

Diskrete Mathematik

Prof. Stefan Wolf

HS 2010

Michał Sudwoj

Geschrieben in

\LaTeX

Inhaltsverzeichnis

Teil I

Vorlesungsnotizen

o.1 Inhalt der Vorlesung

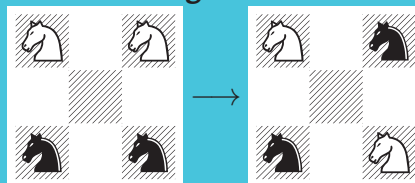
- Logik: Aussagenlogik , Beweise
- Mengenlehre: Alle Objekte
- Kombinatorik
- Graphentheorie
- Zahlentheorie, Algebra
 - Anwendungen: Kommunikation, Kryptologie, Fehlerkorrektur

Kapitel 1

Motivation

Worum geht es in dieser Vorlesung?

Bsp.1: Modellierung:



BILD

Fazit:

- Wegschälen vom Umweltlichen hat das Problem einfach gemacht \Rightarrow **Abstraktion**
- Viele diskrete Probleme führen auf Graphen

Bsp.2: Zahlentheorie:

$$N = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$$

$$a \mid b \quad \text{"a teil b"} \quad a, b \in \mathbb{N}$$
$$a \mid b :\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N} : a \cdot n = b$$

Bsp.:

$$2 \mid 6$$

$$3 \nmid 6$$

$$2 \equiv 5 \pmod{3}$$

$$3 \not\equiv 5 \pmod{3}$$

$$p \text{ Primzahl} :\Leftrightarrow (a \mid p \rightarrow (a = 1 \vee a = p) \wedge p \neq 1)$$

Intuition \leftrightarrow **Beweis**

Jede Zahl hat eine **eindeutige** Primzahlzerlegung (nämlich:

$$p \mid (a \cdot b) \rightarrow p \mid a \vee p \mid b \quad ;$$

wir haben's noch nicht bewiesen)

Satz:

Es gibt unendlich viele Primzahlen

Bew.: Euklid:

Annahme: Es gibt nur

endlich viele Primzahlen

p_1, \dots, p_n

$$M = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_n + 1$$

$$\forall i : p_i \nmid M$$

⚡ ■

Bsp.3: Kombinatorik ("systematisches Zählen"):

Kette mit p Perlen in a verschiedene Farben

Anzahl mögliche Ketten? a^n

Anzahl Muster?

Wie oft kommt jedes Muster vor?

Gegeben: p ist prim

\Rightarrow einfärbig: 1 mal

\Rightarrow mehrfärbig: p mal

$$\Rightarrow \frac{a^p - a}{p} + a = a \cdot \left(1 + \frac{a^{p-1} - 1}{p}\right)$$

a beliebig, p Primzahl

$$p \mid (a^p - a)$$

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$
$$(p \nmid a) \rightarrow (a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p})$$

Kleines Satz von Fermat

Bsp.4: Geometrie:

Rechteckige Terrasse $a \cdot b \mid a, b \in \mathbb{N}$

Was sind die grösstmöglichen Quadratplatten, mit denen man sie exakt belegen kann?

$a \geq b$ Quadrat aufteilen in $b \cdot b$ und $(a - b) \cdot b$

Beobachtungen:

- Jede Belegung des ganzen führt auf separate Belegungen von $[b \cdot b]$ und $[(a - b) \cdot b]$
- Es reicht, $[(a - b) \cdot b]$ zu berechnen.

$$R_{a-b}(b) = b \bmod (a - b)$$

Fortfahren, bis wir ein Quadrat erhalten. Warum wird das sicher passieren?

Spätestens bei $1 \cdot 1$

Algorithmus (Euklid):

$$\begin{aligned} & a, b \\ & r_1 = R_b(a) \\ & r_2 = R_{r_1}(b) \\ & \vdots \\ & r_n = R_{r_{n-1}}(r_{n-2}) \\ & \vdots \end{aligned}$$

$$r_k = \text{ggT}(a, b)$$
$$0$$

Bsp.5:

2 Sanuhren: 21 min und 15 min. Wir wollen 3 min abmessen.

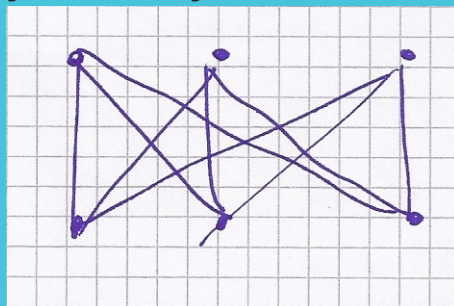
Euklid: 21, 15, 6, 3, 0

21 min: 1 0 1 -2

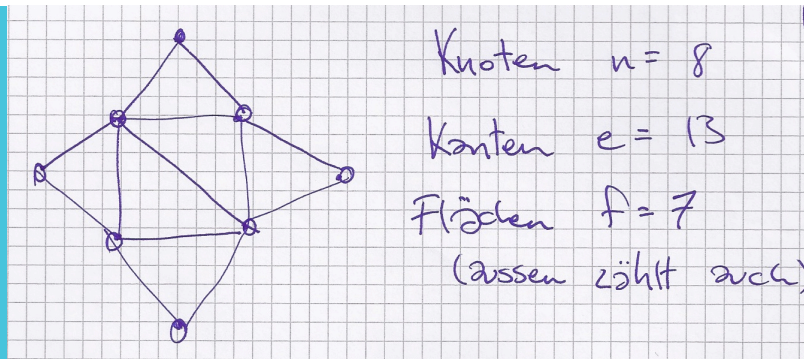
15 min: 0 1 -1 3

Bsp.6: Verbindungen ohne Überkreuzen:

3 Häuser mit 3 Werke verbinden → geht nicht!

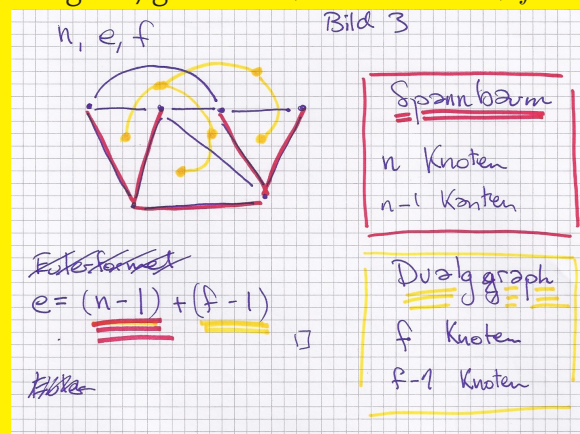


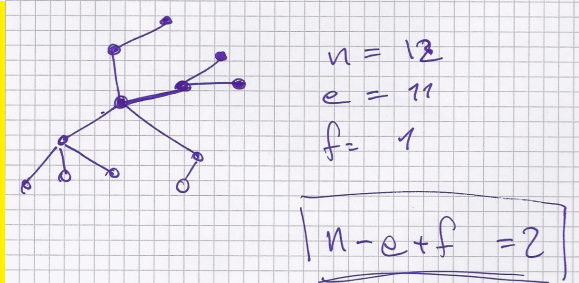
der Graph ist nicht **planar**.



Beweisidee::

Für einen Baum (kreislos, zusammenhängend) gilt $n = e + 1 \Rightarrow n - e + f = 2$





Eulersche Polyederformel

Kapitel 2

Logik

2.1 Was ist Logik?

"*Septem artes liberales*", 7 freie Künste
Fächerkanon:

- Trivium
 - Grammatik
 - Rhetorik
 - Logik
- Quadrivium
 - Arithmetik
 - Geometrie
 - Musik
 - Astronomie

↳ "trivial"

