

# 1. Übungsblatt zur Übung Beweistechniken, WS 12/13

**Abgabe:** Bis Freitag, 26.10.2012, 12:00 Uhr, Abgabekasten vor 48-694.

## Übungskonzept

Die Bearbeitung der Übungen *Beweistechniken* ist Zulassungsvoraussetzung zur Abschlussklausur des Moduls *Entwurf und Analyse von Algorithmen für Angewandte Informatiker*.

Es gelten folgende Regeln:

- Es müssen auf **jedem einzelnen Blatt** 50 % der Punkte erreicht werden, die es auf Pflichtaufgaben gibt.
- Punkte gibt es für sinnvoll bearbeitete Aufgaben. Insbesondere müssen *nicht* zwingend 50 % der Aufgaben korrekt gelöst werden, um die Zulassung zu erreichen.

Die Pflichtpunkte sind bei jeder Aufgabe angegeben – evtl. separat für die jeweiligen Teilaufgaben.

- Über freiwillige Aufgaben können Zusatzpunkte gesammelt werden. Freiwillige (Teil-) Aufgaben sind daran zu erkennen, dass ihre Punktzahl [eingeklammert] ist.

**Hinweis:** Machen Sie bei ihren Beweisen jeweils kenntlich, was zu welchem Bestandteil gehört. Gemeint sind die drei Bestandteile, die in der Vorlesung eingeführt wurden:

- *Anfang:* Hier sollen Sie bekannte Voraussetzungen und benutzte Definitionen und Resultate sammeln, sowie das Ziel des Beweises angeben.
- *Mitte:* Dieser Bestandteil enthält die eigentliche Argumentationskette, aus der die Behauptung folgt. Dazu gehört auch die explizite Angabe des Beweis-Schemas, z. B. “direkter Beweis” oder “Beweis durch Widerspruch”.
- *Ende:* Hier machen Sie nochmals explizit, was soeben gezeigt wurde und beenden den Beweis mit “□”.

## 1. Aufgabe

1 + 2 Punkte

Zeigen Sie direkt:

- Die Summe von 3 aufeinanderfolgenden natürlichen Zahlen ist durch 3 teilbar.
- Für ungerade  $n$  ist die Summe von  $n$  aufeinanderfolgenden natürlichen Zahlen durch  $n$  teilbar.

## 2. Aufgabe

1 + 1 + 1 + [2] Punkte

Zeigen Sie durch Kontraposition (d. h. indirekten Beweis):

- Sei  $x \in \mathbb{R}$ . Aus  $\frac{x}{x^2+1} > 2$  folgt  $x > 0$ .
- Für eine Folge  $(a_i)_{i \geq 1}$  gilt

$$\sum_{i=1}^{\infty} |a_i| < \infty \quad \implies \quad \lim_{i \rightarrow \infty} a_i = 0 .$$

- [Lineare Unabhängigkeit ist stabil bzgl.  $\subseteq$ ]

Wenn die Vektoren  $\{v_1, \dots, v_n\}$  linear unabhängig sind, dann sind auch die Vektoren  $\{v_1, \dots, v_{n-1}\}$  linear unabhängig.

- [Reduktion]

Sei  $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  eine **While**-berechenbare Funktion. Dann gilt:

Wenn  $f \circ g$  *nicht* **While**-berechenbar ist, dann ist auch  $f$  selbst *nicht* **While**-berechenbar.

### 3. Aufgabe

1 + 3 + [3] Punkte

Zeigen Sie jeweils mit einem Widerspruchsbeweis:

- a) Sei  $U$  eine *unendliche* Menge,  $E \subset U$  eine *endliche* Teilmenge von  $U$ .

Das Komplement  $\bar{E} := U \setminus E$  von  $E$  bezüglich  $U$  ist unendlich.

- b)  $\sqrt{2}$  ist irrational.

**Tip 1** Wenn  $x$  *nicht* irrational ist, dann gibt es *teilerfremde*  $p, q \in \mathbb{Z}$  mit  $q > 0$  und  $x = \frac{p}{q}$ .

**Tip 2** Sie dürfen folgenden Fakt ohne Beweis verwenden:

$$\forall n \in \mathbb{N} \left( n \text{ gerade} \iff n^2 \text{ gerade} \right) .$$

- c) [Überabzählbarkeit von  $\mathbb{R}$ ]

Sei  $\mathbb{B}^\omega := \{b_1 b_2 b_3 \dots \mid \forall i \in \mathbb{N} : b_i \in \{0, 1\}\}$  die Menge aller *unendlichen* Binärstrings.

Zeigen Sie, dass  $\mathbb{B}^\omega$  nicht *abzählbar* ist.

Dabei ist eine Menge  $M$  genau dann abzählbar, wenn es eine *injektive* Funktion  $f : M \rightarrow \mathbb{N}$  gibt.

**Tip:** Anschaulich ist eine Menge  $M$  abzählbar, wenn man alle ihre Elemente in einer Liste untereinander schreiben kann. Denn dann können wir  $f$  wählen, indem wir für jedes Element  $m \in M$  einfach  $f(m)$  auf die Zeilennummer in der Liste setzen.

Zeigen Sie, dass eine solche Liste der Elemente von  $\mathbb{B}^\omega$  unvollständig ist, indem Sie ein Element konstruieren, das in der Liste fehlt.