

Kardinalitäten: Unterscheidung, Unendlich
 + abzählbar (Bijektia mit \mathbb{N})
 + überabzählbar

Theorem 4.3 Teilmengen, Übertrag, Konstruktion (Schneller Vorlauf)

Theorem 4.4 $\mathbb{Z}, \mathbb{N} \times \mathbb{N}$, Zonoret, (Cantor'sche Abzählfkt.)

Theorem 4.5 $A \times B, A \cup B$ Übertrag, Konstruktion ($\mathbb{N} \times \mathbb{N}$)

Theorem 4.6 $f: A \rightarrow B$ surjektiv, Übertrag, Konstruktion (Schneller Vorlauf, Kombination)

Theorem 4.8 \mathbb{R} überabzählbar, keine Bijektia, (Diagonalisierungstrick)
 existiert

1

Theorem 4.7 \mathbb{Q} ist abzählbar unendlich.

Beweis: \mathbb{Z} ist abzählbar unendlich (Th. 4.4)
 $\mathbb{Z} \setminus \{0\}$ ist abzählbar unendlich (Th. 4.3)
 $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ ist abzählbar unendlich (Th. 4.5)

$f: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{Q}$ $f(a,b) = \frac{a}{b}$
 Surjektive Abb. (Th. 4.6) \square

$a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$

Mehr alle Fkt. $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

"berechenbar"

(2)

Ex. Computerprogramm, dass das Ergebnis wiedergibt.

Wordproblem als Funktion beschreiben: Problem in \mathbb{N} kodieren:

+ Feststellen, ob es ein Problem
dieser Art ist

+ Hat dieses Problem die mit kodierte Fzg.

Satz 4.10 Es gibt Funktionen

+ Antwort in \mathbb{N} 1 Ja
2 Nein

$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ die nicht berechenbar sind.

Beweis: Rein über Kardinalität: "Mehr" Fkt. als Programme:

Programme: Lieskysprache (Java 2.0): Endliche Anzahl von Zeichen Σ .

$P \subseteq \Sigma^*$ P Menge aller syntaktisch korrekten Programme

Beh. Σ^* ist abzählbar unendlich $\Rightarrow P$ abzählbar unendlich.
Th. 4.3

3

Beh. 1 Beweis: + Sortiere Werte nach Länge &

+ Für jedes & reinerde

Aufzählung: $N \rightarrow \sum$ lexikografische Ordnung

(BSP)

$\Sigma = \{0, 1\}$

$\lambda = 0$

Σ_1

$\lambda = 1$

$0_2, 1_3$

$\lambda = 2$

$00_4, 01_5, 10_6, 11_7$

$\lambda = 3$

$000_8, 001_9, 010_{10}, \dots$ usw

Schemata:

bijektive Aufzählung!

Beh. 2: \forall Mengen alle Funktionen $f: N \rightarrow N$ überabzählbar.

Diagonalisierungsprozess: Indirekt: Ann: \overline{f} ist abzählbar wendet sich.

$\Rightarrow \exists$ bijektive Abb. (Aufzählung) $h: N \rightarrow \overline{f}$

$f_1, f_2, f_3, f_4, \dots$ $h(i) = f_i$

	1	2	3	4	5	6
f_1	$f_1(1)$	$f_1(2)$	$f_1(3)$	$f_1(4)$...	
f_2	$f_2(1)$	$f_2(2)$	$f_2(3)$	$f_2(4)$...	
f_3	$f_3(1)$	$f_3(2)$	$f_3(3)$	$f_3(4)$...	
f_4						

Definiere: $g \in F$

$$g: N \hookrightarrow N$$

$$n \mapsto \begin{cases} 1 & f_1(n) \neq 1 \\ 2 & f_1(n) = 1 \end{cases}$$

Nach Ann. 28. i. mits

$$n(i) = f_i = g \text{ oben}$$

Diese Aufzählung in ex. wold.