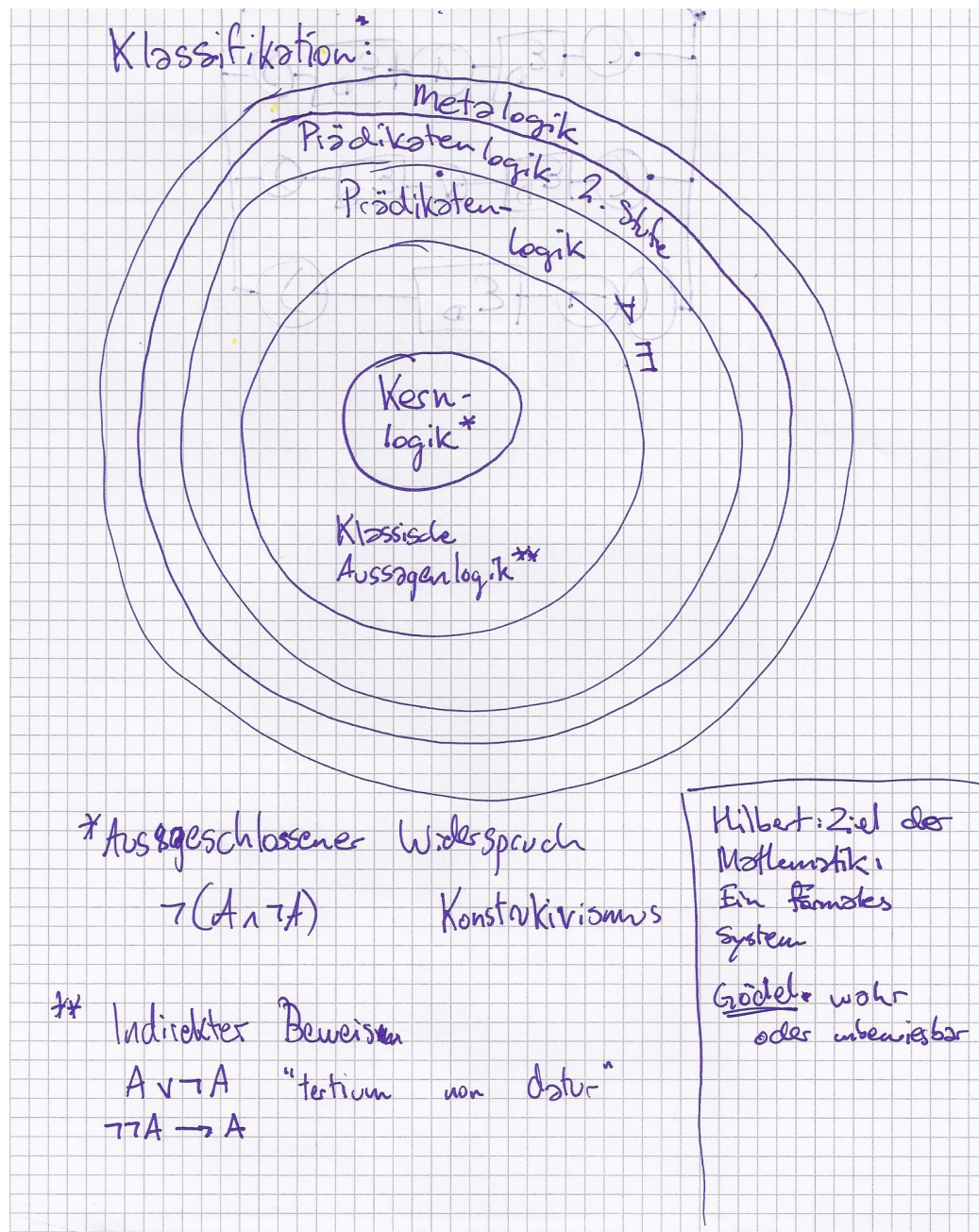
"logos": argumentierende, begründende Rede, vernünftiges Sprechen

Logik: Lehre des Begründens, Argumentierens, Schliessens

1918: Frege: $\frac{\text{schön}}{\text{Ästhetik}} = \frac{\text{gut}}{\text{Ethik}} = \frac{\text{wahr}}{\text{Logik}}$

1970: Patzig: Logik = Theorie der Aussagen, die aufgrund **ihrer Form** wahr sind.

1985: Menne: Logik = Lehre von der **Folgerichtigkeit**



Gibt es $r_1, r_2 \notin \mathbb{Q}$ mit $r_1^{r_2} \in \mathbb{Q}$? Ja.

$$\sqrt{2} \notin \mathbb{Q} \quad [l \Rightarrow \text{Bruch nicht gekürzt.}]$$

$$\sqrt{2}^{\sqrt{2}} \in \mathbb{Q} \vee \sqrt{2}^{\sqrt{2}} \notin \mathbb{Q} \quad \sqrt{2}^{\sqrt{2}^{\sqrt{2}}} = 2$$

2.2 Aussagenlogik

2.2.1 Definitionen

Def.: Aussage:

Eine Aussage ist ein sprachlicher Ausdruck, der wahr oder falsch ist.

Bsp.:

- Wenn es regnet, dann sind die Strassen nass.
- Wenn der Hahn kräht auf dem Mist, ändert das Wetter oder es bleibt wie es ist. (Tautologie)
- Dies ist keine Aussage. (Aussage, falsch)
- Diese Aussage ist falsch.
- Wale sind Fische und Fische sind Tiere.

