Praktikum Routenplanung

Vorbesprechung, Wintersemester 2019/2020

Valentin Buchhold, Jonas Sauer, Tim Zeitz, Tobias Zündorf | 16. Oktober 2019

INSTITUT FÜR THEORETISCHE INFORMATIK · ALGORITHMIK · PROF. DR. DOROTHEA WAGNER

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Praktikum

- Erste Phase: 1 Übungsblatt mit 4 Aufgaben lösen
- Zweite Phase: Große Aufgabe in Gruppen à 3 Studenten
- Betreuer: Valentin Buchhold, Jonas Sauer, Tim Zeitz, Tobias Zündorf
- Email: {buchhold, jonas.sauer2, tim.zeitz, tobias.zuendorf}@kit.edu
- 6 LP/ECTS
- Bei Fragen einfach vorbei kommen

Homepage: `http://i11www.iti.kit.edu/teaching/winter2019/algorithmengineeringpraktikum/`

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Organisatorisches

Voraussetzungen

- Ihr seid im Master Informatik, alle anderen bitte melden
- Ihr habt Interesse an algorithmischen Fragestellungen
- Ihr mögt Algorithmen implementieren

Übersicht

- Übungsaufgabe
- Anfangsvortrag
- Gruppenaufgabe
- Abschlussvortrag
- Ausarbeitung

Implementierung

- C++
- oder Rust

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Voraussetzungen

- Ihr seid im Master Informatik, alle anderen bitte melden
- Ihr habt Interesse an algorithmischen Fragestellungen
- Ihr mögt Algorithmen implementieren

Übersicht

- Übungsaufgabe
- Anfangsvortrag
- Gruppenaufgabe
- Abschlussvortrag
- Ausarbeitung

Implementierung

- C++
- oder Rust

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Organisatorisches

Voraussetzungen

- Ihr seid im Master Informatik, alle anderen bitte melden
- Ihr habt Interesse an algorithmischen Fragestellungen
- Ihr mögt Algorithmen implementieren

Übersicht

- Übungsaufgabe
- Anfangsvortrag
- Gruppenaufgabe
- Abschlussvortrag
- Ausarbeitung

Implementierung

- C++
- oder Rust

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Voraussetzungen

- Ihr seid im Master Informatik, alle anderen bitte melden
- Ihr habt Interesse an algorithmischen Fragestellungen
- Ihr mögt Algorithmen implementieren

Übersicht

- Übungsaufgabe
- Anfangsvortrag
- Gruppenaufgabe
- Abschlussvortrag
- Ausarbeitung

Implementierung

- C++
- oder Rust

Werbeblock: Rust

Schnell

- Zero-cost abstractions
- Clang/LLVM backend

Sicher

- Speichersicherheit durch Typsystem
- Borrow-Checker verhindert data races (auch über Threadgrenzen hinweg)

Ergonomisch

- Mächtiges Typsystem
- Pattern Matching
- Typinferenz

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Übungsblatt

- Es werden Punkte vergeben
  - Punkte gehen nicht in die Endnote ein
  - 15% der Punkte müssen erreicht werden um zu bestehen
- Gruppen nach Punktzahl gebildet
- Gruppe mit den meisten Punkten darf sich Gruppenarbeitsthema zuerst aussuchen
- Nach Übungsblatt: formale Prüfungsanmeldung
  d.h. ab da: nichts gemacht $\rightarrow$ durchgefallen
- Gruppenarbeit ist schwerer als Übungsblatt

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Gruppenarbeit

- Bearbeitung in 3er-Gruppe
- Aufgabe:
  - Reimplementieren eines Forschungspapers
    - Nicht jede Gruppe hat das selbe Paper
- Visualisierung der Ergebnisse
- Einige Experimente aus dem Paper wiederholen
- Einige neue Experimente entwerfen und durchführen

Einteilung und Themen

- Gruppeneinteilung nach Übungsblatt
- Themenvorstellung bei Gruppeneinteilung

Organisatorisches

Karlsruher Institut für Technologie

Anfangsvortrag

- 10 min
- Problemstellung und den Kernansatz erklären

Ausarbeitung

- Alles, was ihr implementiert habt, in eigenen Worten beschreiben
- Experimente und Ergebnisse dokumentieren

Abschlussvortrag

- 20min-30min
- Inhalte der Ausarbeitung vorstellen

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Aufwand

Aufwand

- 6 ETCS/LP
- 6*30h = 180h
- Bei 20 Wochen: 9h pro Woche,
  also leicht mehr als 1 Tag Vollzeit pro Woche

Grobe Verteilung

- 35h Übungsblatt
- 95h Gruppenaufgabe
  inklusive
  - Einarbeitung ins Thema
  - Implementierung
- 5h Kurzvortrag
- 20h Abschlussvortrag
- 20h Ausarbeitung
- 5h Anwesenheit

Problemstellung

Gesucht:

- Finde die beste Verbindung in einem Transportnetzwerk

Idee:

- Netzwerk als Graphen $G = (V, E)$
- Pfad durch Graph entspricht Route
- klassisches Problem (Dijkstra)

Probleme:

- Transportnetzwerke sind groß
- Dijkstra zu langsam ($>$ 1 Sekunde)

Problemstellung

Gesucht:

- Finde die beste Verbindung in einem Transportnetzwerk

Idee:

- Netzwerk als Graphen $G = (V, E)$
- Pfad durch Graph entspricht Route
- klassisches Problem (Dijkstra)

Probleme:

- Transportnetzwerke sind groß
- Dijkstra zu langsam ($>$ 1 Sekunde)

Beschleunigungstechniken

Beobachtungen:

- viele Anfragen in (statischem) Netzwerk
- manche Berechnungen scheinen unnötig

Idee:

- Zwei-Phasen Algorithmus:
  - offline: berechne Zusatzinformation während Vorberechnung
  - online: beschleunige Berechnung mit diesen Zusatzinformationen
- drei Kriterien:
  - wenig Zusatzinformation
  - kurze Vorberechnung (im Bereich Stunden/Minuten)
  - hohe Beschleunigung

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

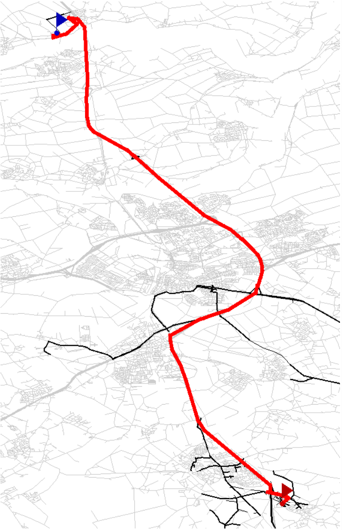
Beschleunigungstechniken

Beobachtungen:

- viele Anfragen in (statischem) Netzwerk
- manche Berechnungen scheinen unnötig

Idee:

- Zwei-Phasen Algorithmus:
  - offline: berechne Zusatzinformation während Vorberechnung
  - online: beschleunige Berechnung mit diesen Zusatzinformationen
- drei Kriterien:
  - wenig Zusatzinformation
  - kurze Vorberechnung (im Bereich Stunden/Minuten)
  - hohe Beschleunigung



Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Modellierung (Straßengraphen)

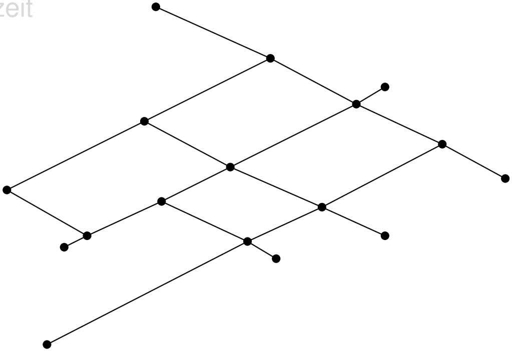
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Modellierung (Straßengraphen)

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Modellierung (Straßengraphen)

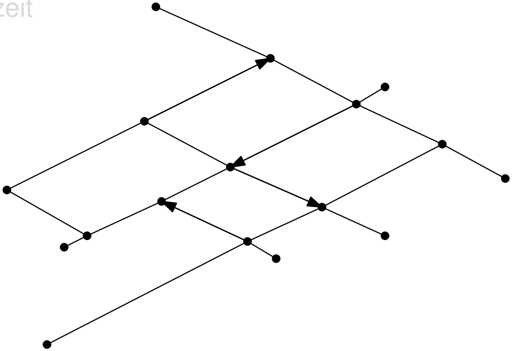
- Knoten sind Kreuzungen
- Kanten sind Straßen
- Einbahnstraßen
- Metrik ist Reisezeit



Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Modellierung (Straßengraphen)

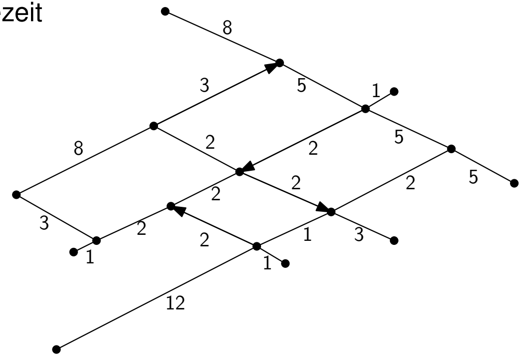
- Knoten sind Kreuzungen
- Kanten sind Straßen
- Einbahnstraßen
- Metrik ist Reisezeit



Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Modellierung (Straßengraphen)

- Knoten sind Kreuzungen
- Kanten sind Straßen
- Einbahnstraßen
- Metrik ist Reisezeit



Benotung Übungsblätter

- Pro Aufgabe: Liste an Start- und Zielknotenpaaren
- Ihr soll die Pfadlänge berechnen
- Punkte einer Aufgabe = #Korrekt berechnete Pfadlängen

Bestehen

Es müssen 15% der Punkte erreicht werden um zu bestehen!

