# Seminar Algorithmen zum Fahrplanentwurf



#### Graphenmodelle

# lmage

Fahrpläne als Graphen

Das Beispiel

Das Problem

Naive Ansätze

Modell 1: Time-Expanded Umstiegszeiten Verfeinerungen

Modell 2: Time-Dependent

Vergleiche

**Exkurs: Implementation in MOTIS** 



Quelle: europe.motis-project.de [Super bei Verspätungen;)]

Wie muss ich meinen Graph modellieren, damit ich das Earliest Arrival Problem mit einem Shortest Path Algorithmus lösen kann?

Züge und Stationen



Züge und Stationen



Züge und Stationen



Züge und Stationen



Züge und Stationen

## Stationen



Züge und Stationen

#### Stationen



# Wie modelliere ich einen Fahrplan als Graphen?

■ Simple Idee: Nodes sind Stationen, Edges sind Verbindungen



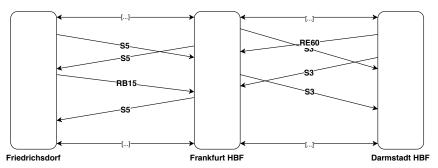
# Wie modelliere ich einen Fahrplan als Graphen?

Simple Idee: Nodes sind Stationen, Edges sind Verbindungen

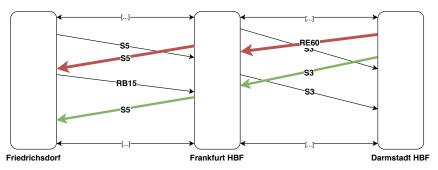


Was ist das Problem hier?

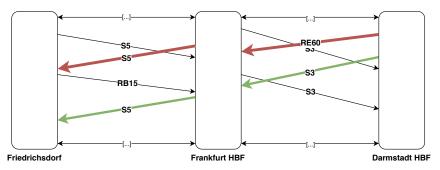
Wir müssen irgendwie Zeitverhältnisse innerhalb des Graphen darstellen!



■ Wir müssen irgendwie Zeitverhältnisse innerhalb des Graphen darstellen!



■ Wir müssen irgendwie Zeitverhältnisse innerhalb des Graphen darstellen!



#### Was ist das Problem hier?

Die es zu lösen gilt...

Zeitverhältnisse im Graphen

Die es zu lösen gilt...

- Zeitverhältnisse im Graphen
- Taktfahrpläne

Die es zu lösen gilt...

- Zeitverhältnisse im Graphen
- Taktfahrpläne
- Umstiege bzw. Umsteigezeiten

Die es zu lösen gilt...

- Zeitverhältnisse im Graphen
- Taktfahrpläne
- Umstiege bzw. Umsteigezeiten
- Fußwege zwischen / innerhalb von Stationen

Die es zu lösen gilt...

- Zeitverhältnisse im Graphen
- Taktfahrpläne
- Umstiege bzw. Umsteigezeiten
- Fußwege zwischen / innerhalb von Stationen
- Intermodalität

## Zwei gängige Modelle

Time-Expanded vs. Time-Dependent

# Größenordnungen

■ Ein paar Zahlen im Jahr 2008 (nur Züge):

Anzahl an	
Zügen	68073
Fußwegen	425

Fahrpläne als Graphen

Das Beispiel

Das Problem

Naive Ansätze

Modell 1: Time-Expanded Umstiegszeiten Verfeinerungen

Modell 2: Time-Dependent

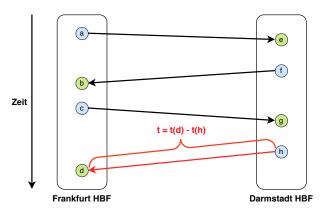
Vergleiche

Exkurs: Implementation in MOTIS

# **Das Time-Expanded Modell**

**Train-Edges** 

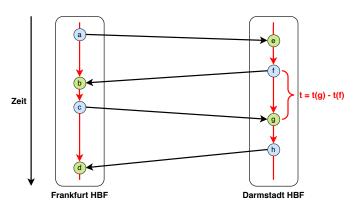
■ Modelliere jedes "Event" innerhalb einer Station als eigenen Knoten.



# **Das Time-Expanded Modell**

Waiting-Edge

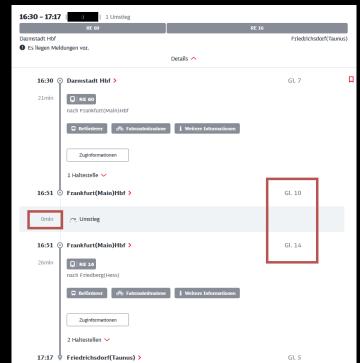
■ Erstelle eine Stationsinterne Kante, die Exchange-Edge.

