

Algorithmen und Datenstrukturen

Einführung:

Zielstellung ♦ Organisatorisches

Algorithmen ♦ Datentypen und -strukturen

Inhalte

- Typische, grundlegende Algorithmen
 - auf Sequenzen und Matrizen
 - auf Bäumen und Graphen
 - auf Mengen
 - Algorithmische Paradigmen
 - Teile und Herrsche (Divide and Conquer)
 - Dynamische Programmierung
 - Greedy-Algorithmen
 - **Verwendete Sprachen:**
 - Python
 - Pseudocode
- } **Datenstrukturen**

Vorausgesetzte Kenntnisse

- Inhalte des Kurses *Grundlagen der Programmierung*
 - Programmierung in Python
 - Kontrollstrukturen
 - Funktionen/Prozeduren
 - Algorithmisches Denken
 - Entwurf einfacher Algorithmen
 - Korrektheit, Terminieren, Effizienz
 - Iteration und Rekursion
 - Graphen
 - Repräsentation von Graphen
 - Abstand von Knoten (Brute-Force, BFS, DFS)
 - Prinzipieller Aufbau eines Rechners (Speicher – Prozessor)

Vorlesung – Übung

■ Vorlesung

- Vermittlung der **Konzepte** und **Algorithmen**
- Voraussetzung für erfolgreiche Teilnahme an den Übungen und der Prüfung

■ Übung

- Vertiefung von Teilen des Vorlesungsstoffs, „Training“
- Finden von Lösungsansätzen
- Implementieren von Algorithmen

Programmieraufgaben

- *Implementieren Sie ausgewählte Algorithmen und Datenstrukturen zu Hause selbstständig!*
- Wöchentlich ab der dritten Woche (ab 22.04.)
 - Details auf Moodle
 - jeweils eine Woche Bearbeitungszeit (1. Aufgabe: zwei Wochen)
 - Upload der Lösungen auf **GIT.UP**
 - Testfälle beachten, Ein- und Ausgabeformat genau beachten!
 - *Die Testsuite benutzen, die mit der Aufgabe bereitgestellt wird!*
- **GIT.UP:** Managementsystem für Software-Projekte auf Basis der Versionsverwaltung GIT

Ablauf der Vorlesungen

■ Folien

- enthalten alle Begriffe, Definitionen, Aussagen und einige Beispiele und Erklärungen
- aber bei weitem nicht alle relevanten Informationen

■ Tafel

Viele Beispiele, Überlegungen und Erklärungen werden schrittweise an der Tafel entwickelt.

Schreiben Sie mit! Das wird Ihnen helfen!

Ablauf der Übungen

- Übungsaufgaben, die Sie vorher zu Hause lösen
- Vorstellung Ihrer Lösungen (in kleinen Schritten)
***Bonuspunkte** für die Klausur durch das Vorstellen von Lösungsschritten*
 - *Wie findet man Ansätze zur Lösung?*
 - *Kreative Diskussion von Varianten*
- *und das Wichtigste ...*
Diskussion Ihrer **Fragen** zum Vorlesungsstoff

Trauen Sie sich, Fragen zu stellen und Beiträge zu den Übungsaufgaben zu präsentieren!!!

Leistungserfassung

- **Klausur**
 - nach dem Vorlesungszeitraum
 - bestimmt die Modulnote
- **Bonuspunkte**
 - für substantielle Beiträge während der Übungen
 - zur Notenverbesserung von bestandenen Klausuren
- **Prüfungsnebenleistung** zum Abschluss des Moduls:
Mindestens 8 Programmieraufgaben müssen erfolgreich bearbeitet und fristgerecht auf den Abgabe-Server geladen werden

Nachmeldung Leistungen

- *Sollten bestandene Leistungen noch nicht in Puls verbucht sein, dann gilt:*
- Leistungen aus den Sommersemestern 2022 und 2023 können **auf Antrag** in diesem Semester verbucht werden
 - Prüfungsnebenleistung Vorlesung (Programmieraufgaben)
 - Prüfungsnebenleistung Übung (keine Leistung erforderlich)
- Voraussetzung: Zulassung als Teilnehmer(in) in Puls
- Voraussetzung: Meldung durch persönliche Nachricht in **Moodle** an mich **bis zum 5. Mai 2024**

Moodlekurs

- Zuordnung zu den **Übungsgruppen** hier!
- Bereitstellung der Lehrmaterialien
- Hinweise zu den Programmieraufgaben
- **Ankündigungen**
- Inhaltliche Fragen im „**Fragen-Forum**“ auf Moodle
 - Nur die Tutoren antworten hier!
 - Zum Diskutieren gibt es das **Studentenforum**.

