# HOCHSCHULE LUZERN

**Informatik**FH Zentralschweiz

# Mathematical Reasoning - Übung

Prof. Dr. Josef F. Bürgler und Thomas Zehrt

I.BA DMATH, Semesterwoche 4

Die Aufgaben sind zusammen mit dem Lösungweg in möglichst einfacher Form darzustellen. Numerische Resultate sind mit einer Genauigkeit von 4 Stellen anzugeben. Skizzen müssen qualitativ und quantitativ richtig sein.

Sie sollten im Durschnitt 75% der Aufgaben bearbeiten. Die mit grossen römischen Zahlen gekennzeichneten Aufgaben **müssen** bearbeitet werden und die Lösungen dieser Aufgaben werden kontolliert und bewertet. Abgabetermin ihrer Übungsaufgaben ist die letzte Vorlesungsstunde in der Woche nachdem das Thema im Unterricht besprochen wurde.

Referenz: Kenneth H. Rosen, Discrete Mathematics and its Applications, McGraw-Hill International Edition, 6.

Auflage, kurz: KR

## Vollständige Induktion

- 1. **KR, Abschnitt 4.1, Example 5** Verwenden Sie mathematische Induktion um zu zeigen, dass  $\forall n \in \mathbb{N} (n < 2^n)$ .
- 2. **KR, Abschnitt 4.1, Example 6** Verwenden Sie mathematische Induktion um zu zeigen, dass  $2^n < n!, \forall n \in \mathbb{N}, n \geq 4.$
- I. KR, Abschnitt 4.1, Example 7 Zeigen Sie mittels mathematische Induktion, dass für die harmonischen Zahlen

$$H_{j} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{j}, \quad j = 1, 2, 3, \dots$$

$$H_{z} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \dots +$$

folgende Ungleichung gilt:

$$H_{2^n} \ge 1 + \frac{n}{2}, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

# $H_{2} = 1 + \frac{1}{2}$ $H_{3} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3}$ $H_{2} = H_{4} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4}$ $\frac{1}{2} = \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} +$

# Nochmals vollständige Induktion

3. Für jede positive ganze Zahl n sei P(n) die Aussage

$$2^{2}+4^{2}+6^{2}\cdots+(2n)^{2}=\frac{2n(n+1)(2n+1)}{3}.$$

a) Formulieren Sie die Aussage P(1) und überprüfen Sie den Wahrheitsgehalt dieser Aussage. (Induktionsanfang)

$$H_{2^{3}} = \underbrace{A + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4}}_{2^{2}} + \underbrace{\frac{1}{5} + \frac{1}{6} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8}}_{\frac{1}{2} + \frac{1}{2}}$$



- b) Formulieren Sie die Induktionsvoraussetzung.
- c) Führen Sie den Induktionsschritt aus.
- d) Erklären Sie in eigenen Worten warum Induktionsanfang und Induktionsschritt beweisen, dass P(n) für jede positive ganze Zahl n wahr ist.
- II. **KR**, **Abschnitt 4.1**, **Aufgabe 5**: Beweisen Sie die folgende Aussage: Für jede nichtnegative ganze Zahl *n* gilt

$$1^{2} + 3^{2} + 5^{2} + \dots + (2n+1)^{2} = \sum_{k=0}^{n} (2k+1)^{2} = \frac{(n+1)(2n+1)(2n+3)}{3}.$$

#### Rekursiv definierte Funktionen

- 4. **KR**, **Abschnitt 4.3**, **Aufgaben 1b**, **3a**: Bestimmmen Sie f(2), f(3), f(4) und f(5) falls
  - a) f(0) = 1 und f(n+1) = 3f(n)
  - b) f(0) = -1, f(1) = 2 und f(n+1) = f(n) + 3f(n-1).
- 5. **KR**, **Abschnitt 4.3**, **Aufgabe 7b**: Geben Sie die rekursive Definition der Zahlenfolge  $\{a_n\}$  an, falls  $a_n = 2n + 1$  für alle n = 1, 2, 3, ...
- III. KR, Abschnitt 4.3, Aufgaben 12, 13: Zeigen Sie, dass die Fibonacci-Zahlen  $f_k$  folgende Eigenschaften haben:
  - a)  $\forall n \in \mathbb{N}$   $(f_1^2 + f_2^2 + \dots + f_n^2 = f_n f_{n+1})$
  - b)  $\forall n \in \mathbb{N}$   $(f_1 + f_3 + \dots + f_{2n-1} = f_{2n})$

# **Rekursive Algorithmen**

- 6. **KR**, **Abschnitt 4.4**, **Aufgabe 9**: Beschreiben Sie einen rekursiven Algorithmus, der die Summe der ersten *n* ungeraden natürlichen Zahlen berechnet.
- 7. **KR, Abschnitt 4.4, Aufgabe 13:** Beschreiben Sie einen rekursiven Algorithmus, der für jeweils zwei beliebige natürliche Zahlen *n* und *m* den Ausdruck *n*! **mod** *m* berechnet.
- 8. **KR, Abschnitt 4.4, Aufgabe 15:** Für alle nichtnegativen ganzen Zahlen a und b (mit a < b) gilt ggT(a,b) = ggT(a,b-a). Nutzen Sie diese Tatsache, um einen rekursiven Algorithmus zu konstruieren, der den grössten gemeinsamen Teiler von zwei nichtnegativen ganzen Zahlen bestimmt.

