

# Übungen zur Algorithmischen Bioinformatik I

## Blatt 7

Xiheng He, Lisanne Friedrich

Juni 2021

### 2. Aufgabe: Orakel (10 Punkte)

a)

**Angabe:** Angenommen Sie haben ein Orakel, welches das Travelling Salesman Entscheidungsproblem in konstanter Zeit für Sie löst (Entscheidungsproblem: Gibt es eine Tour, die nicht länger als  $k$  ist?). Entwerfen Sie einen Algorithmus, der das Optimierungsproblem in polynomieller Zeit ( $\mathcal{O}(n^p), p \geq 1$ ) löst (Optimierungsproblem: Bestimmung der Tour mit der kürzesten Länge). Bestimmen Sie die asymptotische Laufzeit Ihres Algorithmus. Die Instanzgröße ist hierbei die Anzahl der Knoten  $|V|$ . Die Kantengewichte des Graphen sind positive ganze Zahlen und hängen nicht von  $|V|$  ab.

Sei ein Graph von  $G=(v,e)$  und die Kantengewichte von  $G$  durch  $d:\mapsto \mathbb{N}$  gegeben. Das maximale Kantengewicht eines Knoten  $v$  ist das maximale Gewicht aller Kanten die  $v$  als Endknoten haben.  $M$  ist die Menge aller maximalen Kantengewichte, daraus folgt, dass es sich bei  $M_v$  um das maximale Kantengewicht eines Knoten  $v$ .

Die Strecke einer Lösung  $Max$  ist die Summe aller maximalen Kantengewichte. Jede Lösung der TSD Längen als  $Max$  gleich lang. Mit Hilfe einer binären Suche wird eine Zahl  $l$  gesucht für die gilt:  $\gamma(l) = 1$  und  $\gamma(l-1) = 0$ . Bei  $l$  handelt es sich um die Länge der längsten Lösung des TSP. Die binäre Suche ist abhängig von  $Max$  aber unabhängig von  $|V|$ . Durch die Entfernung aller Kanten  $e$  die die Bedingung  $\gamma(l) = 1$  in einem Graphen  $G' = (V, E'), E' = E/\{e\}$  erfüllen, bleiben nur Kanten übrig, die zur Lösung des Optimierungsproblem gehören und alle kürzesten Strecke der Länge  $l$  gefunden.

**Laufzeitanalyse:**  $|V|=n$

Ermitteln aller Kanten und maximaler Kantengewichte:  $\mathcal{O}(\frac{n \cdot (n-1)}{2}) = \mathcal{O}(n^2)$

Ermitteln von  $Max$ :  $\mathcal{O}(n)$

Ermitteln von  $l$  (unabhängig von  $n$ ):  $\mathcal{O}(1)$

Entfernen überflüssiger Kanten:  $\mathcal{O}(n^2)$

$\implies$  Algorithmus läuft in  $\mathcal{O}(n^2 + n^2 + n + 1) = \mathcal{O}(n^2)$

Die Laufzeit ist polynomiell mit  $n^k$ , mit  $k=2$ ;