Hilfestellung Übungsblätter

- Bei Fragen oder Problemen könnt ihr euch gerne an uns wenden
- Falls danach gefragt wird, dann können wir auch gerne Feedback zu eurem Code geben

- Allerdings: Eigeninitiative erwünscht
- Es ist eure Aufgabe bei Problemen auf einen der Betreuer zuzugehen
- Wer nicht fragt, der kriegt keine Hilfe

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Hilfestellung Übungsblätter

- Bei Fragen oder Problemen könnt ihr euch gerne an uns wenden
- Falls danach gefragt wird, dann können wir auch gerne Feedback zu eurem Code geben

- Allerdings: Eigeninitiative erwünscht
- Es ist eure Aufgabe bei Problemen auf einen der Betreuer zuzugehen
- Wer nicht fragt, der kriegt keine Hilfe

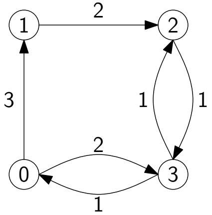
Zeitplan

Wann?	Wo?	Was?
Heute 16.10. um 14:00	SR -120	Vorbesprechung
14.11. 8:00[1] morgens	—	Abgabe Übungsblatt
15.11.	—	Punktevergabe per E-Mail
20.11. um 14:00	SR -120	Themen & Gruppeneinteilung
4.12. um 14:00	SR -120	Anfangsvorträge
5.2.	—	Zwischentreffen
12.3.	—	Abgabe Ausarbeitung
25.3. um 14:00	SR -120	Abschlussvorträge

Es gilt Anwesenheitspflicht. Wer nicht kommen kann muss sich mit Begründung abmelden.

[1] Deutsche Zeit

Graph-Repräsentationen



Drei klassische Ansätze:

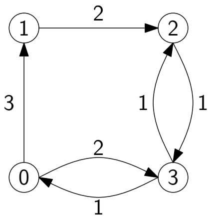
- Adjazenzmatrix
- (statisches) Adjazenzarray
- Kantenarray

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Graph-Repräsentationen

Drei klassische Ansätze:

- Adjazenzmatrix
- (statisches) Adjazenzarray
- Kantenarray

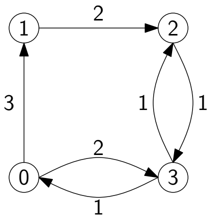


	0	1	2	3
0	—	3	—	2
1	—	—	2	—
2	—	—	—	1
3	1	—	1	—

Graph-Repräsentationen

Drei klassische Ansätze:

- Adjazenzmatrix
- (statisches) Adjazenzarray
- Kantenarray



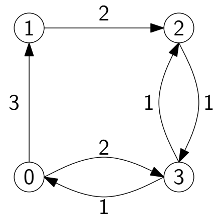
first_out	0	2	3	4	6

head	1	3	2	3	2	0
weight	3	2	2	1	1	1

Graph-Repräsentationen

Drei klassische Ansätze:

- Adjazenzmatrix
- (statisches) Adjazenzarray
- Kantenarray



tail	1	0	3	0	2	3
head	2	1	2	3	3	0
weight	2	3	1	2	1	1

Was benutzen wir?

Adjazenzmatrix:

- Braucht $O(n^2)$ Speicher
- $n = 18 \cdot 10^6$
- Speicher $\geq 1/4$ Terabyte
- Impraktikabel

Kantenarray:

- Perfekt für einfache Transformationen (z.B. Graph umdrehen)
- Traversieren (i.e. Pfadsuche) geht nicht

Adjazenzarray:

- Gut wenn man Pfade suchen will

Was benutzen wir?

Adjazenzmatrix:

- Braucht $O(n^2)$ Speicher
- $n = 18 \cdot 10^6$
- Speicher $\geq 1/4$ Terabyte
- Impraktikabel

Kantenarray:

- Perfekt für einfache Transformationen (z.B. Graph umdrehen)
- Traversieren (i.e. Pfadsuche) geht nicht

Adjazenzarray:

- Gut wenn man Pfade suchen will

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Was benutzen wir?

Adjazenzmatrix:

- Braucht $O(n^2)$ Speicher
- $n = 18 \cdot 10^6$
- Speicher $\geq 1/4$ Terabyte
- Impraktikabel

Kantenarray:

- Perfekt für einfache Transformationen (z.B. Graph umdrehen)
- Traversieren (i.e. Pfadsuche) geht nicht

Adjazenzarray:

- Gut wenn man Pfade suchen will

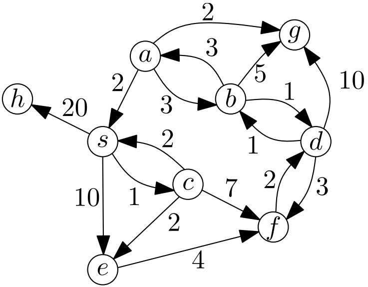
Konvertierung
Kantenarray $\rightarrow$ Adjazenzarray

- Nach tail sortieren
- Ausgangsgrad jedes Knotens berechnen
- first_out = Präfixsumme über Array der Ausgangsgrade

Dijkstras Algorithmus

```
forall nodes v ∈ V do
    d[v] = ∞;
d[s] = 0;
q.clear();
q.insert(s, 0);
while !q.empty() do
    x ← q.pop();
    forall edges (x, y) ∈ E do
        if d[x] + len(x, y) < d[y] then
            d[y] ← d[y] + len(x, y);
            if y ∈ q then
                q.decreaseKey(y, d[y])
            else
                q.insert(y, d[y])
```

Dijkstras Algorithmus



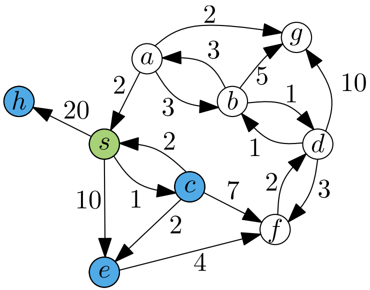
tentative distance d:

ID	Dist.
s	0
a	∞
b	∞
c	∞
d	∞
e	∞
f	∞
g	∞
h	∞

queue q:

ID	Key
s	0

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

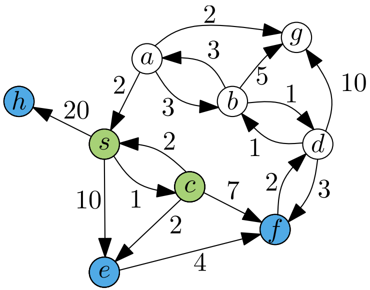
ID	Dist.
s	0
a	∞
b	∞
c	1
d	∞
e	10
f	∞
g	∞
h	20

queue q:

ID	Key
c	1
e	10
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

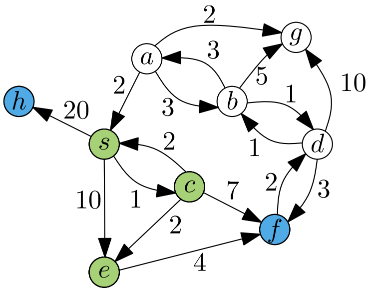
ID	Dist.
s	0
a	∞
b	∞
c	1
d	∞
e	3
f	8
g	∞
h	20

queue q:

ID	Key
e	3
f	8
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

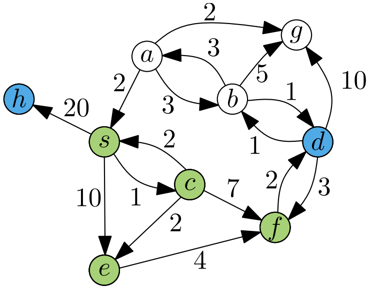
ID	Dist.
s	0
a	∞
b	∞
c	1
d	∞
e	3
f	7
g	∞
h	20

queue q:

