Zahlentheorie

Vorlesungsmitschrift

Prof. Dr. Damaris Schindler

LATEX-Version von Alex Sennewald

Mathematisches Institut Georg-August-Universität Göttingen Sommersemester 2021

Inhaltsverzeichnis

1	Primzahlen - Bausteine der ganzen Zahlen	1 . 4
	1.1 Der Euklidische Algorithmus	. 4
2	Die Teilerfunktion	7
3	Kongruenzen	11
	3.1 Inverse Restklassen	. 12
	3.2 Lineare Kongruenzgleichungen	. 13
	3.3 Der Chinesische Restsatz	. 14
4	Die Eulersche φ -Funktion	17
	4.1 Ordnungen	. 19
	4.2 Primitivwurzeln	. 21
5	Primzahltests	23
	5.1 Die Pollard'sche ρ -Methode	. 25
6	Quadratreste	27
	6.1 Das Jacobi-Symbol	. 32
D	efinitionen	33
\	orlesungsverzeichnis	
	011000116012010111110	
	Vorlesung 1 vom 13.04.2021	1
	Vorlesung 2 vom 16.04.2021	
	Vorlesung 3 vom 20.04.2021	
	Vorlesung 4 vom 23.04.2021	
	Vorlesung 5 vom 27.04.2021	
	Vorlesung 6 vom 30.04.2021	
	Vorlesung 7 vom 04.05.2021	
	voricoung i voin 04.00.2021	. 50

Vorlesung 8 vom 07.05.2021														20
voriesung 8 vom 07.03.2021														-ე∠

Dateiverzeichnis

Datei I - Primzahlen & Teilbarkeit
Datei 2 - Der Euklidische Algorithmus
Datei 3 - Teilerfunktion, Kongruenzen
Datei 4 - Inverse Restklassen
Datei 5 - Lineare Kongruenzgleichungen
Datei 6 - Der Chinesische Restsatz
Datei 7 - Eulersche φ -Funktion
Datei 8 - Kleiner Satz von Fermat
Datei 9 - Ordnungen
Datei 10 - Primitivwurzeln
Datei 11 - Primzahltests
Datei 12 - Pollard- ρ -Methode
Datei 13 - Quadratreste, Teil 1
Datei 14 - Quadratreste, Teil 2
Datei 15 - Quadratreste, Teil 3
Datei 16 - Quadratische Reziprozität

Dieses Skript stellt keinen Ersatz für die Vorlesungsnotizen von Prof. Schindler dar und wird nicht nochmals von ihr durchgesehen. Im Grunde sind das hier nur meine persönlichen Mitschriften, ich garantiere also weder für Korrektheit noch Vollständigkeit und werde ggf. noch weitere Beispiele und Anmerkungen einfügen. Beweise werde ich in der Regel nicht übernehmen (weil das in LATEX einfach keinen Spaß macht).

Falls Ihr Korrekturanmerkungen habt könnt Ihr mir gern bei Stud.IP schreiben oder direkt im GitHub Repository einen pull request machen (was für mich deutlich weniger umständlich ist als der Weg über Stud.IP).

glhf, Alex

"Die Zahlentheorie ist nützlich, weil man mit ihr promovieren kann."

-Edmund Landau

1 Primzahlen - Bausteine der ganzen Zahlen

Wo ergeben sich für uns in der Zahlentheorie Unterschiede, wenn wir über \mathbb{Z} anstatt über \mathbb{Q} arbeiten?

Beispiel: Seien $a, b \in \mathbb{Z}$, $a \neq 0$. Dann hat die Gleichung

$$ax = b$$

Vorlesung 1, 13.04.2021, Datei 1: Primzahlen & Teilbarkeit, Video 1_1

nicht immer eine Lösung $x \in \mathbb{Z}$.

Definition (Teiler)

Seien $a, b \in \mathbb{Z}$. Wir sagen, dass **a** ein Teiler von **b** ist $(a \mid b)$, falls es eine ganze Zahl $x \in \mathbb{Z}$ gibt mit ax = b.

Lemma 1.1

Seien $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$.

- i) Falls $d \mid a \text{ und } d \mid b, \text{ dann } d \mid a + b.$
- ii) Ist $d \mid a$, dann auch $d \mid ab$.
- iii) Ist $d \mid a$, $dann \ qilt \ db \mid ab$.
- iv) Gilt $d \mid a \text{ und } a \mid b, dann \ d \mid b.$
- v) Ist $a \neq 0$ und $d \mid a$, dann gilt $|d| \leq |a|$.

Bemerkung: Eine ganze Zahl $a \neq 0$ hat höchstens endlich viele Teiler.