PULS

1. Belegen

- Bitte Modulnummer ohne $-x$ nehmen.
Nur wer im **SS 2019** oder früher AuD bereits belegt hatte,
verwendet das Modul mit $-x$!!!
- Vorlesung + Übung (genau eine Gruppe;
Gruppenzuordnung läuft aber über Moodle)

2. Prüfungsanmeldung

- mindestens acht Werktage vor dem Prüfungstermin
(also vor dem Klausurtermin)
- Sie werden von uns zugelassen.
- Ohne Zulassung keine Klausurteilnahme!!!

Algorithmen und Datenstrukturen

Einführung:

Algorithmen ♦ Datentypen und -strukturen

Algorithmen

- Kern zur Lösung von Problemen und Aufgaben mit den Mitteln der Informatik
- **Programme** realisieren Algorithmen (in einer bestimmten Programmiersprache).
- Algorithmen beschreiben die Problemlösung *unabhängig* von Programmiersprachen.
- Dabei werden im Allgemeinen **Daten** verarbeitet.
 - Eingabedaten $\xrightarrow{\text{Abbildung}}$ Ausgabedaten
 - Anweisungsfolge

Probleme und Algorithmen

- **Spezifikation des Problems**

- **Eingabe:** Daten, die dem Algorithmus als Eingabedaten gegeben werden
- **Ausgabe:** Daten, die der Algorithmus aus den Eingabedaten berechnet und damit die Problemstellung beantwortet

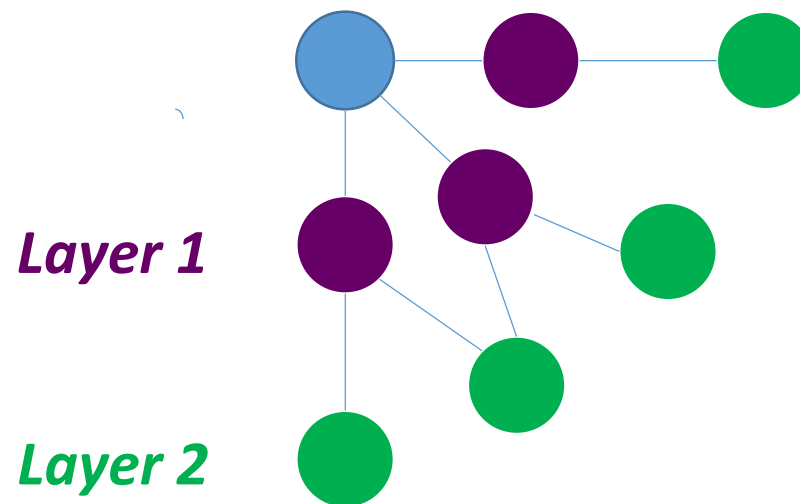
- **Algorithmus** beschreibt, *wie* die Eingabedaten in zugehörige Ausgabedaten transformiert werden

Beispiele

- schriftliche Addition, Multiplikation, Division, ...
 - Euklidischer Algorithmus
 - Abstand von Knoten in Graphen
 - ...
-
- Algorithmen *unabhängig* von Quelle der Daten
→ **Annahme:** Daten liegen im Speicher vor.
 - Algorithmen *abhängig* von Repräsentation der Daten

Wdh.: Breitensuche in Graphen

- zuerst alle Nachbarn eines Knotens bestimmen (*Layer 1*)
- dann für alle Knoten aus *Layer 1* alle (neuen) Nachbarn bestimmen (*Layer 2*)
- usw.



