Diskrete Mathematik

Patrick Bucher & Lukas Arnold

10. Januar 2019

Inhaltsverzeichnis

1 Foundations

1.1 Operationen

Negation	$\neg p$	*Verneinung*
Konkunktion	$p \wedge q$	*Und-Verknüpfung*
Disjunktion	$p \vee q$	*Oder-Verknüpfung*
EXOR	$p \oplus q$	*Exklusiv-Oder*
Implikation	$p \rightarrow q$	*falls p dann q*
Bikonditional	$p \leftrightarrow q$	*p genau dann wenn q*

1.2 Prioritäten der Operationen

$\neg$	$\wedge$	$\vee$	$\oplus$	$\rightarrow$	$\leftrightarrow$
1	2	3	4	5	6

1.3 Tautologie & Kontraktion

Tautologie	$p \vee \neg p$	*immer wahre Aussage*
Kontraktion	$p \wedge \neg q$	*immer falsche Aussage*

1.4 Logische Äquivalenzgesetze

Identität	$p \wedge \mathbf{T} \equiv p$	$p \vee \mathbf{F} \equiv p$
Dominanz	$p \vee \mathbf{T} \equiv \mathbf{T}$	$p \wedge \mathbf{F} \equiv \mathbf{F}$
Negation	$p \vee \neg p \equiv \mathbf{T}$	$p \wedge \neg p \equiv \mathbf{F}$
Assoziativ 1	$(p \vee q) \vee r \equiv p \vee (q \vee r)$	
Assoziativ 2	$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r)$	
Distributiv 1	$p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$	
Distributiv 2	$p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	
De Morgan's 1	$\neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$	
De Morgan's 2	$\neg(p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q$	

1.5 Äquivalenzgesetze

$$
\begin{aligned}
p \rightarrow q &\equiv \neg p \vee q \\
p \rightarrow q &\equiv \neg q \rightarrow \neg p \\
p \vee q &\equiv \neg p \rightarrow q \\
p \wedge q &\equiv \neg(p \rightarrow \neg q) \\
\neg(p \rightarrow q) &\equiv p \wedge \neg q
\end{aligned}
$$

$$
\begin{aligned}
p \leftrightarrow q &\equiv (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p) \\
p \leftrightarrow q &\equiv \neg p \leftrightarrow \neg q \\
p \leftrightarrow q &\equiv (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q) \\
\neg(p \leftrightarrow q) &\equiv p \leftrightarrow \neg q
\end{aligned}
$$

$$
\begin{aligned}
p \rightarrow (q \wedge r) &\equiv (p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r) \\
(p \vee q) \rightarrow r &\equiv (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \\
p \rightarrow (q \vee r) &\equiv (p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \\
(p \wedge q) \rightarrow r &\equiv (p \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r)
\end{aligned}
$$

$$
\begin{aligned}
p \oplus q &\equiv (p \vee q) \wedge (\neg p \vee \neg q) \\
\neg(p \oplus q) &\equiv (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q) \\
\neg(p \oplus q) &\equiv p \leftrightarrow q
\end{aligned}
$$

1.6 Quantifikatoren

For All	$\forall$	*für alle **x** aus **P** wahr*
Exists	$\exists$	*für mindestens ein **x** aus **P** wahr*
Not Exists	$\neg\exists$	*für alle **x** aus **P** falsch*
Not For All	$\neg\forall$	*für mindestens ein **x** aus **P** falsch*

1.7 Negation von Quantifikatoren

$$
\begin{aligned}
\neg\exists x P(x) &\equiv \forall x \neg P(x) \\
\neg\forall x P(x) &\equiv \exists x \neg P(x)
\end{aligned}
$$

1.8 Beweise

direkter Beweis	$p \rightarrow q$
indirekter Beweis	$\neg q \rightarrow \neg p$
Widerspruch	$\neg p \rightarrow q$
Vorgehen Widerspruch	$(\neg p \rightarrow \mathbf{f}) \Rightarrow (p \rightarrow \mathbf{w})$

