

Mathematik-Klausur Zusammenfassung

Konvertieren von Zahlen anderer Positionssysteme.

z.B: $(2121)_{10} \rightarrow (x)_5$
 $2121 = 424 \cdot 5 + 1$
 $424 = 84 \cdot 5 + 4$
 $84 = 16 \cdot 5 + 4$
 $16 = 3 \cdot 5 + 1$
 $3 = 0 \cdot 5 + 3$

Grundziffer g ist gesucht:

$49 = (121)_g$
 $49 = 1g^2 + 2g + 1$ | -49
 $0 = g^2 + 2g - 48$
 $g_{1/2} = -1 \pm \sqrt{1 + 48}$
 $g_1 = 6 \quad g_2 = -8 \rightarrow \text{Widerspruch!}$

$(2121)_{10} = (31441)_5$

ggT bestimmen (euklidischer Algorithmus):

$a = q_1 \cdot r_0 + r_1 \quad 1071 = 1 \cdot 1029 + 42$
 $r_0 = q_2 \cdot r_1 + r_2 \quad 1029 = 24 \cdot 42 + 21$
 $r_1 = q_3 \cdot r_2 + r_3 \quad 42 = 2 \cdot 21 + 0$

\vdots
 $r_{n-1} = q_{n+1} \cdot r_n + 0$
ggT $(a, b) = r_n$
ggT $(1071, 1029) = 21$

Umrechnen von Dezimalbruch \Leftrightarrow Bruch:

$x = 0,2\bar{5} \quad x = 0,2 + 0,0\bar{5} \quad y = 0,0\bar{5} \quad 100y = \frac{55}{10} + y \quad d.h. \quad 99y = \frac{55}{10} \quad y = \frac{55}{990}$

daraus ergibt sich $x = \frac{1}{5} + \frac{55}{990} = \frac{198}{990} + \frac{55}{990} = \frac{153}{990}$

Logik:

$((A \Rightarrow B) \wedge (\neg B)) \Rightarrow (\neg A) \sim ((a \Rightarrow b) \wedge (\neg b) \Rightarrow (\neg a))$

Überprüfung durch Wahrheitswerte Tabelle

Mengenlehre:

$(A \cap B) \setminus C = (A \setminus C) \cap (B \setminus C)$
 \subseteq
 $(A \cap B) \setminus C = \{x | x \in (A \cap B) \wedge x \notin C\} \quad P(M) := \{A | A \subseteq M\}$
 $(A \cap B) \setminus C = \{x | (x \in A \wedge x \in B) \wedge x \notin C\} \quad z.B: P(\{a, b\}) = \{\{a, b\}, \{a\}, \{b\}, \emptyset\}$
 $(A \cap B) \setminus C = \{x | x \in A \wedge x \notin C\} \cap \{x | x \in B \wedge x \notin C\} \quad |P(M)| = 2^n \text{ für } |M| = n$
 $(A \cap B) \setminus C = (A \setminus C) \cap (B \setminus C)$
 $\cong \dots$ ähnlich

Relationen:

reflexiv: $\forall x \in M ((x, x) \in R)$
symmetrisch: $\forall x, y \in M ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R)$
transitiv: $\forall x, y, z \in M ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R)$

antisymmetrisch:

Beispiel:
 $M = \{1, 2, 3\} \quad \rho = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 1)\}$
Äquivalenzklassen: $[1]_\rho = \{1, 2\}, [2]_\rho = \{2, 1\}, [3]_\rho = \{3\}$
Faktormenge: $M/\rho = \{[1]_\rho, [3]_\rho\} = \{\{1, 2\}, \{3\}\}$
K ist eine Zerlegung von M wenn:
• $\emptyset \notin K$ • jedes Element aus M $\in K$ vorkommt • Mengen von K disjunkt sind

Halbgruppe $H = (M; +)$ Abgeschlossenheit bzgl. M und ist assoziativ und $M \neq \emptyset$
Monoid $N = (M; +; 0)$ oder $N = (M; +; e)$ + neutrales Element
Gruppe $G = (M; +)$ wie Halbgruppe + umkehrbar d.h. $\forall a \in M \exists a \in M (a + a = e)$
d.h. es \exists ein Null- und Einselement
Erkennbar durch: jede Zeile und Spalte enthält jedes $e \in M$ genau einmal vor.
Ring $R = (M; +; \cdot)$ $(M; +)$ kommutative Gruppe (an Diagonale spiegelbar)
 $(M; \cdot)$ Halbgruppe + Distributivgesetze gelten
Körper $K = (M; +; \cdot)$ kommutativer Ring
 $(M \setminus \{0\}; \cdot)$ kommutative Gruppe