Satz 1.2 (Teilen mit Rest)

Seien $a, b \in \mathbb{Z}, b > 0$. Dann gibt es $q, r \in \mathbb{Z}$ mit

$$a = bq + r, \ 0 \le r \le b.$$

Definition (Primzahl)

Video 1_2 Eine ganze Zahl p > 1, die genau zwei positive Teiler hat (1 und sich selbst), nenn wir Primzahl.

Beispiel: 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, . . .

Lemma 1.3

Sei $n \in \mathbb{N}$, n > 1 und sei p > 1 der kleinste positive Teiler von n. Dann ist p eine Primzahl. Ist außerdem n nicht prim, dann gilt $p \le \sqrt{n}$.

Bemerkung: Diese Eigenschaft findet Anwendung im **Sieb von Eratosthenes**¹. Dies ist ein einfacher Algorithmus, um schnell alle Primzahlen bis n zu finden. Hierfür definieren wir zunächst die Menge $A = \{z \in \mathbb{Z} \mid 2 \le z \le n\}$. Durch Lemma 1.3 genügt es, zusätzlich lediglich die Menge $B = \{k \cdot p \mid k \in \mathbb{Z}, p \le \sqrt{n} \text{ prim}\}$, also alle Primzahlen $p \le \sqrt{n}$ und deren Vielfache zu betrachten. Die Differenz $A \setminus B$ beinhaltet dann nur noch alle Primzahlen $\sqrt{n} \le p \le n$.

Satz 1.4 (Euklid²)

Es gibt unendlich viele Primzahlen.

Satz 1.5 (Hauptsatz der Arithmetik, Primfaktorzerlegung) Jede natürliche Zahl n > 1 kann auf eindeutige Weise als Produkt

$$n = p_1^{k_1} \cdot p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$$

mit $k_1, \ldots, k_r \in \mathbb{N}$ und $p_1 < p_2 < \cdots < p_r$ Primzahlen geschrieben werden.

Lemma 1.6

Video 1_3 Seien $a, b, p \in \mathbb{N}$ und p eine Primzahl. Angenommen $p \mid ab$, dann gilt $p \mid a$ oder $p \mid b$.

Korollar 1.7

Seien $a_1, \ldots, a_n \in \mathbb{N}$ und p eine Primzahl mit $p \mid a_1 \cdots a_n$. Dann $\exists 1 \leq i \leq n$ mit $p \mid a_i$.

¹Nach Eratosthenes von Kryene (zw. 276 und 273 v.Chr. - 194 v.Chr.), ein griechischer Gelehrter

²Nach Euklid von Alexandria (3. Jh. v.Chr.), ein griechischer Mathematiker

Satz 1.8

Seien $a, b \in \mathbb{N}$ mit Primfaktorzerlegungen

$$a = p_1^{a_1} \cdot p_2^{a_2} \cdots p_r^{a_r}, \quad b = p_1^{b_1} \cdot p_2^{b_2} \cdots p_r^{b_r}$$

 $mit \ p_1, \ldots, r_p \ Primzahlen, \ p_i \neq p_j \ f\"ur \ i \neq j \ und \ a_i, b_i \geq 0 \ \forall i. \ Dann \ gilt \ genau \ dann \ b \mid a, \ wenn \ b_i \leq a_i \ \forall i.$

Der größte gemeinsame Teiler

Video 1 4

Definition (größter gemeinsamer Teiler)

Seien $a, b \in \mathbb{N}$. Der *größte gemeinsame Teiler von* a *und* b ist der größte Teiler d mit $d \mid a$ und $d \mid b$. Wir schreiben ggT(a, b) = d (im englischen gcd(a, b)).

Bemerkung: Seien $a = p_1^{a_1} \cdot p_2^{a_2} \cdots p_r^{a_r}$, $b = p_1^{b_1} \cdot p_2^{b_2} \cdots p_r^{b_r}$ mit p_1, \ldots, r_p Primzahlen, $p_i \neq p_j$ für $i \neq j$ und $a_i, b_i \geq 0 \ \forall \ 1 \leq i \leq r$, und $d \in \mathbb{N}$ mit $d = p_1^{d_1} \cdot p_2^{d_2} \cdots p_r^{d_r}$, wobei $d_i \geq 0 \ \forall \ 1 \leq i \leq r$. Angenommen $d \mid a$ und $d \mid b$, dann $d_i \leq a_i, b_i \ \forall \ 1 \leq i \leq r$. Ist $d = \operatorname{ggT}(a, b)$, dann gilt $d_i = \min(a_i, b_i) \ \forall \ 1 \leq i \leq r$ und

$$ggT(a,b) = p_1^{\min(a_1,b_1)} \cdot p_2^{|(a_2,b_2)} \cdots p_r^{\min(a_r,b_r)}.$$

Lemma 1.9

Seien $a, b, c, d \in \mathbb{N}$.

