



Algorithmtheorie

Übungsblatt 1

Abgabe bis Montag, 30. Oktober, 11:00 Uhr (in den Übungen)
Besprechung am Montag, 30. Oktober, 11:00–13:00 Uhr

Allgemeines

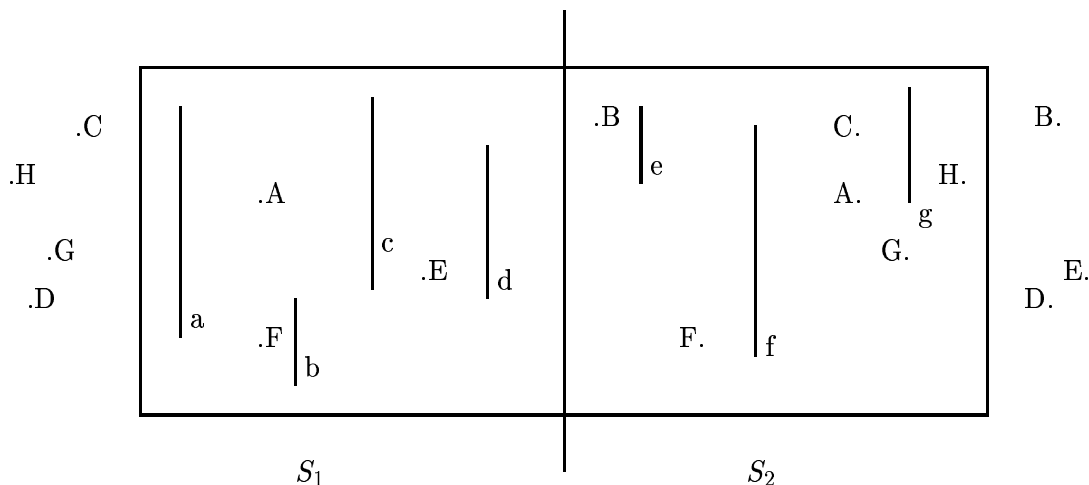
Die Übungsblätter werden im Abstand von 14 Tagen herausgegeben und sind mit Lösungen bis zu dem vorgegebenen Termin einzureichen. Zur Erlangung des Scheines ist es erforderlich, mindestens 50% der erreichbaren Punktzahl zu erhalten. Die Besprechung der Übungsblätter erfolgt i.d.R. 14-tägig, mittwochs, 11–13 Uhr. (Ausnahme: 1. Übung am Montag, 30. Oktober).

Aufgabe 1: (4 Punkte) Geometrisches Divide-and-Conquer

Wir betrachten n Punkte in der Ebene. Für zwei Punkte $x = (x_1, x_2)$ und $y = (y_1, y_2)$ sagen wir x dominiert y , falls $x_1 \geq y_1$ und $x_2 \geq y_2$. Ein Punkt ist *maximal*, wenn er von keinem anderen dominiert wird. Beschreiben Sie ein geometrisches Divide-and-Conquer Verfahren zur Berechnung der maximalen Punkte einer Punktmenge mit n Punkten, das $O(n \log n)$ viele Schritte benötigt. (Hinweis: Teilen Sie die Punktmenge durch eine vertikale Gerade.)

Aufgabe 2: (4 Punkte) Geometrisches Divide-and-Conquer

Gegeben seien die horizontalen Segmente $A - H$, die durch ihre linken und rechten Endpunkte repräsentiert sind, sowie die vertikalen Segmente $a - g$. Durch (wiederholte) Aufteilung der Menge infolge rekursiver Aufrufe des Divide-and-conquer Verfahrens zur Bestimmung aller Liniensegmentschnitte sind folgende Mengen S_1 und S_2 entstanden:



$.X$ bezeichnet den linken Endpunkt und $X.$ den rechten Endpunkt des Segments X . Geben Sie die in der Vorlesung definierten Mengen L , R , L_i und R_i , für $i = 1, 2$ an sowie, welche Segmentschnitte im Merge-Schritt (bei Vereinigung von S_1 und S_2) noch berichtet werden müssen.

Aufgabe 3: (4 Punkte) Fast Fourier Transformation

Gegeben seien die Polynome

$$P(x) = 2x + 1 \quad \text{und} \quad Q(x) = x - 4$$

Berechnen Sie das Produkt $P(x)Q(x)$ mit Hilfe der Fast Fourier Transformation und ihrer Inverse. Geben Sie jeweils die Zwischenergebnisse an.

Aufgabe 4: (4 Punkte) Zufallszahlengeneratoren

Auf einer Maschine mit einer Zahlendarstellung von 4 Bit soll mit Zufallszahlen gearbeitet werden.

- a) Betrachten Sie die Zufallszahlengeneratoren $f_1(x) = 6x \bmod 13$, $f_2(x) = (7x + 1) \bmod 16$ und $f_3(x) = 2x \bmod 13$. Welcher Generator ist am ehesten geeignet? Begründen Sie Ihre Antwort.
- b) Wie können Sie mit Hilfe eines dieser Zufallszahlengeneratoren auf der gleichen Maschine dreistellige Zufallszahlen zwischen 000 und 999 als Zeichenketten erzeugen? Welche Eigenschaften haben die von Ihnen erzeugten Zahlen?