MafI 1 UB05

January 18, 2017

5.1 induktives Definieren, strukturelle Induktion

5.1.1

```
\begin{split} tm(\top) &= \{\top\} \\ tm(\bot) &= \{\bot\} \\ tm(V) &= \{V\} \\ tm(\neg t_1) &= \{\neg t1\} \cup tm(t_1) \\ tm(t_1 \land t_2) &= \{t_1 \land t_2\} \cup tm(t_1) \cup tm(t_2) \\ tm(t_1 \lor t_2) &= \{t_1 \land t_2\} \cup tm(t_1) \cup tm(t_2) \end{split}
```

5.1.2

I.A.:

$$\begin{split} t \in \{\top, \bot\} \cup V \subseteq BT \\ |tm(t)| = |\{t\}| = 1 \le 1 = l(t) \end{split}$$

I.V.:

Die Aussage gelte fuer bel., aber feste $t_1, t_2 \in BT$.

I.S.:

(i)
$$|tm(\neg t_1)| = |\{\neg t_1\} \cup tm(t_1)| = |\{\neg t_1, t_1\}| = 2 \le 2 = 1 + 1 = 1 + l(t_1)$$

(ii)
$$|tm(t_1 \lor t_2)| = |\{t_1 \lor t_2\} \cup tm(t_1) \cup tm(t_2)| = |\{t_1 \lor t_2, t_1, t_2\}| = 3 \le 3 = 1 + 1 + 1 = 1 + l(t_1) + l(t_2) = l(t_1 \lor t_2)$$

$$\begin{array}{l} (iii) \\ |tm(t_1 \wedge t_2)| = |\{t_1 \wedge t_2\} \cup tm(t_1) \cup tm(t_2)| = |\{t_1 \wedge t_2, t_1, t_2\}| = 3 \leq 3 = 1 + 1 + 1 = 1 + l(t_1) + l(t_2) = l(t_1 \wedge t_2) \end{array}$$

5.2 vollstaendige Induktion

5.2.1

I.A.:

$$n = 0$$

$$\sum_{k=1}^{0} \frac{1}{k*(k+1)} = 0 = 1 - 1 = 1 - \frac{1}{0+1}$$

I.V.:

Die Aussage gelte fuer bel., aber feste $n \in \mathbb{N}$

I.S.:

$$\begin{array}{l} z.z.:\\ \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{k*(k+1)} = 1 - \frac{1}{n+2} \end{array}$$

$$\begin{split} & n \to n+1 \\ & \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{k*(k+1)} = \sum_{k=1}^{n} \frac{1}{k*(k+1)} + \frac{1}{(n+1)*(n+2)} \\ & = ^{I.V.} 1 - \frac{1}{n+1} + \frac{1}{(n+1)*(n+2)} \\ & = 1 - \frac{1}{(n+1)*(n+2)} (n+2-(1)) \\ & = 1 - \frac{n+1}{(n+1)*(n+2)} \\ & = 1 - \frac{1}{n+2} \end{split}$$

5.2.2

I.A.:

$$\begin{array}{l} \mathbf{n} = 0 \\ \sum_{k=0}^{0} k^3 = 0 = 0 * (0+1)^2 = \frac{1}{4} * 0^2 * (0+1)^2 \end{array}$$

I.V.

Die Aussage gelte fuer bel., aber feste $n \in \mathbb{N}$

I.S.:

z.z. :
$$\sum_{k=0}^{n+1} k^3 = \frac{1}{4} * (n+1)^2 * (n+2)^2$$

$$\begin{array}{l} n \to n+1 \\ \sum_{k=0}^{n+1} k^3 \\ = \sum_{k=0}^{n} k^3 + (n+1)^3 \\ = I \cdot V \cdot \frac{1}{4} * n^2 * (n+1)^2 + (n+1)^3 \\ = \frac{1}{4} * (n+1)^2 * (n^2 + 4 * (n+1)) \\ = \frac{1}{4} * (n+1)^2 * (n^2 + 4n + 4)) \\ = \frac{1}{4} * (n+1)^2 * (n+2)^2 \end{array}$$

5.3 verallgemeinerte Induktion, vollstaendige Induktion

5.3.1

I.A.:

```
fuer a_i, i \in 0, 1, 2

a_0 = 0 = fib(0)

a_1 = 1 = fib(1)

a_2 = 1 = fib(0) + fib(1) = fib(2)
```

LV.

Die Aussage gelte fuer alle Vorgaenge von $n \leq 3, n \in \mathbb{N}$

I.S.:

```
\begin{array}{l} a_n = \frac{1}{2}*a_{n-3} + \frac{1}{2}*3*a_{n-2} + \frac{1}{2}*a_{n-1} = \frac{1}{2}*(a_{n-3} + 3*a_{n-2} + a_{n-1}) \\ = \frac{1}{2}*(a_{n-3} + 2*a_{n-2} + fib(n-2) + fib(n-1)) \\ = \frac{1}{2}*(a_{n-3} + a_{n-2} + a_{n-2} + fib(n)) \\ = \frac{1}{2}*(fib(n-3) + fib(n-2) + fib(n-2) + fib(n)) \\ = \frac{1}{2}*(fib(n-1) + fib(n-2) + fib(n)) \\ = \frac{1}{2}*(2*fib(n)) \\ = fib(n) \end{array}
```

5.3.2

I.A.:

$$n = 0$$
$$0^2 + 0 + 2 = 2 \leftarrow gerade$$

I.V.:

Die Aussage gelte fuer bel., aber feste $n\in\mathbb{N}$

I.S.:

z.z.:
$$(n+1)^2 + n + 3 \leftarrow gerade$$

$$n \rightarrow n+1$$

$$(n+1)^2 + n + 3 = (n+1)*((n+1)+1)+2$$

$$= (n+1)*(n+2)+2$$

$$= (n^2+3n+2)+2$$

$$= (n^2+n+2)+2n+2$$

Nach I.V. ist (n^2+n+2) gerade. Eine moegliche Def. fuer gerade zahlen waere $G=\{2*n|n\in\mathbb{N}\}$

Offensichtlich gilt $2n, 2 \in G$ und dass die Addition von nur geraden Zahlen eine gerade Zahl ergibt.

Damit gillt $\forall n \in \mathbb{N}.n^2 + n + 2 \ ist \ gerade$

5.4 Teilbarkeitsrelation

5.4.1

```
- reflexiv, da \forall x \in \mathbb{N}.x | x \text{ (k = 0)}

-transitiv, da \forall x, y, z \in \mathbb{N}.x | y \wedge y | z \Rightarrow x | z \text{ (x * k = z)}

noch zu zeigen:

Teilbarkeitsrelation ist noethersch(!)
```

Sei $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{N}$

Ein minimales Element A ist ein Element, das keine Teiler hat. 0 wird von jeder Zahl $n \in \mathbb{N}$ geteilt. daher kann 0 nur ein min. Element sein, wenn $A = \{0\}$ hat A mehr Elemente, so ist das naechst kleinste Element das minimale Element.

bzw. jede nichtleere Teilmenge bzgl. "I" ein minimales Element besitzt.

Beweis durch Widespruch:

```
A = \{0, n, ..\} Annahme n sei Teiler: \exists m \in A.m | n (i) \ m = 0 0 | n, \ bzw. \ \frac{n}{0} \not\downarrow (ii) m = n n | n, \ bzw. \ \frac{n}{n} \checkmark (iii) m > n \not\downarrow, \ da \ m \not\leq n Somit auch noetherschhe Ordnung
```

5.4.2