- i) Ist $d \mid a$ und $d \mid b$, dann $d \mid ggT(a, b)$.
- ii) Angenommen $b \mid ac \text{ und } ggT(a, b) = 1$. Dann gilt $b \mid c$.
- iii) Sei $a \mid c, b \mid c \text{ und } ggT(a,b) = 1$. Dann $ab \mid c$.
- iv) Sei d = ggT(a, b). Dann gilt $ggT\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = 1$.

Das kleinste gemeinsame Vielfache

Definition (kleinstes gemeinsames Vielfaches)

Seien $a, b \in \mathbb{N}$. Die kleinste natürliche Zahl m mit $a \mid m$ und $b \mid m$ nennen wir das **kleinste gemeinsame Vielfache von a und** b. Wir schreiben kgV(a, b) = m (im englischen lcm(a, b)).

Bemerkung: Seien a, b mit den gleichen Primfaktorzerlegungen wie oben. Dann

$$kgV(a,b) = p_1^{\max(a_1,b_1)} \cdot p_2^{\max(a_2,b_2)} \cdots p_r^{\max(a_r,b_r)}.$$

Bemerke: $\max(a_i, b_i) + \min(a_i, b_i) = a_i + b_i$. Also $ab = ggT(a, b) \cdot kgV(a, b)$.

Definition

Seien $a_1, \ldots, a_k \in \mathbb{Z}$, nicht alle gleich null. Der größte gemeinsame Teiler von a_1, \ldots, a_k ist die größte natürliche Zahl d, die jedes der a_i teilt. Wir schreiben $d = \operatorname{ggT}(a_1, \ldots, a_k)$. Analog dazu können wir das kleinste gemeinsame Vielfache von a_1, \ldots, a_k als die kleinste positive ganze Zahl m definieren, die durch jedes der a_i teilbar ist, $m = \operatorname{kgV}(a_1, \ldots, a_k)$.

1.1 Der Euklidische Algorithmus

Datei 2: Der Euklidische Algorithmus, Video 1_5

Motivation: Seien $a, b \in \mathbb{N}$. Wie können wir ggT(a, b) schnell berechnen?

Bemerkung: Für $a, b \in \mathbb{N}$ schreibe a = qb + r mit $0 \le r < b$.

- i) Ist $d \in \mathbb{N}$ mit da und $d \mid b$, dann gilt auch $d \mid r$.
- ii) Ist $d \mid b$ und $d \mid r$, dann $d \mid a$.

Es folgt: ggT(a, b) = ggT(b, r).

Beispiel: a = 270, b = 192

$$270 = 1 \cdot 192 + 78$$

$$192 = 2 \cdot 78 + 36$$

$$78 = 2 \cdot 36 + 6$$

$$36 = 6 \cdot 6 + 0$$

$$\implies ggT(270, 192) = \dots = ggT(6, 0) = 6$$

4

Im Allgemeinen sieht das wie folgt aus:

$$a = q_0b + r_1$$

$$b = q_1r_1 + r_2$$

$$r_1 = q_2r_2 + r_3$$

$$\cdots$$

$$r_{k-2} = q_{k-1}r_{k-1} + r_k$$

$$r_{k-1} = q_kr_k + 0$$

$$\implies ggT(a, b) = r_k$$

Warum endet der Euklidische Algorithmus nach endlich vielen Schritten? In jedem Schritt gilt $0 \le r_{j+1} < r_j \ \forall j$. Da wir mit einer endlichen Zahl b angefangen haben ist auch unser r_1 endlich, und da sich der Rest in jedem Schritt um mindestens 1 verkleinert sind wir nach maximal |b| Schritten fertig.

Der Euklidische Algorithmus ist schnell. Sei a>b, dann ist $r_1<\frac{a}{2}$. Wenn wir dies fortsetzen erhalten wir

$$r_2 < r_1 < \frac{a}{2}$$
 $r_3 < \frac{r_1}{2} < \frac{a}{4}$
 $r_4 < \frac{r_2}{2} < \frac{a}{4}$

Nach Vollständiger Induktion folgt

$$r_m < \frac{a}{2^{\frac{m}{2}}} \qquad \forall \, m > 0.$$

Daher $1 \le r_k < \frac{a}{2^{\frac{k}{2}}}$, also $2^{\frac{k}{2}} < a$ und somit

$$k < 2 \frac{\log a}{\log 2}$$

Der erweiterte Euklidische Algorithmus

Der Euklidische Algorithmus kann noch mehr als lediglich den größten gemeinsamen Teiler zu berechnen. Sein $a,b\in\mathbb{N}$.