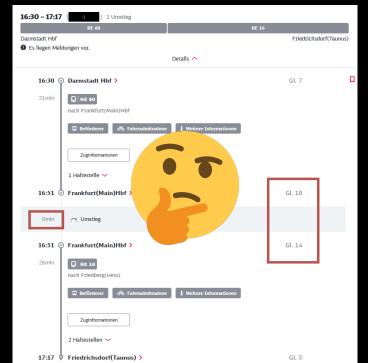


## **Das Time-Expanded Modell**

Was bringt uns das Ganze jetzt?

Kanten innerhalb einer Station  $\approx$  "Umstiege"





Problem: Erhebliche Umsteigezeiten innerhalb von großen Stationen.

Realistische Umstiegsregeln

- Definiere Konstante und Variable Umstiegsregeln:
  - 1. Standard-Umstiegszeit für alle Züge

Realistische Umstiegsregeln

- Definiere Konstante und Variable Umstiegsregeln:
  - 1. Standard-Umstiegszeit für alle Züge
  - 2. Regeln basierend auf Transferklassen & Zuglinien

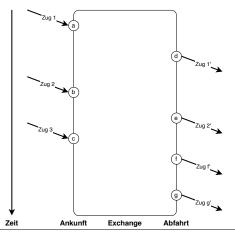
#### Realistische Umstiegsregeln

- Definiere Konstante und Variable Umstiegsregeln:
  - 1. Standard-Umstiegszeit für alle Züge
  - 2. Regeln basierend auf Transferklassen & Zuglinien
  - 3. Regeln zwischen einzelnen Zügen

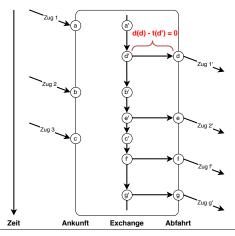
In order to describe the model formally, let S, S' be stations, z be a train,  $d_S^z$  the departure node at station S belonging to train z, and  $a_S^z$  the arrival node at station S for train z. Then G = (V, E), with  $V = D \cup A \cup C$  and  $E = Z \cup W \cup L \cup E \cup Y$ , where

- D is the set of departure nodes,
- A is the set of arrival nodes,
- C is the set of change nodes with |C| = |D ∪ A|,
- $Z = \bigcup_{SS'} Z_{SS'}$  is the set of train edges, where for each pair of stations S, S':  $Z_{SS'} = \{(d_z^x, a_{S'}^z) : d_S^z \in D, a_{S'}^z \in A, z \text{ is a train}\}$ ,
- W = ∪<sub>S</sub> W<sub>S</sub> is the set of waiting edges connecting a change node to the next change node at the same station, where W<sub>S</sub> = {(c<sub>S</sub>, c'<sub>S</sub>) : c<sub>S</sub>, c'<sub>S</sub> ∈ C},
- L = {(a<sub>S</sub><sup>z</sup>, c<sub>S</sub>) : a<sub>S</sub><sup>z</sup> ∈ A, c<sub>S</sub> ∈ C} is the set of edges for leaving a train,
- $E = \{(c_S, d_S^z) : c_S \in C, d_S^z \in D\}$  is the set of edges for entering a train, and
- Y = {(a<sub>S</sub><sup>z</sup>, d<sub>S</sub><sup>z</sup>): a<sub>S</sub><sup>z</sup> ∈ ,d<sub>S</sub><sup>z</sup> ∈ D} is the set of edges for staying in a train, connecting
  the arrival of a train at a station to the departure of the same train at that station.

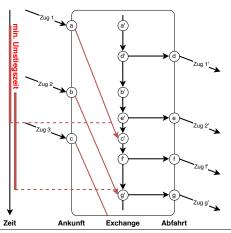
Spalte Exchange-Edge in Ankunfts- und Abfahrtsknoten



■ Erstelle neue Exchange Edge

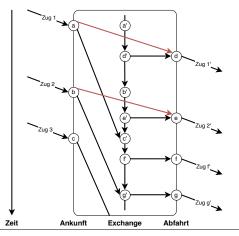


 $\blacksquare$  Kanten von Ankunft  $\rightarrow$  Exchange-Edge basierend auf min. Umstiegszeit