Wdh.: Breitensuche (Markierung)

Eingabe: ungerichteter, schlingenfreier Graph $G = (V, E)$
in Adjazenzlisten-Repräsentation, $u \in V$

$Q \leftarrow$ leere Warteschlange # für Knoten, die noch unmarkierte
Nachbarn haben könnten

für alle $i \in V$

$mark[i] \leftarrow 0$

$mark[u] \leftarrow 1$

enqueue(Q, u)

solange Q nicht leer ist

$j \leftarrow$ **dequeue**(Q) # j wird untersucht

für alle k in $adj[j]$

falls $mark[k] = 0$

$mark[k] \leftarrow 1$

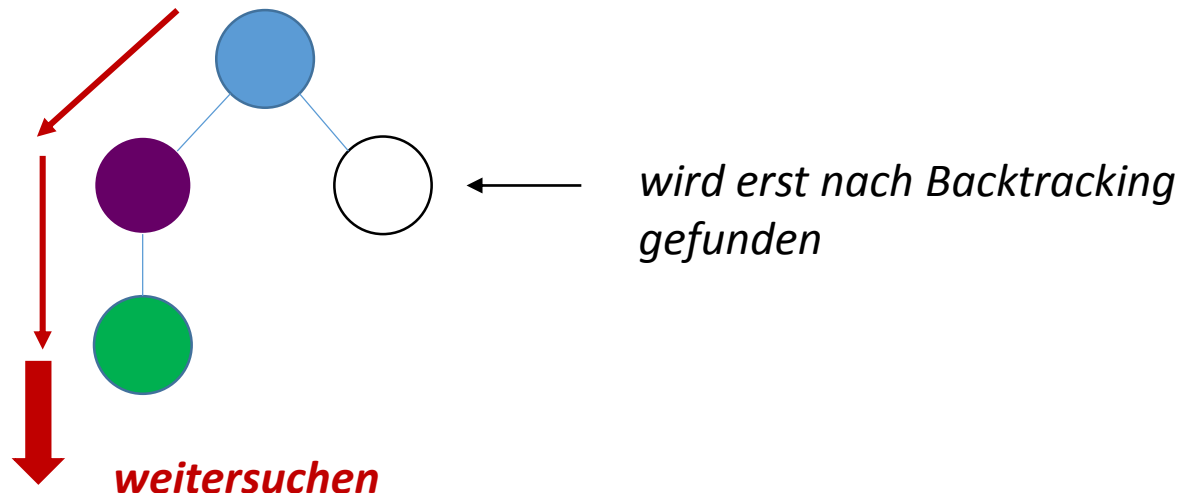
enqueue (Q, k) # neuer Knoten gefunden

Datentypen und Algorithmen

- Algorithmen manipulieren Daten
- Daten sind dabei von einem bestimmten **Datentyp**
 - *am Bsp.:* Adjazenzlisten; Warteschlange
 - bedingen Korrektheit und Effizienz der Algorithmen
- Manipulation der Daten durch für die gewählten Datentypen spezifischen **Operationen**
 - *am Bsp. Liste:* Zugriffsoperation $\text{adj}[j]$
 - *am Bsp. Schlange:* enqueue, dequeue

Wdh.: Tiefensuche in Graphen

- von jedem gefundenen Knoten sofort einen neuen Nachbarn suchen
- erst, wenn so kein neuer Knoten gefunden werden kann, zurückgehen zum zuletzt gefundenen Knoten, der noch weitere Nachbarn haben kann: **Backtracking**



Wdh.: Tiefensuche (Markierung)

Eingabe: ungerichteter, schlingenfreier Graph $G = (V, E)$
in Adjazenzlisten-Repräsentation, $u \in V$

für alle $i \in V$

$mark[i] \leftarrow 0$

$S \leftarrow$ leerer Stack

$mark[u] \leftarrow 1$

push(S, u)

solange S nicht leer ist

$akt \leftarrow \mathbf{top}(S)$

falls $k \in \text{adj}[akt]$ existiert für das $mark[k] = 0$

$mark[k] \leftarrow 1$

push(S, k)

sonst

pop(S)

Abstrakte Datentypen (ADT)

