



Grundbegriffe der Informatik Tutorium 33

Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu | 12.01.2017



Gliederung



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

- Graphen
 - Praxisbeispiele
 - Ungerichtete Graphen
 - Begriffe

Graphen



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtet Graphen

Begriffe

Definition: Graph

Ein Graph G = (V, E) ist ein Tupel aus:

- Einer endlichen, nichtleeren Knotenmenge V
- Einer endlichen Kantenmenge $E \subseteq V \times V$

Beispiel: Knotenmenge $V:=\{a,b,c,d\}$. Kantenmenge könnte zum Beispiel sein...

- $E := \{(a, b), (c, d), (a, d)\}$
- $E := \{(a, a), (b, b), (c, c)\}$
- *E* := ∅

Wie sehen diese Graphen aus?



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriff

Beispiel: Knotenmenge $V := \{a, b, c, d\}$. Kantenmenge könnte zum Beispiel sein...

- $V := \{a, b, c, d\}, E := \{(a, b), (c, d), (a, d)\}$
 - a >6
 - (c) d
- $V := \{a, b, c, d\}, E := \{(a, a), (b, b), (c, c)\}$
 - as b
 - (c) (d
- $V := \{a, b, c, d\}, E := \emptyset$
 - a (6
 - c) d

Wann Angabe als Menge, wann als Visualisierung?



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

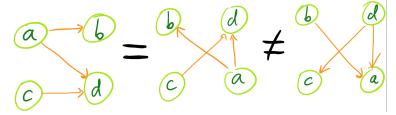
Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

Begriff

Wir verwenden gezeichnete Graphen und deren Definition als Mengen als äquivalent.

• $\{(a,b),(c,d),(a,d)\} = \{(a,b),(a,d),(c,d)\} \neq \{(b,a),(d,c),(d,a)\}$, also Kantenmenge mit unterschiedlichen Reihenfolgen darstellbar. Genauso die Knotenmenge.



Es kann also in jedem Fall der Graph sowohl als "Visualisierung" oder als Menge angegeben werden, beide Varianten sind formal korrekt.

Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

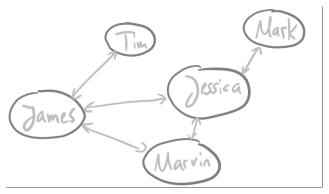
Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Praxisbeispiel: Soziales Netzwerk





- Ist Person A direkt mit Person B befreundet? \Leftrightarrow Gibt es eine Kante (A, B)?
- Ist Person A über maximal 3 verschiedene Leute mit Person B befreundet?⇔ Gibt es einen Pfad von A nach B mit maximaler Länge 3?
- Wieviele Freunde hat Person $A?\Leftrightarrow$ Welchen Grad hat Person $A\in V?$

Praxisbeispiel: Wie kommt man am schnellsten von *A* nach *B*

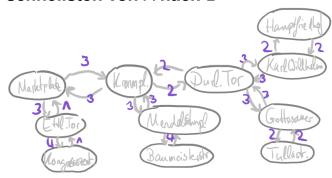


Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen



- Kantengewichtung: Jeder Kante wird eine Zahl $c \in \mathbb{R}$ zugewiesen.
- Wie lange dauert der kürzeste Weg von Kongresszentrum nach Hauptfriedhof?

 Wie lang ist ein kürzester Pfad von Kongresszentrum nach Hauptfriedhof?
- Wo kommt man von Kronenplatz überall innerhalb von 5 Zeiteinheiten hin? ⇔ Für welche Orte v ∈ V existiert ein Pfad (Kronenplatz, ..., v) mit einer Länge von maximal 5?

Praxisbeispiel: Huffman-Bäume

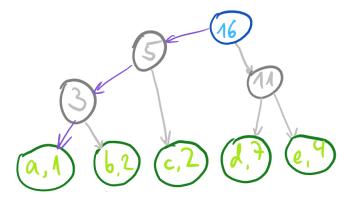


Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen



- Wie lang ist die Kodierung vom Zeichen c?⇔ Wie lang ist der Pfad von Wurzel zu Knoten c? In diesem Fall 2.
- Wie viele Zeichen werden kodiert?

 Wie viele Knoten sind von der Wurzel erreichbar, die selbst keine ausgehenden Kanten haben?

 Wie viele Blätter hat der Baum?

Ungerichtete Graphen



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

Begriff

■ Bis jetzt: Gerichtete Graphen, dh. Kanten (u, v) hatten eine Richtung von Knoten u nach Knoten v.

Ungerichteter Graph

Ein ungerichteter Graph ist ein Graph, dessen Kanten Mengen, und keine Tupel sind.

- Beispiel: Statt Kante (u, v) jetzt Kante $\{u, v\} = \{v, u\}$.
- Information über Richtung geht also verloren, Kanten verbinden nur noch Knoten, ohne sich zu merken, welcher Knoten Start und welcher Ziel ist.

Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtet Graphen

Begriffe

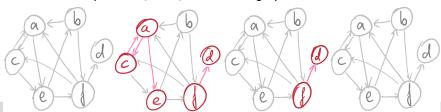
Teilgraph



Teilgraph

Zu einem Graph G := (V, E) ist ein Teilgraph definiert als G' = (V', E'), falls gilt $V' \subseteq V$ und $E' \subseteq E$.

- Beispiel: Sei G := (V, E) mit $V := \{a, b, c, d, e, f\}$ und $E := \{(b, a), (b, f), (f, d), (e, f), (f, a), (e, b), (a, e), (f, c), (a, c), (c, a), (c, e)\}$
- Ist ein Graph mit $V_1:=\{a,c,d,e,f\}, E_1:=\{(a,c),(c,a),(a,e),(f,d)\}$ ein Teilgraph von G?
- Ist ein Graph mit $V_2 := \{d, f\}, E_2 := \{(f, d)\}$ ein Teilgraph von G?
- Ist ein Graph mit $V_3 = E_3 = \emptyset$ ein Teilgraph von G?



