



Informatik I

Vorlesung 1 – Teil 2 (Grundbegriffe und Lernziele)



Was ist Informatik?

Aus Positionspapier der Gesellschaft für Informatik e.V.

- Informatik ist die Disziplin der automatischen Verarbeitung von Information
- Der Name ist eine Kurzform für die Kombination aus Information und Automatik
- Informatik ist Ingenieurs-, Grundlagen- und Systemwissenschaft
- Informatik ist eine Querschnittsdisziplin, die alle Lebens- und Wissenschaftsbereiche berührt

Quelle: https://gi.de/fileadmin/GI/Hauptseite/Themen/was-ist-informatik-kurz.pdf

Was ist Informatik?

Warum finde ich persönlich Informatik spannend?

- Informatik verlangt eine Kombination aus technischem Verständnis, mathematischen Methoden und Anwendungsdisziplinen
- Extrem dynamische Entwicklung
- Informatik beschäftigt sich mit fundamentalen Fragestellungen:
 - P vs. NP: Ist es einfacher einen Beweis nachzuvollziehen als einen Beweis zu finden?
 - Eingebettete Systeme: Wie können Autos automatisch fahren?
 - Algorithmische Spieltheorie: Gibt es Situation, in denen Marktgleichgewichte nicht erreicht werden?
 - Maschinelles Lernen/KI: Können Computer denken?
 - Quantum-Computing: Wie sehen die Rechner der Zukunft aus?



Was sind Algorithmen?

Informal

- Ein Algorithmus ist eine wohldefinierte Handlungsvorschrift, die einen Wert oder eine Menge von Werten als Eingabe erhält und als Ausgabe einen Wert oder eine Menge von Werten liefert
- Ein Algorithmus ist damit eine (endliche) Sequenz von Rechenschritten, die eine Eingabe in eine Ausgabe umwandelt
- Quelle: T. Cormen, C. Leisserson, R. Rivest, C. Stein. Introduction to Algorithms. Second Edition. MIT Press.

Ziel dieser Vorlesung

 Grundlegendes Verständnis der Entwicklung, Bewertung und Analyse von Algorithmen



Die wichtigsten Lernziele

- Methoden zur Entwicklung von Algorithmen für neue Problemstellungen
- Bewertung der Qualität von Algorithmen:
 - Korrektheit
 - Laufzeit
- Lernen grundlegender Algorithmen und Datenstrukturen



- Bewertung von Algorithmen

Beispiel

- Berechnung der Fibonacci Zahlen
- Die erste Fibonacci-Zahl ist 1
- Die zweite Fibonacci-Zahl ist ebenfalls 1
- Die jeweils n\u00e4chste Fibonacci-Zahl ergibt sich durch Addition der beiden vorherigen Zahlen

Als Formel

- Fib(1)=1
- Fib(2)=1
- Für jedes n>2: Fib(n) = Fib(n-1) + Fib(n-2)



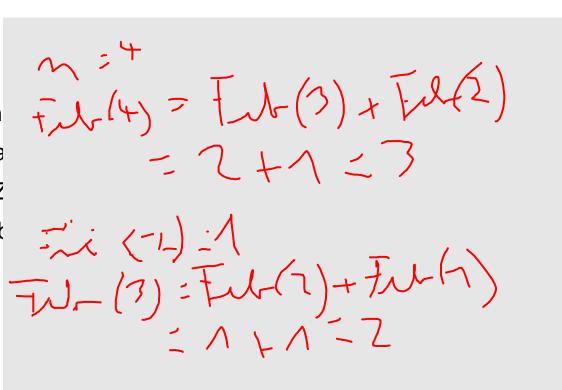
- Bewertung von Algorithmen

Beispiel

- Berechnung der Fibon
- Die erste Fibonacci-Za
- Die zweite Fibonacci-Z
- Die jeweils nächste Fit vorherigen Zahlen

Als Formel

- Fib(1)=1
- Fib(2)=1
- Für jedes n>2: Fib(n) = Fib(n-1) + Fib(n-2)





- Bewertung von Algorithmen

Fib1(n)

- 1. F = new array[1...n]
- 2. F[1] = 1
- 3. F[2] = 1
- 4. **for** i=3 to n **do**
- 5. F[i] = F[i-1] + F[i-2]
- 6. **return** F[n]

Fib2(n)

- 1. if n=1 then return 1
- 2. if n=2 then return 1
- 3. return Fib2(n-1) + Fib2(n-2)

Aufgabe

- Sie haben die Auswahl zwischen den beiden Algorithmen auf der linken Seite
- Welche verwenden Sie und warum?



- Bewertung von Algorithmen

Fib1(n)

- 1. F = new array[1...n]
- 2. F[1] = 1
- 3. F[2] = 1
- 4. **for** i=3 to n **do**
- 5. F[i] = F[i-1] + F[i-2]
- 6. return F[n]

Fib2(n)

- 1. if n=1 then return 1
- 2. if n=2 then return 1
- 3. **return** Fib2(n-1) + Fib2(n-2)

Aufgabe

- Sie haben die Auswahl zwischen den beiden Algorithmen auf der linken Seite
- Welche verwenden Sie und warum?