- **Datentypen** sind definiert durch
 - die Menge der darstellbaren **Werte** und
 - die ausführbaren **Operationen**
- **ADT**: Abstraktion von der Art, wie die Werte gespeichert und die Operationen ausgeführt werden
 - nur, welche Operationen erlaubt sind
 - *unabhängig von Realisierung in Programmiersprachen*
- Bedeutend beim implementierungsunabhängigen Entwurf von Algorithmen

Datenstrukturen

- Implementierungen eines ADT
 - feste Darstellung der Werte
 - Realisierung der Operationen (in einer Programmiersprache)
- verschiedene Implementierungen eines ADT
- Datenstrukturen mit den gleichen Operationen (*insbes. verschiedene Implementierungen eines ADT*) können in Algorithmen gegeneinander ausgetauscht werden.
- Implementierung kann die Laufzeit eines Algorithmus beeinflussen, der den ADT verwendet

Spezifikation eines ADT

Queue (Warteschlange) – informal

- **Beschreibung:** FIFO-Sequenz
- **Wertebereich:** Menge aller endlichen Folgen von Elementen eines gewissen Grundtyps
- **Operationen:**

Wdh.: Breitensuche (Markierung)

Eingabe: ungerichteter, schlingenfreier Graph $G = (V, E)$
in Adjazenzlisten-Repräsentation, $u \in V$

$Q \leftarrow$ leere Warteschlange

für Knoten, die noch unmarkierte
Nachbarn haben könnten

für alle $i \in V$

$mark[i] \leftarrow 0$

$mark[u] \leftarrow 1$

enqueue(Q, u)

solange Q nicht leer ist

$j \leftarrow$ **dequeue**(Q)

j wird untersucht

für alle k in $adj[j]$

falls $mark[k] = 0$

$mark[k] \leftarrow 1$

enqueue (Q, k) # neuer Knoten gefunden

Queue (Warteschlange) – informal

- **Beschreibung:** FIFO-Sequenz
- **Wertebereich:** Menge aller endlichen Folgen von Elementen des Grundtyps
- **Operationen:**

Operation	gibt zurück	Verhalten
empty()	Queue	erzeugt leere Warteschlange
isEmpty(Q)	bool	entscheidet, ob Q leer ist
enqueue(Q,x)	Queue	fügt x der Queue Q hinzu
dequeue(Q)	???	löscht Frontelement aus Q und gibt es zurück

Queue (Warteschlange) – informal

Schnittstelle/Interface

Operation	gibt zurück	Verhalten
empty()	Queue	erzeugt leere Warteschlange
isEmpty(Q)	bool	entscheidet, ob Q leer ist
enqueue(Q,x)	Queue	fügt x der Queue Q hinzu
delete(Q)	Queue	löscht Frontelement aus Q
front(Q)	Grundtyp	liefert Wert des Frontelements

$\text{dequeue}(Q) \triangleq \text{front}(Q); \text{delete}(Q)$

Formale Spezifikation eines ADT-Interface

type $\Sigma =$

sorts *verwendete Typen*

functions *Namen, Definitions- und Wertebereiche
in der Form
 $f : A \rightarrow B$*

end.

Die Bedeutung der Symbole ergibt sich erst durch eine Interpretation.

Interface ADT Queue

type Queue =
sorts T, bool, q
functions

empty: $\rightarrow q$

isEmpty : $q \rightarrow \text{bool}$

enqueue: $q \times T \rightarrow q$

delete: $q \rightarrow q$

front: $q \rightarrow T$

end.

Operation	gibt zurück
empty()	Queue
isEmpty(Q)	bool
enqueue(Q,x)	Queue
delete(Q)	Queue
front(Q)	Grundtyp

Interface ADT Boolean

```
type Boolean =  
    sorts bool  
    functions  
        t :  $\rightarrow$  bool  
        f :  $\rightarrow$  bool  
        not: bool  $\rightarrow$  bool  
        and: bool  $\times$  bool  $\rightarrow$  bool  
        or:  bool  $\times$  bool  $\rightarrow$  bool  
  
end.
```

Interpretation

- Das **Verhalten** eines ADT wird festgelegt, indem
 - den Sorten konkrete Wertemengen und
 - den Funktionssignaturen konkrete Abbildungsvorschriften zugeordnet werden.
- Es gibt verschiedene formale und semi-formale Methoden, eine Interpretation anzugeben.

