Moritz Seppelt
194557

# Hausaufgabe 4



Für die Erzeugung von Zitronensäure ($C_6H_8O_7$). Also $a = 6$, $b = 8$, $c = 7$ und anfangs $n = 1$ erhält man $x = 2.25$, $y = 3.75$, $z = -0.5$. Jedoch sind gebrochene Stoffmengen nicht sinnvoll. Hier kommt das $n$ ins Spiel. $n$ beschreibt, wie viel Erzeugnis ich erreichen möchte. Also sind $x, y, z$ direkt proportional zu $n$. Da wir aus dem Sachzusammenhang fordern müssen, dass $x, y, z \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}$, erhöre ich $n$ solange bis auch $x, y, z \in \mathbb{Z}$ sind. Für Zitronensäure ergibt sich für ein $n = 4$: $x = 9$, $y = 15$, $z = -2$. Negative werte bedeuten hierbei, dass der der dazugehörige Stoff ($x \Leftrightarrow$ Methan, $y \Leftrightarrow$ Kohlendioxid, $z \Leftrightarrow$ Wasser) nicht hinzugefügt werden muss, sondern abgegeben wird. Hier alle Ergebnisse:

| Stoffname | Summenformel | $n$ | $x$ | $y$ | $z$ |
|---|---|---|---|---|---|
| Fruktose | $C_6H_{12}O_6$ | 1 | 3 | 3 | 0 |
| Ethanol | $C_2H_6O$ | 2 | 3 | 1 | 0 |
| Weinsäure | $C_4H_6O_6$ | 4 | 5 | 11 | 2 |
| Zitronensäure | $C_6H_8O_7$ | 4 | 9 | 15 | -2 |

Zu bemerken ist schließlich, dass man das kleinste $n$ gefunden hat, für das $x, y, z, \in \mathbb{Z}$ gilt, gdw. $\text{ggT}(x, y, z) = 1$. Dies ist hier leicht zu überprüfen.

Für den Vorteil gegenüber des Gauß-Jordan-Algorithmus, muss man sich die Laufzeiten anschauen. Gauß benötigt $O(n^3)$ (zum Lösen eines Gleichungssystems mit $n$ Unbekannten und Gleichungen) für jede Lösung. Das liegt daran, dass auch die Inhomogenität im Algorithmus verwendet und verändert wird. Die LU-Zerlegung dauert zwar auch $O(n^3)$, jedoch muss dies nur einmal gemacht werde, da in diesem Algorithmus die Inhomogenität keine Rolle spielen. Die Vorwärts- bzw. Rückwärtssubstitution dauert dann nur $O(n^2)$. Somit kann man schlussfolgern, wenn häufig, wie hier der Fall, das selbe homogene Gleichungssystem unterschiedlicher Inhomogenitäten gelöst werden soll, dann bietet sich die LU-Zerlegung an.

Meine Behauptung, dass die LU-Zerlegung $O(n^3)$ dauert, kann man sehr schön anhand der Abbildung 1 verifizieren. Dort ist die Berechnungsdauer $t$ von der LU-Zerlegung in Abhängigkeit von der Matrixgröße $N$ (bedeutet, dass immer $N \times N$ - Matrizen zerlegt werden) abgezeichnet. Es zeigt sich, dass die gemessenen Zeiten sehr gut proportional zu $N^3$ ist. Der orangene Graph ist um genau zu sein

$$t(N) = 2.5 \cdot 10^{-7} \cdot N^3$$

Das $O(n^3)$ Verhalten kommt daher, dass für jede Spalte im Mittel durch die Hälfte aller Zeilen und dann nochmal im Mittel die Hälfte aller Spalten iteriert werden muss.

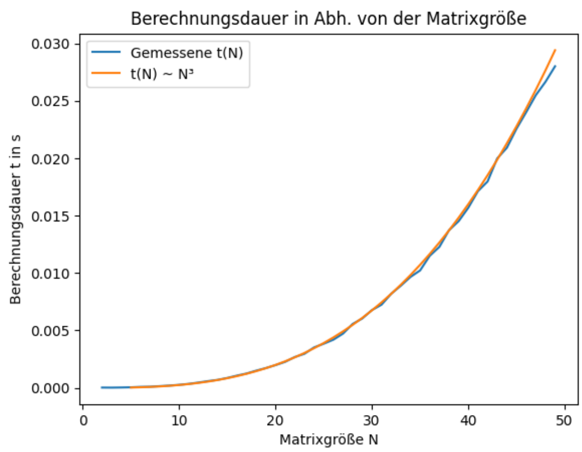


Abbildung 1: Berechnungsdauer $t$ in Abhängigkeit von der Matrixgröße $N$