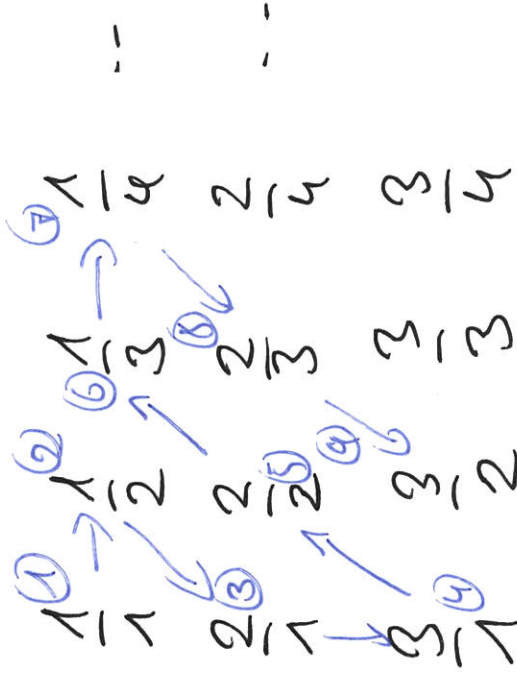
II

$$\forall i \in A \quad (i)g \neq (i)f \quad \Rightarrow$$

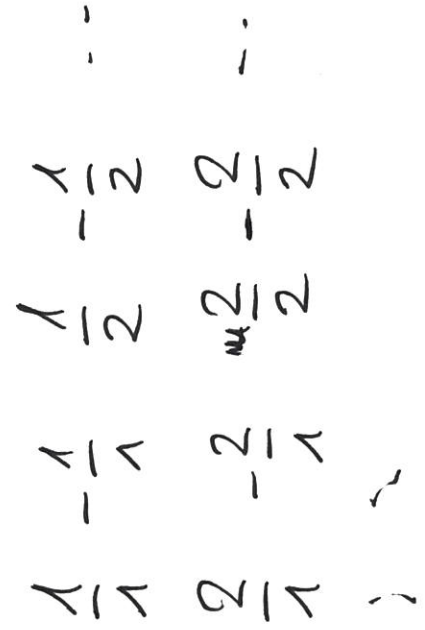
Diagonalverfahren (Cambor)

Abzählbar

4. 9. 11



$$\frac{1}{4} \circ \parallel$$



Diagonalisierung

Zög: überabzählbar

An: Aufzählung z.B.

$$d_1 \textcircled{d_{11}} d_{12} d_{13}$$

$$d_2 \quad d_{21} \quad d_{22} \quad d_{23}$$

$$d_3 \quad d_{31} \quad d_{32} \quad d_{33}$$

13

2005

in blues d Jan. 1900

Über Diagonalmatr.

als dann in der Aufzählung
nicht vorhanden,

6

Th. 4.10 Es ex. $F \subseteq \mathbb{N}$. $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
die nicht berechenbar sind. (Existenzbeweis!)

Nicht berechenbar \Leftrightarrow Wortproblem bzgl.
Sprache unentscheidbar.

Konkret unentscheidbare Probleme: Grundsätzliche Schranke

Algorithmen und
Berechnungskomplexität I/Π .

(BSP)

Game of Life

(1)

+ Population von Zellen

+ Feste Regeln

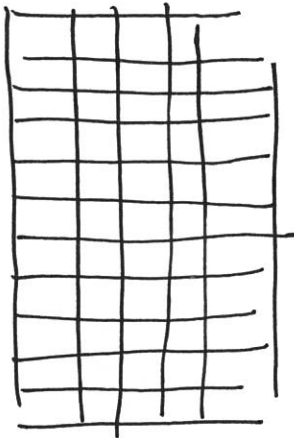
Was wird aus einer Population?

(2)

n

$\frac{Domino}{n}$

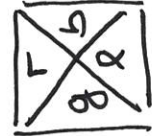
:



unendlich

Fliesen / Quadrate

Farbe g, l, b, r, ...



...



1

2

2

endliche # Farben und Bausteine

Frage:

Kann ich die Ebene "farbdomreich"

komplett pflastern mit beliebig vielen

Elementen aus M ?

...

Unentscheidbar.

8

4.2 Abzählende Kombinatorik

Komplexitätsabschätzung \rightarrow Algorithmen
 \rightarrow Mehrschrittabläufe

Notationen

Definition 4.11 $n \in \mathbb{N}_0$

$$n! := 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot \dots \cdot n \quad \text{für } n \geq 1$$

"Fakultät"

$$0! := 1$$

$$n \in \mathbb{N}_0, \quad x \in \{0, 1, \dots, n\}$$

$$\binom{n}{x} := \frac{n!}{x!(n-x)!}$$

"n über x" "Binomialkoeffizient"

$$\binom{n}{0} := 1 \quad \text{für } x \geq n \quad \text{oder } \underline{x < 0} \quad \binom{n}{x} := 0$$

2

Satz 4.13

$n \in \mathbb{N}_0, x \in \{0, 1, 2, \dots, n\}$

$$i) \binom{n}{x} \stackrel{v}{=} \binom{n}{n-x} \quad ii) \binom{n}{x} + \binom{n}{x-1} \stackrel{v}{=} \binom{n+1}{x}$$