# Schlussregeln (Inferenzregeln)

- 9. **KR, Abschnitt 1.5, Example 9:** Zeigen Sie, dass die Hypothesen  $(p \land q) \lor r$  und  $r \to s$  die Konklusion  $p \lor s$  implizieren.
- IV. KR, Abschnitt 1.5, Übung 9a: Für die folgenden Prämissen schreibe man die relevanten Konklusionen auf, die daraus folgen. Dabei sollen jeweils die Schlussregeln angegeben werden die verwendet wurden, um Konklusion aus den Prämissen zu erhalten:
  - "Wenn ich einen Tag frei mache, dann regnet oder schneit es"
  - "Ich machte Dienstag oder Donnerstag frei"

- "Am Dienstag war es sonnig"
- "Es schneite nicht am Donnerstag"

# **Korrekte Programme**

10. KR, Abschnitt 4.5, Aufgabe 1: Beweisen Sie, dass das Programmsegment

$$y := 1$$
$$z := x + y$$

bezüglich der Anfangsbedingung x = 0 und der Endbedingung z = 1 (teilweise) korrekt ist.

V. KR, Abschnitt 4.5, Aufgabe 1: Beweisen Sie, dass das Programmsegment

$$x := 2$$
  
 $z := x + y$   
if  $y > 0$  then  $z := z + 1$  else  $z := 0$ 

bezüglich der Anfangsbedingung y = 3 und der Endbedingung z = 6 (teilweise) korrekt ist.

### Lösungen

- 1. -
- 2. -
- I. -
- 3. a)  $(2 \cdot 1)^2 = \frac{(2 \cdot 1)(1+1)(2 \cdot 1+1)}{3}$  ist wahr, denn beide Seiten sind gleich.

b) 
$$2^2 + 4^2 + \dots + (2k)^2 = (2k)(k+1)(2k+1)/3$$

c) Wir müssen zeigen, dass für jedes  $k \ge 1$  aus der Annahme(!) das P(k) wahr ist auch stets die Wahrheit der Aussage P(k+1) folgt. Das bedeutet hier, dass aus der angenommenen Richtigkeit der Gleichung  $2^2+4^2+\cdots+(2k)^2=(2k)(k+1)(2k+1)/3$  die Richtigkeit der Aussage  $2^2+4^2+\cdots+(2k)^2+(2(k+1))^2=(2(k+1))(k+2)(2(k+1)+1)/3$  abgeleitet werden muss:

$$2^{2} + 4^{2} + \dots + (2k)^{2} + (2(k+1))^{2} = (2^{2} + 4^{2} + \dots + (2k)^{2}) + (2(k+1))^{2}$$
$$= \frac{2k(k+1)(2k+1)}{3} + (2(k+1))^{2}$$
$$= \frac{2k(k+1)(2k+1) + 3 \cdot (2(k+1))^{2}}{3}$$

 $= \dots$ 

d) -

П. -

4. a) 
$$f(2) = 9$$
,  $f(3) = 27$ ,  $f(4) = 81$ ,  $f(5) = 243$   
b)  $f(2) = -1$ ,  $f(3) = 5$ ,  $f(4) = 2$ ,  $f(5) = 17$ 

5. 
$$a_{n+1} = a_n + 2$$
,  $a_1 = 3$ 

III. -

6. **procedure** SummeUngeraderZahlen(n:positive integer)

**if** n=1 **then** SummeUngeraderZahlen(n) := 1

else SummeUngeraderZahlen(n) := SummeUngeraderZahlen(n-1) + 2n -1

7. **procedure** ModFakultaet(n,m:positive integers)

**if** n=1 **then** ModFakultaet(n,m) := 1

else ModFakultaet(n,m) :=  $(n \cdot ModFakultaet(n-1,m))$  mod m

8. **procedure** ggT(a, b: nonnegative integers mit <math>a < b)

if a=0 then ggT(a, b) := b

else if a = b - a then ggT(a, b) := a

else if a < b - a then ggT(a, b) := ggT(a, b- a)

else ggT(a, b) := ggT(b - a, a)