2 Basic Structures

2.1 Mengen

$\mathbb{N} = \{1, 2, \ldots\}$
$\mathbb{N}_0 = \{0, 1, 2, \ldots\}$
$\mathbb{Z} = \{\ldots, -1, 0, 1, 2, \ldots\}$
$\mathbb{Z}^+ = \{1, 2, \ldots\}$
$\mathbb{Q} = \{p/q | p \in Z \wedge q \in N\}$
$\mathbb{R}$: die Menge der reellen Zahlen
$\mathbb{C}$: die Menge der komplexen Zahlen

2.2 Spezielle Mengen

Teilmenge:	$A \subset B \equiv \forall x (x \in A \rightarrow x \in B)$
Leere Menge:	$\emptyset \subset A$ *gilt für jede Menge A*
Kardinalität:	$\lvert S \rvert$ *beschreibt Anzahl Elmenete von A*
Potenzmenge:	$P(S) = 2^S = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$
Kreuzprodukt:	$A \times B = \{(a, b) \lvert a \in A \wedge b \in B\}$

2.3 Mengenoperationen

Komplement:	$A^c = \overline{A} = \{m \in M : m \notin A\}$
Durchschnitt:	$A \cap B = \{m \in M \lvert m \in A \wedge m \in B\}$
Vereinigung:	$A \cup B = \{m \in M \lvert m \in A \vee m \in B\}$
Differenz:	$B - A = \{m \in M \lvert m \in B \wedge m \notin A\}$

2.4 Rechenregeln für Mengen

Kommutativgesetz	$A \cup B = B \cup A$
Kommutativgesetz	$A \cap B = B \cap A$
Assoziativgesetz	$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
Assoziativgesetz	$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$
Distributivgesetz	$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
Distributivgesetz	$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
De Morgan's Gesetz	$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$
De Morgan's Gesetz	$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$

2.5 Definition von Fuktionen

$f : X \to Y \quad x \mapsto f(x) \quad f : x \mapsto f(x)$

$$f(x) := \begin{cases} 5 & \text{für } x < 0 \\ x^2 + 5 & \text{für } x \in [0, 2] \\ 0.5x + 8 & \text{für } x > 2 \end{cases}$$

2.6 Arten von Funktionen

injektiv	*auf jedes Element in Y zeigt höchstens ein Pfeil*
surjektiv	*auf jedes Element in Y zeigt mindestens ein Pfeil*
bijektiv	*auf jedes Element in Y zeigt genau ein Pfeil*

2.7 Zusammengesetzte Funktion

$g : X \to U$	$x \mapsto g(x)$
$f : U \to Y$	$u \mapsto g(u)$
$F = f \circ g : X \to Y$	$x \mapsto f(g(x))$

2.8 Umkehrfunktion

$y = f(x) \quad x = f^{-1}(y)$

$(f^{-1} \circ f)(x) = f^{-1}(f(x)) = x$
$(f^{-1} \circ f)(y) = f^{-1}(f(y)) = y$

2.9 $ceiling$ und $floor$-Funktion

$\lceil \cdot \rceil : \mathbb{R} \to \mathbb{Z}, x \mapsto \lceil x \rceil = min\{n \in \mathbb{Z} | x \leq n\}$
$\lfloor \cdot \rfloor : \mathbb{R} \to \mathbb{Z}, x \mapsto \lfloor x \rfloor = max\{n \in \mathbb{Z} | n \leq x\}$

2.10 Folgen

harmonisch	$a_k = 1/k$
geometrisch	$a_k = a_0 * q^k$
arithmetisch	$a_k = a_0 + (k * d)$

2.11 Reihen

harmonisch	$\sum_{k=1}^{n} 1/k$
geometrisch	$a_0 * \sum_{k=0}^{n-1} q^k = a_0 \frac{q^n - 1}{q - 1}$
arithmetisch	$\sum_{k=0}^{n-1} (a_0 + kd) = n \frac{a_0 + a_{n-1}}{2}$

2.12 Summenformeln

$\sum_{k=1}^{n} k$	$\frac{n*(n+1)}{2}$
$\sum_{k=1}^{n} k^2$	$\frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$
$\sum_{k=1}^{n} k^3$	$\frac{n^2(n+1)^2}{4}$
$\sum_{k=0}^{n} x^k, \lvert x \rvert < 1$	$\frac{1}{1-x}$
$\sum_{k=0}^{n-1} x^k, x \neq 0, x \neq 1$	$\frac{x^n - 1}{x - 1}$
$\sum_{k=1}^{n} kx^{k-1}, \lvert x \rvert < 1$	$\frac{1}{(1-x)^2}$