ID	Key
f	7
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

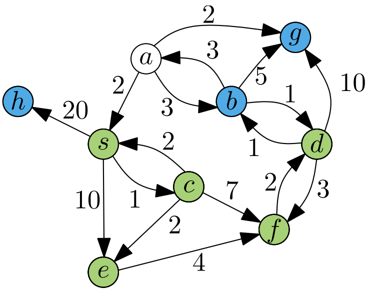
ID	Dist.
s	0
a	∞
b	∞
c	1
d	9
e	3
f	7
g	∞
h	20

queue q:

ID	Key
d	9
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



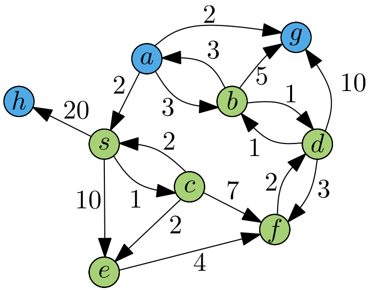
tentative distance d:

ID	Dist.
s	0
a	∞
b	10
c	1
d	9
e	3
f	7
g	19
h	20

queue q:

ID	Key
b	10
g	19
h	20

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

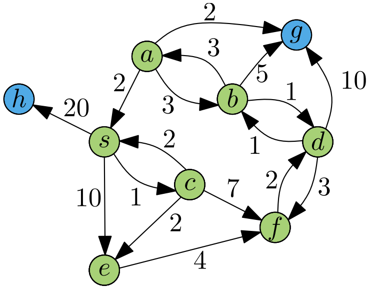
ID	Dist.
s	0
a	13
b	10
c	1
d	9
e	3
f	7
g	15
h	20

queue q:

ID	Key
a	13
g	15
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

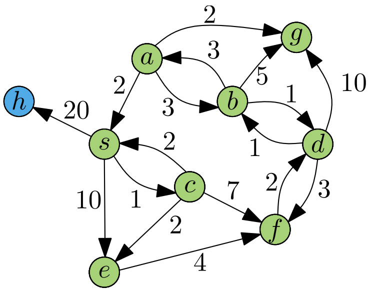
ID	Dist.
s	0
a	13
b	10
c	1
d	9
e	3
f	7
g	15
h	20

queue q:

ID	Key
g	15
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

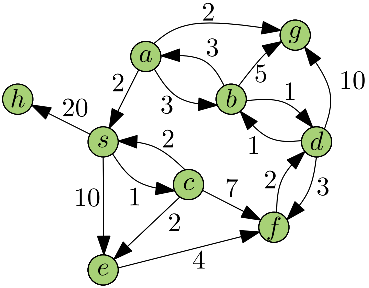
ID	Dist.
s	0
a	13
b	10
c	1
d	9
e	3
f	7
g	15
h	20

queue q:

ID	Key
h	20

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Dijkstras Algorithmus



tentative distance d:

ID	Dist.
s	0
a	13
b	10
c	1
d	9
e	3
f	7
g	15
h	20

queue q:

ID	Key

Dijkstras Algorithmus

Karlsruher Institut für Technologie

Resultat

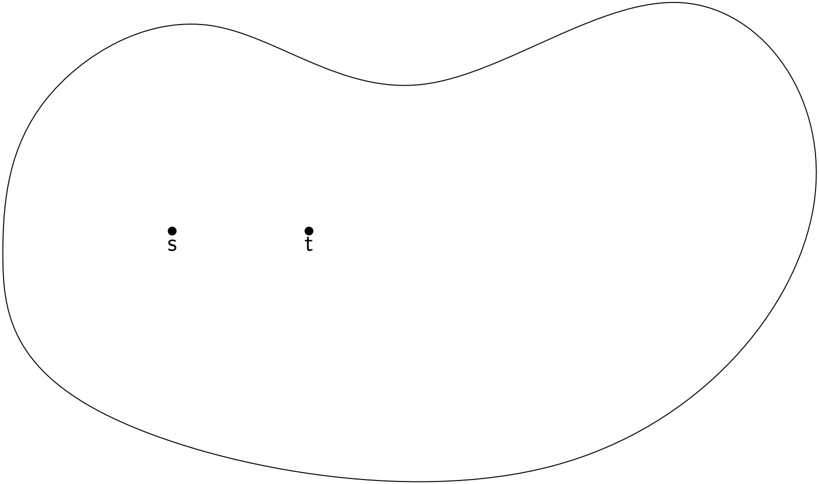
- Nach der Ausführung gilt: $\forall v : d[v] = \mathrm{dist}_G(s, v)$

Stopkriterium

- Geht es schneller, wenn wir $\mathrm{dist}_G(s, t)$ nur für ein t bestimmen müssen?
- Ja: Breche Schleife ab, sobald t aus der Queue genommen wird

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

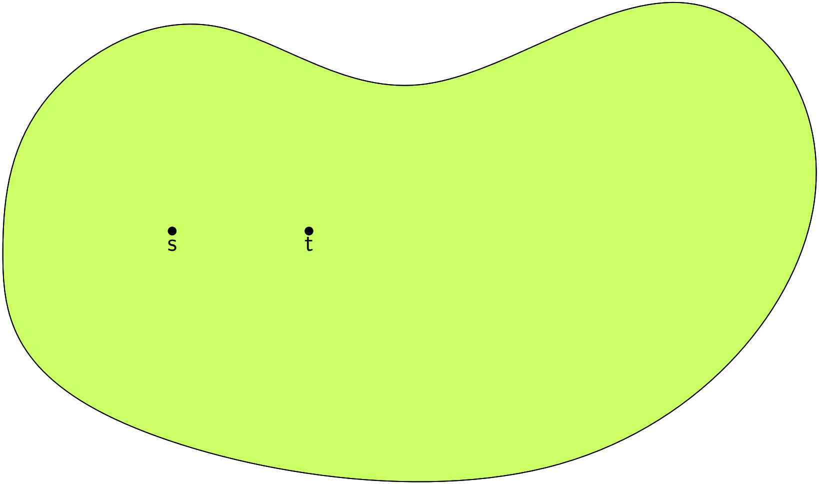
Schematischer Suchraum



Ein Graph

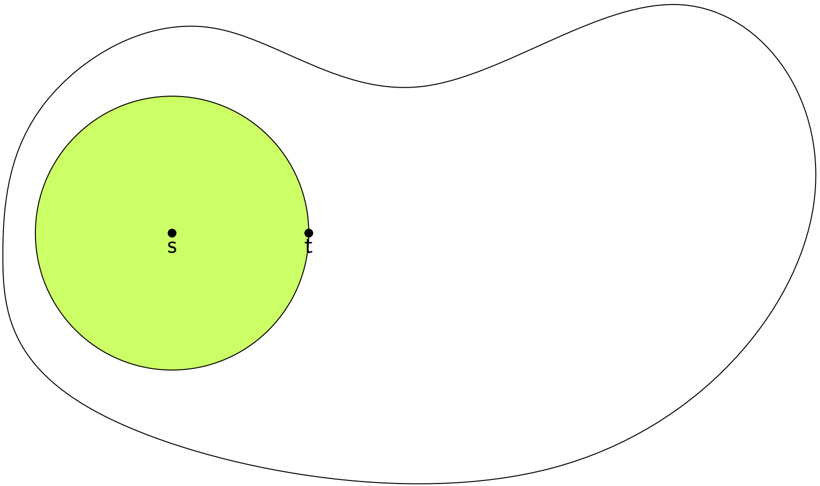
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Schematischer Suchraum



Suchraum ohne Stopkriterium

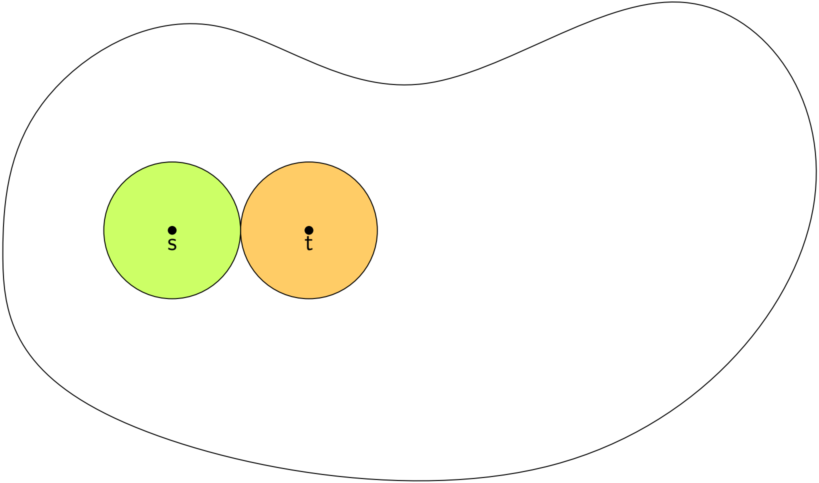
Schematischer Suchraum



Suchraum mit Stopkriterium

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Schematischer Suchraum



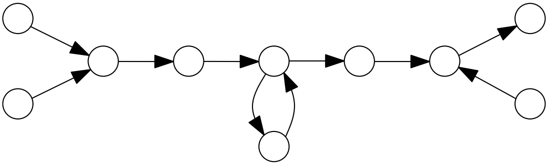
Bidirektionale Variante von Dijkstras Algorithmus

