

Errata Buch Komplexität von Algorithmen

Arne Meier Heribert Vollmer

13. Mai 2019

Danksagung

Wir bedanken uns für das Melden von Fehlern bei: Martin Lück, Jianwei Shi, Christian Hartmann, Marvin Kuhnke, Marcel Jahnke, Torben Brennecke, Simon Stork (auch für das Melden von Fehlern in der Errata!), Mahsa Noroozi, Jonas Baethke.

- Vorwort auf S.1 (Zeile 12)** Ersetzt: 'bieten' durch 'erhalten'
- 1.0 auf S.8 (Zeile 12)** Ersetzt: 'deren' durch 'dessen'
- 1.2 auf S.14 (Zeile -7)** Ersetzt: ' $w'azv'$ ' durch ' $w'a'z'v'$ '
- 1.2 auf S.14 (Zeile -6)** Ersetzt: ' $u'zba'w'$ ' durch ' $u'z'ba'w'$ '
- 1.2 auf S.16 (Zeile 19)** Ersetzt: ' $z_3b \rightarrow z_2bR'$ ' durch ' $z_3b \rightarrow z_3bR'$ '
- 1.2 auf S.18 (Zeile 13)** Ersetzt: 'den' durch 'dem'
- 1.2 auf S.18 (Zeile 15)** Ersetzt: 'angeben' durch 'anzugeben'
- 1.3 auf S.19 (Randnotiz)** Ersetzt: 'Zeitzeit' durch 'Laufzeit'
- 1.4 auf S.25 (Zeile 10)** Ersetzt: 'a)' ganz links durch 'c)'
- 1.6 auf S.36 (Aufgabe 17 c))** Ersetzt: ' $\text{NSPACE}(2^{2^n}) = \text{NSPACE}(2^n)$ ' durch ' $\text{NSPACE}(2^{3^n}) = \text{NSPACE}(2^n)$ '
- 1.6 auf S.46 (Lösung Aufgabe 17 c))** Ersetzt: ' $\text{NSPACE}(2^{2^n}) = \text{NSPACE}(2^n)$ ' durch ' $\text{NSPACE}(2^{3^n}) = \text{NSPACE}(2^n)$ '. Hinzugefügt: 'Wir widerlegen.'
- 1.6 auf S.47 (Lösung Aufgabe 17 e)** Ersetzt: ' $\text{NTIME}(n) \subseteq \text{SPACE}(n^k)$ war schon auf dem letzten Übungsblatt.' durch 'Es gilt $\text{NTIME}(n) \subseteq \text{SPACE}(n) \subseteq \text{SPACE}(n^k)$ nach Satz 4.'
- 3.1 auf S.61 (Zeile -3)** Ersetzt: 'die' durch 'das'
- 3.1 auf S.62 (CONNECTED)** Entfernt: einmal 'ist'
- 3.1 auf S.62 (CYCLE)** Ersetzt: 'is' durch 'ist'
- 3.1 auf S.62 (2-COLORABILITY)** Eingefügt: 'ist'
- 3.2 auf S.63 (Zeile 14)** Ersetzt: 'zusammen fallen' durch 'zusammenfallen'
- 3.2 auf S.65 (Zeile 10)** Entfernt: 'immer'
- 3.2 auf S.66 (Zeile 8)** Ersetzt: 'zählen' durch 'sicherstellen'
- 3.2 auf S.66 (Zeile 9f)** Entfernt: 'anschließend'