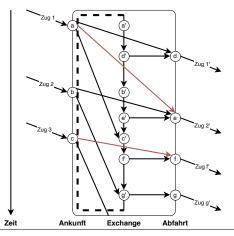
# Variable Umstiegszeiten

lacktriangle Erstelle Kanten von Ankunft ightarrow Abfahrt des selben Zuges



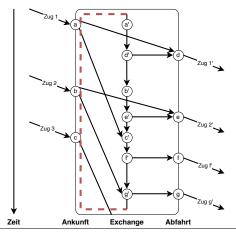
### Variable Umstiegszeiten

■ Weitere variable Umstiegszeiten als zzgl. Kanten



### **Taktfahrplanmodellierung**

■ Taktfahrplanmodellierung via Exchange-Edge-Schleife



Problem: Der Takt unseres Fahrplans ist nicht nur ein Tag!

■ *N* Tage (1440*min/d*) im Taktfahrplan

- *N* Tage (1440*min/d*) im Taktfahrplan
- Versehe Kanten mit einem Tupel aus Verkehstagen und Zeit:  $\{[d], t\}$
- Beim SP-Durchlauf: Prüfe auf validen Tag, und bestimme Zeit für den Tag

- *N* Tage (1440*min/d*) im Taktfahrplan
- Versehe Kanten mit einem Tupel aus Verkehstagen und Zeit: {[d], t}
- Beim SP-Durchlauf: Prüfe auf validen Tag, und bestimme Zeit für den Tag

$$\textit{Tag} = \textit{floor}(\frac{t_{\textit{Absolut}}}{1440})$$

- *N* Tage (1440*min/d*) im Taktfahrplan
- Versehe Kanten mit einem Tupel aus Verkehstagen und Zeit: {[d], t}
- Beim SP-Durchlauf: Prüfe auf validen Tag, und bestimme Zeit für den Tag

$$\textit{Tag} = \textit{floor}(\frac{t_{\textit{Absolut}}}{1440})$$

$$length(E) = t_{Ankunft} - t_{Abfahrt} \mod 1440$$

Problem: Wie behandeln wir besuchte Knoten beim SP-Durchlauf, die invalide sind?

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Pyrga et. al.: Efficient Models for Timetable Information in Public Transportation Systems

Problem: Wie behandeln wir besuchte Knoten beim SP-Durchlauf, die invalide sind?

- Als Beispiel am Dijkstra:
  - lacktriangledown dist  $o \infty$
  - Füge Knoten wieder am Ende des Sets ein ("Nächster" Tag).

Weitere Verfeinerungen sind möglich<sup>1</sup>...

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Pyrga et. al.: Efficient Models for Timetable Information in Public Transportation Systems

Die Rückkehr der Terminologie-Kiste

Was macht Fußwege so besonders?

Die Rückkehr der Terminologie-Kiste

#### Was macht Fußwege so besonders?

- Fußwege können zu jeder Zeit genutzt werden
- Man könnte sagen sie sind... Zeitabhängig (Time-Dependent)...

# **Foreshadow**

verb

A literary device used to hint at events yet to come – and to keep readers guessing.

■ Alle Fußwege im Graphen speichern ist nicht sinnvoll.

- Alle Fußwege im Graphen speichern ist nicht sinnvoll.
- Stattdessen: Speichere Liste an Fußwegen für jede Station mit konst. Zeit

■ Nutze den Floyd-Warshall-Algorithmus

- Nutze den Floyd-Warshall-Algorithmus
- SP von allen Knoten zu allen anderen Knoten, negative Kantenwerte sind erlaubt

- Nutze den Floyd-Warshall-Algorithmus
- SP von allen Knoten zu allen anderen Knoten, negative Kantenwerte sind erlaubt
- Speichere Wege in jeder Station, maskiere Wege in Suchanfragen als Kanten zwischen Stationen
- Beachte Fußwege als Start einer Reise!

### Größenordnungen

■ Ein paar Zahlen im Jahr 2008 (**nur** Züge):

Anzahl an Knoten	
Ankunft	801.8 Tsd.
Abfahrt	801.8 Tsd.
Exchange	556.6 Tsd.
Gesamt	2160.2 Tsd.

## Größenordnungen

■ Ein paar Zahlen im Jahr 2008 (nur Züge):

Anzahl an Kanten	
Zug	801.8 Tsd.
Weiterfahrt	733.7 Tsd.
Ankunft	796.7 Tsd.
Abfahrt	796.7 Tsd.
Warten (auf Exchange-Edge)	556.6 Tsd.
Besondere Umstiege	20.2 Tsd.
Gesamtanzahl	3704.7 Tsd.