3 Fundamentals

3.1 Wachstum von Funktionen

f= "*sehr komplizierte Funktion*"
g= "*einfachere Funktion*"
$|f(x)| \leq C|g(x)|, \forall x > k$
$f(x) = \mathcal{O}(g(x))$

3.2 Exponentialfunktionen

$a^r * a^s = a^{r+s}$
$\frac{a^r}{a^s} = a^{r-s}$
$(a^r)^s = (a^s)^r = a^{r*s}$

3.3 Logarithmusfunktionen

$log_a(u * v) = log_a(u) + log_a(v)$
$log_a(\frac{u}{v}) = log_a(u) - log_a(v)$
$log_a(u^v) = v * log_a(u)$

3.4 Komplexität von Algorithmen

konstant	$\mathcal{O}(1)$
logarithmisch	$\mathcal{O}(logn)$
linear	$\mathcal{O}(n)$
n log n	$\mathcal{O}(n * logn)$
polynomial	$\mathcal{O}(n^b)$
exponentiell	$\mathcal{O}(b^n), b > 1$
faktorielle	$\mathcal{O}(n!)$

3.5 Zahlen und Division

$a|b \wedge a|c \to a|(b + c)$
$a|b \to \forall c(a|bc)$
$a|b \wedge b|c \to a|c$

3.6 Primzahl

$\nexists a(a|n \wedge (1 < a < n))$

3.7 Mersenne Primes

$M_n = 2^p - 1, p \in$ "*Primzahlen*"

3.8 Primzahlsatz

$\pi(x) \approx \frac{x}{ln(x)}$

3.9 ggT und kgV

$a = dq + r$, wobei $(0 \leq r < d)$
$q = a$ div d und $r = a$ mod d
$ab = ggT(a, b) * kgV(a, b)$

3.10 Kongruenz

$a \equiv b$ mod m, $m|(a - b)$

3.11 Addition zweier Matrizen

$$A+B = \begin{bmatrix} a_{11} + b_{11} & a_{12} + b_{12} & \cdots & a_{1n} + b_{1n} \\ a_{21} + b_{21} & a_{22} + b_{22} & \cdots & a_{2n} + b_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} + b_{m1} & a_{m2} + b_{m2} & \cdots & a_{mn} + b_{mn} \end{bmatrix}$$

3.12 Multiplikation einer Matrix mit einer Zahl

$$\alpha A = \begin{bmatrix} \alpha a_{11} & \alpha a_{12} & \cdots & \alpha a_{1n} \\ \alpha a_{21} & \alpha a_{22} & \cdots & \alpha a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \alpha a_{m1} & \alpha a_{m2} & \cdots & \alpha a_{mn} \end{bmatrix}$$

3.13 Multiplikation von Matrizen

$$A \times B = C \qquad \begin{bmatrix} b_{11} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & \cdots & b_{mn} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} \quad \begin{bmatrix} c_{11} & \cdots & c_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{m1} & \cdots & c_{mn} \end{bmatrix}$$

$c_{11} = (a_{11} * b_{11}) + (a_{12} * b_{21}) + \cdots + (a_{1n} * b_{m1})$

3.14 Transponierte Matrix

A^T durch Vertauschen von Zeilen und Spalten

3.15 Symmetrie einer Matrix

ist symmetrisch, falls $A^T = A$
ist antisymmetrisch, falls $A^T = -A$

3.16 Einheitsmatrix

I_n ist eine Matrix bei der alle Elemente auf der Diagonalen Eins und alle anderen Null sind

3.17 Inverse Matrix

$A^{-1} * A = A * A^{-1} = I_n$

3.18 Boolsches Produkt zweier Matrizen

$A \odot B = [c_{ij}]$,
wobei $c_{ij} = (a_{i1} \wedge b_{1j}) \vee (a_{i2} \wedge b_{2j}) \vee \cdots \vee (a_{in} \wedge b_{nj})$

