

# Netzwerkalgorithmen SS 11

①

Sándor Fekete  
s.fekete@tu-bs.de

Raum 1Z 262D

Sprechst. Mi 13~~05~~-14<sup>00</sup>

Homepage VL: <http://www.ibr.cs.tu-bs.de/courses/ss11/nq/index.html>

→ Mailingliste!

---

Technisch: - Anmeldung (Liste!)

kleine Übungen!

Große Übung Mo 15~~00~~-16:30 PK

- Übungspunkte
- Klausur

# Umfeld

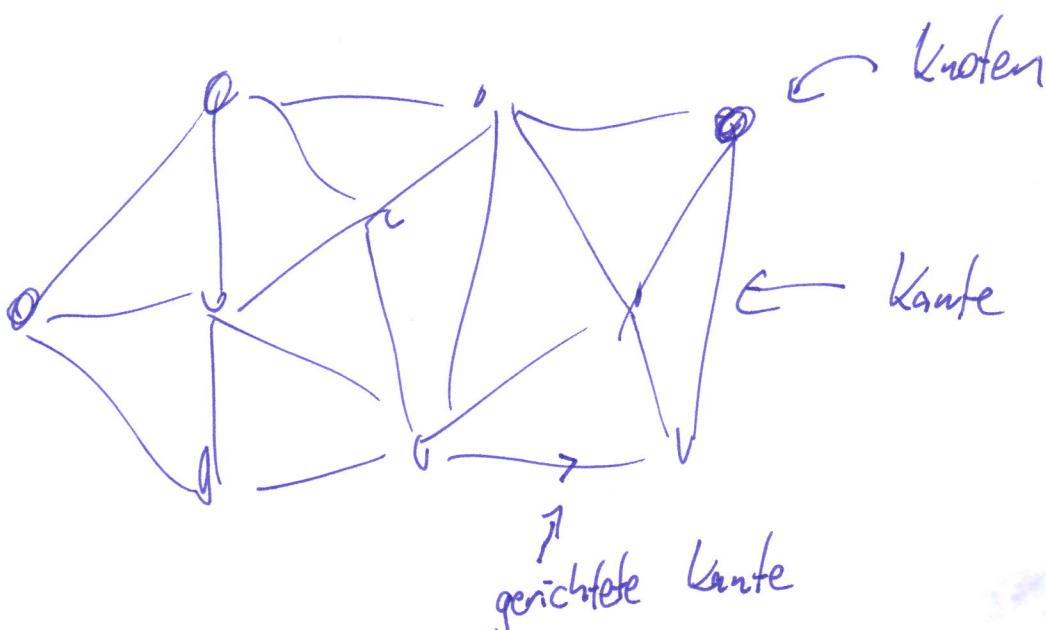
## Kapitel 1 : Vorspann

### 1.1 Netzwerke / Graphen

Netzwerke:

- Kommunikation
- Infrastruktur ( Strom, Wasser, Gas, ... )
- Transport ( Straßen, Schiene, Luft )
- Soziale Netzwerke
- Andere abstrakte Beziehungen

Defizit



Knoten: Schaltstellen, Kreuzungen, Umsteigepunkte, Personen, Objekte ...

Kanten: Verbindungen, Straßen, Verbindungen, Beziehungen, ...

# Gerichtete Kanten:

(3)



Beziehung oder Verbindung ist nicht symmetrisch!

## Definition 1.1 (Graph, Netzwerk)

(1) Ein Graph  $G = (V, E)$  besteht aus:

- einer endlichen Menge  $V$  von Knoten  $v$
- einer endlichen Menge  $E \subseteq 2^V$  von Kanten  $e$ ;  
jede Kante verbindet zwei Knoten, d.h.  
 $e = \{v, w\}$ .

(Bemerkung: Wir betrachten wenn nichts anderes gesagt wird, setzen wir stillschweigend voraus,  
dass es keine Schleifen



oder Parallelkanten



gibt, d.h. wir betrachten einfache Graphen)

(2) Ein gerichteter Graph  $D = (V, A)$  besteht aus

- einer endlichen Menge  $V$  von Knoten  $v$
- einer endlichen Menge  $A \subseteq V \times V$  von gerichteten Kanten; ~~jede~~ Kante

$e = (v, w)$  geht von  $v$  nach  $w$ ; (4)  
 $v$  ist der „Schwanz“ ("tail")  
 $w$  ist der „Kopf“ ("head")  
(Bild:  $v \xrightarrow{\text{mit Kante}} w$ )



Wir werden in dieser Vorlesung Strukturen, Fragestellungen und (algorithmische) Lösungsmethoden behandeln. Dabei geht es um Fragen wie

Existenzfragen  
 Gegeben: Ein Graph (eventuell mit Zusatzinformation)  
 Gesucht: Eine bestimmte Struktur  
 - oder die Erkenntnis, dass  
 so eine Struktur nicht existiert!

