

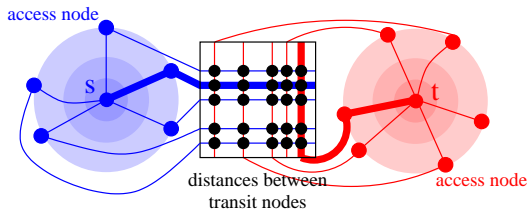
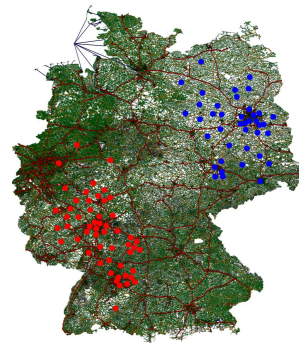
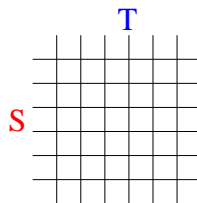
# Algorithmen für Routenplanung – Vorlesung 7

Daniel Delling

Lehrstuhl für Algorithmik I  
Institut für theoretische Informatik  
Universität Karlsruhe (TH)  
Forschungsuniversität · gegründet 1825

# Letztes Mal

- » Many-to-Many
- » Transit-Node Routing



# Transit-Node Routing

---

- » ersetzt Suche (fast) komplett durch Table-lookups
- » 3 Zutaten:
  - » Distanztabelle
  - » Access Nodes
  - » locality filter
- » Suchzeit von unter  $5 \mu s$

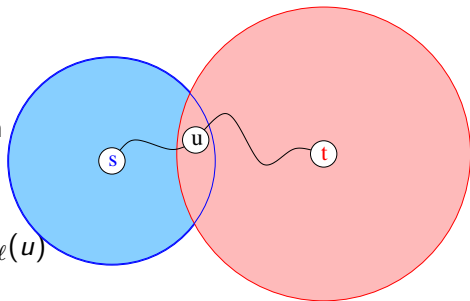
# Locality Filter

## Vorgehen:

- » speicher für jeden Knoten den (euklidischen) Abstand zum am weitesten entfernten Access Node ab, also  $\vec{K}(u)$  und  $\overleftarrow{K}(u)$
- » für jeden Level, also  $\vec{K}_\ell(u)$ ,  $\overleftarrow{K}_\ell(u)$
- » geht während Vorberechnung
- » locality filter schlägt zu, wenn

$$\|s - t\| < K(s) + K(t)$$

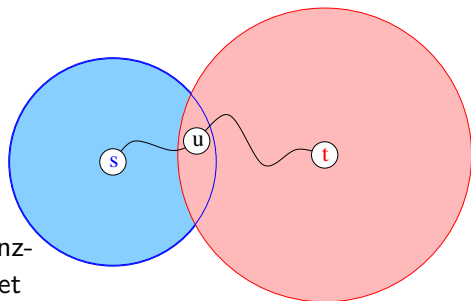
- » dadurch manchmal falscher Alarm
- » **LEIDER FALSCH!**



## Locality Filter: Reloaded

### richtig:

- » für jeden Level  $i$ : speichere den Mittelknoten des kürzesten Pfades, der nicht mit level  $i$  berechnet werden kann
- » wird beim Berechnen der Distanztabelle von Level  $i + 1$  berechnet
- » betrachte kürzesten Pfad für den Abstand echt kleiner wird
- » Kompression: weiterhin Kreisscheiben pro Knoten und Level
- » Kreisscheiben können von access-nodes vererbt werden (ähnlich wie access-nodes selber)



## Zusammenfassung bis hierher

---

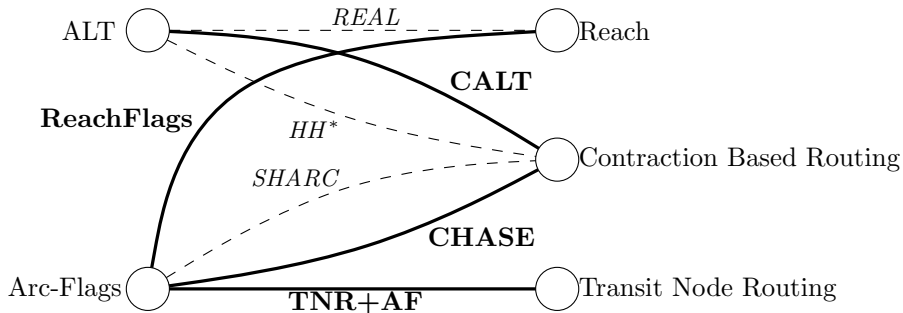
### zielgerichtet:

- » ALT
- » Arc-Flags

### hierarchisch:

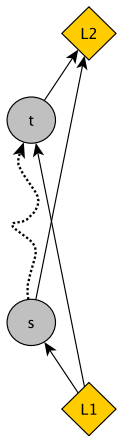
- » reach/RE
- » Highway Hierarchies
- » Highway-Node Routing
- » Contraction Hierarchies
- » Transit-Node Routing