Beweis: direkt über Definitionen

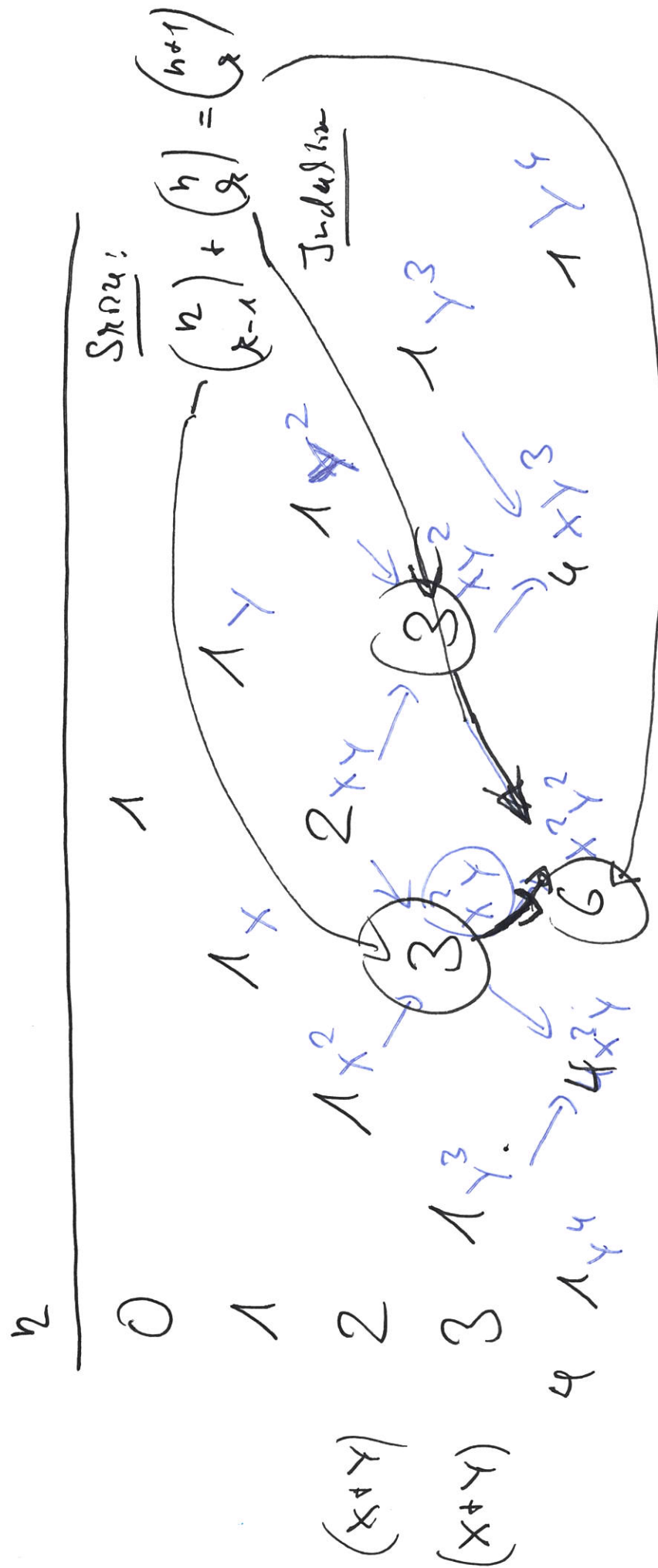
$$i) \binom{n}{n-x} \stackrel{Def.}{=} \frac{n!}{(n-x)!} \stackrel{Def.}{=} \frac{n!}{x! (n-x)!} = \frac{n!}{x! (n-x)!} \stackrel{Def.}{=} \binom{n}{x}$$

$$ii) \binom{n}{x} + \binom{n}{x-1} \stackrel{Def. 28}{=} \frac{n!}{x! (n-x)!} + \frac{n!}{(x-1)! (n-x+1)!} = \frac{n! (n-x+1) + x n!}{x! (n-x+1)!} = \frac{(n+1)!}{x! (n+1-x)!} \stackrel{Def.}{=} \binom{n+1}{x}$$

□

Lemma 4.12 Für alle $n \in \mathbb{N}_0$ $x, y \in \mathbb{R}$

$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$$



11

Frage: $n! / \binom{n}{2}$ was bedeutet das überhaupt?

1) $n!$ Anzahl der sogenannten Permutationen einer Menge mit n Elementen.