Allgemeines Beispiel:

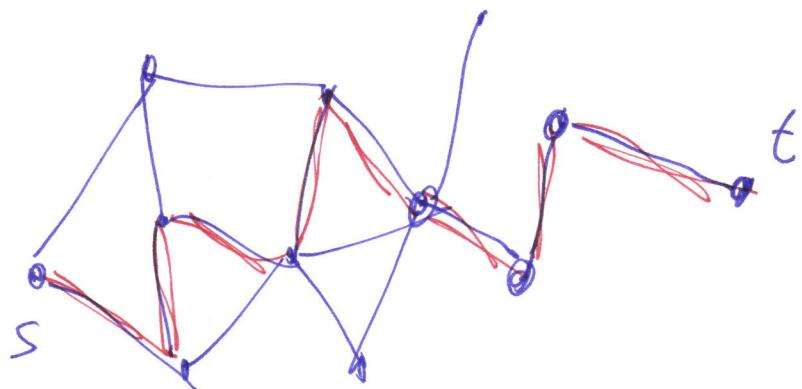
Gegeben: Ein Graph  $G = (V, E)$ , zwei besondere Knoten  $s \in V$  ("Start") und  $t \in V$  ("Ende")

Gesucht: Ein Weg von  $s$  nach  $t$ , der nur Kanten in  $G$  benutzt  
 (Struktur! Noch nicht sauber definiert!)

(5)

Spezielles  
Beispiel :

Gegeben:



Gesucht:

Ein Weg von  $s$  nach  $t$ .

Also:

Unterschied zwischen (a) allgemeine Fragestellung  
und (b) spezieller (konkreter) Frage

(a) nennen wir ein Problem

→ gesucht Lösungsmethode, d.h. Algorithmus

(b) nennen wir eine Probleminstanz

→ gesucht konkrete Lösung, falls existent

(6)

In vielen Situation interessiert uns nicht nur irgendeine Lösung, sondern wir suchen eine gute bzw. bestmögliche Lösung.

### Optimierungsproblem

Gegeben: Ein Graph (eventuell mit Zusatzinformation), eine Bewertung von Strukturen

Gesucht: Eine bestimmte Struktur mit möglichst guter Bewertung

- oder die Erkenntnis, dass so eine Struktur nicht existiert!

### Problem 1.2 (Kürzester Weg in ungerichteten Graphen)

Gegeben: Ein Graph  $G = (V, E)$ , zwei besondere Knoten  $s \in V, t \in V$ .

Bewertung: Jede Kante kostet 1.

Gesucht: Ein Weg von  $s$  nach  $t$ , der möglichst wenige Kanten in  $E$  benutzt, oder die Erkenntnis, dass kein Weg von  $s$  nach  $t$  existiert.

7

### Definition 1.3 (Gewichteter Graph)

Ein Graph  $G = (V, E)$  heißt gewichtet, wenn zu jeder Kante  $e \in E$  eine Kostenfunktion  $c : E \rightarrow \mathbb{R}$   $e \mapsto c_e$  existiert.

Dabei ist  $c_e$  das „Gewicht“, die „Länge“ oder die „Kosten“ von  $e$ . Oft (aber nicht immer) ist  $c_e$  positiv.

Damit:

### Problem 1.4 (Kürzeste Wege in ungewichteten Graphen)

Gegeben: Ein Graph  $G = (V, E)$ , zwei Knoten  $s \in V$ ,  $t \in V$ , Kanten gewichte  $c_e$ .

Gesucht: Ein Weg von  $s$  nach  $t$ , der Kanten in  $G$  möglichst geringen Gesamtgewichts besitzt.

Dies ist eines der ~~sehr~~ ~~sehr~~ Vierlesung betrachteten Probleme!

Überblick:

Kapitel 2 : Kostengünstigste zusammenhängende Teilnetze  
 → Minimale aufspannende Bäume

Kapitel 3 : Kürzeste Wege

Kapitel 4 : Netzwerkflüsse (Fluss  
 (Knoten über  
 Knoten schicken))

Kapitel 5 : Matchings (Knotenpaarungen)

Dabei betrachten wir

- Strukturen
- Eigenschaften
- Konstruktionsmethoden für Lösungen → Algorithmen
- Korrektheit von Algorithmen
- Laufzeit von Algorithmen