Stefan Theussl Gerold Köb Goran Lovric Martin Gartner

GRASP = Greedy randomized adaptive search process

Inhalt

- Einleitung
- Algorithmus
- Simulation, Parameterwahl
- Recheneffizienz
- Unser Benchmark
- Schlussfolgerungen und Ausblick
- Live-Demonstration in R

Einleitung I

- Grundprinzip:
 - Erzeugung einer "greedy" Startlösung mit der dann Local Search gestartet wird
- Construction Phase:
 - Kandidatenliste der Städte, die von Startpunkt erreichbar sind
 - Auswahl eines Kandidaten nach Bewertung mit "greedy-function" bis eine komplette Lösung vorliegt

• ...

Einleitung II

• ...

- Local Search:
 - Permutation der "greedy"-Startlösung und Berechnung des Zielwerts
 - wenn Zielwert besser als jener der "greedy"-Startlösung à Zielwert als neuer "benchmark"
- Wiederholung des Prozesses bis Abbruchbedingung erfüllt wird (zB Anzahl der Iterationen)

Ablauf des Algorithmus

- "grasp.solve" wird aufgerufen
- optimaler Zielwert = unendlich
- In "grasp.solve" wird mit ".construct_greedy" eine Startlösung erzeugt
- Startlösung in Funktion "local_search"
- wenn Zielwertverbesserung durch "local_search" à neuer Zielwert ist neues Optimum
- Wiederholung bis Abbruchbedingung erfüllt (bei uns: Anzahl der Wiederholungen von "grasp.solve")

Algorithmus I

- Funktion: "grasp.solve":
 - Inputs: Distanzmatrix, Startpunkt
 - Parameter: alpha, k, iterations, n
 - n wird "local_search" übergeben
 - k entspricht Anzahl der vertauschten Städte beim k-opt-move

Algorithmus II

- Funktion: ".construct_greedy":
 - min <- minimale Distanz
 - max <- maximale Distanz
 - alpha <- gleichverteilte ZZ zwischen 0 und 1
 Verteilung für alpha kann bei Aufruf von ".grasp.solve" übergeben werden
 - treshold <- min + alpha * (max min)
 à Gewichtung zwischen der am kürzesten und der am weitesten entfernten Stadt
 - zufällige Auswahl eines Kandidaten, wo Distanz kleiner "treshold"

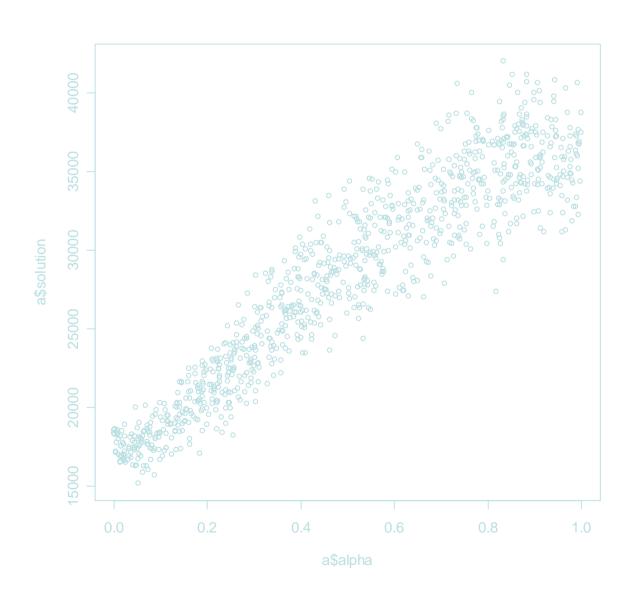
Algorithmus III

- Funktion: "local_search":
 - Inputs: Distanzmatrix, greedy Startlösung
 - Parameter: n, k
 - k gibt Anzahl für k-opt-move an
 - n ist Abbruchbedingung falls keine
 Zielwertverbesserung gefunden wird (n ist Anzahl der maximalen Durchläufe der Local Search)

Simulation, Parameterwahl I

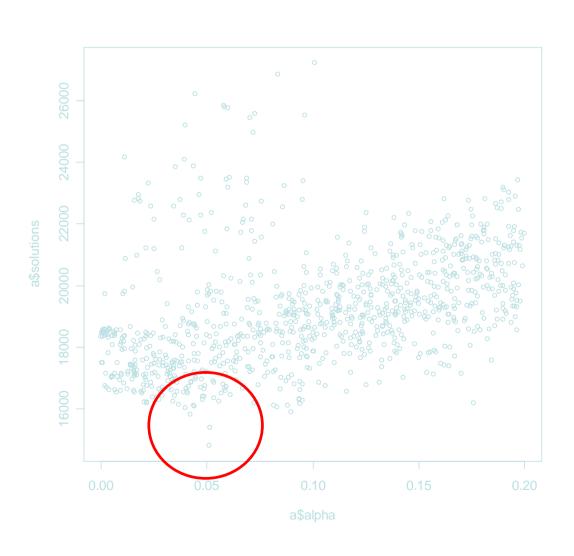
- Zufallsvariable: alpha
- Verwendung bei Erzeugung einer "greedy" Startlösung
- treshold <- min + alpha * (max min)
- Simulation in R: mit festem seed (dh: gleichen Pseudozufallszahlen werden verwendet!)
- folgende Beispiele mit 3-opt-moves!

