

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}^ω 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}^ω unvollständig ist, indem Sie ein Element konstruieren, das in der Liste fehlt.