Atomare Aussagen mit **Junktoren** verbunden → Zusammengesetzte Aussagen.

Junktoren als Wahrheitsfunktionen

↳ Wahrheitstabellen

http://en.wikipedia.org/wiki/Logical_connective

AND (konjunktion)

A	B	$A \wedge B$
W	W	W
W	F	F
F	W	F
F	F	F

NOT

A	$\neg A$
W	F
F	W

NAND (universell)

A	B	$A \mid B$
W	W	F
W	F	W
F	W	W
F	F	W

OR (disjunktion)

A	B	$A \vee B$
W	W	W
W	F	W
F	W	W
F	F	F

XOR (ausschliessendes Oder)

A	B	$A \oplus B$
W	W	F
W	F	W
F	W	W
F	F	F

XNOR (Äquivalenz)

A	B	$A \leftrightarrow B$
W	W	W
W	F	F
F	W	F
F	F	W

$$A \leftrightarrow B \equiv \neg(A \oplus B)$$

Implikation

A	B	$A \rightarrow B$
W	W	W
W	F	F
F	W	W
F	F	W

$$A \rightarrow B \equiv (\neg A) \vee B$$

Bem.:

$A \rightarrow B$ ist nicht gleich $B \rightarrow A$ oder $\neg A \rightarrow \neg B$

$A \rightarrow B \equiv \neg B \rightarrow \neg A$ (indirekter Beweis)

$B \rightarrow A \equiv \neg A \rightarrow \neg B$

Syntax \leftrightarrow Semantik

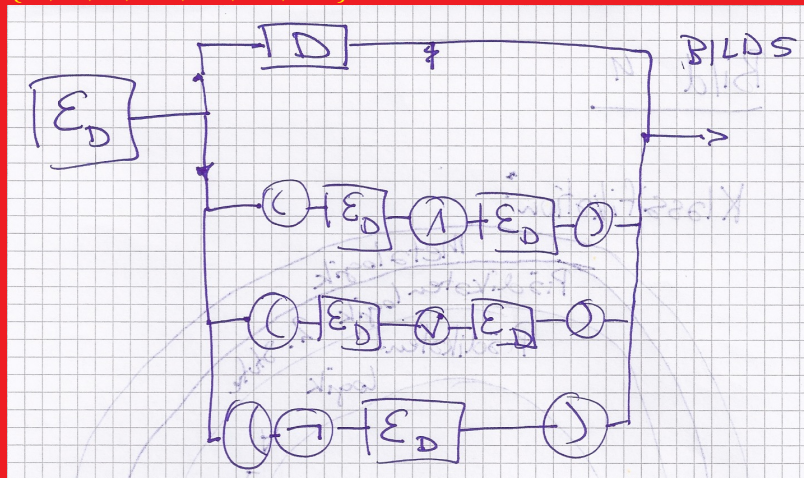
Syntax: Welche Zeichenketten sind korrekte Formeln?

Semantik: Für korrekte Formeln: wahr oder falsch?

2.2.2 Syntax der Aussagenlogik

Def.: korrekte Formel:

Syntaktisch korrekte Formel ε_D über Atomformeln $D := \{A, B, C, \dots, A_1, B_1, \dots\}$



