

Aufgabe 1: L^AT_EX-Dokument

Teilnahme-ID: ?????

Bearbeiter/-in dieser Aufgabe:
Vor- und Nachname

16. Februar 2023

Inhaltsverzeichnis

1	Lösungsidee	1
1.1	Einleitung	1
1.2	Annäherung	1
1.3	Optimale Lösung	2
2	Umsetzung	2
3	Beispiele	2
4	Quellcode	2

Anleitung: Trage oben in den Zeilen 8 bis 10 die Aufgabennummer, die Teilnahme-ID und die/den Bearbeiterin/Bearbeiter dieser Aufgabe mit Vor- und Nachnamen ein. Vergiss nicht, auch den Aufgaben-
namen anzupassen (statt „L^AT_EX-Dokument“)!
Dann kannst du dieses Dokument mit deiner L^AT_EX-Umgebung übersetzen.
Die Texte, die hier bereits stehen, geben ein paar Hinweise zur Einsendung. Du solltest sie aber in
deiner Einsendung wieder entfernen!

1 Lösungsidee

1.1 Einleitung

Es ist \mathcal{NP} -schwer, das weniger krumme Touren-Problem (WKT) optimal zu lösen. Um das zu zeigen, wird eine Reduktion vom eulerschen Pfad-Problem des Handlungsreisenden (E-PTSP) skizziert, welches bekanntermaßen \mathcal{NP} -schwer ist. E-PTSP lautet folgendermaßen: Sei $P \subset \mathbb{R}^2$ eine endliche Menge. Dann wird eine Reihenfolge von P gesucht, bei der die Strecke zwischen aufeinanderfolgenden Punkten minimal ist.

E-PTSP kann nun auf WKT reduziert werden, in dem jeder der Punkte P durch eine Struktur S mit sehr kleinem d ersetzt wird. Wie das Diagramm zeigt, kann Struktur S aus beliebigen Richtungen angefliegen werden. Wenn die Struktur sehr klein ist, verhält sie sich wie ein Punkt im E-PTSP. Die Reihenfolge, in welcher die Strukturen optimal angefliegen werden, ist demnach auch die optimale Reihenfolge der Punkte P für E-PTSP.

Unter der Annahme $\mathcal{P} \neq \mathcal{NP}$ gibt es deshalb keinen Algorithmus, der WKT in polynomieller Zeit optimal löst. Stattdessen stelle ich einen Algorithmus vor, der eine optimale Lösung in polynomieller Zeit annähert, sowie einen Lösungsansatz, der das Problem in exponentieller Zeit optimal löst.

1.2 Annäherung

Das Problem wird mit Hilfe des simulated Annealing gelöst.

1.3 Optimale Lösung

Zur optimalen Lösung von WKT wird dieses als Integer-Programming-Problem formuliert. Integer Programming ist \mathcal{NP} -schwer, weshalb dafür nur Algorithmen exponentieller Laufzeit bekannt sind. Das verwandte Problem des Handlungsreisenden kann durch die Formulierung von Miller-Tucker-Zenlin als Integer Programming formuliert werden.

2 Umsetzung

Hier wird kurz erläutert, wie die Lösungsidee im Programm tatsächlich umgesetzt wurde. Hier können auch Implementierungsdetails erwähnt werden.

3 Beispiele

Genügend Beispiele einbinden! Die Beispiele von der BwInf-Webseite sollten hier diskutiert werden, aber auch eigene Beispiele sind sehr gut – besonders wenn sie Spezialfälle abdecken. Aber bitte nicht 30 Seiten Programmausgabe hier einfügen!

4 Quellcode