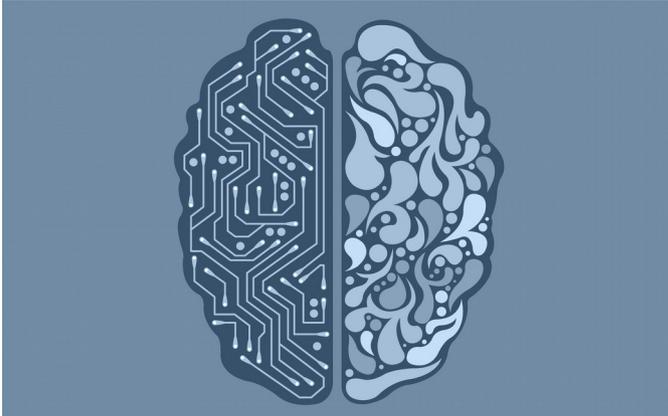


# Algorithmen sind überall

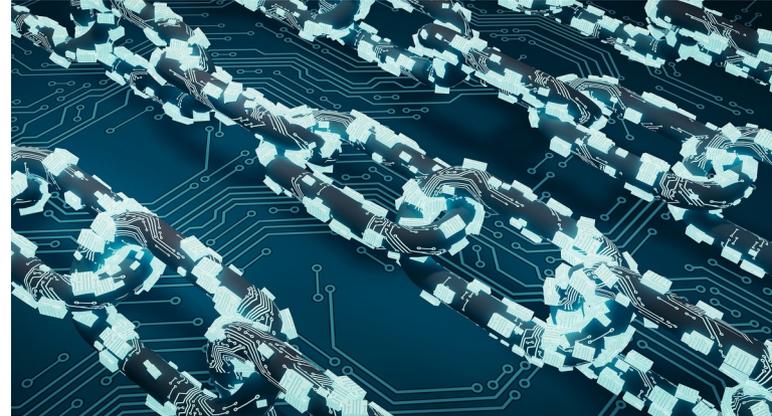
Sebastian Forster

# Zukunftstechnologien

**Mitgestalten!**



**Artificial Intelligence**



**Blockchain**



**Internet of Things**



**Data Science**

# Algo-was?

- *Programmieren* ist längst nicht alles
- Effiziente Berechnungsmethoden erfordern oft gute Ideen und mathematische Analyse
- Die Suche nach *Algorithmen* beginnt dort, wo mit reiner Programmierfertigkeit nichts mehr schneller gemacht werden kann
- Heute: Ein Algorithmus, den jeder kennt (zumindest im Prinzip)

# Suche im Bücherregal der Bibliothek

## Einfacher Algorithmus:

Überprüfe für jedes Buch, ob es das gesuchte ist

Einzelne Überprüfung: geringer Aufwand

Aber: in Summe dennoch hoher Aufwand



??



# Life Hack #256: Binäre Suche

- Beobachtung: Bücher in der Bibliothek sind alphabetisch nach Autor/in sortiert!
- Idee: Wenn Buch von „Rowling“ gesucht wird und aktuell mit Buch von „King“ verglichen wird, dann können alle Bücher von „Aakhus“ bis „King“ ignoriert werden
- Abstrakt: Alphabetische Ordnung:  
$$\text{Buch}_1 < \text{Buch}_2 < \dots < \text{Buch}_n$$

# Beispiel für binäre Suche

Suche nach „Rowling“: Vergleiche mit Mitte



„King“, „Mantel“, „Tolkien“, „Rowling“

# Beschreibung des Algorithmus

1. Überprüfe Buch aus der Mitte des Suchbereichs
2. Falls überprüftes Buch = gesuchtes Buch: fertig
3. Falls gesuchtes Buch  $<$  überprüftes Buch:  
Schränke Suchbereich auf alle „kleineren“ Bücher ein
4. Falls gesuchtes Buch  $>$  überprüftes Buch:  
Schränke Suchbereich auf alle „größeren“ Bücher ein
5. Gehe zu Schritt 1

# Analyse der binären Suche

Beobachtung: Größe des Suchbereichs halbiert sich in jedem Schritt

- Anfangsgröße:  $n$
- Nach einem Schritt: Größe  $n/2$
- Nach zwei Schritten: Größe  $n/4$
- Nach  $k$  Schritten: Größe  $n/2^k$
- Nach  $\log_2(n)$  Schritten: Größe  $1$
- Buch wird spätestens nach  $\log_2(n)$  Schritten gefunden!