# Thems Heute: Kombinationen

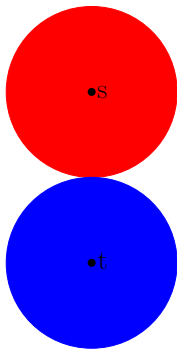


# Fünf Bausteine

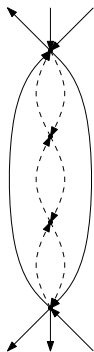
## Landmarken



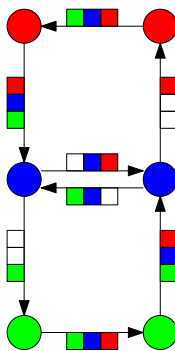
## Bidirektionale Suche



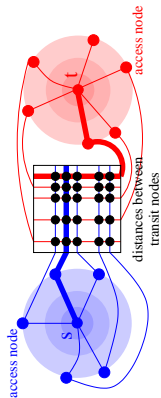
## Kontraktion



## Arc-Flags



## Table-Lookups





## Landmarken *[Goldberg, Harrelson 05]*

### Vorbereitung:

- » wähle eine Hand voll ( $\approx 16$ ) Knoten als Landmarken
- » berechne Abstände von und zu allen Landmarken

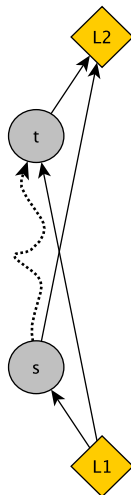
### Anfrage:

- » benutze Landmarken und Dreiecksungleichung um eine untere Schranke für den Abstand zum Ziel zu bestimmen
- » verändert Reihenfolge der besuchten Knoten
- » bevorzugt Knoten zwischen Start- und Zielknoten
- » bekannt als ALT: A\*, Landmarken, Triangle Inequality

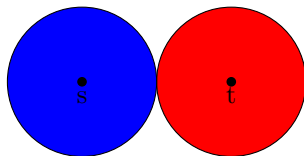
### Vorteile:

- + Anpassung einfach

einfache und schnelle Vorbereitung



# Bidirektionale Suche



- » starte zweite Suche von  $t$
- » relaxiere rückwärts nur eingehende Kanten
- » stoppe die Suche, wenn beide Suchräume sich treffen

## Kontraktion *[Sanders, Schultes 05]*

### Beobachtung:

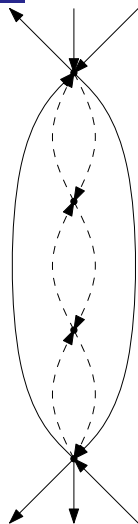
- » Knoten mit niedrigem Grad sind unwichtig

### Knoten-Reduktion:

- » entferne diese Knoten iterativ
- » füge neue Kanten (Abkürzungen) hinzu, um die Abstände zwischen verbleibenden Knoten zu erhalten

### Kanten-Reduktion:

- » behalte nur relevante Shortcuts
- » lokale Suche während oder nach Knoten-reduktion



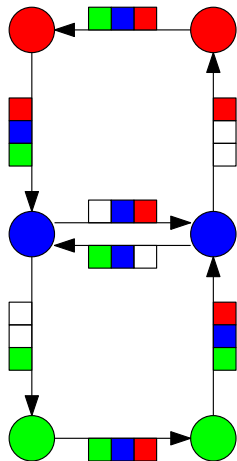
# Arc-Flags [Lauther04],[Möhring et al. 05,06]

## Idee:

- » partitioniere den Graph in  $k$  Zellen
- » hänge ein Label mit  $k$  Bits an jede Kante
- » zeigt ob  $e$  wichtig für die Zielzelle ist
- » modifizierter Dijkstra überspringt unwichtige Kanten

## Diskussion:

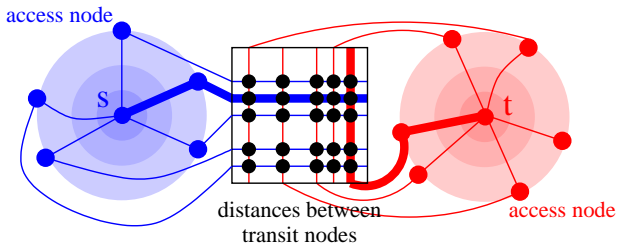
- + einfacher Suchalgorithmus
- + schnell
- lange Vorberechnungszeit
- keine Vorteile in Zielzelle



# Table-Lookups

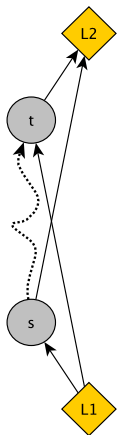
## Idee:

- » speichere Distanztabellen
- » nur für "wichtige" Teile des Graphen
- » Suchen laufen nur bis zur Tabelle
- » harmoniert gut mit hierarchischen Techniken

