



Algorithmen und Datenstrukturen

Sommersemester 2022

Übungsblatt 3

Abgabe: Dienstag, 17. Mai, 2022, 10:00 Uhr

Aufgabe 1: Bucket Sort

(7 Punkte)

Bucketsort ist ein einfacher Algorithmus um ein Array $A[0..n-1]$ von n Datenelementen, deren zugehörige Sortierschlüssel nur Werte im Bereich $\{0, \dots, k\}$ annehmen, *stabil* zu sortieren. Dazu ordnet eine Funktion `key` jedem Datum $x \in A$ einen Schlüssel $\text{key}(x) \in \{0, \dots, k\}$ zu.

Zunächst wird ein Array $B[0..k]$ bestehend aus FIFO Queues erstellt, d.h., $B[i]$ stellt die i -te Queue dar. Dann iterieren wir durch das Array A . Wenn das aktuelle Element $A[j]$ den Schlüssel $i := \text{key}(A[j])$ hat reihen wir das Datum $A[j]$ in die Queue $B[i]$ mittels `enqueue` an.

Schließlich leeren wir alle Queues in $B[0], \dots, B[k]$ mittels `dequeue` und schreiben die Rückgabewerte *der Reihe nach* zurück in A . Danach ist A bezüglich `key` sortiert. Insbesondere bleiben Datenelemente $x, y \in A$ mit gleichem Schlüssel $\text{key}(x) = \text{key}(y)$ in gleicher relativer Reihenfolge.

Implementieren Sie *Bucketsort* auf Basis dieser Beschreibung.¹ Sie können dazu die Vorlage `BucketSort.py` benutzen. Diese basiert auf einer Implementierung von FIFO Queues die wir Ihnen ebenfalls in den Dateien `Queue.py` und `ListElement.py` zur Verfügung stellen.²

Aufgabe 2: Radix Sort

(13 Punkte)

Gegeben sei ein Array $A[0..n-1]$ der Größe n gefüllt mit ganzzahligen Werten im Bereich $\{0, 1, \dots, k\}$ für ein $k \in \mathbb{N}$. Unsere Implementierung von *Radixsort* benutzt den *stabilen* Sortieralgorithmus *Bucketsort* als Unterprogramm um A zu sortieren.

Das funktioniert wie folgt. Sei $m = \lfloor \log_b k \rfloor$. Jeder Schlüssel $x \in A$ wird als Zahl zur Basis b aufgefasst, d.h. $x = \sum_{i=0}^m c_i \cdot b^i$. Sie dürfen vereinfachend $b = 10$ wählen, dann entsprechen die c_i den Ziffern der Dezimalzahl x . Dann werden die Schlüssel in A zuerst nach ihrer niedrigwertigsten Stelle c_0 mittels `BucketSort` sortiert. Danach nochmals nach der Stelle c_1 . Und so weiter bis die Schlüssel in A nach jeder Stelle c_i für $i = 0, \dots, m$ sortiert wurden.³ Am Ende ist A sortiert.

- Implementieren Sie *Radixsort* auf Basis dieser Beschreibung. Dazu sollen Ihren Sortieralgorithmus *Bucketsort* als Unterprogramm benutzen. Falls Ihnen Aufgabe 1 nicht gelungen ist (und nur dann) dürfen Sie eine Bibliotheksfunktion (bspw. `sorted`) als Alternative benutzen. (7 Punkte)
- Vergleichen Sie die Laufzeit Ihrer Implementierungen von `BucketSort` und `RadixSort`. Die Eingabe sind Arrays der Größe $n = 10^4$ gefüllt mit *zufälligen* Schlüsseln im Bereich $\{0, 1, \dots, k\}$. Tragen Sie die Laufzeiten für $k \in \{2i \cdot 10^4 \mid i = 1, \dots, 60\}$ in einem Schaubild auf (Funktionen dafür sind in den Vorlagen). Diskutieren Sie Ihre Ergebnisse kurz in den `erfahrungen.txt`. (3 Punkte)
- Geben Sie die *asymptotische* Laufzeit Ihrer Implementierungen von *Bucketsort* und *Radixsort* abhängig von n und k an und begründen Sie diese. (3 Punkte)

¹Vergessen Sie nicht Ihrem Quellcode sinnvolle Unit-Tests und angemessene Kommentierung beizufügen.

²Sie dürfen auch `Bibliotheksclassen` nutzen, beachten Sie aber die abweichenden Methodenbenennungen.

³Hinweis: Die i -te Stelle c_i einer Zahl $x \in \mathbb{N}$ in b -adischer Darstellung $x = c_0 \cdot b^0 + c_1 \cdot b^1 + c_2 \cdot b^2 + \dots$ erhalten Sie mit der Formel $c_i = (x \bmod b^{i+1}) \text{div } b^i$, wobei `mod` die modulo-Operation und `div` die ganzzahlige Division ist.