Permutationsgruppen

S_n ist Menge aller Permutationen der Ordnung n. $(S_n; \circ)$ ist eine Gruppe. $|S_n| = n!$
 $(13)(24) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \end{pmatrix}; \quad (12)(34) \circ (13)(24) = (14)(23)$ Immer rechts anfangen!!!
Nullteiler: Ringelement $a \neq 0$ für das $ab = 0$ gilt, mit $b \neq 0$

Boolesche Algebren und Verbände:

Verbände sind partielle Ordnungsrelationen auf einer Menge
Verband $V = (V; \wedge, \vee)$ kommutativ d.h. $x \vee y = y \vee x$
assoziativ d.h. $x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$
idempotent d.h. $x \vee x = x$
absorbtiv d.h. $x \vee (x \wedge y) = x$
distributiver Verband + distributiv d.h. $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$
Boolesche Algebra + Existenz der Komplemente $x \wedge \neg x = 0$ und $x \vee \neg x = 1$
 $B = (B; \wedge, \vee, \neg, 0, 1)$

Graphen:

gradv: $= |e \in E \vee v \in e|$ d.h. Anzahl der Kanten e an einer Ecke v
G heisst r-regulär, wenn gilt $\forall v \in V (gradv = r)$ d.h. jede Kante v aus V beträgt den Grad r
 $\sum_{v \in E} gradv = 2|E|$ d.h. die Summe aller Grade aller Ecken ist zweimal die Kantenanzahl (Handschlaglemma)
Kantenzug (v_0, \dots, v_n) wenn $v_1, v_{i+1} \in E$, wenn $v_0 = v_n$ dann geschlossener Kantenzug, sonst off ener.
G ist zusammenhängend, wenn es für zwei beliebige Ecken einen Kantenzug gibt.

Wenn Kantenzug offen und jede Kante höchstens einmal vorkommt, dann Weg.
Wenn Kantenzug geschlossen und jede Kante höchstens einmal vorkommt, dann Kreis.
Eulerscher Weg ist ein Weg, der jede Kante aus G genau einmal enthält.
Eulerscher Kreis ist ein Kreis, der jede Kante aus G genau einmal enthält.
Hamiltonscher Weg ist ein Weg, der jede Ecke aus G genau einmal enthält
Hamiltonscher Kreis ist ein Kreis, der jede Ecke aus G genau einmal enthält

G ist genau dann eulersch, wenn G einen eulerschen Kreis enthält oder $\forall v \in V \exists n \in \mathbb{N} (gradv = 2n)$
G ist genau dann hamiltonsch, wenn G einen hamiltonschen Kreis enthält.

Relation R heisst partielle Ordnungsrelation $\in M$ wenn R:

• reflexiv • antisymmetrisch • transitiv
Supremum falls:
 $\forall b \in B (b \leq a) \wedge \forall a' \in A, b \in B (b \leq a' \Rightarrow a \leq a')$
d.h. a ist Supremum von B, falls a kleinste obere Schranke ist

Infinum falls: $\forall b \in B (b \geq a) \wedge \forall a' \in A, b \in B (b \geq a' \Rightarrow a \geq a')$
d.h. a ist Infimum von B falls größte untere Schranke ist.

$f \subseteq M_1 \times M_2$
 $\forall x \in M_1 \exists y \in M_2 (x, y) \in f \rightarrow$ d.h. jedes x besitzt ein y $\in f$
 $\forall x \in M_1 \forall y_1, y_2 \in M_2 ((x, y_1) \in f \wedge (x, y_2) \in f) \Rightarrow y_1 = y_2$ d.h. f ist eindeutig

Bild von f: $Image(f) = Wb(f)$
Original von f: $Preim(f) = Db(f)$
injektiv (eindeutig)
 $\forall y \in M_2 \exists! x \in M_1 (x, y) \in f$ d.h. jedes y besitzt höchstens ein x
besser: $f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$
surjektiv (f bildet auf M2 ab)
 $\forall y \in M_2 \exists x \in M_1 (x, y) \in f$ d.h. jedes y besitzt mindestens ein x
besser: $\forall y. \exists x. f(x) = y$
bijektiv (falls injektiv und surjektiv)
 $\forall y \in M_2 \exists! x \in M_1 (x, y) \in f$ d.h. jedes y besitzt genau ein x