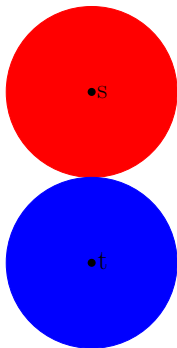


# Core-ALT

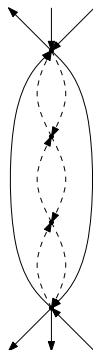
Landmarken



Bidirektionale  
Suche



Kontraktion



Arc-Flags

Table-  
Lookups

# Core-ALT

---

## Motivation:

- » ALT ist robust gegenüber der Eingabe
- » aber hoher Speicherverbrauch

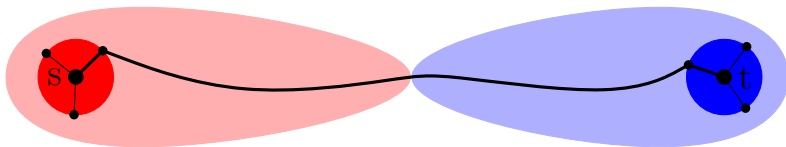
## Hauptidee:

- » beschränke ALT nur im Kern

# Core-ALT (*Landmarken, bidirektionale Suche, Kontraktion*)

## Idee

- » begrenze Beschleunigungstechnik auf kleinen Subgraphen (Kern)



## Vorbereitung

- » kontrahiere Graphen zu einem Kern
- » Landmarken nur im Kern

## Anfrage

- » Initialphase: normaler Dijkstra
- » benutze Landmarken nur im Kern



# Proxy Knoten

## Problem:

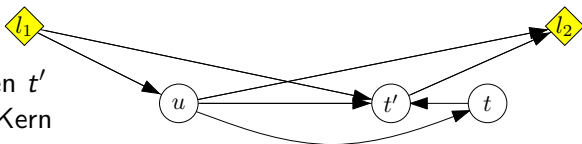
- » ALT braucht Potential von jedem Knoten zu  $t$  und  $s$
- »  $s$  und/oder  $t$  könnten außerhalb des Kerns liegen
- » somit keine Abstandswerte von den Landmarken zu  $s$  und  $t$

## Lösung:

- » bestimme Proxy-Knoten  $t'$  für  $t$  ( $s$  analog),  $t'$  im Kern
- » neue Ungleichungen:

$$d(u, t) \leq d(u, l_2) - d(t', l_2) - d(t, t')$$

$$d(u, t) \leq d(l_1, t') - d(l_1, u) - d(t, t')$$



# Einfluss Kontraktion

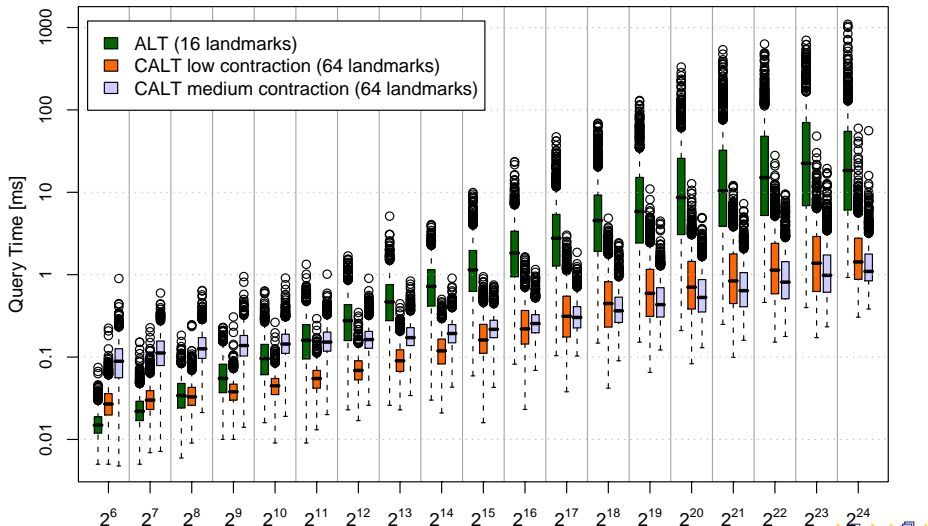
input	c	h	Prepro.				Query		
			core nodes	$ E $ incr.	time [min]	space [B/n]	#settled nodes	#entry nodes	time [ms]
Europe	0.0	0	100.00%	0.00%	68	512.0	25 324	1.0	19.61
	0.5	10	35.48%	10.23%	21	187.7	10 925	3.2	8.02
	1.0	20	6.32%	14.24%	7	38.4	2 233	8.2	2.16
	2.0	30	3.04%	11.41%	9	21.8	1 382	13.3	1.55
	2.5	50	1.88%	9.16%	11	15.4	1 394	18.6	1.34
	3.0	75	1.29%	7.80%	12	12.2	1 963	24.2	1.43
	5.0	100	0.86%	6.94%	18	9.8	3 126	34.0	1.67
USA	0.0	0	100.00%	0.00%	93	512.0	68 861	1.0	48.87
	0.5	10	28.90%	11.40%	20	154.2	21 544	3.4	16.61
	1.0	20	8.29%	12.68%	11	48.9	7 662	7.1	6.96
	2.0	30	3.21%	10.53%	12	22.5	3 338	12.6	4.11
	2.5	50	2.06%	8.00%	13	16.1	2 697	17.1	3.01
	3.0	75	1.45%	6.39%	14	12.6	2 863	22.0	2.85
	5.0	100	0.86%	4.50%	21	9.3	3 416	30.2	2.35

