* Knoten & 2th

Ausgewählte Kapitel aus Algorithmen und Datenstrukturen Nachklausur WS 2009/10

Bitte Namen und Matrikelnummer auf jedem Blatt angeben!

Aufgabe 1: (8 Punkte)

Beschreiben Sie jeweils eine Lösung für das Union-Find-Problem mit Laufzeit

a) $O(\log n)$ (amortisiert) für UNION und O(1) für FIND

b) O(1) für UNION und $O(\log n)$ für FIND

wobei n die Anzahl der Elemente ist. Begründen Sie in beiden Fällen die entsprechenden Laufzeiten.

Aufgabe 2: (5 Punkte)

Das Split-Find-Problem ist wie folgt definiert: Verwalte eine Einteilung der Zahlen $\{1, \ldots, n\}$ in disjunkte Intervalle, die am Anfang nur aus dem Intervall [1, n] besteht, unter folgenden Operationen:

FIND(i): liefert das Intervall, das die Zahl i enthält.

SPLIT(i): ersetze das Intervall [a,b] = FIND(i) durch die beiden Intervalle [a,i] und [i+1,b].

Entwickeln Sie eine Datenstruktur die jede FIND-Operation in Zeit O(1) und jede Folge von SPLIT-Operation möglichst effizient unterstützt.

Aufgabe 3: (5 Punkte)

Entwickeln Sie eine Datenstruktur zur Speicherung von n Schlüsseln aus dem Universum $\{1,\ldots,N\}$ (wobei n<< N), die eine Zugriffszeit von O(1) garantiert. Sie dürfen dabei $O(n^2)$ Speicherplatz verwenden

Aufgabe 4: (Perfektes Hashing)

Verbassers Significant Aufgabe 4: (5 Punkte)

Verbessern Sie die Datenstruktur aus Aufgabe 3, so dass nur noch Speicherplatz O(n) benutzt wird.

Aufgabe 5: (6 Punkte)

Beschreiben Sie die Technik der amortisierten Analyse einer Folge von Operationen auf einer Datenstruktur D. Demonstrieren Sie diese Technik am Beispiel einer Folge von Increment-Operationen auf einem binären Zähler.

Aufgabe 6: (6 Punkte)

Geben Sie den Algorithmus von Dijkstra im Pseudo-Code an und analysieren Sie die Laufzeit.

Aufgabe 7: (5 Punkte)

Sei G ein planarer Graph mit n Knoten und m Kanten. Folgern Sie aus dem Satz von Euler, dass $m \leq 3n-6$ und dass G einen Knoten vom Grad ≤ 5 besitzt.