alpha $\sim U(0,1)$



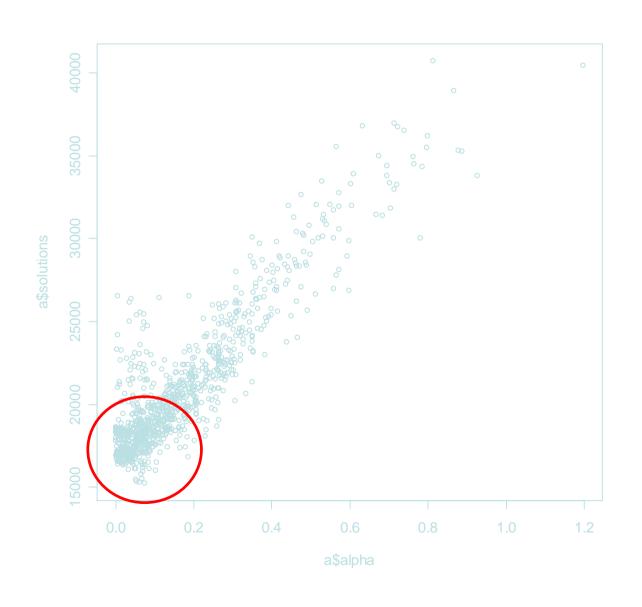
- kleineres alpha à bessere Zielwerte
- Zielwerte zwischen ca. 14.000 km und 45.000 km

alpha $\sim U(0, 0.2)$



- Zielwerte zwischen ca. 14.000 km und 27.000 km
- unser
 Optimum bei
 alpha von
 "0.054966"

alpha $\sim \Gamma(1, 6)$

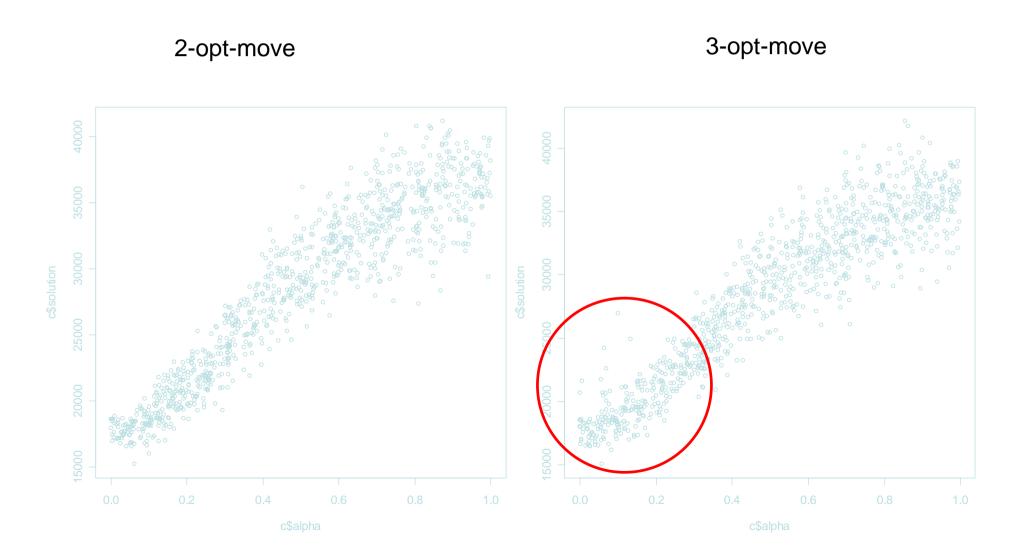


Zielwerte zwischen ca. 40.000 km und 15.000 km aber Häufung bei Zielwerten zwischen 15.000 km und 20.000 km

