2009), https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Hash_table_3_1_1_0_1_0_0_SP.svg (Aufgerufen
am 16.07.2023) “Hash-Map”

Rtnick (2010), https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Lin_interp_w-legend.png (Aufgerufen am
16.07.2023) “Linear interpolation”

O.V. (2016), https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Runge's_phenomenon_in_Lagrange_polynomials.svg

(Aufgerufen am 16.07.2023) “Runge Effekt”

O.V. (2022), https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Binary32_format_for_single-precision_floating_point_number.png (Aufgerufen am 16.07.2023) “double”