BSP $M = \{a, b, c\}$ # geordnete Tupel (3er Tupel)
verschieden

$\begin{matrix} 1 & 2 & 3 \\ (a, b, c) & (a, c, b) & (b, a, c) & (b, c, a) & (c, a, b) & (c, b, a) \end{matrix}$
6 verschiedene Tupel $1 \cdot 2 \cdot 3 = 6$.

Permutationen

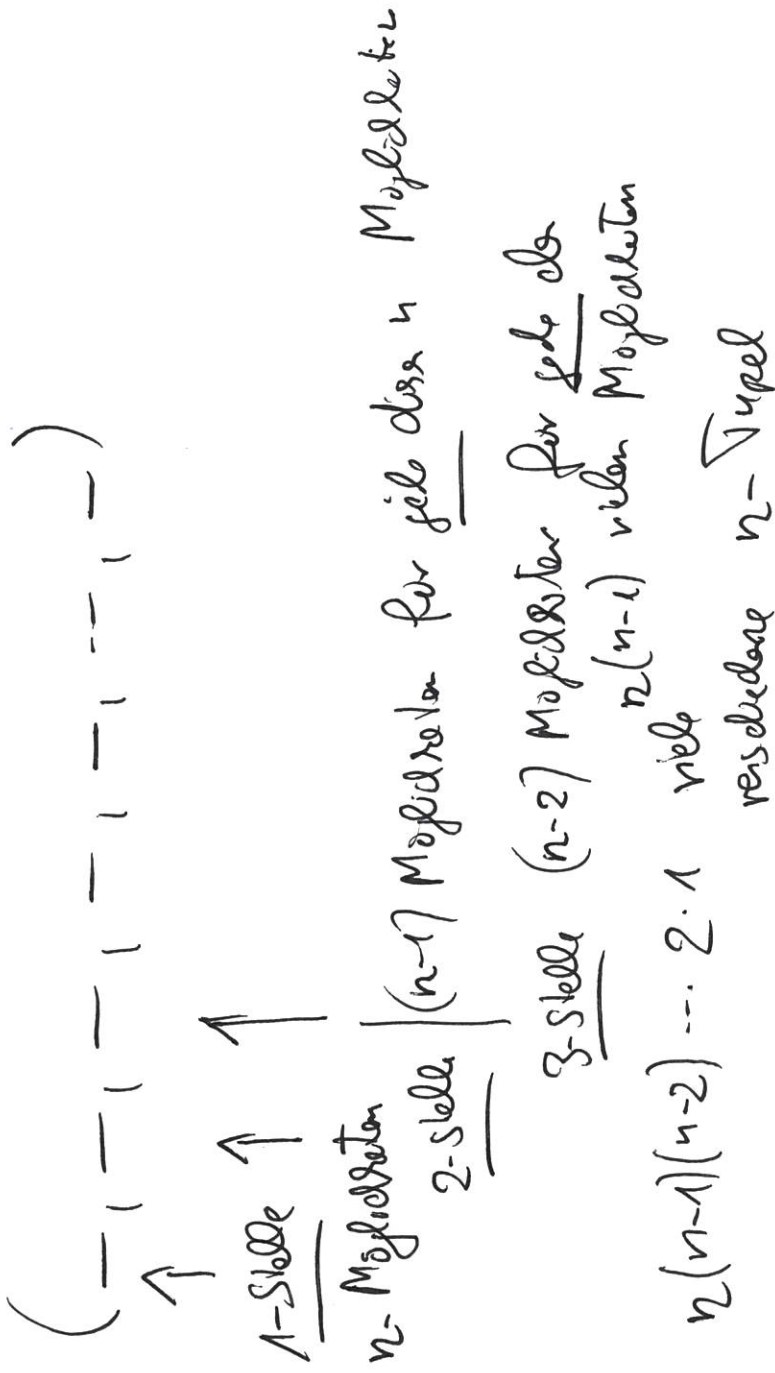
$\overline{N}: \{1, 2, 3, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, 3, \dots, n\}$ bijektiv

$\overline{N} \begin{array}{c|c|c|c} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline i_1 & i_2 & i_3 & i_4 \end{array} \begin{array}{c} n \\ \hline i_1 \end{array} \begin{array}{c} n \\ \hline i_2 \end{array} \begin{array}{c} n \\ \hline i_3 \end{array} \begin{array}{c} n \\ \hline i_4 \end{array} \{i_1, i_2, i_3, \dots, i_n\} = \{1, 2, 3, \dots, n\}$
 $\overline{N}(i) = i_8$

n:

Begründung: # verschiedene geordnete (geordnete) Tupel

(12)



⇒

↑

kombinatorische Argumentation