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Bidirektionale Variante von Dijkstras Algorithmus

- Bidirektionale Variante von Dijkstras Algorithmus
- Mit zwei Queues und zwei tentativen Distanzarrays
- Arbeite die Seite mit den wenigsten Elementen in der Queue als nächstes ab
- Abbruch wenn die Summe der min-keys beider Queues größer ist als der kürzeste bisher gefundene Pfad

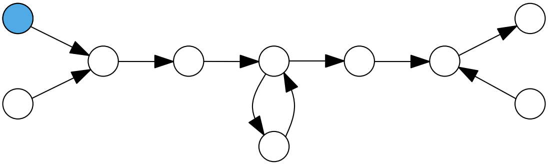
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

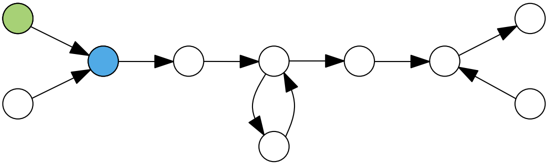
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

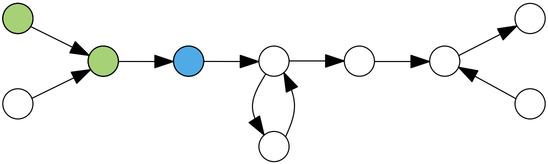
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

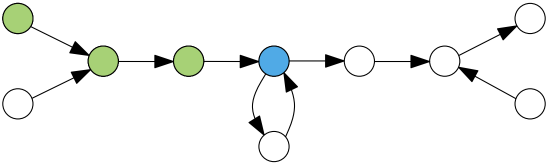
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

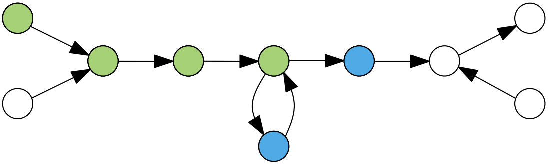
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

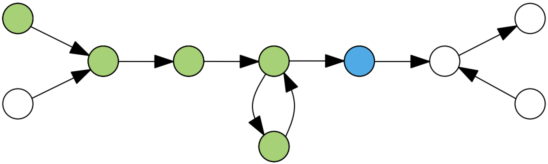
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

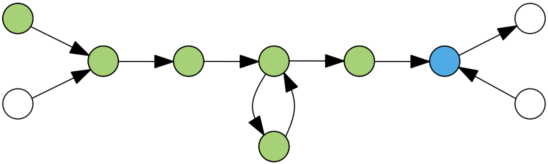
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

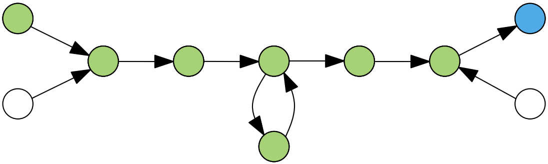
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

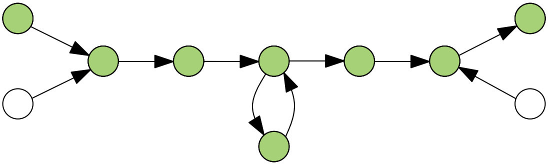
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

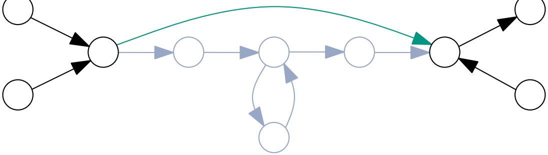
Shortcut



Dijkstras Algorithmus schaut sich alle Zwischenknoten an.
Das dauert.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

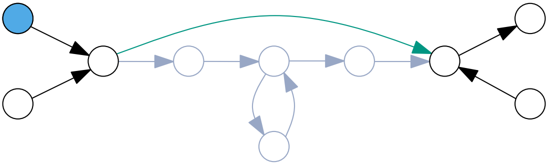
Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

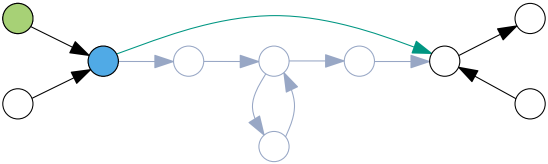
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

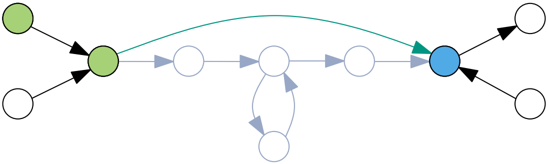
Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

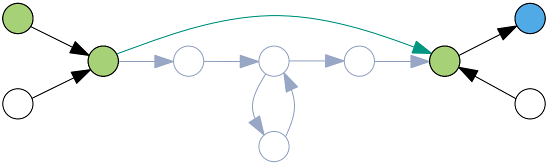
Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

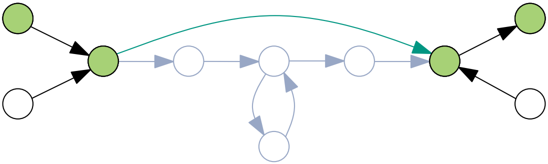
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

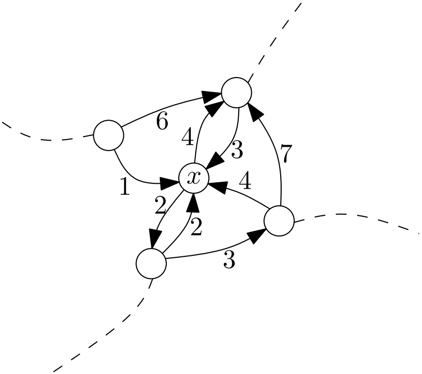
Shortcut



Idee: Füge Shortcut-Kante ein. Grauer Teilgraph muss nur angeschaut werden, wenn *s* oder *t* drin liegt.

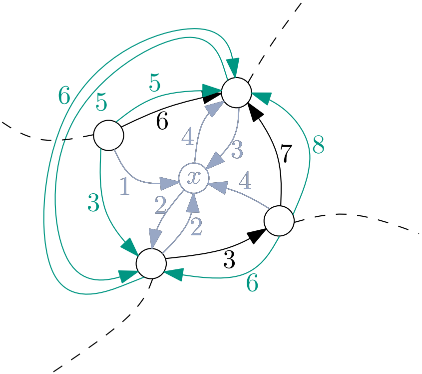
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Knotenkontraktion von *x*



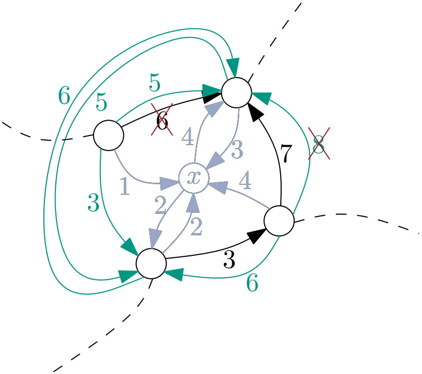
Kontraktion von *x*: Lösche *x* und füge Shortcuts zwischen Nachbarn ein, um die Distanzen zwischen allen Knoten zu erhalten

Knotenkontraktion von *x*



Kontraktion von *x*: Lösche *x* und füge Shortcuts zwischen Nachbarn ein, um die Distanzen zwischen allen Knoten zu erhalten

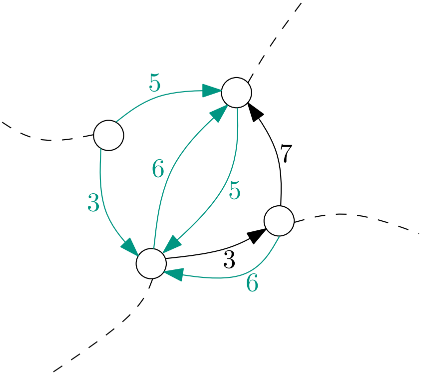
Knotenkontraktion von *x*



Bei Mehrfachkanten: Längere Kanten verwerfen

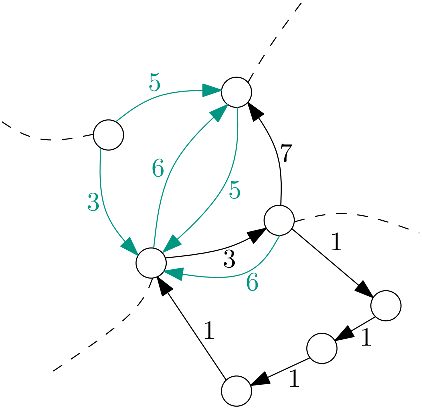
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Knotenkontraktion von *x*



Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Knotenkontraktion von *x*

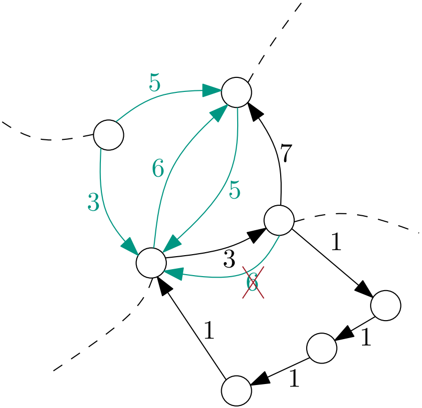


Falls es einen kürzeren Pfad durch den Restgraphen gibt, dann kann man einen Shortcut auch verwerfen.
Suche nach solchem Pfad heißt Zeugensuche/Witness Search

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Knotenkontraktion von *x*

Karlsruher Institut für Technologie



Falls es einen kürzeren Pfad durch den Restgraphen gibt, dann kann man einen Shortcut auch verwerfen.
Suche nach solchem Pfad heißt Zeugensuche/Witness Search

Zeugensuche

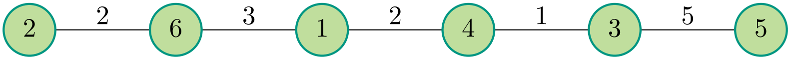
- Es seien y und z zwei Nachbarn des kontrahierten Knoten x
- Wir fügen einen Shortcut (y, z) mit Gewicht $\mathrm{len}(y, x) + \mathrm{len}(x, z)$ ein, wenn $y \to x \to z$ der einzige kürzeste $y - z$-Weg ist
- Zum Überprüfen, ob es einen kürzeren Weg gibt, startet man einen Dijkstra von y aus nach z. Diese Suche kann teuer sein. Mögliche Optimierungen:
  - Suche darf nicht über den Knoten x gehen
  - Bidirektionale Variante von Dijkstras Algorithmus
  - Wenn die Suchen sich treffen, kann man abbrechen
  - Wenn die Suchfront größer wird als $\mathrm{len}(y, x) + \mathrm{len}(x, z)$ kann man abbrechen
- Wenn das immer noch zu langsam ist: Suche nach k Schritten abbrechen. Eventuell gibt es einen Pfad, den wir nicht finden. Das führt zu zusätzlichen Shortcuts, aber das ist kein Problem bzgl. der Korrektheit.

Contraction Hierarchy

Grundidee

- Eingabegraph G
- Ordne Knoten von G nach “Wichtigkeit”: $v_1 \dots v_n$
- Kontrahiere Knoten iterativ aus G heraus
  - zuerst den “unwichtigsten” Knoten v_1
  - den “wichtigsten” Knoten v_n als letztes
- Graph mit Shortcuts heißt augmentierter Graph

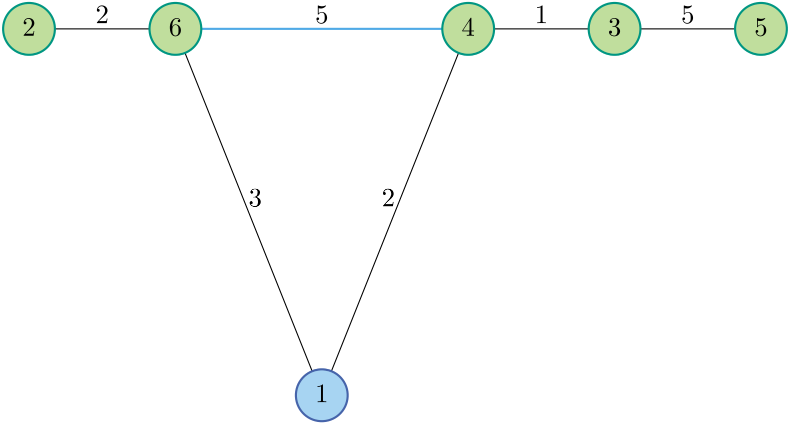
Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

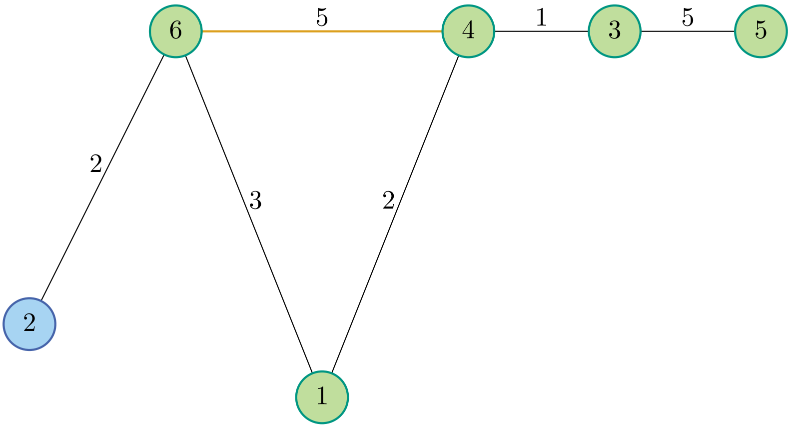
Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

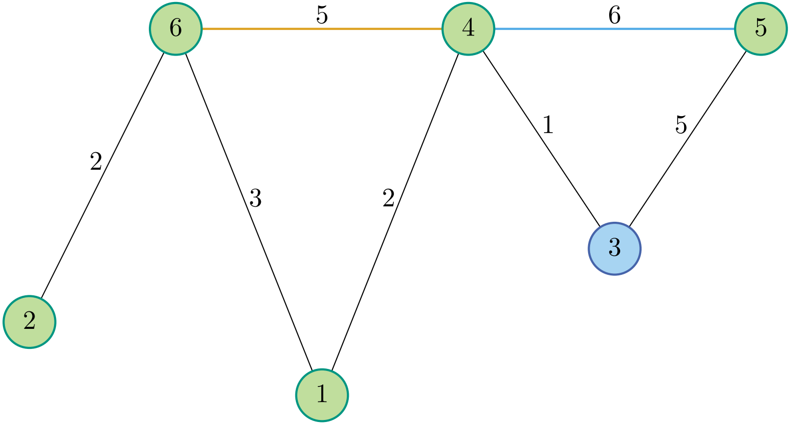
Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

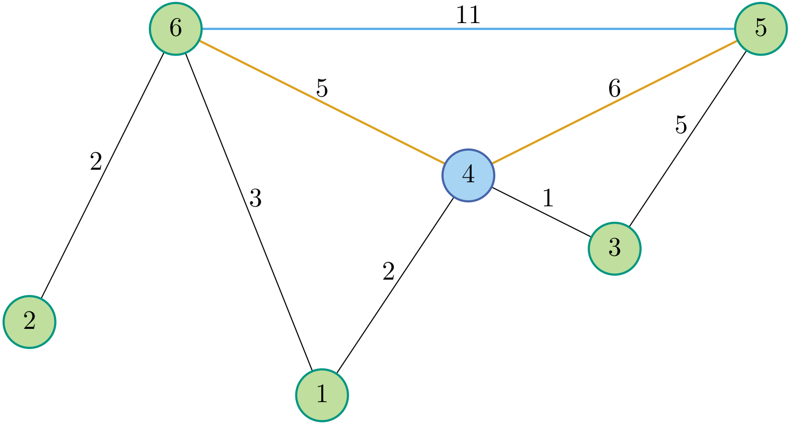
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Contraction Hierarchy



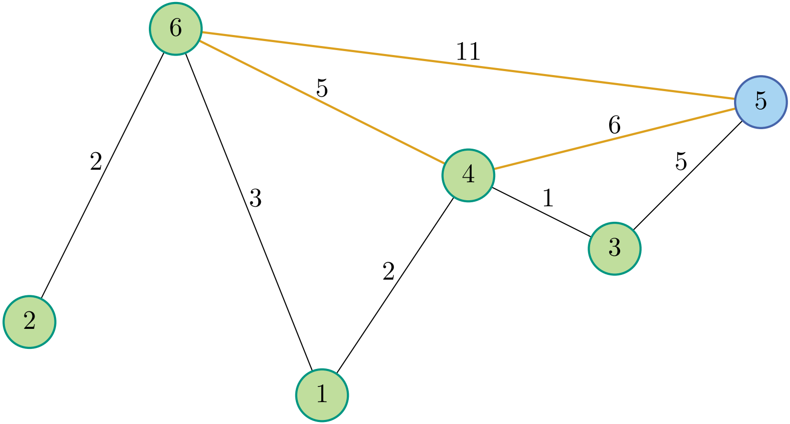
Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