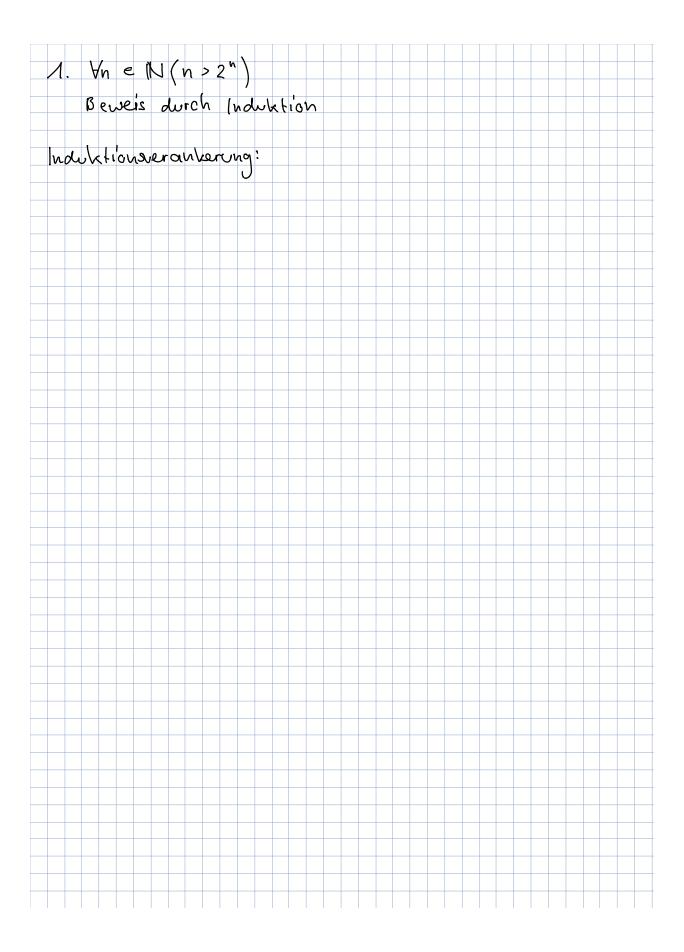
Warum sind alle Fallunterscheidungen nötig?