# Einfluss Anzahl Landmarken

L	no cont. ( $c=0.0, h=0$ )				low cont. ( $c=1.0, h=20$ )			
	Prepro.		Query		Prepro.		Query	
	time	space	#settled	time	time	space	#settled	time
	[min]	[B/n]	nodes	[ms]	[min]	[B/n]	nodes	[ms]
8	26.1	64	163 776	127.8	7.1	10.9	12 529	10.25
16	85.2	128	74 669	53.6	9.4	14.9	5 672	5.77
32	27.1	256	40 945	29.4	6.8	23.0	3 268	2.97
64	68.2	512	25 324	19.6	8.5	36.2	2 233	2.16

L	med: $c=2.5, h=50$				high: $c=5.0, h=100$			
	Prepro.		Query		Prepro.		Query	
	time	space	#settled	time	time	space	#settled	time
	[min]	[B/n]	nodes	[ms]	[min]	[B/n]	nodes	[ms]
8	10.1	7.0	4 431	3.98	17.8	5.9	4 106	2.51
16	11.0	8.2	2 456	2.33	18.3	6.5	3 500	2.23
32	10.0	10.6	1 704	1.66	17.7	7.6	3 264	2.01
64	10.5	15.4	1 394	1.34	18.0	9.8	3 126	1.67

# Lokale Anfragen



Dijkstra Rank

Panel Delling – Algorithmen für Routenplanung – Vorlesung 7



# SHARC

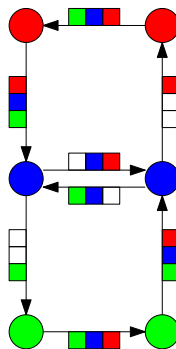
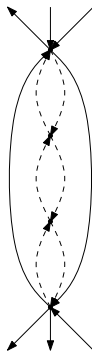
Landmarken

Bidirektionale  
Suche

Kontraktion

Arc-Flags

Table-  
Lookups



# SHARC

---

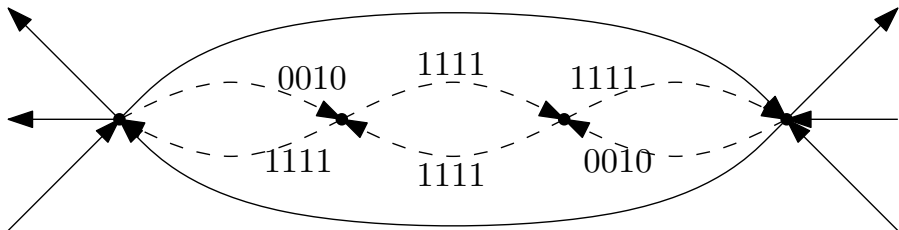
## Motivation:

- » unidirektional
- » Vorberechnungszeiten von Arc-Flags reduzieren

## Ideen:

- » Multi-Level Arc-Flags
- » Integration von Kontraktion
- » Verfeinern von Flaggen

# Integration von Kontraktion



## Idee:

- » sub-optimale flaggen für entfernte Kanten
- » in die Komponente, nur own-cell Flagge
- » sonst volle Flaggen

⇒

- » Vorberechnung nur auf kontrahierten Graph
- » sub-optimale Flaggen nur am Anfang und Ende der Query
- » Überspringen von Kanten automatisch durch Arc-Flags Query

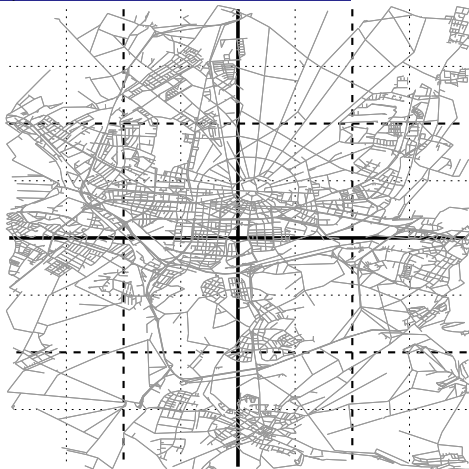
# SHARC (Kontraktion, Arc-Flags)

## Vorbereitung:

- » Multi-Level-Partition
- » iterativer Prozess:
  - » kontrahiere Subgraphen
  - » berechne Flaggen

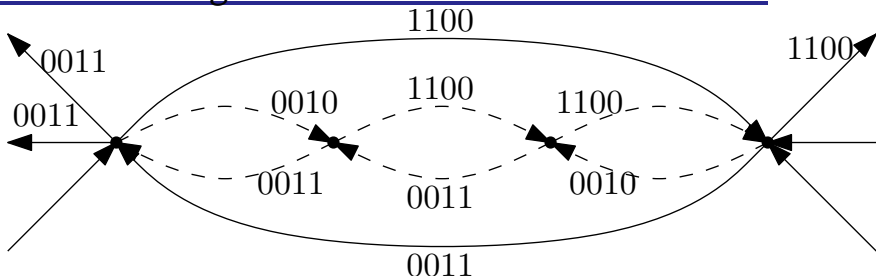
## Anfragen:

- » unidirektional
- » hierarchisch (Kontraktion)
- » zielgerichtet (Arc-Flags)





## Verfeinerung



### Beobachtung:

- » Flaggen schlechter als nötig
- » geht es besser?