Lösung

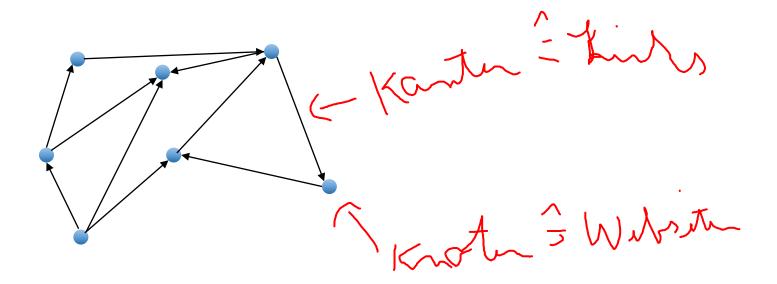
 Der erst Algorithmus ist besser, weil er viel schneller ist





- Grundlegende Algorithmen und Datenstrukturen

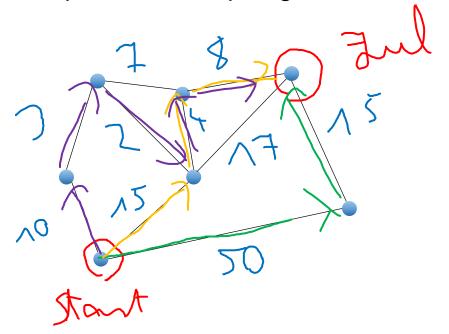
Graphen und Graphalgorithmen





- Grundlegende Algorithmen und Datenstrukturen

Graphen und Graphalgorithmen





- Grundlegene Algorithmen und Datenstrukturen

Algorithmen, die wir im Laufe der Vorlesung kennenlernen

- Sortierverfahren
- Matrixmultiplikation
- Geometrische Algorithmen
- Graphalgorithmen
 - Graphtraversierung
 - Kürzeste Wege
 - Minimale Spannbäume
- Approximationsalgorithmen
- Datenstromalgorithmen



- Grundlegene Algorithmen und Datenstrukturen

Datenstrukturen, die wir im Laufe der Vorlesung kennenlernen

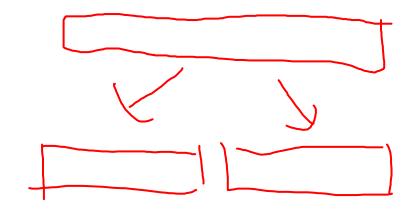
- Felder
- Listen
- Heaps
- Balanzierte Suchbäume
- Hashing
- Graphen
- Union-Find Datenstruktur



- Methoden zur Algorithmenentwicklung

Methoden

- Teile & Herrsche
- Dynamische Programmierung
- Gierige Algorithmen



Wichtige Herangehensweise

Rekursion







Informatik I

Vorlesung 1 – Teil 2 (Erste Überlegungen zum Algorithmenentwurf)



Rekursion

Rückwärtszähler(n)

- output << n
- 2. Rückwärtszähler(n-1)

Was ist Rekursion?

 Rekursion bezeichnet den Selbstaufruf von Algorithmen



Rekursion

Rückwärtszähler(n)

- output << n
- 2. if n=0 then return
- 3. Rückwärtszähler(n-1)

Was ist Rekursion?

 Rekursion bezeichnet den Selbstaufruf von Algorithmen



Rekursion

Rekursion in der Algorithmenentwicklung

- Rekursion führt die Lösung eines Problems auf die Lösung eines einfacheren (typischerweise kleineren) Problems zurück
- Es gibt ein grundlegendes Problem, dass einfach ohne Rekursion gelöst werden kann (Rekursionsabbruch)



Weitere Vorgehensweise

Konzepte für die Algorithmenanalyse am Beispiel "Sortieren von Zahlen"

- Entwicklung eines Sortieralgorithmus mit Hilfe von Rekursion
- Informatische Grundlagen
 - Pseudocode
 - Rechenmodell
 - Laufzeitanalyse
- Mathematische Grundlagen
 - Induktion und Korrektheitsbeweise
 - Landau Notation



Berechnungsproblem

Berechnungsproblem

- Beschreibt eindeutig eine gewünschte Relation zwischen Eingabe und Ausgabe
- Ein Algorithmus kann als Lösungsverfahren für ein Berechnungsproblem angesehen werden



Beispiel: Sortieren

Berechnungsproblem: Sortieren

- Eingabe: Folge von n Zahlen: (x₁,..., x_n)
- Ausgabe: Permutation $(x_1, ..., x_n)$ von $(x_1, ..., x_n)$ mit $x_1 \le x_2 \le ... \le x_n$