4 Reasoning

4.1 Beweismethoden

Direkter Beweis	$p \to q$
Beweis durch Kontraposition	$\neg q \to \neg p$
Beweis durch Widerspruch	$\neg p \to q$

4.2 Induktionsbeweis

Induktionshypothese	$P(k)$
Induktionsverankerung	$P(1)$
Induktionsschritt	$P(k) \to P(k+1)$

$[P(1) \wedge \forall k(P(k) \to P(k+1))] \to \forall n P(n)$

4.3 Schlussregeln / Inferenzregeln

Modus ponens	$((p \to q) \wedge p) \to q$
Modus tollens	$((\neg q \wedge (p \to q))) \to \neg p$
Hypothetischer Syllogismus	$((p \to q) \wedge (q \to r)) \to (p \to r)$
Disjunktiver Syllogismus	$((p \vee q) \wedge \neg p) \to q$
Addition	$p \to (p \vee q)$
Simplifikation	$(p \wedge q) \to p$
Konjunktion	$((p) \wedge (q)) \to p \wedge q$
Resolution	$((p \wedge q) \wedge (\neg p \vee r)) \to (q \vee r)$

5 Counting

5.1 Produktregel

$|A_1 \times A_2 \times \cdots \times A_n| = |A_1| * |A_2| * \cdots * |A_n|$

5.2 Summenregel

$|A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n| = |A_1| + |A_2| + \cdots + |A_n|$

5.3 Einschluss-/Ausschlussprinzip

für 2 Mengen:
$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$

für 3 Mengen:
$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C|$
$- |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$

5.4 Verallgemeinertes Schubfachprinzip

Falls man N Objekte auf k Schubfächer verteilt, dann gibt es wenigstens ein Schubfach, welches mindestens $\lceil N/k \rceil$ Objekte enthält

5.5 Permutationen

geordnete Anordnung von r der n Elemente

5.6 Anzahl Permutationen

Bedingung	$0 \leq r \leq n \in \mathbb{N}$
ohne Wiederholung	$P(n,r) = \frac{n!}{(n-r)!}$
mit Wiederholung	$P(n,r) = n^r$

5.7 Kombinationen

ungeordnete Auswahl von r dieser n Elemente

5.8 Anzahl Kombinationen

Bedingung	$0 \leq r \leq n \in \mathbb{N}$
ohne W'holung	$C(n,r) = \frac{n!}{r!(n-r)!} = \binom{n}{r}$
mit W'holung	$C(n+r-1,r) = \frac{(n+r-1)!}{r!(n-1)!} = \binom{n+r-1}{r}$

5.9 Binomialkoeffizienten

$\binom{\alpha}{k} = \frac{\alpha*(\alpha-1)*\cdots*(\alpha-k+1)}{k!}$
$C(n,k) = \binom{n}{k} = \binom{n}{n-k} = C(n,n-k)$

5.10 Binomialsatz

$(x+y)^n = \sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$
$\sum_{k=0}^{n} \binom{n}{k} = 2^n$
$\sum_{k=0}^{n} (-1)^k \binom{n}{k} = 0$
$\sum_{k=0}^{n} 2^k \binom{n}{k} = 3^n$
$\sum_{k=0}^{n} \binom{r}{k}\binom{s}{n-k} = \binom{r+s}{n}$

6 Diskrete Wahrscheinlichkeitsrechnung

6.1 Wahrscheindlichkeit nach Laplace

$p(A) = \frac{|A|}{|S|} = \frac{Anzahl\ guenstige}{Anzahl\ moegliche}$

6.2 Komplement der Wahrscheindlichkeit

$p(\overline{A}) = 1 - p(A)$

6.3 Additionsregel

$p(A_1 \cup A_2) = p(A_1) + p(A_2) - p(A_1 \cap A_2)$

6.4 Bedingte Wahrscheinlichkeit

$p(A|B) = \frac{p(A \cap B)}{p(B)}$

6.5 Unabhängige Ereignisse

$p(A|B) = \frac{p(A \cap B)}{p(B)} = \frac{p(A)p(B)}{p(B)} = p(A)$

6.6 Satz der totalen Wahrscheindlichkeit

$p(A) = \sum_{i=1}^{k} p(A \cap B_i) = \sum_{i=1}^{k} p(A|B_i) \cdot p(B_i)$
$p(A|C) = \frac{1}{p(C)} \sum_{i=1}^{k} p(A \cap (B_i \cap C))$
$p(A|C) = \sum_{i=1}^{k} p(A|B_i) \cdot p(B_i|C)$