### Idee:

- » feinere Flaggen
- » propagiere Flaggen von wichtigen zu unwichtigen Kanten
- » mittels lokaler Suche
- ⇒ sehr gute Flaggen

# Partielle Flaggen

---

## Partielle Flaggenberechnung:

- » Flaggen auf unteren Leveln unwichtig
- » nur wenige werden am Ende relaxiert
- » setze einfach alle Flaggen auf 1
- » offensichtlich korrekt

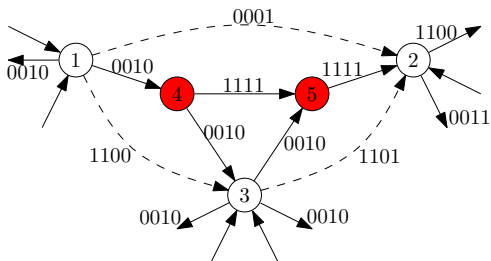
## Partielle Verfeinerung:

- » verfeinere nur Knoten auf hohen Leveln
- » dadurch zu Beginn einer Anfrage schlechte Flaggen
- » Verfeinerung für niedrigere Level wichtiger als Flaggenberechnung

# Kompression

## Beobachtung:

- » Shortcut entspricht einem Pfad
- » manche Shortcuts erscheinen unwichtig



## Idee:

- » entferne (manche) Shortcuts nach Vorberechnung
- » vererbe Flaggen an erste Kante des Pfades
- » Extremfall: entferne alle Shortcuts

partition									Prepro		Query					
#cells per level									⊙#nodes per cell	time [h:m]	space [B/n]	#settled nodes	#rel. edges	time [ $\mu$ s]		
$l_0$	$l_1$	$l_2$	$l_3$	$l_4$	$l_5$	$l_6$	$l_7$	#total cells								
128	-	-	-	-	-	-	-	-	128	140	704.5	1:52	6.0	78 429	178 103	23 306
8	120	-	-	-	-	-	-	-	960	18 760.6	1:14	9.8	11 362	26 323	3 049	
4	4	120	-	-	-	-	-	-	1 920	9 380.3	1:24	10.6	5 982	14 128	1 637	
4	8	116	-	-	-	-	-	-	3 712	4 851.9	1:25	10.8	3 459	8 372	983	
8	8	112	-	-	-	-	-	-	7 168	2 512.6	1:36	11.5	2 182	5 389	667	
16	16	96	-	-	-	-	-	-	24 576	732.8	2:12	13.1	1 217	3 169	428	
4	4	4	116	-	-	-	-	-	7 424	2 425.9	1:20	11.2	2 025	5 219	625	
4	4	8	112	-	-	-	-	-	14 336	1 256.3	1:14	11.6	1 320	3 544	441	
4	8	16	100	-	-	-	-	-	51 200	351.8	1:17	13.1	819	2 357	319	
4	4	4	4	112	-	-	-	-	28 672	628.1	1:12	12.0	957	2 827	360	
4	4	8	8	104	-	-	-	-	106 496	169.1	1:18	13.7	700	2 153	294	
4	4	4	16	100	-	-	-	-	102 400	175.9	1:16	13.7	703	2 162	295	
4	8	8	16	92	-	-	-	-	376 832	47.8	1:30	16.0	663	2 046	288	
4	4	4	4	4	108	-	-	-	110 592	162.9	1:15	13.6	695	2 263	299	
<b>4</b>	<b>4</b>	<b>4</b>	<b>4</b>	<b>8</b>	<b>104</b>	-	-	-	<b>212 992</b>	<b>84.6</b>	<b>1:21</b>	<b>14.5</b>	<b>654</b>	<b>2 116</b>	<b>290</b>	
4	4	4	8	8	100	-	-	-	409 600	44.0	1:28	16.1	645	2 087	290	
4	4	4	8	16	92	-	-	-	753 664	23.9	1:31	17.7	646	2 028	289	
4	4	8	8	16	88	-	-	-	1 441 792	12.5	1:50	19.8	663	2 085	296	
4	4	4	4	4	4	104	-	-	425 984	42.3	1:27	15.6	649	2 209	299	
4	4	4	4	8	8	96	-	-	1 572 864	11.5	1:46	19.3	637	2 092	294	
4	4	4	8	8	16	84	-	-	5 505 024	3.3	2:00	21.5	655	2 035	294	
4	4	4	4	4	4	4	100	-	1 638 400	11.0	1:43	19.2	650	2 247	308	
4	4	4	4	4	4	8	96	-	3 145 728	5.7	1:56	20.0	627	2 113	293	
4	4	4	4	4	8	8	92	-	6 029 312	3.0	1:51	21.1	649	2 121	300	
4	4	4	4	4	8	16	84	-	11 010 048	1.6	2:03	21.5	648	2 035	296	

# Einfluss Kontraktion

c	prepro		query		
	time [h:m]	space [B/n]	#settled nodes	#relaxed edges	time [ $\mu$ s]
1.0	1:40	15.1	1 572	3 705	578
1.5	1:20	14.8	886	2 464	348
2.0	1:20	14.7	714	2 171	301
2.5	1:21	14.5	654	2 116	290
3.0	1:23	14.6	622	2 109	286