Interpretation für den ADT Boolean

- Zuordnung einer Wertemenge zur neu definierten Sorte

$\text{bool} \mapsto \{\text{true}, \text{false}\}$

- Definition der Funktionen

$t() = \text{true}$

$f() = \text{false}$

$\text{not}(\text{true}) = \text{false}, \text{not}(\text{false}) = \text{true},$

$\text{and}(\text{false}, \text{false}) = \text{and}(\text{false}, \text{true}) = \text{and}(\text{true}, \text{false}) = \text{false},$

$\text{and}(\text{true}, \text{true}) = \text{true},$

$\text{or}(\text{false}, \text{false}) = \text{false},$

$\text{or}(\text{false}, \text{true}) = \text{or}(\text{true}, \text{false}) = \text{or}(\text{true}, \text{true}) = \text{true}$

Ausblick: Formale Spezifikation von Datentypen

- Festlegung des Verhaltens durch Gesetze (Axiomensystem)
- Beispiel Boolean:

$\text{not}(\text{true}) = \text{false}, \text{not}(\text{false}) = \text{true},$

$\forall x. \text{and}(\text{false}, x) = \text{false},$

$\forall x. \text{and}(\text{true}, x) = x,$

$\forall x \forall y. \text{or}(x, y) = \text{not}(\text{and}(\text{not}(x), \text{not}(y)))$

Man kann nun beweisen, dass bis auf Isomorphie nur ein Datentyp existiert, der die Spezifikation erfüllt.

Ausblick: Gesetze Beispiel Queue

$\text{isEmpty}(\text{empty}())$

$\forall q \forall x. \text{not}(\text{isEmpty}(\text{enqueue}(q, x)))$

$\forall q \forall x. \text{isEmpty}(q) \Rightarrow \text{isEmpty}(\text{delete}(\text{enqueue}(q, x)))$

$\forall q \forall x. \text{isEmpty}(q) \Rightarrow \text{front}(\text{enqueue}(q, x)) = x$

$\forall q \forall x. \text{not}(\text{isEmpty}(q)) \Rightarrow \text{front}(\text{enqueue}(q, x)) = \text{front}(q)$

Semi-formale Interpretation

Operation

pre: Bedingungen, die vor Ausführung der Operation erfüllt sein müssen (**Vorbedingungen**)

post: Bedingungen, die nach Ausführung der Operation garantiert sind (**Nachbedingungen**)

Semi-formale Interpretation: Queue

T: Datentyp des Grundtyps

bool: ADT Boolean

q: Menge aller endlichen Folgen
von Elementen von **T** mit:

empty()

post: eine neue leere Queue ist
erzeugt

isEmpty(Q)

post: true, falls Q keine Elemente
enthält, sonst false

type Queue =

sorts T, bool, q

functions

empty: $\rightarrow q$

isEmpty : $q \rightarrow \text{bool}$

enqueue: $q \times T \rightarrow q$

delete: $q \rightarrow q$

front: $q \rightarrow T$

end.

Semi-formale Interpretation: Queue

enqueue(Q, x)

post: Der Schlange Q ist das Element x vom Typ T als neues letztes Element hinzugefügt.

delete(Q)

pre: isEmpty(Q) = false

post: Das erste Element ist aus Q entfernt.

front(Q)

pre: isEmpty(Q) = false

post: Das erste Element aus Q ist zurückgegeben. Q ist unverändert.

type Queue =

sorts T, bool, q

functions

empty: $\rightarrow q$

isEmpty : $q \rightarrow \text{bool}$

enqueue: $q \times T \rightarrow q$

delete: $q \rightarrow q$

front: $q \rightarrow T$

end.

Vom ADT zur Datenstruktur

Schnittstelle des Datentyps

Interpretation der Sorten-
und Funktionssymbole



ADT

Verhalten des Datentyps

Implementierung



verwendbarer Datentyp

Datenstruktur