Nhat-Lam Luong; inf3381; 675523 - DMA Formelsammlung

 $\textbf{Mengen A} = \{2,\,4,\,6\}; \ \textbf{P(A)} = \{\{\text{Leere Menge}\}, \{2\}, \{4\}, \{6\}, \{2,4\}, \{2,6\}, \{4,6\}, \{2,4,6\}\}\}$

Relationen	Funktion
Relation auf Menge A	$R \subseteq AxA$
Anzahl Relationen	$ P(AxB) = 2^{(AxB)} = 2^{(A ^* B)} = 2^{(3^*2)} = 2^6$
Reflexiv	$\forall x \in A : xRx$
Symmetrisch	$\forall x, y \in A : xRy \Rightarrow yRx$
Antisymmetrisch	$\forall x, y \in A : xRy \Rightarrow y!Rx$
Transitiv	$\forall x,y,z \in A : xRy \cap yRz \Rightarrow xRz \in R$
Äquivalenzrelation	reflexiv + symmetrisch + transitiv
Partial/Total	reflexiv/irr+antisymmetrisch+transitiv



Figure - Komposition

Funktionen	Funktion
Injektiv	f(x) = f(y); Check: Jedes Y hat höchstens ein X-Wert
surjektiv	$f(x) = y \rightarrow x = ? = !f(y);$ Check: Alle Y werden getroffen
Bijektiv -> invertierbar	Wenn injektiv und surjektiv
Invertieren	$!f(x) = swap_xy_(!f(y))$
$g \circ f$; $!g \circ g = g \circ !g = id(x)$	g(f(x)); !g(g(x)) = g(!g(x)) = id(x)
Ungerade Wurzel	Pull Negatives
Division mit 0	0 im Nenner geht nicht, aber in Zähler schon
Modulo	Funktion
Paritätsbit	#1 + P are even
x mod y	$x \mod y = x-(Abrunden_(x/y)^*y)$
	If $x < y$, $r = x$; If $x = y$, $r = 0$; If $x = y^*c$, $r = 0$
-x mod y	$-x \mod y = -x + Result > = x _(y*c)$
	If $x>y$, $r=x$; If $-x=-y$, $r=0$; If $ x =y*c$, $r=0$
ISBN	1. SUM1_(jede 2te Nummer von rechts *3)
	2. SUM2_(restliche Nummern)
	3. SUM_(SUM1, SUM2) mod $10 = 0 \rightarrow \text{richtig}$
Kanadithanta VICA	4. P anpassen, € 0-9
Kreditkarte VISA	1. SUM1_(jede 2te Nummer von rechts *2),
	Quersumme bei >9, statt 15 = 1+5
	2. SUM2_(restliche Nummern)3. SUM_(SUM1, SUM2) mod 10 = 0 → richtig
	4. P anpassen, € 0-9
Abelsche Gruppe	1.) Abgeschlossenheit: a ★ b = c € M
7 to old on appo	2.) Assoziativität: a★(b★c) = (a★b)★c (Halbgroup)
	3.) linksneutrales Element: e★a = a (Monoid)
	4.) linksinverses Element: !a★a = e (Group)
	5.) Kommutativität: a★b = b★a (if abelsche)

Matrizen	Funktion
A^n // != An	Verbindungsmöglichkeiten mit n Kantenschritten
Matrizenaddition = M1 + M2	Alle 1nsen von beiden Matrizen zu einer Matrix
Matrizenmultiplikation	M1 * M2 = M3
	Für die einzelnen M3 Felder jeweils das dazugehörige M1
	Reihenfeld und M2 Spaltenfeld nach mindestens einem
	gemeinsamen 1er Paar absuchen, dann ist das resultierende M3
	Feld auch 1.
Graphen Algorithmen	Funktion
Floyd Warshall: Erreichbarkeitsmatrix	Iterationen ab 1 (A0 = Adjazenz Matrix) von Reihe und Spalte,
	nach gemeinsamen 1nsen schauen. bei Gew:
	Iterationsgewichtspaar < bisheriger Gewichtswert → ersetzen
Dijkstra:	# Q, S=E A B C D
Erreichbarkeit von Startknoten aus	Erreichbarkeit S; kurzWeg X
	2. Q-X; Erreichbarkeit X; kurzWeg Y
Minimaler Spannbaum	Nacheinander das kürzeste Einfügen, bis alle Knots ohne Loops
Vorgängernotation	X oben, Vorgänger unten
Eulertour (Weg mit allen Kanten einmal)	Zusammenhängend:
	e1-mehr als zwei Knoten mit ungerade Grade → !Tour
	e2-Keine ungerade Grade → Tour
	e3-Zwei Knoten mit ungerade Grade → Tour
	Vollständig: Ungerade Anzahl Knoten → Tour
	Gerichtet: SUM_(eing.+ausg. Kanten) == 2-mal ungerade → Tour
Hamilton (Zyklus mit allen Knoten)	NP Vollständig; Möglich bei allen vollständigen G
Bäume	Funktion
Order: Pre, In, Post	1st (copy), 2nd (sort asc), last (delete)
Balance	Inorder; alle mids bilden: gerade: n/2, un: hochround
Breitensuche	Knotenlistung aller Stufen von oben nach unten.
Red Black Tree	Funktion
If (node == red) { node.children == black }	Red follows red → Violation
	Black follows Black → No Violation
Rotate_left(X)	Left stays, but right needs adjustment
Rotate_right(X)	Right stays, but left needs adjustment
If (Z == root) // Root and NIL == black	colour_black (Z)
If $(Z.t == red)$	recolour (ptg)
If (Z.t == black AND triangle)	rotate (p)
If (Z.t == black AND line)	rotate (g); recolour (pg)
Diktatur	Funktion
Diktatur Voraussetzung	Formel angeben
Diktatur Anfang	n = 1, L/R
Diktatur Behauptung	n = n+1, replace_(SUM_n+1, SUM_V+(n+1)); L/R