

# Induktion und Rekursion

Ronja Düffel & Alexander Kampf  
WS2019/20

27. September 2019

# Der kleine Gauß



# Der kleine Gauß

- **Aufgabe:** addiert die ersten 100 Zahlen zusammen  
berechnet  $1 + 2 + 3 + \dots + 99 + 100$
- **Gauß Trick:**  $101 = 100 + 1 = 99 + 2 = 98 + 3 = \dots$
- **Vermutung:** Für alle natürlichen Zahlen  $n$  gilt:

$$1 + 2 + \dots + (n - 1) + n = \frac{n(n + 1)}{2}$$

- **Beweis** durch vollständige Induktion

# Summen und Produkte

## Definition (Summen und Produkte)

Sei  $n \in \mathbb{N}_0$  und seien  $a_1, a_2, \dots, a_n$  beliebige Zahlen. Dann ist:

- $\sum_{i=1}^n a_i := a_1 + a_2 + \dots + a_n$

*insbesondere ist die leere Summe:  $\sum_{i=1}^0 a_i = 0$ .*

- $\prod_{i=1}^n a_i := a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n$

*insbesondere ist das leere Produkt:  $\prod_{i=1}^0 a_i = 1$ .*

# Vollständige Induktion

# Ziel

## Ziel

beweise, dass eine Aussage  $A(n)$  für alle  $n \in \mathbb{N}$  gilt.

## Beispiel

Für alle natürlichen Zahlen  $n$  gilt:

$$1 + 2 + \cdots + (n - 1) + n = \frac{n(n + 1)}{2}$$

# Induktionsprinzip

SchlieÙe vom Besonderen auf das Allgemeine.

- 1 **Induktionsanfang:** Zeige, dass  $A$  für den kleinsten, oder die kleinsten Werte von  $n$  gilt.
- 2 **Induktionsschritt:** zeige, dass für jede beliebige Zahl  $n \in \mathbb{N}$  gilt: falls  $A(n)$  gilt, dann gilt auch  $A(n + 1)$ .

Insbesondere gilt dann

- $A(2)$ , wenn  $A(1)$  wahr ist,

damit gilt aber auch

- $A(3)$ , da  $A(2)$  gilt,
- $A(4)$ , da  $A(3)$  gilt, usw.

**Domino-Effekt**

# kleiner Gauß

## Satz (kleiner Gauß)

$A(n)$ : Für alle  $n \in \mathbb{N}$  gilt:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

**Induktionsanfang:**  $A(1)$

*Behauptung:* Der Satz gilt für  $n = 1$ .

*Beweis:*

$$\sum_{i=1}^1 i = 1 = \frac{2}{2} = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2}$$

# kleiner Gauß

## Satz (kleiner Gauß)

$A(n)$ : Für alle  $n \in \mathbb{N}$  gilt:

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

**Induktionsschritt:**  $A(n) \rightarrow A(n+1)$

*Induktionsvoraussetzung:* Es gilt  $A(n)$ , also  $\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$ .

*Induktionsbehauptung:* Es gilt  $A(n+1)$ , also

$$\sum_{i=1}^{n+1} i = \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}$$

# kleiner Gauß

zu zeigen:

$$\sum_{i=1}^{n+1} i = \frac{(n+1)((n+1)+1)}{2}$$

*Beweis:*

**an der Tafel**

*Beweis:*

$$\sum_{i=1}^{n+1} = 1 + 2 + \dots + n + (n + 1)$$

$$= \left( \sum_{i=1}^n i \right) + (n + 1)$$

Induktionsvoraussetzung anwenden

$$= \frac{n(n + 1)}{2} + (n + 1)$$

erweitern

$$= \frac{n(n + 1) + 2(n + 1)}{2}$$

$(n + 1)$  ausklammern

$$= \frac{(n + 1)(n + 2)}{2}$$

$$= \frac{(n + 1)((n + 1) + 1)}{2}$$

□

# Warum geht das?

- 1 Wir haben die Behauptung für ein spezielles  $n$  direkt bewiesen
- 2 Wir haben gezeigt:  
Wenn die Behauptung für ein **beliebiges**  $n$  gilt,  
dann gilt sie auch für den Nachfolger  $n + 1$ .

Damit kann dann für **alle**  $n$  argumentiert werden.