## Beobachtung:

» Einfluss der Kontraktion begrenzt

# Einfluss Flaggenberechnung

arc-flags		prepro		query		
core refinement levels	levels	time [h:m]	space [B/n]	#settled nodes	#relaxed edges	time [ $\mu$ s]
-	-	0:16	12.8	204 518	960 653	76 640
5	5	0:24	13.2	23 313	70 225	6 021
5	4-5	0:24	13.2	6 583	23 038	1 843
5	3-5	0:25	13.3	2 394	11 547	856
5	2-5	0:27	13.6	1 350	8 721	611
5	1-5	0:29	13.7	1 127	8 091	553
4-5	4-5	0:30	13.7	6 186	18 170	1 626
4-5	3-5	0:30	13.7	2 042	6 683	648
4-5	2-5	0:31	13.7	993	3 883	405
<b>4-5</b>	<b>1-5</b>	<b>0:34</b>	<b>13.7</b>	<b>784</b>	<b>3 338</b>	<b>355</b>
3-5	3-5	0:35	13.8	1 974	5 962	615
3-5	2-5	0:37	14.2	933	3 161	371
3-5	1-5	0:39	14.2	729	2 629	323
2-5	2-5	0:44	14.3	900	2 862	354
2-5	1-5	0:46	14.3	696	2 335	305
1-5	1-5	0:54	14.5	684	2 236	300
0-5	0-5	1:21	14.5	654	2 116	290

## Beobachtung:

- » partielle Berechnung reicht aus
- » Verfeinerung wichtiger als Berechnung
- » Ungenauigkeit am Ende der Anfrage eher verzeihbar als am Anfang (Suchraum fächert sich auf)

## stripped SHARC

c	SHARC				stripped SHARC			
	Prepro		Query		Prepro		Query	
	time	space	#settled	time	time	space	#settled	time
	[h:m]	[B/n]	nodes	[ms]	[h:m]	[B/n]	nodes	[ms]
0.50	7:32	13.8	10 876	3.38	7:48	7.8	14 697	4.76
0.75	4:29	14.3	5 420	1.99	4:43	7.7	62 303	26.03
1.00	1:45	15.1	1 997	0.90	2:03	7.5	1 891 320	1 096.48

### Beobachtung:

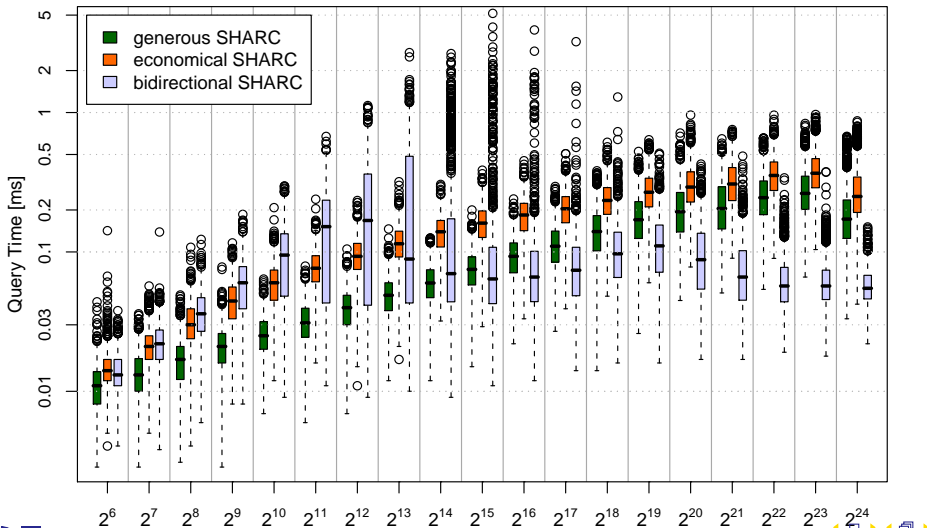
- » volles Entfernen nur bei niedriger Kontraktion
- » cleveres Entfernen ist aktuelle Studienarbeit

# Zufalls Anfragen

	Europe				USA			
	Prepro		Query		Prepro		Query	
	time	space	#settled	time	time	space	#settled	time
	[h:m]	[B/n]	nodes	[ $\mu$ s]	[h:m]	[B/n]	nodes	[ $\mu$ s]
generous SHARC	1:21	14.5	654	290	0:58	18.1	865	376
economical SHARC	0:34	13.7	784	355	0:38	17.2	1 230	578
stripped SHARC	7:48	7.8	14 697	4 762	6:41	9.2	38 817	12 719
bidirectional SHARC	2:38	21.0	125	65	2:34	23.1	254	118



# Lokale Anfragen



Dijkstra Rank

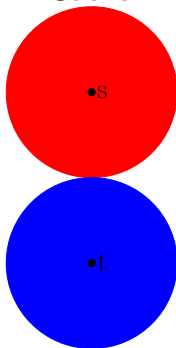
Panel Delling – Algorithmen für Routenplanung – Vorlesung 7