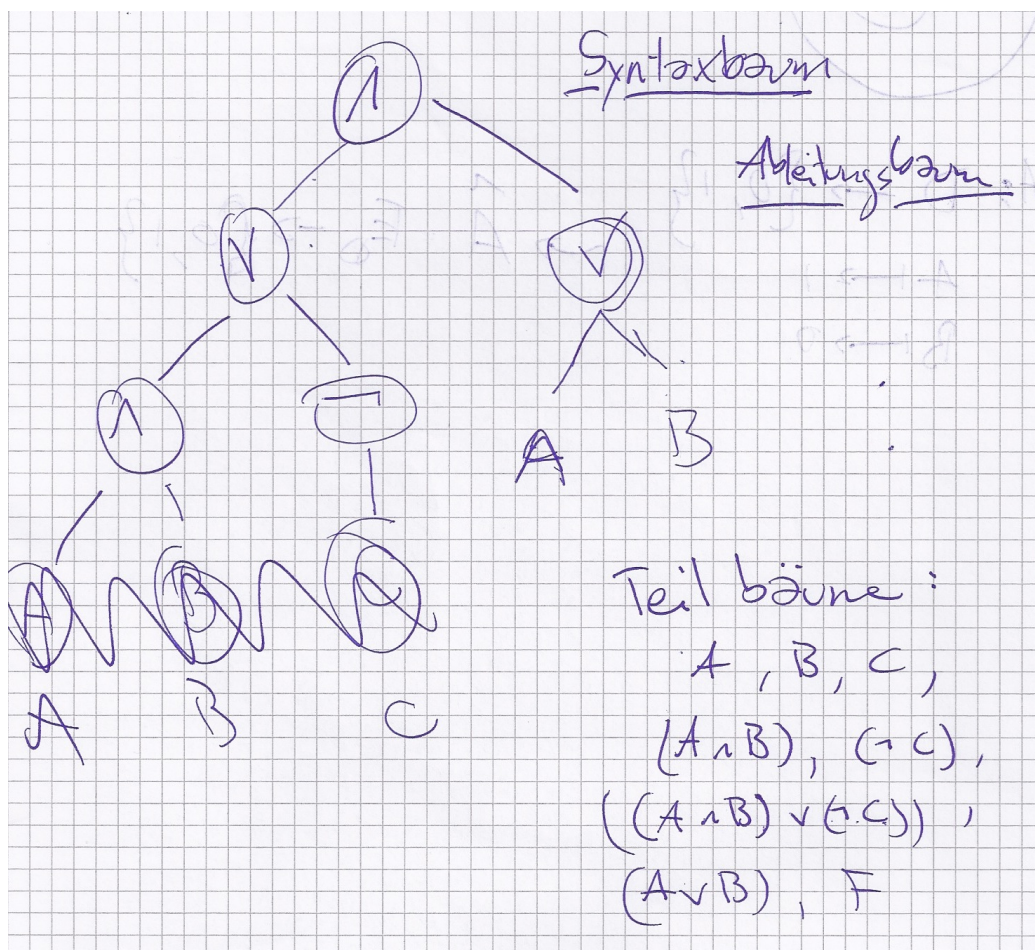
Syntaktisch korrekte Formeln ε_D ist definiert über Atomformeln D :

- Atomformeln
- Falls f und g syntaktisch korrekt, dann auch $(\neg f)$, $(f \wedge g)$, $(f \vee g)$
- Das ist alles.

Bsp.:

- A
- $(\neg A)$

- $(\neg(\neg A))$
- B
- $(A \wedge B)$
- $(A \wedge A)$
- $((A \wedge B) \vee (\neg C)) \wedge (A \vee B)$



Teilformel = Teilstring, der selbst eine Formel ist.

Bsp.:

- A
- B
- C
- $(A \wedge B)$
- $(\neg C)$
- $((A \wedge B) \vee (\neg C))$
- $(A \vee B)$
- F

2.2.3 Semantik der Aussagenlogik

Wahrheitswerte der Atomformeln \rightarrow Wahrheitswerte der zusammengesetzten Formeln

Vollständige Wahrheitstabelle

$$(((A \wedge B) \vee (\neg C)) \wedge (A \vee B))$$

$(((A \wedge B) \vee (\neg C)))$	\wedge	$((A \vee B))$
0 0 0 1 1 0	0	0 0 0
0 0 0 0 0 1	0	0 0 0
0 0 1 1 1 0	1	0 1 1
0 0 1 0 0 1	0	0 1 1
1 0 0 1 1 0	1	1 1 0
1 0 0 0 0 1	0	1 1 0
1 1 1 1 1 0	1	1 1 1
1 1 1 1 0 1	1	1 1 1

Def.: Belegung:

D, ε_D wie oben.

$\mathcal{A} : D \rightarrow \{0, 1\}$ Belegung

$\hat{\mathcal{A}} : \varepsilon_D \rightarrow \{0, 1\}$ Fortsetzung von \mathcal{A}

- $\hat{\mathcal{A}}(D) := \mathcal{A}(D)$ für Atomformel D
- $\hat{\mathcal{A}}((F \wedge G)) := \hat{\mathcal{A}}(F) \wedge \hat{\mathcal{A}}(G)$
- $\hat{\mathcal{A}}((F \vee G)) := \hat{\mathcal{A}}(F) \vee \hat{\mathcal{A}}(G)$
- $\hat{\mathcal{A}}((\neg F)) := 1 - \hat{\mathcal{A}}(F)$

Vereinfachungen:

- Weglassen von Klammern