EFFIZIENTE ALGORITHMEN

Übungsblatt 3

Prof. Dr. Gerhard Woeginger, PD Dr. Walter Unger, Prof. Dr. Rossmanith Dennis Fischer Lehrstuhl für Informatik 1 RWTH Aachen

31. Oktober 2018 Abgabe: 8. November 18:00

WS 18/19

- Die Übungsblätter sollen in Gruppen von 3-5 Studierenden abgegeben werden.
- Die abgegebenen Lösungen mit Namen und Matrikelnummern aller Teammitglieder und der Übungsgruppe beschriften.
- Um zur Klausur zugelassen zu werden müssen 50% aller möglichen Übungspunkte erreicht werden.

Aufgabe 1 (3 Punkte)

In der Vorlesung wurde behauptet, dass man mit Hilfe der Lagrangeschen Interpolationsformel die Punkt-Wert-Darstellung $(x_0, y_0), \ldots, (x_{n-1}, y_{n-1})$ eines Polynoms A(x) in $O(n^2)$ Zeit in die entsprechende Koeffizienten-Darstellung umrechnen kann.

Erklären Sie die Methode im Detail, und analysieren Sie ihre Laufzeit.

Aufgabe 2 (2 Punkte)

Gegeben sind zwei Boolesche Arrays $X[0\dots 10n]$ und $Y[0\dots 10n]$. In jedem der beiden Arrays sind genau n Einträge TRUE, während die restlichen 9n+1 Einträge FALSE sind. Alle Einträge eines Integer Arrays $Z[0\dots 20n]$ werden zunächst mit 0 initialisiert. Betrachtete den folgenden Algorithmus:

Algorithmus 1: BerechneZ(X,Y)

```
\begin{array}{l|l} \mathbf{for} \ i \coloneqq 0 \ \mathbf{to} \ 10n \ \mathbf{do} \\ & \mathbf{for} \ j \coloneqq 0 \ \mathbf{to} \ 10n \ \mathbf{do} \\ & \mathbf{if} \ X[i] \wedge Y[j] \ \mathbf{then} \\ & | \ Z[i+j] \coloneqq Z[i+j] + 1; \\ & \mathbf{end} \\ & \mathbf{end} \\ \mathbf{end} \end{array}
```

Die angegebene Algorithmus hat quadratische Laufzeit $O(n^2)$. Zeigen Sie, wie man die Eintrage von Z in $o(n^2)$ Zeit berechnen kann.

Aufgabe 3 (4 Punkte)

Betrachten Sie den folgenden Algorithmus zur Berechnung des größten gemeinsamen Teilers von zwei positiven ganzen Zahlen x und y in Dezimaldarstellung:

```
Algorithmus 2: ggT(x,y)
```

```
if x = y then

| return "Der ggT ist x";

end

if x < y then

| return ggT(x, y - x);

end

if x > y then

| return ggT(x - y, y);

end
```

- (a) Beweisen Sie, dass dieser Algorithmus terminiert und tatsächlich den größten gemeinsamen Teiler von x und y ausgibt.
- (b) Beweisen oder widerlegen Sie: Dieser Algorithmus hat polynomielle Laufzeit.

Aufgabe 4 (7 Punkte)

(a) (b)	alle Carmichael Zahlen der Form pq mit Primzahlen $p \neq q$; alle Carmichael Zahlen der Form $3pq$ mit Primzahlen $p \neq q$.
Abgal	pefrist: Die Lösungen müssen bis zum 8. November 18:00 in der Vorlesung oder im Abgabekasten vor dem