Ecole polytechnique fédérale de Zurich Politecnico federale di Zurigo Federal Institute of Technology at Zurich

Institut für Theoretische Informatik Peter Widmayer Sandro Montanari Tobias Pröger 13. März 2013

Datenstrukturen & Algorithmen Programmieraufgabe 4 FS 13

In dieser Aufgabe soll offenes Hashing programmiert werden. Konkret sind n Schlüssel $k_1, ..., k_n$ gegeben, die in ein initial leeres Array der Grösse $m \ge n$ eingefügt werden sollen, wobei m eine Primzahl ist. Das Element k_i wird in der Position

$$h(k_i) = k_i \mod m$$

gespeichert, falls diese frei ist. Ansonsten gibt es eine Kollision und k_i muss in einer anderen Position des Arrays gespeichert werden. Nach j Kollisionen betrachten wir die Position

$$h(k_i) - s(j, k_i)$$

und fügen k_i dort ein, falls sie leer ist. Wir betrachten die folgenden Sondierungsfunktionen, die auch in der Vorlesung vorgestellt wurden:

- $s(j, k_i) = j$ (Lineares Sondieren),
- $s(j, k_i) = \left[\frac{j}{2}\right]^2 \cdot (-1)^j$ (Quadratisches Sondieren),
- $s(j, k_i) = j \cdot h'(k_i)$ mit $h'(k_i) = 1 + (k_i \mod (m-2))$ (Double Hashing).

Eingabe Die erste Zeile der Eingabe enthält lediglich die Anzahl t der Testinstanzen. Es folgt eine Zeile für jede Testinstanz mit den Zahlen $m, n, k_1, ..., k_n$ mit einer Primzahl $m \geq n$. Die Elemente $k_1, ..., k_n$ werden in dieser Reihenfolge in je drei initial leere Hashtabellen eingefügt, und zwar je eine für jede der oben genannten Sondierungsfunktionen.

Ausgabe Für jede Testinstanz geben wir genau drei Zeilen aus. Die erste Zeile startet mit der Gesamtanzahl von Kollisionen, wenn lineares Sondieren verwendet wird, gefolgt von dem Inhalt der Hashtabelle nachdem alle Schlüssel $k_1, ..., k_n$ eingefügt wurden. Eine leere Position in der Tabelle soll durch den Wert 0 signalisiert werden. Die zweite und die dritte Zeile sind analog aufgebaut und enthalten die Ergebnisse, wenn quadratisches Sondieren (zweite Zeile) bzw. Double Hashing (dritte Zeile) benutzt werden.

Beispiel

Eingabe:

2		
5 3 1 2 3		
5 4 1 2 3 8		
Ausgabe:		
0 0 1 2 3 0		
0 0 1 2 3 0		
0 0 1 2 3 0		
3 8 1 2 3 0		
101238		
1 0 1 2 0 0		

Abgabe: Bis Mittwoch, den 20. März 2013.