Gleichheit

$f = g$ wenn $Db(f) = Db(g) \wedge f(x) = g(x)$ für alle $x \in Db(f)$

Inklusion

$f \subseteq g$ wenn $Db(f) \subseteq Db(g) \wedge f(x) = g(x)$ für alle $x \in Db(f)$

Verkettung (Multiplikation \circ)

$f: M \rightarrow N$ und $g: N \rightarrow P, g \circ f: M \rightarrow P, (g \circ f)(x) := g(f(x))$

Kombinatorik:

Permutation $= n!$
Variation o.W. $= n(n-1)\dots(n-k+1) = k!(\binom{n}{k})$ Variation ist mit
Variation m.W. $= \binom{n}{k}$ Berücksichtigung der Reihenfolge
Kombination o.W. $= \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ Kombination ist ohne
Kombination m.W. $= \binom{n+k-1}{k}$ Berücksichtigung der Reihenfolge

Algebraische Strukturen

Kommutativgesetz: $\forall a, b (a + b = b + a)$ durch Spiegelung an Strukturtafel diagonal erkennbar
Assoziativgesetz: $\forall abc (a + (b + c) = (a + b) + c)$
Nullelement einer (Halb)gruppe $(A; +)$ $0 \in A: \forall a \in A (a + 0 = 0 + a = a)$
Einselement einer (Halb)gruppe $(A; *)$ $\forall a \in A (a * e = e * a = a)$
Kürzungsregeln:
 $\forall a, x, y (a + x = a + y \Rightarrow x = y) \wedge x + a = y + a \Rightarrow x = y$
 $\forall a, x, y (a * x = a * y \Rightarrow x = y) \wedge x * a = y * a \Rightarrow x = y$

Baume, Wälder:

Ein Wald ist ein kreisfreier Graph.
Ein Baum ist zusammenhängender kreisfreier Graph.
1. $G = (V, E)$ ist ein Baum mit n Ecken,
2. je zwei Ecken von G sind durch genau einen Weg verbunden,
3. G ist zusammenhängend, aber für jede Kante e ist $G \setminus e = (V, E \setminus e)$ es nicht,
4. G ist zusammenhängend und besitzt genau $n - 1$ Kanten,
5. G ist kreisfrei und besitzt genau $n - 1$ Kanten,
6. G ist kreisfrei, aber für zwei nicht benachbarte Ecken v und w enthält $G = (V, \exists \cup v, w)$ genau einen Kreis.

Beweisideen:

1. \Rightarrow 2.: Da G zusammenhängend gibt es mind. einen Weg zwischen zwei Ecken. Gäbe es mehr als einen Weg, gäbe es Kreise \Rightarrow genau ein Weg
2. \Rightarrow 3.: Sei $e = v, w$ Kante $\in G$. aus 2. folgt e ist einziger Weg zwischen v und w. Daher kann $G \setminus e = (V, E \setminus e)$ nicht zusammenhängend sein.
3. \Rightarrow 4.: G besitzt eine Zusammenhangskomponente. Schrittweises Entfernen von $e \in E$ erhöht jeweils um eins.
4. \Rightarrow 5.: Angenommen G enthalte Kreis K: K besitzt nach Def. k Ecken und k Kanten.
Allerrestlichen $n - k$ Ecken mit K verbinden. Braucht $n - k$ Kanten, deshalb hätte $G \setminus k = (n - k) = n$ Kanten. Widerspruch zu 4. Jeder endliche Baum besitzt mindestens eine Ecke vom Grad ≤ 1 (sog. Blätter) Ein Wald mit n Ecken und k Zusammenhangskomponenten besitzt genau $n - k$ Kanten.

Eulersche Polyederformel: Für zusammenhängenden planaren Graphen
 $n + f = m + 2 \quad n = |Ecken|; m = |Kanten|; f = |Flächen|$

Diophantische Gleichungen

Diophantische Gleichungen $a, b, c \in \mathbb{Z}$
 $ax + by = c$
Notwendig für Lösbarkeit von Gleichung ist: $ggT(a, b) | c$
 $ggT(a, b) = 1$
Satz: ist (x_0, y_0) Lsg. von Gleichung, dann ist die Lösungsmenge von Gleichung
 $L = \{(x_0 + kb, y_0 - ka) | k \in \mathbb{Z}\}$