Spezialfall für 2 Mengen:
$p(A) = p(A|B) \cdot p(B) + p(A|\overline{B}) \cdot p(\overline{B})$

6.7 Satz von Bayes

$p(B_j|A) = \frac{P(A|B_j)\ p(B_j)}{p(A)} = \frac{p(A|B_j)\ p(B_j)}{\sum_{i=1}^{k} p(A|B_i) \cdot p(B_i)}$

Spezialfall für 2 Mengen:
$p(B|A) = \frac{P(A|B)\ p(B)}{p(A|B) \cdot p(B) + p(A|\neg B) \cdot p(\overline{B})}$

6.8 Binomialverteilung

$B(k|n,p) = B_{n,p}(k) = C(n,k) p^k (1-p)^{n-k}$
$B(k|n,p) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$

Bedingung:
$p = M/N$ und $n <= M/10 <= (N-M)/10$

6.9 Hypergeometrische Verteilung

$p(k) = \frac{\binom{M}{k}\binom{N-M}{n-k}}{\binom{N}{n}}$

6.10 Poissonverteilung

$f(k) = \frac{u^k}{k!} e^{-u}$

Bedingung:
$u = np$ und $p <= 0.1, n >= 100$

6.11 W'keitsverteilung einer Zufallsvariablen

$\{(r, p(X = r)) | \forall r \in X(S)\}$

6.12 Erwartungswert einer Zufallsvariable

$E(C) = \sum_{s \in S} X(s) \cdot p(s) = \sum_{r \in X(S)} r \cdot p(X = r)$

6.13 Unabhängigkeit von Zufallsvariablen

$\forall r_1 \in \mathbb{R}$ und $\forall r_2 \in \mathbb{R}$ gilt $p(X(s) = r_1 \wedge Y(s) = r_2)$
$= p(X(s) = r_1) * p(Y(s) = r_2)$

6.14 Varianz einer Zufallsvariable

$V(X) = \sum_{s \in S} (X(s) - E(X))^2 \cdot p(s)$
$V(X) = \sum_{r \in X(S)} (r - E(X))^2 \cdot p(X = r)$

6.15 Standardabweichung einer Zufallsvariable

$o(X) = \sqrt{V(X)}$

7 Advanced Counting Techniques

7.1 Rekursionsbeziehungen

$a_n = f(a_{n-1}, a_{n-2}, ..., a_2, a_1), \forall n \geq n_0, n_0 \in \mathbb{N}^+$

7.2 Erzeugende Funktion

$G(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = a_0 x^0 + a_1 x^1 + a_2 x^2 + \ldots$

7.3 Anzahl Derangements

$D_n = n![1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + ... + \frac{(-1)^n}{n!}]$

8 Zahlentheorie

8.1 Division mit Rest

$A = q * n + r$ wobei $0 \leq r < |n|$

8.2 Kongruenz modulo n

$$\begin{aligned} a \equiv b (\bmod n) &\iff n|(a-b) \\ &\iff \exists q : a - b = q * n \\ &\iff \exists q : a = b + q * n \end{aligned}$$

8.3 Euklidsche Algorithmus

963	=	4	*	218	+	91
218	=	2	*	91	+	36
91	=	2	*	36	+	19
36	=	1	*	19	+	17
19	=	1	*	17	+	2
17	=	8	*	2	+	1
8	=	2	*	1	+	0

8.4 Diophantischer Gleichung

$n_1 * x + n_2 * y = n$
$n_1 * (x + k * n_2) + n_2 * (y - k * n_1) = 1$

8.5 erweiterter Euklidsche Algorithmus

67	**-**	**1**	**0**	
24	2 *	**0**	**1**	
19 *	1	1 *	-2 *	*19 = 67 % 24*
5	4	-1	3	*2 = 67 div 24*
4	1	4	-11	*1 = 1 - 2 * 0*
1		-5	14	*-2 = 0 - 2 * 1*

