

Hinweise:

- Die Übungsblätter sollen in Gruppen von je 3 Studierenden aus der gleichen Kleingruppenübung bearbeitet werden.
  - Die Lösungen müssen bis Montag, den 17. Mai um 11:00 Uhr in den entsprechenden Übungskästen einge-worfen werden. Sie finden die Kästen am Eingang Halifaxstr. des Informatikzentrums (Ahornstr. 55).
  - Namen und Matrikelnummern der Studenten sowie die Nummer der Übungsgruppe sind auf jedes Blatt der Abgabe zu schreiben. Heften bzw. tackern Sie die Blätter!
  - Am Freitag den 14.05.2010 findet keine Vorlesung statt.
- 

**Aufgabe 1 (Verbesserter Insertionsort):**

**(4 + 5 Punkte)**

Der folgende Algorithmus stellt eine Variante von Insertionsort dar, bei der die lineare Suche nach der Einfügepo-sition durch eine binären Suche ersetzt wurde.

---

```

int binaereSuche (int E[], int key, int left, int right){

  if (left == right)
    return left;

  int mid = left + ((right - left) / 2);

  if (key > E[mid])
    return binaereSuche (E, key, mid + 1, right);
  else if (key < E[mid])
    return binaereSuche (E, key, left, mid);

  return mid;
}

void sort(int[] E){

  int ins, i, j;
  int tmp;

  for (i = 1; i < E.length; i++) {

    ins = binaereSuche (E, E[i], 0, i);
    tmp = E[i];

    for (j = i - 1; j >= ins; j--)
      E[j + 1] = E[j];

    E[ins] = tmp;
  }
}

```

---

- Bestimmen Sie jeweils  $\Theta(T_{\text{binaereSuche}(E,k,0,n)})$  in Abhängigkeit von  $n$  im Worst- und Best-case.
- Nutzen sie das Ergebnis Ihrer Analyse aus a) um  $\Theta(T_{\text{sort}(E)})$  in Abhängigkeit von der Größe des übergebenen Arrays  $E.length = n$  für den Worst- sowie Best-case zu bestimmen.

### Aufgabe 2 (Sortieralgorithmus):

(5 + 3 Punkte)

---

```

sort(int [ ] A, int l, int r) {
  if (A[l] > A[r]) then {
    exchange(A[l], A[r]);
  }
  if (l < r-1) then {
    k := (r-l+1) div 3;
    sort(A, l, r-k);
    sort(A, l+k, r);
    sort(A, l, r-k);
  }
}

```

---

- a) Bestimmen Sie vom Suchalgorithmus die Komplexitätsklasse  $\Theta$  im Best-, Worst- und Average-Case für den Aufruf `sort(A,l,r)` in Abhängigkeit von  $n$ , der Anzahl der Elemente im Array  $A$ .
- b) Der vorgestellte Algorithmus ist nicht stabil. Ändern Sie den Algorithmus, so ab dass er stabil ist.

### Aufgabe 3 (Rekursionsbäume):

(5 + 6 Punkte)

Erstellen Sie zu den folgenden Rekursionsgleichungen die entsprechenden Rekursionsbäume und lesen Sie eine möglichst kleine obere Schranke der Lösung ab. Überprüfen Sie die Schranke mit Hilfe des Substitutionsverfahrens.

a)

$$T(n) = 4 \cdot T\left(\frac{n}{3}\right) + \frac{n}{2} + 3 \text{ mit } T(0) = 1$$

b)

$$T(n) = T(n-2) + T(n-1) + 7 \text{ mit } T(0) = 1 \text{ und } T(1) = 7$$

### Aufgabe 4 (Mastertheorem):

(3 + 2 + 2 + 2 Punkte)

Geben Sie eine möglichst gute untere und obere Schranke für nachfolgende Rekursionsgleichungen an. Verwenden Sie dafür das Mastertheorem und begründen Sie Ihre Antwort.

a)  $T(n) = 2T(\sqrt{n}) + \lg n$

b)  $T(n) = 4T\left(\frac{n}{5}\right) + n \cdot \log n$

c)  $T(n) = 8T\left(\lceil \frac{n}{2} \rceil\right) + 16n$

d)  $T(n) = 47T\left(\lfloor \frac{n}{47} \rfloor\right) + 47n$