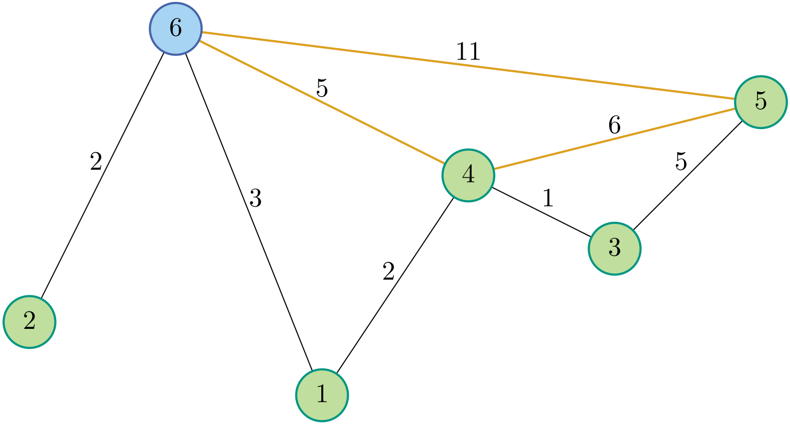
Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

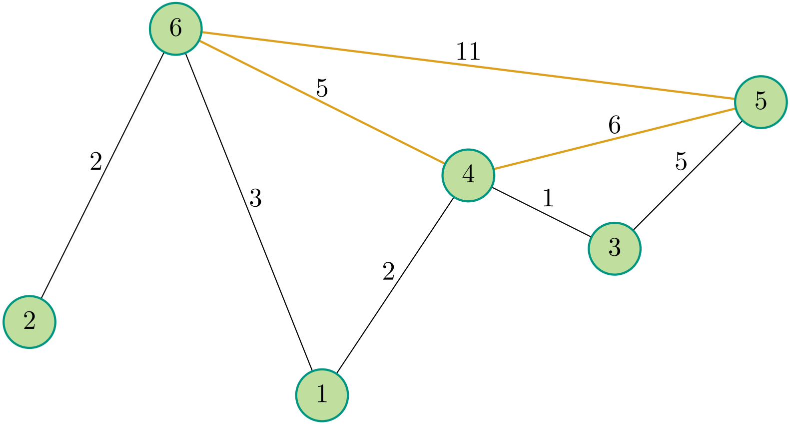
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

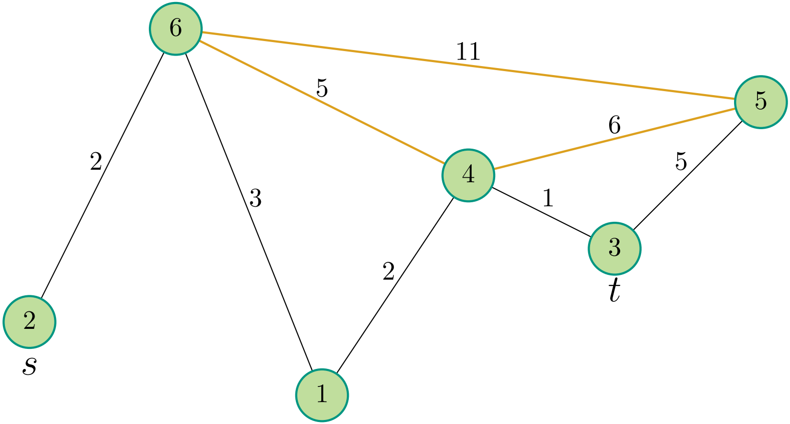
Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

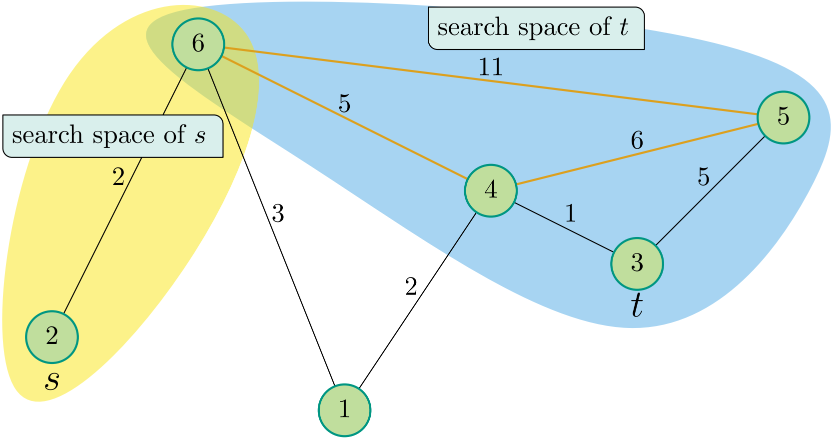
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Contraction Hierarchy



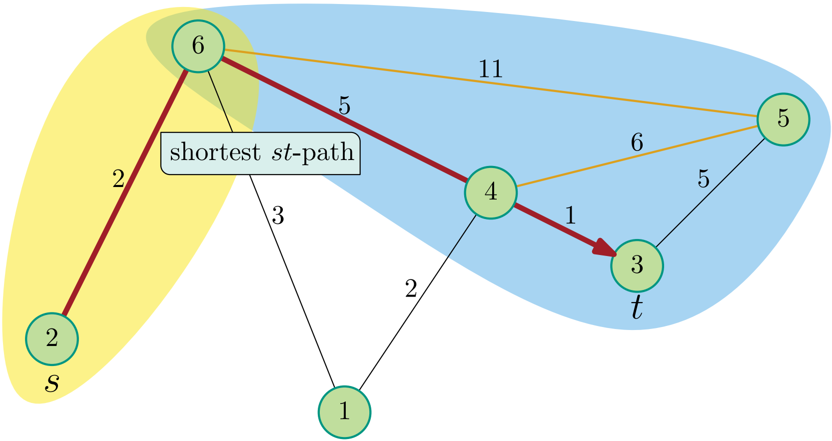
Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

Contraction Hierarchy



Knoten nummeriert nach “Wichtigkeit”

Contraction Hierarchy



Für jeden ursprünglichen kürzesten Weg gibt es einen hoch-runter-Pfad

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Anfrage

Karlsruher Institut für Technologie

- Bidirektionale Variante von Dijkstras Algorithmus
- Verfolge nur Kanten zu wichtigeren Knoten
- Vorwärtssuche findet den “hoch”-Teil des Pfads
- Rückwärtssuche findet den “runter”-Teil des Pfads
- Abbruch, wenn der min-key beider Queues größer ist als der bisher kürzeste gefundene Pfad

Nach “Wichtigkeit” Ordnen

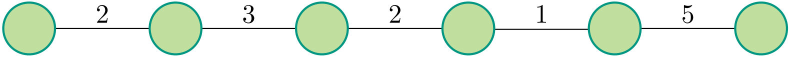
Grund-Idee:

- Wir wollen wenig Shortcuts
- Ein Knoten ist “unwichtig”, wenn er wenig Shortcuts erzeugt
- $\rightarrow$ simuliere Knotenkontraktion, um Knoten zu gewichten

Algorithmus:

- Baue eine große Warteschlange mit allen Knoten sortiert nach ihrer “Wichtigkeit”
- Kontrahiere iterativ unwichtigsten Knoten
- Kontraktion eines Knotens kann “Wichtigkeit” der Nachbarn beeinflussen
- $\rightarrow$ “Wichtigkeit” der Nachbarn neu berechnen

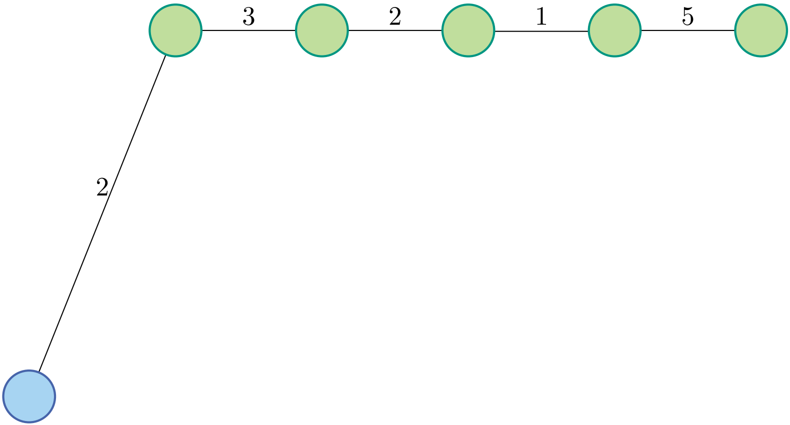
Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