- 4.2 auf S.80 (Zeile 8) Ersetzt: 'Name' durch 'Begriff'
- 4.2 auf S.80 (Zeile 12) Hinzugefügt: '(probably oder previously/provable exponential time)' nach 'PET'
- 4.3 auf S.82 (Zeile 1f) Ersetzt: 'In Beispiel 19 haben wir gesehen, ...' durch 'In Beispiel 19 (siehe Seite 174) sieht man, ...'
- 4.3 auf S.82 (Zeile 9) Hinzugefügt: 'n' bei 'Zeile'
- 4.3 auf S.82 (Zeile 30), 2x Ersetzt: ' n^k ' durch ' $p(n)$ '
- 4.3 auf S.83 (Zeile 7) Ersetzt: ' n^k ' durch ' $p(n)$ '
- 4.3 auf S.83 (Zeile 8) Ersetzt: ' n^k ' durch ' $p(n)$ '
- 4.3 auf S.85 (Zeile 16) Ersetzt: ' Γ ' durch ' $|\Gamma|$ '
- 5.1 auf S.96 (Zeile -1) Ersetzt: 'rechts' durch 'links'
- 5.1 auf S.97 (Zeile 11) Ersetzt: 'linken' durch 'oberen'
- 5.1 auf S.97 (Zeile 12) Ersetzt: 'rechten' durch 'unteren'
- 5.1 auf S.101 (Zeile 4) Ersetzt: 'mit' durch 'von'
- 5.1 auf S.101 (Zeile 6) Hinzugefügt: 'Damit gibt es insgesamt $n! = |S_n|$ solche Permutationen.'
- 5.2 auf S.105 (Zeile 7) Ersetzt: 'dass' durch 'das'
- 5.2 auf S.105 (Zeile 21) Ersetzt: ' $\varphi \in 3SAT$ ' durch ' $\langle \varphi \rangle \in 3SAT$ '
- 5.2 auf S.106 (Zeile 14) Ersetzt: ' I ' durch ' \hat{I} '
- 5.2 auf S.106 (Zeile 15) Ersetzt: ' $\varphi \in 3SAT$ ' ersetzt durch ' $\langle \varphi \rangle \in 3SAT$ '
- 5.2 auf S.108 (Satz 25) Ersetzt: 'ist definiert als' ersetzt durch ', definiert als'
- 5.3 auf S.111 (Zeile -9) Hinzugefügt: ', ' nach 'Da LSAT \in NP'
- 5.3 auf S.111 (Zeile -6) Hinzugefügt: 'eine obere Schranke für' vor 'die Anzahl'
- 5.3 auf S.111 (Zeile -1) Ersetzt: ' w_{m+1} ' durch ' $m + 1$ '
- 5.3 auf S.112 (Zeile 3) Ersetzt: ' z'_i 's' durch ' z_i 's'
- 5.3 auf S.112 (Zeile 7) Ersetzt: ' $n + 1$ ' durch ' $m + 1$ '
- 5.4 auf S.117 (Zeile 6f) Ersetzt: ' G auf Knoten von H ' durch ' H auf Knoten von G '
- 5.4 auf S.117 (Zeile 14) Ersetzt: ' $O(2n^2) + O(n^4)$ ' durch ' $O(n^4)$ '.
- 5.4 auf S.117 (Zeile 14) Ergänzung: Wenn man prüft, dass die Funktion f linkseindeutig und linkstotal ist, dann kann man die Markierungen im Algorithmus weglassen.
- 5.4 auf S.121 (Zeile 7) Hinzugefügt: Leerzeichen.
- 5.4 auf S.121 (Zeile 17+18) Einrückungsebene von Zeilen 6 und 7 um eins verringert.