8.6 Chinesischer Restsatz

$m = m_1 * m_2 * m_3 * \dots$
$M_i = \frac{m}{m_i}$
$M_i * y_1 \equiv 1(\mod m_i)$
$x = \sum_{i=1}^{k} r_i * M_i * y_i$

8.7 Eulersche ϕ-Funktion

$\mathbb{Z}_n := \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$
$\mathbb{Z}_n^* := \{x \in \mathbb{Z}_n | x > 0$ und $ggT(x, n) = 1\}$
$|\mathbb{Z}_n^*| :=$ Anzahl Elemente in $\mathbb{Z}_n^*$

$\phi : \mathbb{N} \to \mathbb{N}, n \mapsto |\mathbb{T}_n^*| =: \phi(n)$

$$\begin{aligned} \phi(p) &= p - 1 \\ \phi(p * q) &= (p-1) * (q-1) \\ \phi(m) &= (p_1 - 1) * p_1^{r_1 - 1} * (p_2 - 1) * p_2^{r_2 - 1} * \dots \end{aligned}$$

8.8 Primzahl

$n = p_1^{e_1} * p_2^{e_2} * p_3^{e_3} * \dots * p_n^{e_n}$

8.9 kleiner Satz von Fermat

$m^p \mod p = m \mod p$

8.10 Primzahltest von Wilson

falls $(n-1)! + 1$ durch n teilbar ist

8.11 Restklassen

$[r] = \{x \in Z | x \equiv r \mod n\}$

8.12 Rechenregeln für das modulare Rechnen

$a \oplus_n b = b \oplus_n a = a + b \mod n = R_n(a + b)$
$a \odot_n b = b \odot_n a = a * b \mod n = R_n(a * b)$
$a \odot_n (b \oplus_n c) = (a \odot_n b) \oplus_n (a \odot_n c)$

8.13 Potenzieren modulo n

$x^m = x^{2*k+l} = x^{2*k} * x^l = (x^k)^2 * x^l$

8.14 Square and Multiply Algorithm

1. Exponent binär schreiben
2. Q bedeutet quadrieren und M multiplizieren
3. Ersetze 1 durch QM und 0 durch Q
4. das erste (links) QM streichen
5. Reihenfolge von Quadrieren und Multipliziere
6. Exponent einsetzten
7. entsprechend Quadrieren und Multiplizieren
8. immer wieder modular reduzieren

8.15 Nullteiler

$a \in \mathbb{Z}_n, a \neq 0, b \in \mathbb{Z}_n, b \neq 0$
falls $a \odot_n b = 0$, dann ist a Nullteiler von $\mathbb{Z}_n$

8.16 Inverse Elemente

$\mathbb{Z}_n^* = \{a \in \mathbb{Z}_n | ggT(a, n) = 1\}$
$a^{-1} = R_p(a^{p-2}) = a^{p-2} \mod p$, ($p$ = Primzahl)

8.17 Primitive Elemente / Erzeugende

falls jedes Element $a \in \mathbb{Z}_p^*$ eine Potent von z ist

8.18 Einwegfunktionen

Quadrieren modulo n	$x \mapsto x^2 \mod n$
Potenzieren modulo n	$x \mapsto x^e \mod n$
Exponentialfunktion modulo p	$x \mapsto b^x \mod p$

$n = pq$ *(Multiplikation zweier Primzahlen)*

8.19 Modulare Quadratwurzeln

$\sqrt{a} \mod n = \{x \in \mathbb{Z}_n^* | x^2 = a \mod n\}$
=> Für ein a kann es mehrere Quadratwurzeln geben

8.20 diskrete Logarithmus

$\exp_b(k) = b^k \mod p$

8.21 Diffie-Hellmann Schlüsselvereinbarung

1. Wähle zwei natürliche Zahlen p und s
2. A wählt eine Zufallszahl $a < p$
   A berechnet $\alpha = s^a \mod p$
   A sendet α über einen Kanal an B
3. B wählt eine Zufallszahl $b < p$
   B berechnet $\beta = s^b \mod p$
   B sendet β über einen Kanal an A
4. A berechnet $\beta^a \mod p = s^{b*a} \mod p$
5. B berechnet $\alpha^b \mod p = s^{b*a} \mod p$
6. Beide haben den gemeinsamen Schlüssel