# Was kann schiefgehen? (1)

## Beispiel

*Kein Induktionsanfang*

$$A(5 \text{ ist durch } 2 \text{ teilbar}) \rightarrow B(7 \text{ ist durch } 2 \text{ teilbar})$$

- *logisch korrekte Schlussfolgerung*
- *Aussage ist trotzdem falsch, da Voraussetzung nicht gegeben ist.*

# Was kann schiefgehen? (2)

## Beispiel

**Behauptung:** *In einen Koffer passen unendlich viele Socken.*

**Induktionsanfang:**  $n = 1$  *In einen leeren Koffer passt ein Paar Socken.*

**Induktionsschritt:**  $n \rightarrow n + 1$

*Induktionsvoraussetzung:  $n$  Paar Socken passen in den Koffer.*

*Induktionsbehauptung:  $n + 1$  Paar Socken passen in den Koffer.*

*Beweis:  $n$  Paar Socken befinden sich im Koffer. Aus Erfahrung weiß man, ein Paar Socken passt immer noch rein.*

$\Rightarrow n + 1$  *Paar Socken passen in den Koffer.*

$\Rightarrow$  *unendlich viele Socken passen in den Koffer. ????*

# Was kann schiefgehen? (2)

## Beispiel (kein konstruktives Argument im Induktionsschritt)

**Behauptung:** *In einen Koffer passen unendlich viele Socken.*

**Induktionsanfang:**  $n = 1$  *In einen leeren Koffer passt ein Paar Socken.*

**Induktionsschritt:**  $n \rightarrow n + 1$

*Induktionsvoraussetzung:*  $n$  Paar Socken passen in den Koffer.

*Induktionsbehauptung:*  $n + 1$  Paar Socken passen in den Koffer.

*Beweis:*  $n$  Paar Socken befinden sich im Koffer. Aus Erfahrung weiß man, ein Paar Socken passt immer noch rein.

$\Rightarrow n + 1$  Paar Socken passen in den Koffer.

$\Rightarrow$  *unendlich viele Socken passen in den Koffer. ?????*

Konstruktives Argument hätte sagen müssen wo genau die Lücke für das extra Paar Socken ist.

# Wann anwendbar?

- Beweis von Aussagen, die sich auf Objekte beziehen, die als natürliche Zahlen betrachtet werden können.  
z.B. Geraden, Spielzüge, Menschen, Socken...
- es muss sich  $A(n + 1)$  aus  $A(n)$  folgern lassen.
- Aussagen über rekursiv definierte Mengen oder Funktionen.

# Rekursion

# Rekursion

## Definition

*Eine rekursive Funktion ist eine Funktion, die durch sich selbst definiert wird.  
Rekursionsanfang: Fall (Fälle) für den (die) die Funktion nicht wieder selbst aufgerufen wird  
Rekursionsschritt: rekursiver Aufruf der Funktion.*

## Beispiel (Fakultätsfunktion)

$$f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$$

$$f(n) := \begin{cases} 1, & \text{falls } n = 0 \\ n \cdot f(n - 1), & \text{sonst.} \end{cases}$$

# Fakultätsfunktion

$$f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$$

$$f(n) := \begin{cases} 1, & \text{falls } n = 0 \\ n \cdot f(n-1), & \text{sonst.} \end{cases}$$

$$f(0) = 1$$

$$f(1) = 1 \cdot f(0) = 1 \cdot 1 = 1$$

$$f(2) = 2 \cdot f(1) = 2 \cdot (1 \cdot f(0)) = 2 \cdot (1 \cdot 1) = 2$$

$$f(3) = 3 \cdot f(2) = 3 \cdot (2 \cdot (1 \cdot 1)) = 6$$

Man schreibt auch  $f(n) = n!$

## Satz

Für die Fakultätsfunktion  $f(n)$  gilt:  $f(n) = \prod_{i=1}^n i$ .

**Beweis** durch vollständige Induktion

**Induktionsanfang:**  $n = 0$

*Behauptung:* Der Satz gilt für  $n = 0$ .

*Beweis:* Es gilt:  $f(0) = 1$ . Ferner gilt:  $\prod_{i=1}^0 i = 1$ .

Somit gilt:  $f(0) = 1 = \prod_{i=1}^0 i$ .

**Induktionsschritt:**  $n \rightarrow n + 1$

*Induktionsvoraussetzung:* Für  $n \in \mathbb{N}$  gilt:  $f(n) = \prod_{i=1}^n i$ .