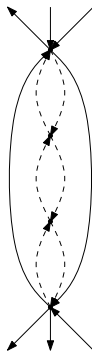
## CHASE

Landmarken

**Bidirektionale  
Suche**



Kontraktion



Arc-Flags

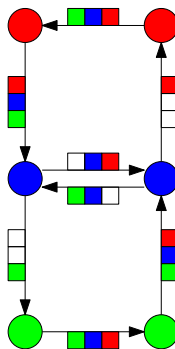


Table-  
Lookups

# CHASE

---

## Motivation:

- » CHs sind ungerichtet
- » weitere Beschleunigung von CH durch zielgerichtetes Verfahren

## Hauptideen:

- » Flaggen auf Suchgraphen berechnen
- » nur auf oberen Teil der Hierarchie

# Erster Ansatz

---

## Vorbereitung:

- » CH-Vorbereitung
- » partitioniere Suchgraphen
- » berechne Flaggen für Suchgraphen

## Anfragen:

- » normale CH-query
- » mit Flaggen pruning

## Problem:

- » mehr Randknoten durch Shortcuts
- » sehr lange Vorberechnungszeit

# Partielle Flaggen

---

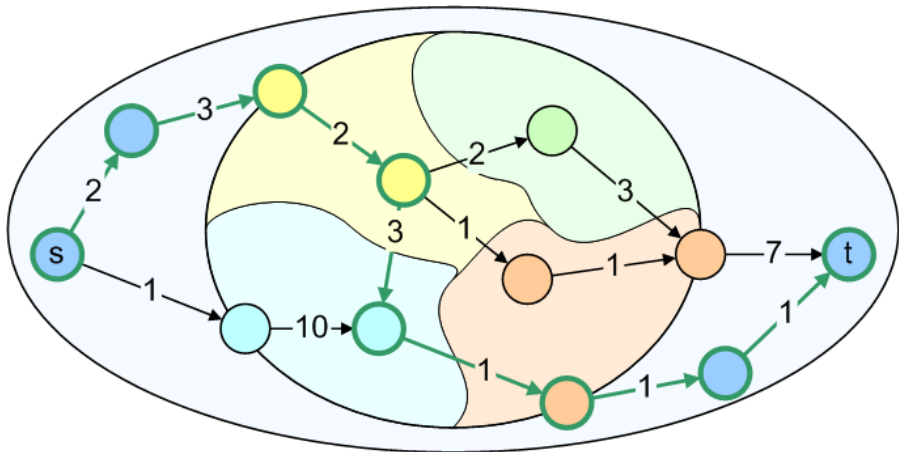
## Vorbereitung:

- » extrahiere Graphen  $H$  mit  $k$  wichtigsten Knoten
- » führe Vorbereitung für  $H$  aus

## 2-Phasen Anfragen:

1. normale CH-query
2. CH + Flaggen query

# Example



# CHASE: CH+Arc-flagS

size of Arc-Flags		0%	0.5%	1%	2%	5%	10%	20%
Prepro.	[h:m]	0:25	0:32	0:41	1:02	1:39	4:04	8:56
	[B/n]	-2.7	0.0	1.9	4.9	12.1	22.2	39.5
Query	# settled	355	111	78	59	45	39	35
	time [ $\mu$ s]	180.0	43.8	30.8	23.1	17.3	14.9	13.0

## Beobachtungen:

- » zusätzliche 7 Minuten Vorberechnung  $\Rightarrow$  zusätzlicher speedup von 4.1 (economical variant)
- » eine Stunde  $\Rightarrow$  speedup von 10.4
- » mehr als 5% lohnen sich nicht

# Vergleich

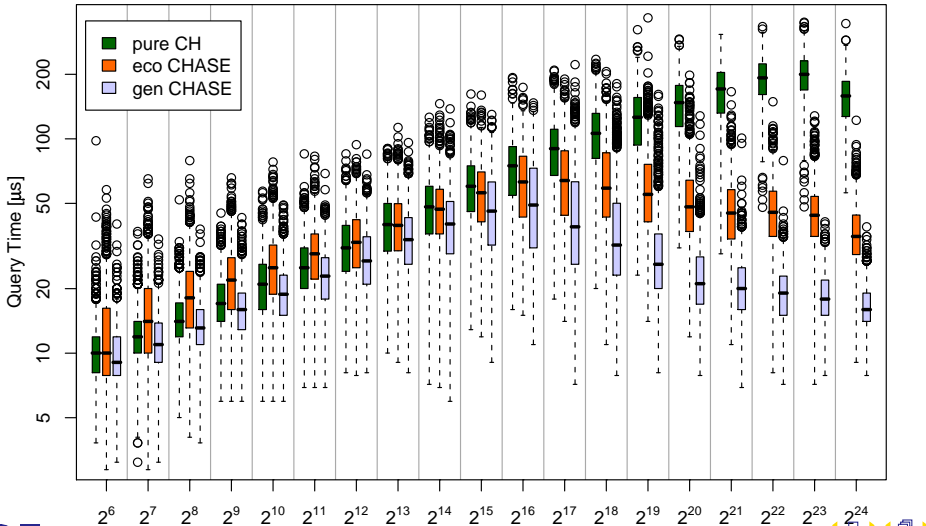
	Preprocessing		Query	
	[h:m]	[B/n]	#settled	[ $\mu$ s]
Contraction Hierarchies	0:25	-3	355	180
bidirectional Arc-Flags	17:08	19	2 369	1 600
Transit-Node Routing	1:52	204	N/A	3.4
bidirectional SHARC	3:32	21	125	65
REAL-(64,16)	2:21	32	679	1 100
Highway Hierarchies + ALT	0:14	72	511	490
eco. CHASE	0:32	0	111	43.8
gen. CHASE	1:39	12	45	17.3