- 5.4 auf S.121 (Zeilen 20–22)** Zeilenverweise und Text angepasst und Antworttext zur Frage hinzugefügt: „VERTEX-COVER_k ist eingeschränkt auf feste $k \in \mathbb{N}$, aus diesem Grund ist das Problem auch in Polynomialzeit lösbar. Daher ist VERTEX-COVER das allgemeinere der beiden Probleme; hier ist k ein Teil der Eingabe.“
- 5.4 auf S.122 (Zeile –6)** Ersetzt: ' $c > 1$ ' durch ' $c \geq 1$ '
- 6.1 auf S.130 (Zeile 15f)** Ersetzt: 'ein mit jedem Optimierungsproblem verbundenes' durch 'zu jedem Optimierungsproblem ein damit verbundenes'
- 6.1 auf S.130 (Lemma 1)** Korrektur: Sei \mathcal{P} ein Optimierungsproblem. Dann gilt: $\mathcal{P} \in \text{NPO}$ impliziert $\mathcal{P}_D \in \text{NP}$.
- 6.1 auf S.131 (Beweis zu Lemma 1)** Korrektur: Lösche die Beweisrichtung ' \Leftarrow ', da sie falsch ist.
- 6.1 auf S.131 (Lemma 2)** Korrektur: Sei \mathcal{P} ein Optimierungsproblem. Dann gilt: $\mathcal{P} \in \text{PO}$ impliziert $\mathcal{P}_D \in \text{P}$.
- 6.1 auf S.132 (Übungsaufgabe 53)** Ersetzt: 'Seite 107' durch 'Seite 108'.
- 6.2 auf S.134 d) iii))** Ersetzt: 'Schwere' durch 'schwer'
- 6.2 auf S.137ff (Lösung Aufgabe 53)** Ersetzt: Werte s_i durch a_i und S durch A ersetzt damit die Probleme analog zu KNAPSACK definiert sind.
- 6.2 auf S.138 (Lösung Aufgabe 54, Zeile 1 und 7)** Ersetzt: 'Sol' durch 's'.
- 6.2 auf S.140, c), Zeile 3+8** Ersetzt: 'Sol' durch 's'.
- 6.2 auf S.140, c), Zeile 9** Eingefügt, Antwort zu (ii): „Sei $x \in \text{MinPATH}_D$. Dann ist x ein ungerichteter Graph für den es einen einfachen Pfad mit minimaler Länge $\leq k$ gibt, der u v verbindet. Also gibt es einen solchen Pfad und $x \in \text{SPATH}$. Ist nun $x \in \text{SPATH}$, dann gibt es einen einfachen Pfad von u zu v mit Länge $\ell \leq k$. Für die Länge m eines kürzesten Pfades gilt natürlich $m \leq \ell \leq k$ und damit gilt $x \in \text{MinPATH}_D$.“
- 6.2 auf S.140, Kurzfragen Lösungen** Korrektur: $\checkmark, \times, \times, \times$.
- 7.1 auf S.142 (Zeile 19–29)** Ersetzt: ' x ' durch ' D '
- 7.1 auf S.146 (Zeile 14)** Ersetzt: ' $\in E$ ' durch ' $\in E'$ '
- 7.1 auf S.146 (Zeile 24)/TreeTSP Algorithmus, Zeile 1** Ersetzt: ' w ' durch ' D '
- 7.1 auf S.148 (Zeile 13)** Hinzugefügt: ', bis auf einen, falls $|V|$ ungerade' nach 'in M vor'
- 7.1 auf S.149 (Zeile 8)** Ersetzt: 'entsteht' durch 'erzeugt'
- 7.2 auf S.151 (Zeile 29)** Ersetzt: 'Also liegt folgende Situation vor:' durch 'Die vorliegende Situation ist rechts abgebildet.'
- 7.4 auf S.160 (Lösung zu 58 (a))** Zur Vereinheitlichung ersetzt: ' \cup ' durch ' \uplus '.
- S.180 (Aufzählungspunkt 3)** Korrigiert zu: Ein Optimierungsproblem $\mathcal{P} = (I, s, m, t)$ ist NP-schwer gdw. I NP-vollständig ist. \times . Eine Menge von Instanzen I kann nicht NP-vollständig sein. (Korrekt wäre die Frage, wenn statt I das zugehörige Entscheidungsproblem \mathcal{P}_D genannt werden würde.)

- S.181 (Zeile -2) Hinzugefügt: ',t' nach '(x_n, 1)
- S.182 (Zeile 6) Hinzugefügt: ',t' nach '(x_n, 1)
- S.182 (Zeile 11) Hinzugefügt: ',t' nach '(x_n, 1)
- S.189 (5., Zeile 7) Ersetzt: 'SVS' durch 'DCLIQUE'
- S.189 (5., Zeile 9) Ersetzt: 'DCLIQUE' durch 'DCLIQUE'
- S.190 (Mitgliedschaft von DCLIQUE in NP) Korrigiert zu:

Eingabe: Ungerichteter Graph $G = (V, E)$ und natürliche Zahl k , Mengen $V_1, V_2 \subseteq V$

- 1: Prüfe, dass $|V_i| \geq k$ gilt für $i = 1, 2$.
- 2: Prüfe, dass $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ gilt.
- 3: Prüfe für jeweils $i = 1, 2$ und für jedes Paar $u, v \in V_i$, ob $(u, v) \in E$ gilt.
- 4: Falls immer ja: akzeptieren. Sonst: ablehnen.

Wir verwenden Satz 11 von S. 64 in unserer Argumentation. Der deterministische Polynomialzeit-Algorithmus überprüft DCLIQUE. Schritt 1 und 2 verlaufen in Zeit $O(|V|)$ und Schritt 3 verläuft in Zeit $O(|V|^2)$.