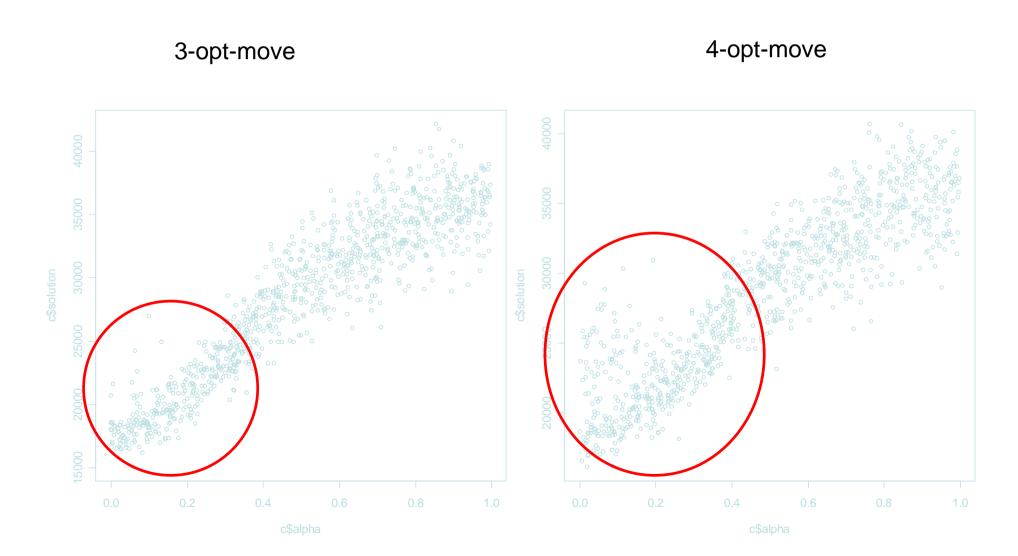
Simulation, Parameterwahl II

- Parameter k:
- k-opt-move: Positionen von k Städten wird zufällig vertauscht
- zB A-B-C-D-E
- 2-opt-move zB: A-D-C-B-E
- 3-opt-move zB: <u>C</u>-B-<u>E</u>-D-<u>A</u>
- Simulation in R: mit festem seed (dh: gleichen Pseudozufallszahlen werden verwendet!)

Vergleich bei Verwendung verschiedener k



Vergleich bei Verwendung verschiedener k



Recheneffizient I

- Test der durchschnittlichen Rechenzeiten bei unterschiedlicher Wahl der Parameter
- auf Banias-Centrino[™] mit 1.4 Ghz,
 1 MB L2 Cache, 512 MB
- alpha keine Auswirkungen auf Rechenzeit
 à hier alpha ~ U(0, 0.2)
- Angaben in Sekunden!!!

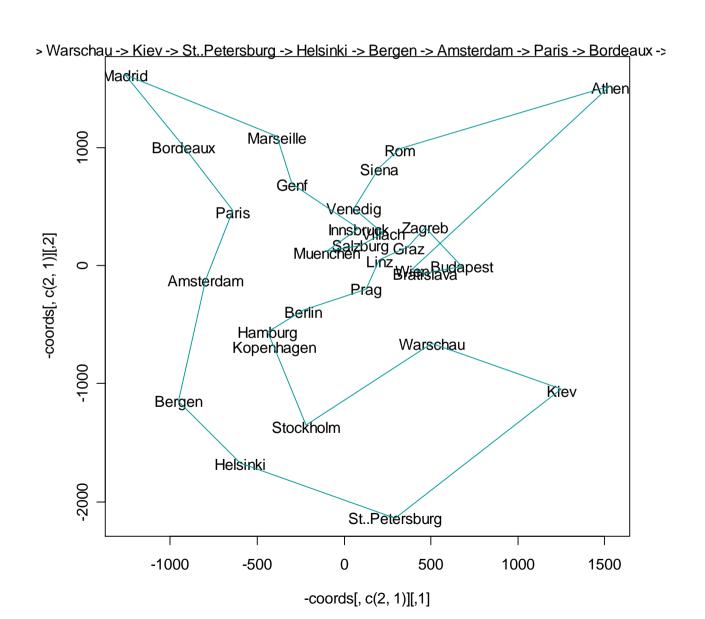
Recheneffizienz II

Sekunden	Iterations Grasp (iterations =)	Iterations Local Search (n =)	k-opt-move (k =)
19.466	1,000	10,000	2
122.965	1,000	10,000	3
423.745	1,000	10,000	4
2.442	100	10,000	2
5.138	250	10,000	2
9.316	500	10,000	2
19.929	1,000	10,000	2
14.706	1,000	1,000	2
15.224	1,000	2,500	2
16.747	1,000	5,000	2
18.381	1,000	7,500	2
19.311	1,000	10,000	2

Unser Benchmark:

- Start in Wien (und Rückkehr nach Wien)
- 14.422 km
- Route:
 - Wien -> Bratislava -> Budapest -> Zagreb -> Graz -> Linz -> Prag -> Berlin -> Hamburg -> Kopenhagen -> Stockholm -> Warschau -> Kiev -> St..Petersburg -> Helsinki -> Bergen -> Amsterdam -> Paris -> Bordeaux -> Madrid -> Marseille -> Genf -> Innsbruck -> Muenchen -> Salzburg -> Villach -> Venedig -> Siena -> Rom -> Athen -> Wien

Unser Benchmark - Route:



Ausblick

- Einbinden einer Hash-Tabelle
- Multi-Tasking
- Effizienzsteigerung
- Einbinden einer Möglichkeit, dass Wahl für Verteilung von alpha automatisch an Ergebnisverteilung angepasst wird
- Package-Dokumentation

Zum Abschluss ...

• ... Live-Demonstration in R