Fahrpläne als Graphen

Das Beispiel

Das Problem

Naive Ansätze

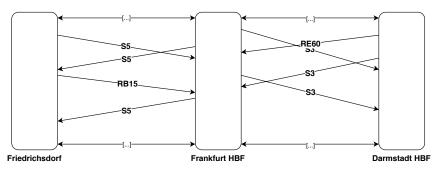
Modell 1: Time-Expanded Umstiegszeiten Verfeinerungen

### Modell 2: Time-Dependent

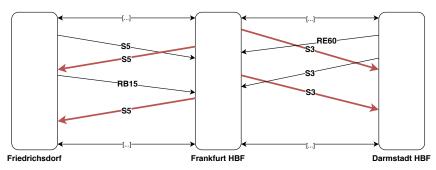
Vergleiche

Exkurs: Implementation in MOTIS

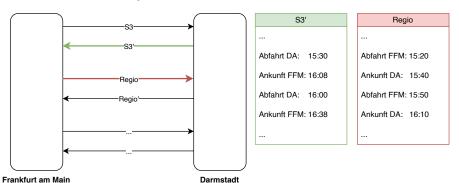
■ Denken wir zurück an das erste Beispiel...



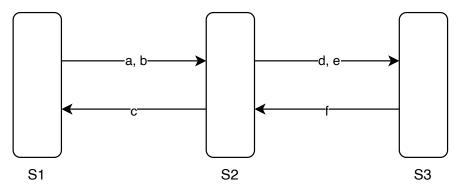
■ Denken wir zurück an das erste Beispiel...



Jetzt bauen wir das ganze etwas um...



Oder etwas formeller:



■ Wir definieren für jede Kante (u, v) eine Funktion  $f(t) : \mathcal{T} \to \mathcal{T}$ .

□  $t \in \mathcal{T}$ ,  $\mathcal{T} \triangleq \mathsf{Zeit}$ .

■ Wir definieren für jede Kante (u, v) eine Funktion  $f(t) : \mathcal{T} \to \mathcal{T}$ .

□  $t \in \mathcal{T}$ ,  $\mathcal{T} \triangleq \mathsf{Zeit}$ .

Dann ist unser Kantengewicht (die Zeit die der Zug fährt):

$$travel\_time(t) = f_{(u,v)}(t) - t$$

- Wir definieren für jede Kante (u, v) eine Funktion  $f(t) : \mathcal{T} \to \mathcal{T}$ .

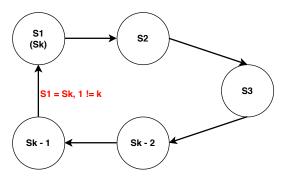
  □  $t \in \mathcal{T}$ ,  $\mathcal{T} \triangleq \mathsf{Zeit}$ .
- Dann ist unser Kantengewicht (die Zeit die der Zug fährt):

$$travel\_time(t) = f_{(u,v)}(t) - t$$

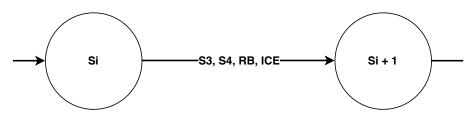
Wie sieht so eine Funktion in der Realität aus?

- Für konstante Umstiegszeiten definieren wir Zugrouten:
  - Sei R eine Zugroute  $S_0, S_1, ..., S_{k-1}, S_k$  für k > 0

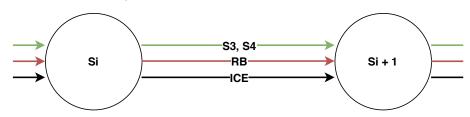
- Für konstante Umstiegszeiten definieren wir Zugrouten:
  - Sei R eine Zugroute  $S_0, S_1, ..., S_{k-1}, S_k$  für k > 0
  - Erlaubt:  $S_i = S_j$ ,  $i, j \in k$ , für  $i \neq j$  (Schleifen)!



- Jetze gruppieren wir alle Züge, die die gleiche Strecke fahren, in eine Zugroute
- Was ist hier das Problem?