Teilgraph



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Teilgraph

Zu einem Graph G := (V, E) ist ein Teilgraph definiert als G' = (V', E'), falls gilt $V' \subseteq V$ und $E' \subseteq E$.

- Beispiel: Sei G := (V, E) mit $V := \{a, b, c, d, e, f\}$ und $E := \{(b, a), (b, f), (f, d), (e, f), (f, a), (e, b), (a, e), (f, c), (a, c), (c, a), (c, e)\}$
- Ist ein Graph mit $V_4 := \{a, b\}, E_4 := \{(f, d)\}$ ein Teilgraph von G?
- Ist ein Graph mit $V_5:=\{g,a\}, E_5:=\{(g,a),(a,g)\}$ ein Teilgraph von G?

Weg/Pfad



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

Begriffe

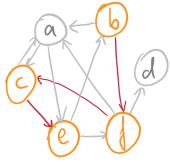
Pfad informell

Ein Pfad (u, ..., v) ist eine Aneinanderreihung von Knoten, die jeweils mit Kanten verbunden sind, sodass man über das traversieren der Kanten vom Startknoten $u \in V$ zum Zielknoten $v \in V$ kommt.

Anmerkung: Wenn man sich einen Knoten $x \in V$ merkt und eine Kante $(x, y) \in E$ traversiert, so gelangt man zu Knoten y.

Pfad formell

Ein Pfad $P := (v_0, v_1, ..., v_n)$ der Länge n ist eine Permutation auf V, wobei gilt: $\forall i \in \mathbb{Z}_n : (v_i, v_{i+1}) \in E$.



Der Pfad (b, f, c, e) ist ein möglicher Pfad von b nach e der Länge 4.

Gibt es noch andere solcher Pfade?

Zyklus



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

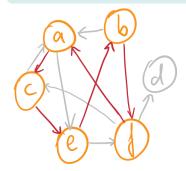
Praxisbeispiele

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Zyklus

Ein Zyklus ist ein Pfad $(v_1,...,v_n)$ mit $v_1=v_n$.



Der Pfad (b, f, a, c, e) ist ein möglicher Zyklus. Gibt es noch andere Zyklen?

Zusammenhängend



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Zusammenhängender Graph

Ein ungerichteter Graph heißt zusammenhängend, wenn gilt: $\forall u, v \in V \exists$ Pfad von u nach v.

Stark zusammenhängender Graph

Ein gerichteter Graph heißt stark zusammenhängend, wenn gilt: $\forall u, v \in V \exists$ Pfad von u nach v.

Schwach zusammenhängender Graph

Ein gerichteter Graph heißt schwach zusammenhängend, wenn der zugehörige ungerichteter Graph zusammenhängend ist.

Knotengrad



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphe

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Eingangsgrad

Der Eingangsgrad eines Knoten $u \in V$ ist definiert als:

 $d_-(u):=|\{(v,u)\in E:v\in V\}|$, also die Anzahl der Kanten, die in den Knoten u zeigen.

Ausgangsgrad

Der Ausgangsgrad eines Knoten $u \in V$ ist definiert als:

 $d_+(u) := |\{(u, v) \in E : v \in V\}|$, also die Anzahl der Kanten, die vom Knoten u aus weg zeigen.

Grad

Der Grad eines Knoten u ist definiert als: $d(u) := d_+(u) + d_-(u)$, also die Anzahl der Kanten, über die u verbunden ist.

Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Gerichtete Bäume



Kennt ihr schon: Huffman-Baum

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Gerichteter Baum

Ein gerichteter Baum ist ein schwach zusammenhängender kreisfreier gerichteter Graph.

Ungerichteter Baum

Ein ungerichteter Baum ist ein zusammenhängender kreisfreier ungerichteter Graph.

- Bäume haben immer einen Wurzelknoten, von dem alle anderen Knoten ausgehen.
- Ungerichtete Bäume können mehrere Wurzeln haben.
- Knoten mit Grad 1 heißen Blätter.

Randfälle



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

- Wieviele Kanten kann ein Graph mit n Knoten maximal haben? n²
- Wieviele Kanten kann ein schlingenfreier Graph mit n Knoten maximal haben? $n^2 n = n(n 1)$
- Wieviele Kanten kann ein ungerichteter Graph mit n Knoten maximal haben? $\frac{n(n-1)}{2}$
- Wieviele Kanten kann ein ungerichteter schlingenfreier Graph mit n Knoten maximal haben? $n + \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2}$

Informationen



Lukas Bach, lukas.bach@student.kit.edu

Graphen

Praxisbeispiel

Ungerichtete Graphen

Begriffe

Zum Tutorium

- Lukas Bach
- Tutorienfolien auf:
 - http:
 - //gbi.lukasbach.com
- Tutorium findet statt:
 - Donnerstags, 14:00 15:30
 - 50.34 Informatikbau, -107

Mehr Material

- Ehemalige GBI Webseite:
 - http://gbi.ira.uka.de
 - Altklausuren!

Zur Veranstaltung

- Grundbegriffe der Informatik
- Klausurtermin:
 - **o** 06.03.2017, 11:00
 - Zwei Stunden
 Bearbeitungszeit
 - 6 ECTS für Informatiker und Informationswirte, 4 ECTS für Mathematiker und Physiker

Zum Übungsschein

- Übungsblatt jede Woche
- Ab 50% insgesamt hat man den Übungsschein
- Keine Voraussetzung für die Klausur, aber für das Modul