8.22 Symmetrische Verschlüsselung

Verschlüsselungsfunktion f, Schlüssel k, Klartext m, Geheimtext c, Entschlüsselungsfunktion f^*

$m \mapsto c = f(k, m)$ und $c \mapsto m = f^*(k, c)$
Bedingung: $f^*(k, f(k, m)) = m$

8.23 Asymmetrische Verschlüsselung

privater Schlüssel $d = d_T$, öffentlicher Schlüssel $e = e_T$, Klartext m, Geheimtext c

$m \mapsto c = f_e(m)$ und $c \mapsto m' = f_d(c)$
Bedingung: $m' = f_d(c) = f_d(f_e(m)) = m$

8.24 Satz von Euler

$m^{k\phi(n)+1} \mod n = m^{k(p-1)(q-1)+1} \mod n = m$

9 Graphentheorie

9.1 Grade

Eckengrad	$\sum_{v \in V} \deg(v) = 2 * \lvert E \rvert$
Maximalgrad	$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} \deg(v)$
Maximalgrad	$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} \deg(v)$

Spezielle Ecken:

isolierte Ecke	$\deg(v) = 0$
Endecke	$\deg(v) = 1$

9.2 Isomorphe Graphen

isomorph, falls es eine Bijektion $f : V \to V'$
$\{u, v\} \in E \Leftrightarrow \{f(u), f(v)\} \in E'$

9.3 Vollständiger Graph

Vollständiger Graph mit n Knoten: genau eine Kante zwischen je zwei Knoten (m Kanten).

$m = \binom{n}{2} = \frac{(n-1)n}{2}$

9.4 Eigenschaften eines Baumes

Baum mit n Knoten	$n - 1$ Kanten
Baum mit i inneren Knoten	$n = m \cdot i + 1$ Knoten
m-facher Baum der Höhe h	höchstens m^h Blätter

9.5 Vollständige bipartite Graphen

Bedingung: $U \cup W = V$ und $U \cap W = \emptyset$

1. keine Kante zwischen Knoten aus U
2. keine Kante zwischen Knoten aus W
3. Knoten aus sind genau durch eine Kante verbunden
4. $\forall u \in U$, u ist mit jedem Knoten aus W verbunden
5. $\forall w \in W$, w ist mit jedem Knoten aus U verbunden

9.6 Page-Rank-Algorithmus

Gewicht der Seite PR_i in einem Netz mit N Seiten
Dämpfungsfaktor d mit $0 \leq d \leq 1$
C_j von Seite j abgehende Links

$PR_i = \frac{1-d}{N} + d \cdot \sum_j \frac{PR_j}{C_j}$

9.7 Matrizen

n Ecken, m Kanten

Adjazenzmatrix $A(G)$ $n \times n$ - Matrix
mit Anzahl Kanten zwischen den Ecken

Inzidenzmatrix $B(G)$ $n \times m$ - Matrix
Ecke liegt auf Kante (0 oder 1)

Gradmatrix $D(G)$ $n \times n$ - Diagonal-Matrix
Grade der Knoten auf der Diagonalen

9.8 Wege und Kreise

Anzahl Wege der Länge l von Knoten i zu j
Eintrag (i, j) von $A(G)^l$ *(Adjazenzmatrix hoch l)*

Weg	Folge von Kanten
Kreis	gleicher Anfangs- und Endpunkt
einfacher Kreis	jede Kante höchstens einmal
Eulerweg	jede Kante genau einmal
Eulerkreis	jede Kante genau einmal
Hamiltonweg	jeden Knoten genau einmal
Hamiltonkreis	jeden Knoten genau einmal

Satz von Dirac
ein Graph mit $n \geq 3$ Knoten mit Grad $\geq n/2$ hat einen Hamiltonkreis

Satz von Ore
ein Graph mit $n \geq 3$ mit $deg(v) + deg(u) \geq n$ für jedes Paar u, v von nicht benachbarten Ecken hat einen Hamiltonkreis

9.9 Planare Graphen

wenn er sich ohne Kantenkreuzungen zeichnen lässt

9.10 Satz von Euler

Für ein zusammenhängender, planarer Graph
mit $|V|$ Knoten, $|E|$ Kanten und $|R|$ Regionen gilt:

$2 = |V| - |E| + |R|$

9.11 Satz von Kuratovsky

Ein Graph ist genau dann nicht planar, wenn er einen Untergraphen vom Typ $K_{3,3}$ oder K_5 enthält

9.12 Färbungen

$c : V \to C$ so dass $c(u) \neq c(v)$ falls $\{u, v\} \in E$

Abschätzung: $1 \leq \chi(G) \leq \Delta(G) + 1$

Anzahl mögliche Färbungen mit x Farben:

Graph mit $E = \emptyset$	$P(G, x) = x^n$
Vollständiger Graph	$P(K_n, x) = x * \cdots * (x - n + 1)$
Baum	$P(T_n, x) = x * (x - 1)^{n-1}$

9.13 Dekompositionsgleichung

Graph $G = (V, E)$ mit Kante $e = a, b$

$G - e$	Graph G unter Weglassung der Kante e
G_e	Graph G mit zusammengezogener Kante e unter Weglassung aller parallelen Kanten

Anzahl Färbungen von G mit x Farben:
$P(G, x) = P(G - e, x) - P(G_e, x)$

Ziel:
Rückführung des Graphen auf Bäume und vollständige Graphen mit errechenbarer Anzahl von Färbungen

Chromatische Zahl eines Graphen:
$\chi(G) = \min\{x \in \mathbb{N} : P(G, x) > 0\}$

9.14 Gerüste / Spannbäume

zusammenhängender, kreisfreier Unterbaum,
der alle Knoten aus V enthält

$G - e$	Graph G unter Weglassung der Kante e
G/e	Graph g unter Zusammenziehung der Kante e und Weglassen aller Schlingen

Anzahl der Gerüste des Graphen:
G: $t(G) = t(G - e) + t(G/e)$

Ziel:
Rückführung des Graphen G auf Kreise und Bäume mit bekannter/errechenbarer Anzahl Gerüste

9.15 Gewichtete Graphen

$w : E \to (0, \infty)$

Länge / Gewicht eines Weges:
$w(u_0, u_1, \ldots, u_n) = w(u_0, u_1) + \cdots + w(u_{n-1}, u_n)$

Abstand $d(u, v)$:
Minimum der Längen aller Wege von u nach v

9.16 Minimale aufspannende Bäume

Bedingung: $T \subseteq E$

$w(T) = \sum_{\{u,v\} \in T} w(u, v)$

9.17 Algorithmus von Dijkstra

Länge des kürzeseten Weges von a nach u für jeden Knoten u aus V

$S := \emptyset \quad L(a) := 0 \quad L(u) := \infty$

Wiederhole:
1. Wähle einen Knoten $s \in V - S$ mit minimalem $L(s)$
2. Falls $L(s) = \infty$, dann HALT
3. Füge der Menge S den Knoten s hinzu
4. Falls $S = V$, dann HALT
5. Für jeden Nachbarn $y \in V - S$ des Knoten s:
   Falls $L(y) > L(s) + w(s, y)$, ersetze $L(y)$ durch $L(s) + w(s, y)$; andernfalls tue nichts

9.18 Algorithmus von Prim

minimalen aufspannenden Baum T von G

$S := \{a\} \quad T := \emptyset$

Wiederhole so lange wie möglich:
1. Wähle eine Kante $\{x, y\} \in E$ minimalen Gewichts mit $x \in S$ und $y \in V - S$
2. Füge der Menge S den Knoten y hinzu
3. Füge der Menge T die Kante $\{x, y\}$ hinzu

9.19 Algorithmus von Kruskal

berechnet einen minimalen aufspannenden Wald T und die Menge R der Zusammenhangskomponenten
$R := \{\{x\} | x \in V\} \quad T := \emptyset$

Wiederhole so lange wie möglich:
1. Wähle eine Kante $\{x, y\} \in E - T$ minimalen Gewichts, so dass x und y nicht zur gleichen Klasse von R gehören
2. Ersetze in R die beiden Klassen von x und y durch ihre Vereinigung.
3. Füge der Menge T die Kante $\{x, y\}$ hinzu