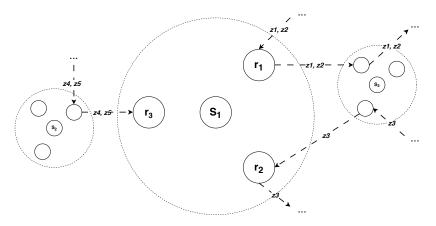


- Keine Züge  $z_1, z_2$  dürfen  $S_i$  um  $t_1, t_2$  ( $t_1 \le t_2$ ) verlassen, und  $z_2$  vor  $z_1$   $S_{i+1}$  erreichen!
- In diesem Fall spalten wir in einzelne Routen:



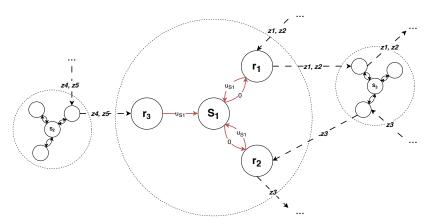
Konstante Umstiegszeiten

■ Wir teilen eine Station in einen Stationsknoten S und Routenknoten r<sub>i</sub>



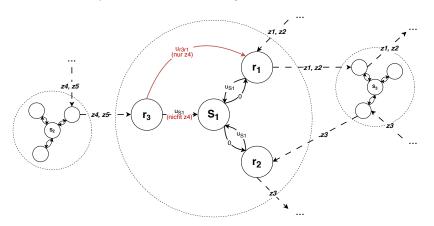
Konstante Umstiegszeiten

■ Wir erstellen Transferkanten mit ausgehenden Transferkosten



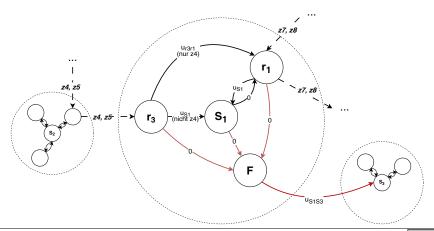
Variable Umstiegszeiten

■ Wir erstellen spezielle Kanten und Regeln zwischen Knoten



### **Fußwege**

■ Fußwege sind immer abhängig von der Zeit, also einfach zu modellieren



### Größenordnungen

- Ein paar Zahlen im Jahr 2007 (nur Züge):
  - 56,994 Züge, 8916 Stationen

	Time Dependent	Time Expanded
Knoten	240 Tsd.	3479 Tsd.
Kanten	670 Tsd.	5633 Tsd.

Fahrpläne als Graphen **Das** Beispiel

Das Problem

Naive Ansätze

Modell 1: Time-Expanded Umstiegszeiten Verfeinerungen

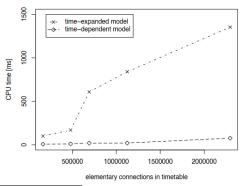
Modell 2: Time-Dependent

#### Vergleiche

**Exkurs: Implementation in MOTIS** 

#### **Performanz**

■ TD ist besser für Single-Criteria Suche<sup>2</sup>.



<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Pyrga et al.: Experimental Comparison of Shortest Path Approaches for Timetable Information, 2004

#### **Performanz**

- Aber: Komplexität von TD wächst schnell mit mehr Kriteria und Regeln
- Also in realistischen Szenarien!
  - TD nur 58% schneller (in CPU-Zeit) als TE

Fahrpläne als Graphen

Das Beispiel

Das Problem

Naive Ansätze

Modell 1: Time-Expanded Umstiegszeiten Verfeinerungen

Modell 2: Time-Dependent

Vergleiche

Exkurs: Implementation in MOTIS

### Implementation in MOTIS

#### Graphenmodell

- Time-Expanded mit Verfeinerungen
  - Konstante und Variable Umstiegszeiten
  - Verkehrstage
  - Fußwege

### Implementation in MOTIS

Kantengewichtungen

- Reisezeit ( $t_{Ankunft} t_{Abfahrt} \mod 1440$ )
- Anzahl der Umstiege (Ankunfts- und Spezialkanten)
- Ticketpreise

### Implementation in MOTIS

**Algorithmus** 

- Viele Algorithmusverfeinerungen und Spezialattribute
  - Thema des nächsten Vortrags!

## **Hinweis zur Ausrichtung (insbesondere columns)**

Die Standardausrichtung wurde gegenüber den Beamer-Voreinstellungen von c zu t geändert. Dies bedeutet, dass Inhalt auf der Folie oben ausgerichtet wird. Dies entspricht den Vorgaben, hat allerdings den Nachteil, dass die columns-Umgebung in diesem Fall bei der Positionierung von Bildern ungewohnte Ergebnisse erzeugt.

Die Ausrichtung kann in diesem Fall entweder global mit der Option c wieder zum Standard geändert werden, oder aber das c wird direkt an die columns-Umgebung übergeben. Zum Beispiel:

- eins
- zwei