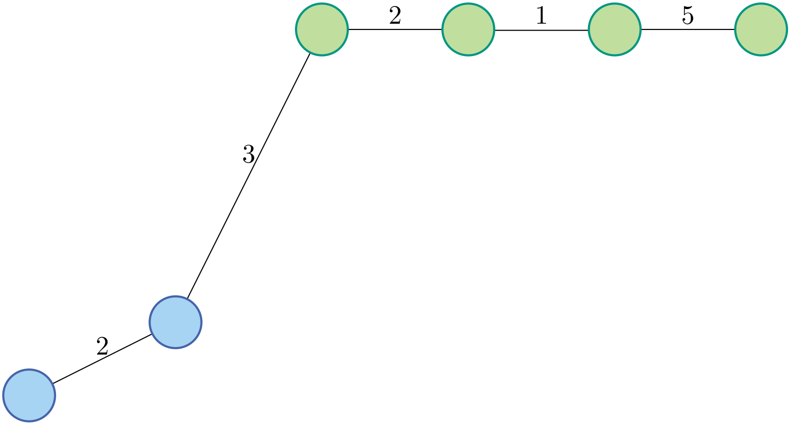
Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

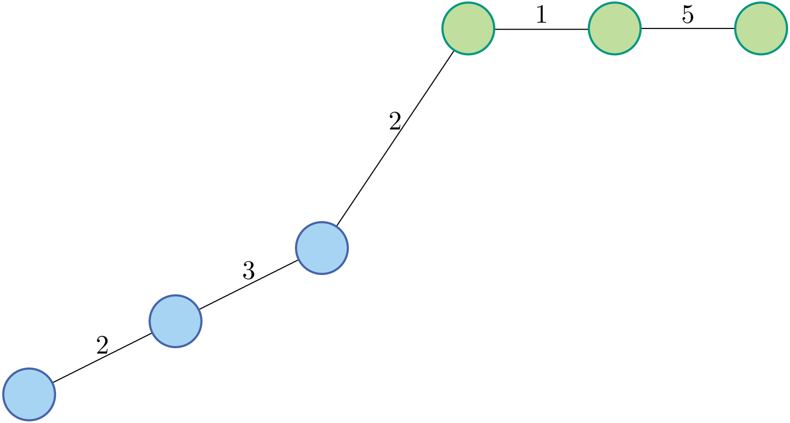
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Problemfall: Pfad



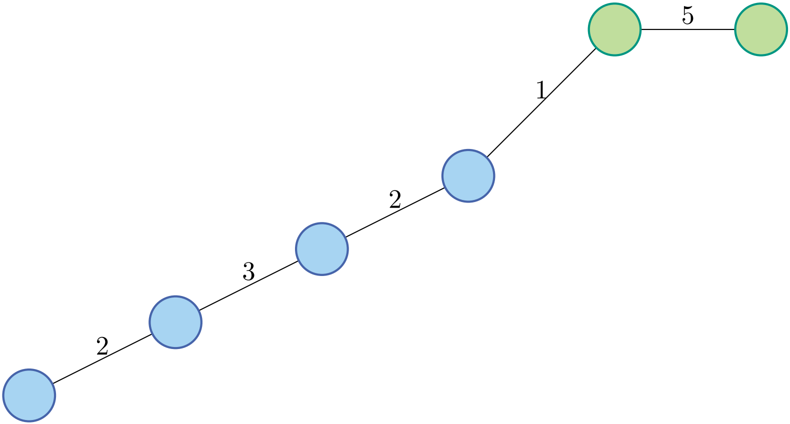
Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

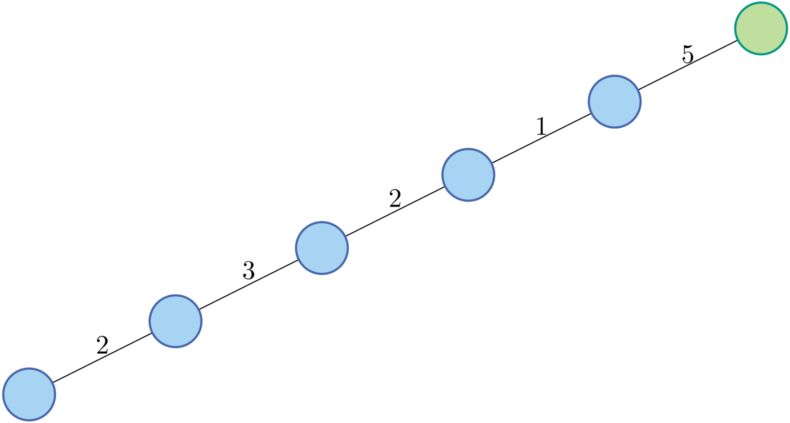
Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

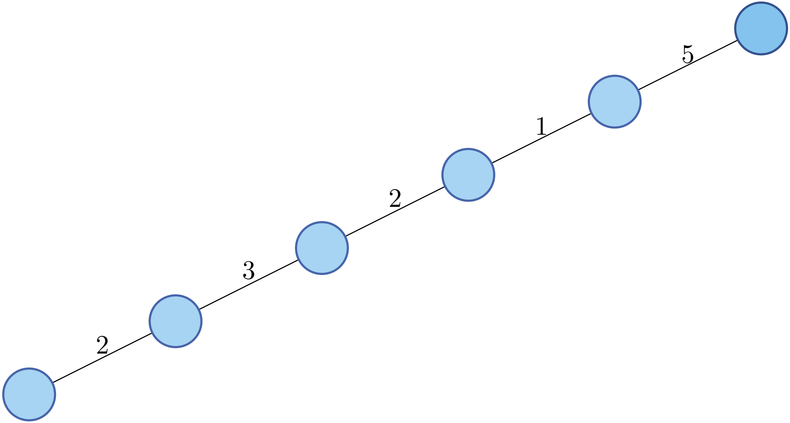
Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

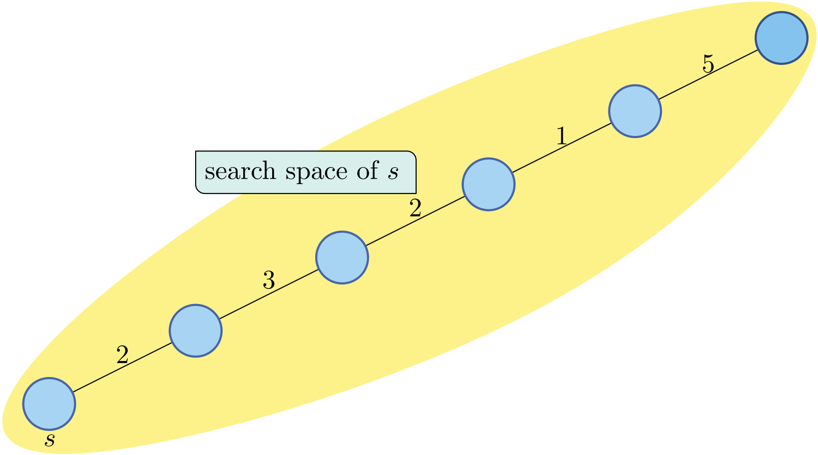
Problemfall: Pfad



Linken Knoten kontrahieren erzeugt keine Shortcuts

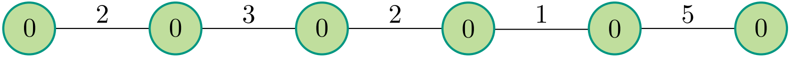
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Problemfall: Pfad



Suchraum von s ist der ganze Graph $\rightarrow$ keine Beschleunigung

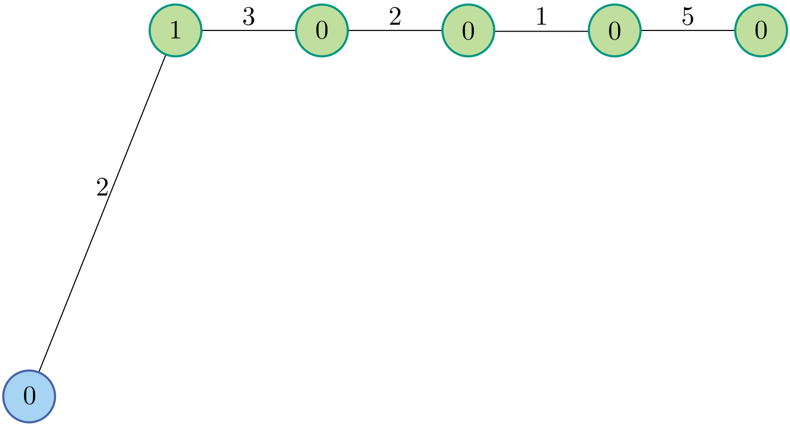
Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x)+1\}$