*Induktionsbehauptung:* Es gilt:  $f(n + 1) = \prod_{i=1}^{n+1} i$ .

*Induktionsbehauptung:* Es gilt:  $f(n + 1) = \prod_{i=1}^{n+1} i$ .

*Beweis:*

**an der Tafel**

*Induktionsbehauptung:* Es gilt:  $f(n + 1) = \prod_{i=1}^{n+1} i$ .

*Beweis:*

$$f(n + 1) = (n + 1) \cdot f(n)$$

Induktionvoraussetzung

$$= (n + 1) \cdot \prod_{i=1}^n i$$

$$= (n + 1) \cdot n \cdot (n - 1) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$$

$$= \prod_{i=1}^{n+1} i$$



# Sind wir fertig?

① Wir haben die Behauptung für  $n = 0$  gezeigt.

② Wir haben gezeigt:

**Wenn** die Behauptung für  $n$  gilt, **dann** gilt sie auch für  $n + 1$ .

**wichtig:** Verwendung der Induktionsvoraussetzung

# ideale Kaninchen

- Ein Kaninchenpaar  $(m,w)$
- ist nach einem Monat geschlechtsreif
- gebären nach einem Monat Tragzeit ein weiteres Kaninchenpaar
- Kaninchen sterben nie
- Wie viele Kaninchenpaare nach  $n$  Monaten  $(KP_n)$ ?

# Kaninchen

**schnell!**

# Kaninchen

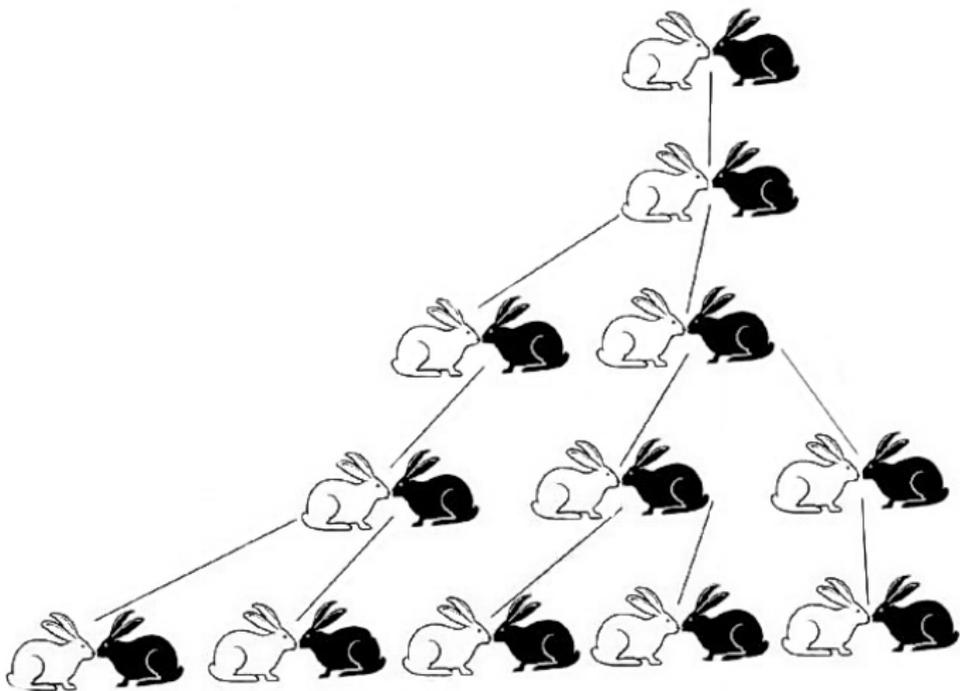
1. Monat  $\rightarrow$  1  
Paar

2. Monat  $\rightarrow$  1  
Paar

3. Monat  $\rightarrow$  2  
Paare

4. Monat  $\rightarrow$  3  
Paare

5. Monat  $\rightarrow$  5  
Paare



# Kaninchen

Wie viele (ideale) Kaninchenpaare  $K_n$  habe ich nach  $n$  Monaten?