## Beobachtung:

- » CHASE fast so schnell wie TNR
- » aber weniger Vorberechnungsaufwand



# Lokale Anfragen

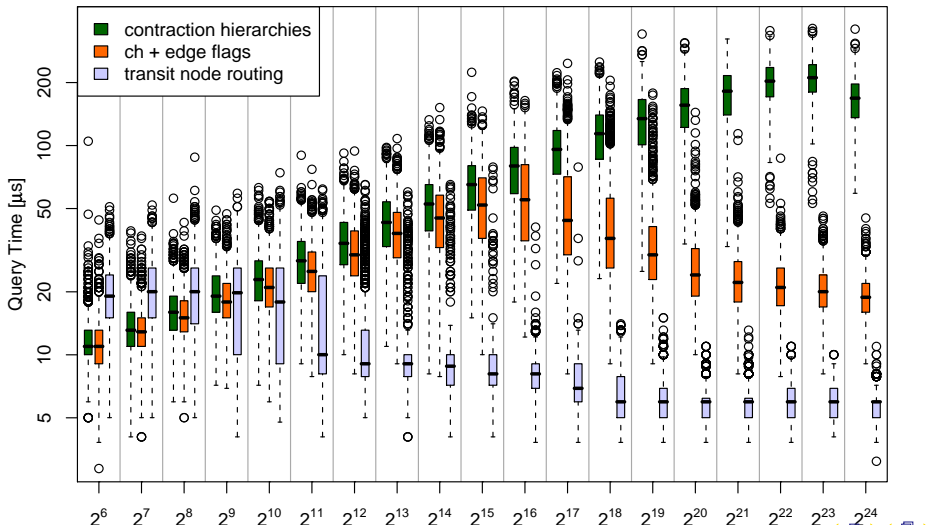


Dijkstra Rank

Daniel Delling – Algorithmen für Routenplanung – Vorlesung 7



# Lokale Anfragen



Dijkstra Rank

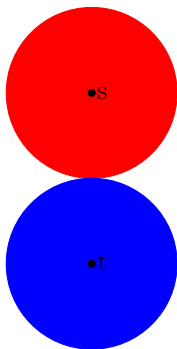
Panel Delling – Algorithmen für Routenplanung – Vorlesung 7



# TNR+AF

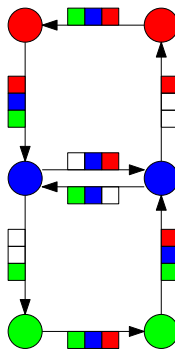
Landmarken

## Bidirektionale Suche

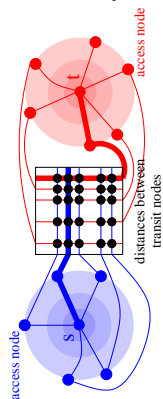


Kontraktion

## Arc-Flags



## Table-Lookups



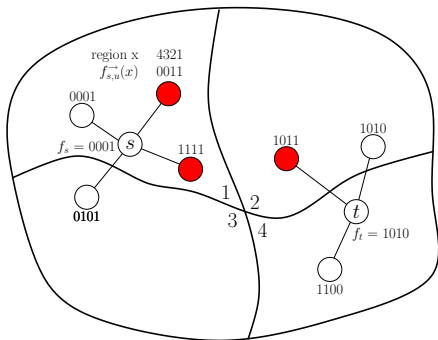
# TNR + Arc-Flags

## Beobachtung:

- » table-lookups in Distanztabelle dauern "lange"

## Idee:

- » partitioniere Graphen induziert von transit Knoten
- » berechne welche Transit Knoten für welche Regionen wichtig sind



## Anfragen:

- » evaluiere nur Tabelleneinträge mit gesetzter Flagge

# Results

	Preprocessing		Query	
	[h:m]	[B/n]	#settled	[ $\mu$ s]
bidirectional Arc-Flags	17:08	19	2 369 1 600	
Transit-Node Routing	1:52	204	N/A	3.4
gen. CHASE	1:39	12	45	17.3
Goal-Directed TNR	3:49	321	N/A	1.9

## Beobachtung:

- » milder speedup gegenüber puren TNR
- » aber: > 3 Mio. mal schneller als Dijkstra

# Zusammenfassung Kombinationen

---

- » Basismodule:
  - » bidirektionale Suche
  - » landmarken
  - » reach
  - » arc-flags
  - » Kontraktion
  - » Table-Lookups
- » beste Kombinationen: hierarchisch + zielgerichtet
- » CH + Arc-Flags sehr effizient
- » TNR + Arc-Flags schnellstes Verfahren:  $< 2 \mu\text{s}$  Anfragezeit

# Literatur

---

## SHARC:

- » Bauer/Delling 09

## Kombinationen:

- » Bauer et al. 09

## Anmerkung:

- » wird auf der Homepage verlinkt