**$\log_2(n)$  ist Umkehrung von  $2^n$**

# Signifikanz der binären Suche

- Durch binäre Suche kann Anzahl der Vergleiche von  $n$  auf  $\log_2(n)$  verringert werden
- $n = 100$ :  $\leq 7$  Vergleiche
- $n = 10000$ :  $\leq 14$  Vergleiche
- $n = 1000000$ :  $\leq 20$  Vergleiche
- Allgemein: Die Funktion  $f(n) = \log_2(n)$  wächst viel langsamer als die Funktion  $g(n) = n$
- Auch im Computer wird dieses Suchverfahren verwendet ( $\rightarrow$  Workshop *Hide and Seek*)

# Ausführung im echten Leben



- Mitte wird nicht exakt getroffen
- Suchbereich verringert sich nur um ein Drittel
- Somit  $f(n) = \log_{1.5}(n)$  viele Schritte
- Immer noch wesentlich besser als  $g(n) = n$

# Was ist ein Algorithmus?

Eindeutige Handlungsvorschrift mit endlicher Beschreibung

## Für Computer:

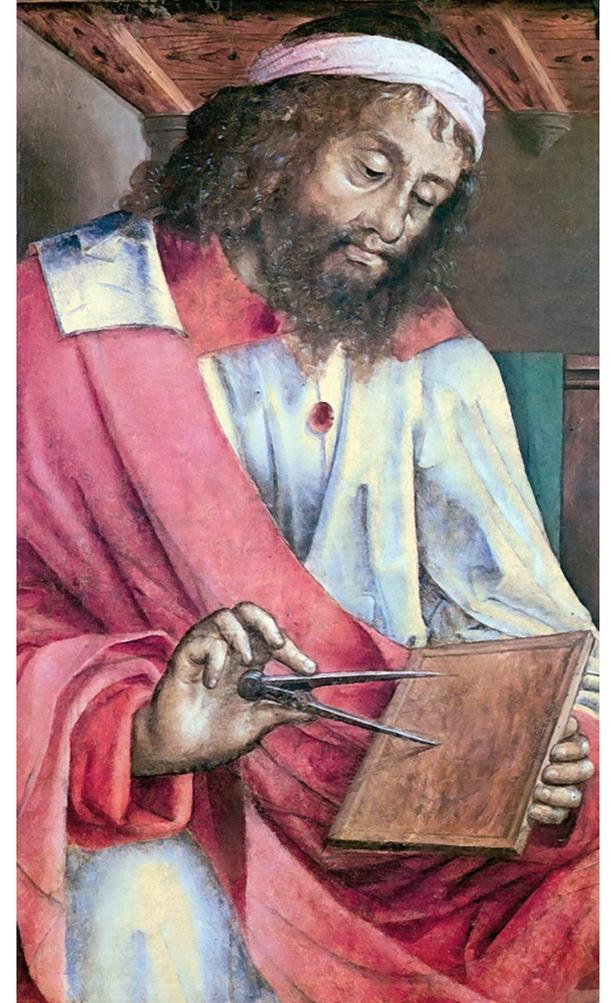
- Berechnungsverfahren: Eingabe → Ausgabe
- Verfahren muss präzise beschrieben werden
- Algorithmus beinhaltet abstrakte Idee, die in einem Programm umgesetzt werden kann

# Der älteste Algorithmus

## Euklidischer Algorithmus:

Berechnung des größten  
gemeinsamen Teilers zweier  
natürlicher Zahlen

Nach Euklid von Alexandria: ca.  
300 vor unserer Zeitrechnung



# Algorithmen im Smartphone

## Beispiele:

- Identifizierung durch Fingerabdruck
- Suche nach kürzesten Wegen
- Entwackeln von Selfies
- ...

Expert/inn/en hier am Fachbereich!



# Take-Home Message

- **Algorithmen sind Handlungsvorschriften**  
Oft in Computerprogrammen umgesetzt
- **Effizienz von Algorithmen kann analysiert werden**  
Beispiel:  $\log_2(n)$  Vergleiche effizienter als  $n$  Vergleiche

**Danke für die  
Aufmerksamkeit!**

Sebastian Forster

[www.cs.sbg.ac.at/~forster](http://www.cs.sbg.ac.at/~forster)