- Die Kaninchen sterben nie

$$K_n = K_{n-1} + \text{die Neugeborenen}$$

- ab dem zweiten Lebensmonat, jeden Monat ein neues Paar
  - alle Paare, die mindestens 2 Monate alt sind, bekommen Nachwuchs
  - Anzahl der Neugeborenen in Monat  $n$ :  $K_{n-2}$

$$K_n = K_{n-1} + K_{n-2}$$

# Türme von Hanoi

## Regeln:

- nur eine Scheibe bewegen
- niemals eine größere auf eine kleinere Scheibe legen.

# Algorithmus Türme von Hanoi

## Algorithmus

```
1 function hanoi(n, start, ziel, hilf){
2   if (n > 1){
3     hanoi(n-1,start,hilf,ziel)
4   }
5   verschiebe Scheibe n von start auf ziel
6   if (n > 1){
7     hanoi(n-1,hilf,ziel,start)
8   }
9 }
```

# Anzahl der Spielzüge

$n = 1$	Schiebe 1 von A nach B	1 Zug
$n = 2$	$1 \curvearrowright C, 2 \curvearrowright B, 1 \curvearrowright B$	3 Züge
$n = 3$	$1 \curvearrowright B, 2 \curvearrowright C, 1 \curvearrowright C, 3 \curvearrowright B, 1 \curvearrowright A, 2 \curvearrowright B, 1 \curvearrowright B$	7 Züge

## Satz

*Um  $n$  Scheiben von einem Stapel zu einem anderen zu transportieren, werden mindestens  $2^n - 1$  Spielzüge benötigt.*

# Beweis Anzahl der Spielzüge

**Induktionsanfang:**  $n = 1$

*Behauptung:* Um eine Scheibe von A nach B zu setzen, werden  $2^1 - 1 = 1$  Spielzüge benötigt.

*Beweis:* offensichtlich korrekt, wir setzen die Scheibe von A nach B.

**Induktionsschritt:**  $n \rightarrow n + 1$

*Induktionsvoraussetzung:* Um  $n$  Scheiben von einem zu einem anderen Stapel zu transportieren, werden  $2^n - 1$  Spielzüge benötigt.

*Induktionsbehauptung:* Um  $n + 1$  Scheiben von einem zu einem anderen Stapel zu transportieren, werden  $2^{n+1} - 1$  Spielzüge benötigt.

*Induktionsbehauptung:* Um  $n + 1$  Scheiben von einem zu einem anderen Stapel zu transportieren, werden  $2^{n+1} - 1$  Spielzüge benötigt.

*Beweis:*

- 1 transportiere  $n$  Scheiben von start auf hilf
- 2 transportiere Scheibe  $n + 1$  von start auf ziel
- 3 transportiere  $n$  Scheiben von hilf auf ziel

$$2^n - 1 + 1 + 2^n - 1 = 2^n + 2^n - 1 + 1 - 1 = 2 \cdot 2^n - 1 = 2^{n+1} - 1$$



# Turm von Benares

- bei 64 Scheiben, benötigen die Mönche  $2^{64}$  Züge
- bei 1 Zug pro Sekunde sind das 18 446 744 073 709 551 615 Sekunden
- das entspricht 584 942 417 400 Jahren

# Fragen?

?



## Events für Erstsemester

EG-Robert-Mayer-Straße 11-15

**08.10. 16:00 Uhr - SR 11** ▶ Linux-Install-Party

 Laptop mitbringen + USB-Stick ≥ 4GB !

▶ **OE – WS 19/20** ◀

10.- 11. Oktober 2019

**10.10. 11:00 Uhr**  Laptop mitbringen !

- **Magnushörsaal**

- ▶ Infos zum Studium
- ▶ ewiges **Frühstück**
- ▶ Anwendungsfächer
- ▶ Tipps für die ersten Wochen
- ~ **14:30 Uhr** ▶ **Rundgang** Campus Bockenheim

————— Zeit für die Uni-Start-Messe —————

~ **18:00 Uhr - Lounge**

- ▶ nette Runde + Switch + Beamer + Spiele
-  - **SR 9** ▶ Lan-Party (LoL, CS:GO, Minecraft)

**11.10. 12:00 Uhr**

- **Magnushörsaal**

- ▶ ewiges **Frühstück**
- ▶ Infos über Frankfurt
- ▶ das 1. Semester
- ▶ IT-Infrastruktur
- ▶ Initiativen

 **Grillen** im Anschluss  
- **Lichthof**



# Ich (Alexander Kampf)



<https://github.com/dotKuro/vorsemesterWISE19-20>

# Vielen Dank!