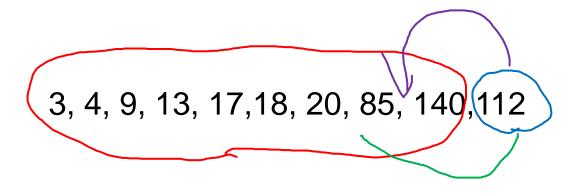
Beispiel:

- Eingabe: 15, 7, 3, 18, 8, 4
- Ausgabe: 3, 4, 7, 8, 15, 18



140, 13, 20, 85, 4, 9, 17, 18, 3, 112

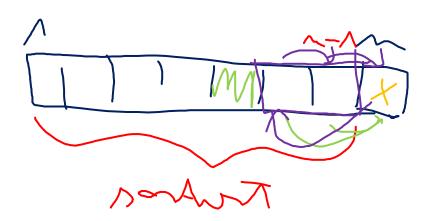






OurSort(A, n)

- 1. x=A[n]
- 2. MagicSort(A,n-1)
- 3. Füge x an die korrekte Stelle in A ein





OurSort(A, n)

- 1. x=A[n]
- 2. OurSort(A,n-1)
- 3. Füge x an die korrekte Stelle in A ein



OurSort(A, n)

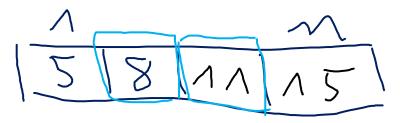
- 1. if n=1 then return
- 2. x=A[n]
- 2. OurSort(A,n-1)
- Füge x an die korrekte Stelle in A ein



X = 11

OurSort(A, n)

- 1. if n=1 then return
- 2. x=A[n]
- 2. OurSort(A,n-1)
- 3. j=n-1
- 4. **while** j>0 and A[j]>x **do**
- 5. A[j+1] = A[j]
- 6. j = j-1
- 7. A[j+1]=x

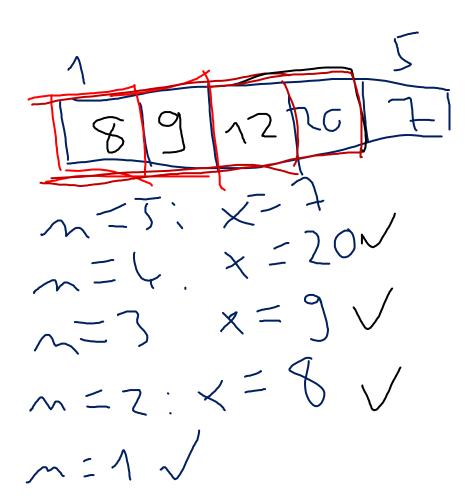






OurSort(A, n)

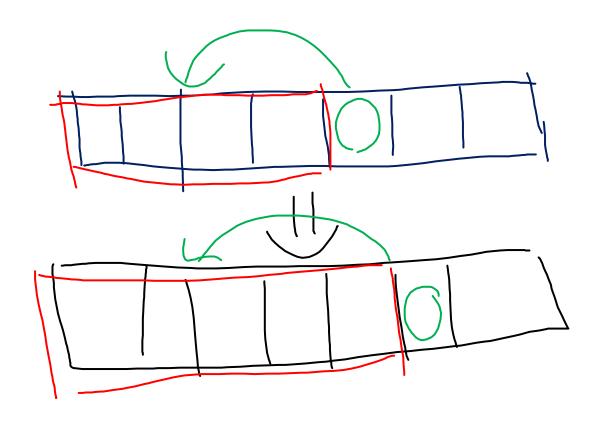
- 1. if n=1 then return
- 2. x=A[n]
- 2. OurSort(A,n-1)
- 3. j=n-1
- 4. **while** j>0 and A[j]>x **do**
- 5. A[j+1] = A[j]
- 6. j = j-1
- 7. A[j+1]=x





InsertionSort

Idee





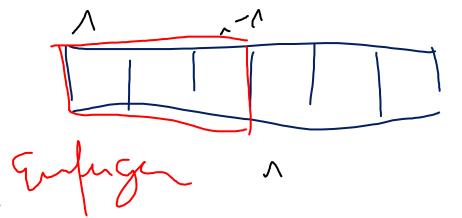
InsertionSort

1x 1 1

InsertionSort(A, n)

Feld A der Länge n wird übergeben

- 1. **for** i=2 **to** n **do**
- $2. \quad x = A[i]$
- 3. j = i 1
- 4. **while** j>0 and A[j]>x **do**
- 5. A[j+1] = A[j]
- 6. j = j-1
- 7. A[j+1]=x





Zusammenfassung

Entwicklung von Algorithmen mit Hilfe von Rekursion

- Rekursion
- Entwicklung eines Sortieralgorithmus mit Hilfe von Rekursion
- Umwandlung in einen iterativen Algorithmus (InsertionSort)