9. -

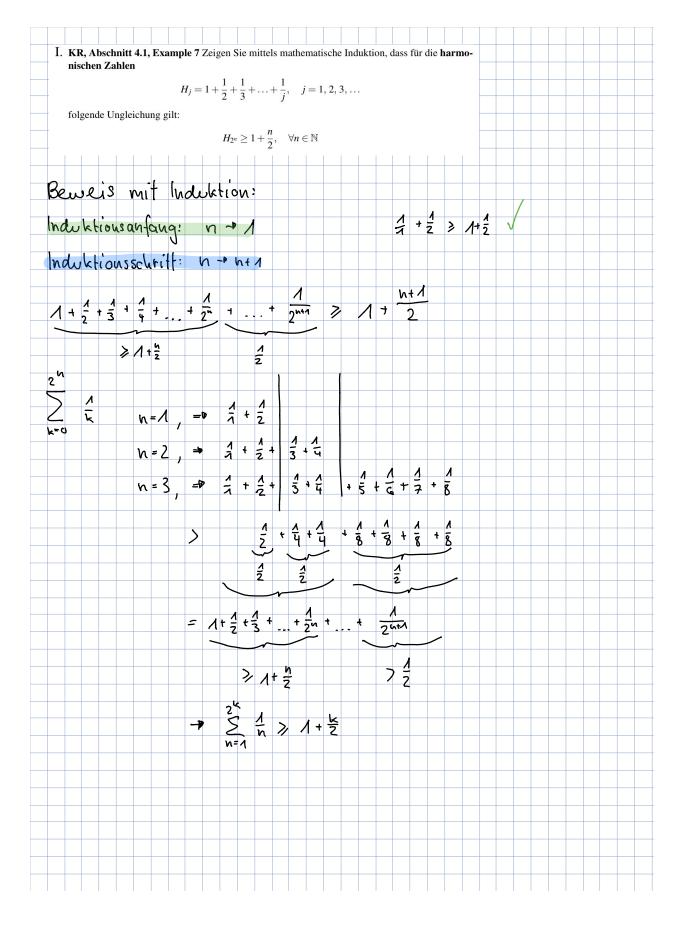
IV. -

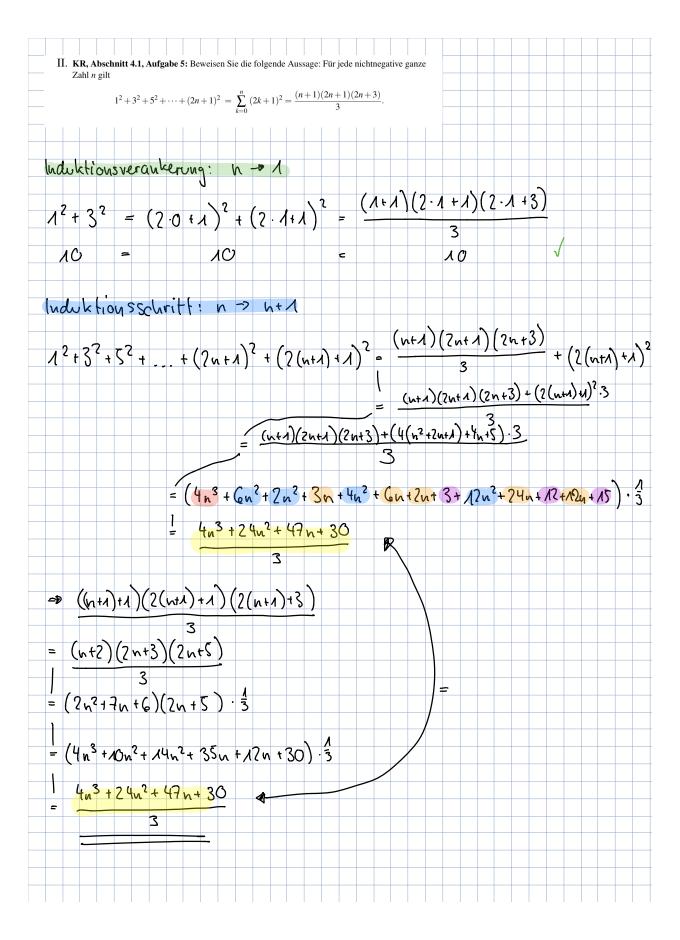
- 10. Falls die Anfangsbedingung x = 0 gilt, setzt das Programmsegment y := 1 und z := x + y = 0 + 1 = 1. Also ist die Endbedingung z = 1 war.
- V. Falls die Anfangsbedingung y = 3 erfüllt ist arbeitetet das Programm wie folgt: x := 2 und z := x + y = 2 + 3 = 5. Da y = 3 > 0 gilt, wird die **then**-Anweisung ausgeführt: z := z + 1 = 5 + 1 = 6 und somit ist die gegebene Endbedingung war.

**Viel Spass!** 



2.																										io	n															
						h	ار	<u>۸</u>	ıC	m	s.	je.	ΛC	પા	ما	Ll	x	G	(V	၅	;		V	- ۱	- L	ł																
	2	•	1	V	d	+			_	+	_			+	_			+		S	e	, ,		2	Λ	<	M			C-5	r	e	, 1V	1	1	Se W	).	, , l	ь. 2	gl <n< th=""><th>۱۸ 2</th><th></th></n<>	۱۸ 2	
																				D 2	a(	Λ! †/	n 1		ું 2	lt 1	:	2 V	1	< 41		24	n	1	√ <	\ \ -	r L l	n (	»¹	<n t +1</n 	<b>\</b>	
	a	ls	30	)	9	,	ιŧ	•	c	u	) ر	ملا	\		2	) <b>"</b>	1 +	1	<	<	(	·	\ <del> </del>	<u>ار</u> ا	)	1		lv ve	d	ىلد س3	.} ii	) W.	3 ^ ,u	J				N	* /		•	
						+				+	+			+	$\dashv$			-	4	n	+ /	1	)			Ŋ		n	. >	4												





III. KR, Abschnitt 4.3, Aufgaben 12, 13: Zeigen Sie, dass die Fibonacci-Zahlen fk folgende Eigen-
schaften haben: a) $\forall n \in \mathbb{N}$ $(f_1^2 + f_2^2 + \dots + f_n^2 = f_n f_{n+1})$
a) $\forall n \in \mathbb{N}$ $(f_1 + f_2 + \dots + f_n - f_n f_{n+1})$ b) $\forall n \in \mathbb{N}$ $(f_1 + f_3 + \dots + f_{2n-1} = f_{2n})$
a) $\{ \{1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, \}$
Induktionsverankerung: n->1
$\Lambda^2 = \Lambda \cdot \Lambda = \Lambda$ => $\Lambda \cdot \Lambda = \Lambda$
Induktions schritt: n -> n+1
12 + f2 + f2 + + fn + fn+2 = fn+1 · fn+2
11 12 7 13 1 1 In + 1 wes - There I hat?
fnis fn
fund fu + fund = fund fund /: fund
fu + futy = futz = Definition dur Tibonnaci-tolge
b) f = {1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, }
1 2 3 4 3 4
Induktionsverankerung: n->1
n=3, f1+f3+f5=8 =  f2n=f6=8
12 12 12 1 1 1 1 3 1 5 S S S S S S S S S S S S S S S S S S
Induktions schritt: n -> n+1
1/1 + 1/3 + + f2n-1+ f2(m)-1 = f2(n+a)
fan + fan+ = fan+2 - Definition der Fibonaci-Folge
124 TENTO TENTO