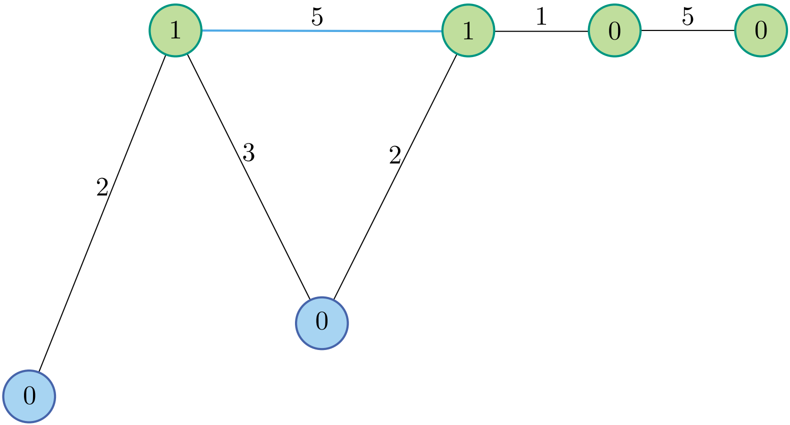
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Problemfall: Pfad



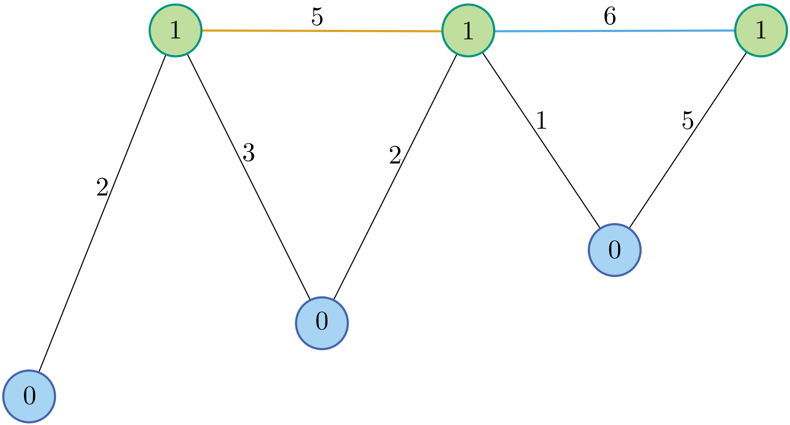
2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x)+1\}$

Problemfall: Pfad



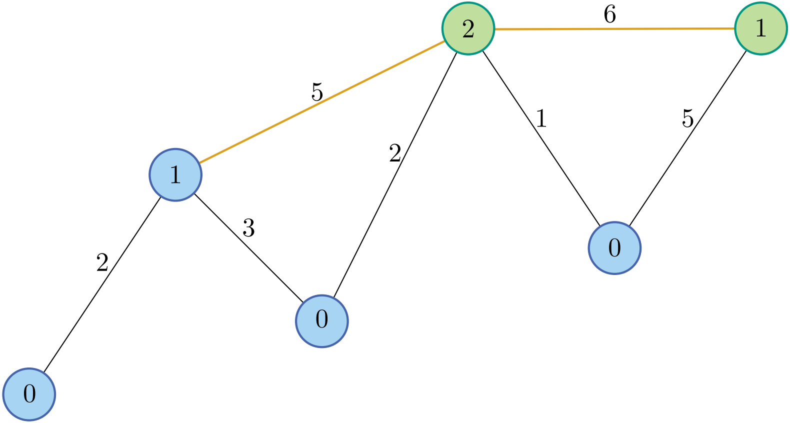
2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

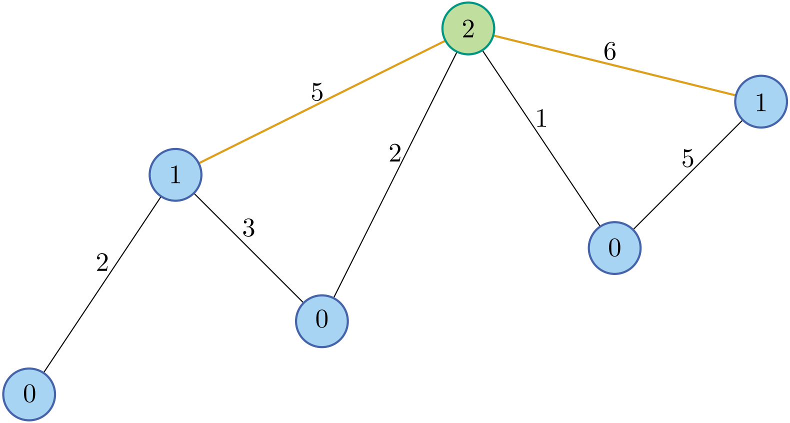
Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

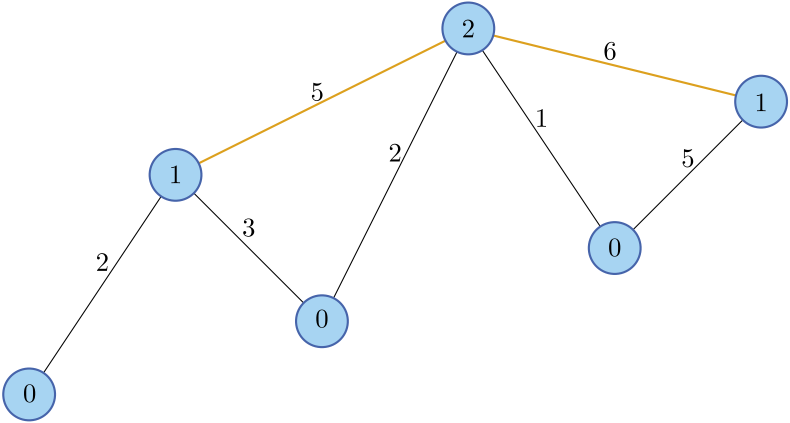
Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

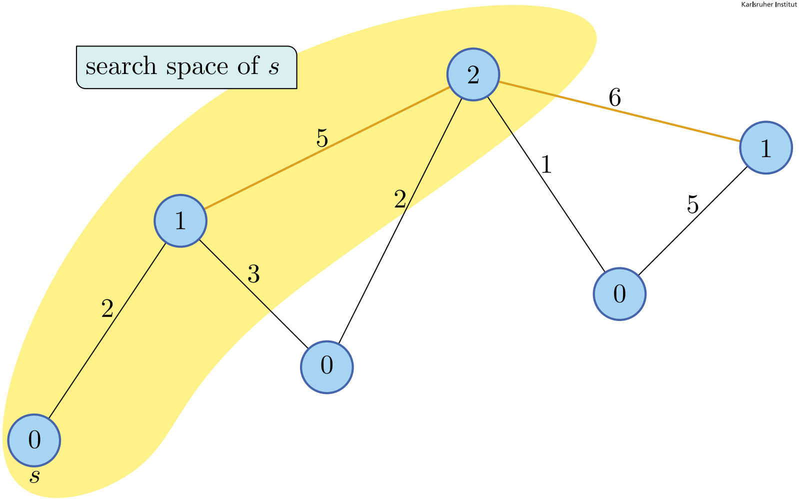
Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens
x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

Problemfall: Pfad



2-tes Kriterium: Das geschätzte Level $\ell(x)$ eines Knotens x kontrahiert $\rightarrow$ für alle Nachbarn y: $\ell(y) \leftarrow \max\{\ell(y), \ell(x) + 1\}$

Kombination mehrerer Kriterien

- Speichere für jede Kante e die Anzahl $h(e)$ der Originalkanten, aus denen sie besteht
- Es sei $A(x)$ die Menge der eingefügten Shortcuts, wenn x kontrahiert werden würde
- Analog: $D(x)$ die Menge der gelöschten Kanten
- Es sei $I(x)$ die “Wichtigkeit” von x

Eine funktionierende Definition von $I(x)$ ist

$$I(x) := \ell(x) + \frac{|A(x)|}{|D(x)|} + \frac{\sum_{e \in A(x)} h(e)}{\sum_{e \in D(x)} h(e)}$$

Hinweis: Es gibt sehr viele unterschiedliche Definitionen für I. Das ist nur ein Kochrezept, das sich bewährt hat und jeder würzt leicht anders.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik

Begriffe

Karlsruher Institut für Technologie

- Graph mit Shortcuts heißt augmentierter Graph
- Eine Ordnung π ist eine Permutation der Knoten, so dass die Knoten in der Reihe $\pi(0), \pi(1) \ldots \pi(n-1)$ kontrahiert werden.
- Die inverse Permutation π^{-1} heißt Rank. Der Rank entspricht der "Höhe" eines Knotens in der CH.

Institut für Theoretische Informatik
Lehrstuhl Algorithmik