Vorlesung 2, 16.04.2021, Video 2_1

$$\begin{array}{lll} a = q_0b + r_1 & r_1 = a - q_0b \\ 0 \leq r_1 < b & \\ b = q_1r_1 + r_2 & r_2 = b - q_1r_1 = b - q_1(a - q_0b) \\ 0 \leq r_2 < r_1 & = am_2 + bn_2, \ m_2, n_2 \in \mathbb{Z} \\ r_1 = q_2r_2 + r_3 & r_3 = r_1 - q_2r_2 \\ 0 \leq r_3 < r_2 & = am_2 + bn_3, \ m_3, n_3 \in \mathbb{Z} \\ \vdots & \\ r_{k-2} = q_{k-1}r_{k-1} + r_k & r_k = am_k + bn_k \\ 0 \leq r_k < r_{k-1} & m_k, n_k \in \mathbb{Z} \\ r_{k-1} = q_kr_k + 0 & \end{array}$$

Satz 1.10

Seien $a, b \in \mathbb{N}$. Dann gibt es $x, y \in \mathbb{Z}$ mit

$$ax + by = ggT(a, b).$$

2 Die Teilerfunktion

Definition (Teilerfunktion)

Sei $n \in \mathbb{N}$. Wir definieren d(n) als die Zahl der positiven Teiler von n, d.h.

$$d(n) = \sum_{\substack{d|n\\d \ge 1}} 1.$$

Weiter definieren wir

$$S(n) = \sum_{\substack{d \mid n \\ d \ge 1 \\ d < n}} d$$

und

$$\sigma(n) = \sum_{\substack{d \mid n \\ d \ge 1}} d$$

Beispiel: d(7) = 2, d(6) = 4

Sei p eine Primzahl, dann gilt d(p) = 2 und $d(p^k) = k + 1$ für $k \ge 0$.

Bemerkung: $\sigma(n) = S(n) + n$

Definition (perfekte Zahl)

Wir nennen eine natürliche Zahl n perfekt, falls

$$S(n) = n$$
.

Beispiel: 6 = 1 + 2 + 3 ist perfekt. 28 ist perfekt.

Lemma 2.1

Seien $m, n \in \mathbb{N}$ mit ggT(m, n) = 1. Dann gilt

$$d(mn) = d(m)d(n)$$

Datei 3: Teilerfunktion Kongruenzen, Video 2 2

Zahlentheorie

und

$$\sigma(mn) = \sigma(m)\sigma(n).$$

Bemerkung: d(n) und $\sigma(n)$ sind sogenannte multiplikative Funktionen.

Kennt man die Primfaktorzerlegung von n, so lassen sich diese Funktionen sehr einfach berechnen. Wir wollen nun eine allgemeine Formel für d(n) aufstellen.

Sei $n = p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$ mit $p_1 < \cdots < p_3$ Primzahlen, $k_1, \cdots, k_r \ge 0$. Dann gilt nach Lemma 2.1

$$d(n) = d\left(p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}\right)$$
$$= d\left(p_1^{k_1}\right) \cdots d\left(p_r^{k_r}\right)$$

Es gilt

$$d(p^k) = k + 1,$$

also

$$d(n) = (k_1 + 1)(k_2 + 1) \cdots (k_r + 1).$$

Weiterhin berechnen wir

$$\sigma(n) = \sigma\left(p_1^{k_1}\right) \cdots \sigma\left(p_r^{k_r}\right)$$
$$\sigma\left(p^k\right) = 1 + p + p^2 + \cdots + p^k$$
$$= \frac{p^{k+1} - 1}{p - 1}$$

Wir erhalten

$$\sigma(n) = \frac{p_1^{k_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdots \frac{p_r^{k_r+1} - 1}{p_r - 1}$$

Satz 2.2

8

Sei $n = p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$ mit $p_1 < \cdots < p_3$ Primzahlen, $k_1, \cdots, k_r \ge 0$. Dann gilt

$$d(n) = \prod_{i=1}^{r} (k_i + 1)$$
$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{r} \frac{p_i^{k_i+1} - 1}{p_i - 1}.$$

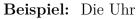
Beispiel:
$$d(25 \cdot 3) = d(25)d(3) = d(5^2)d(3) = 3 \cdot 2 = 6$$

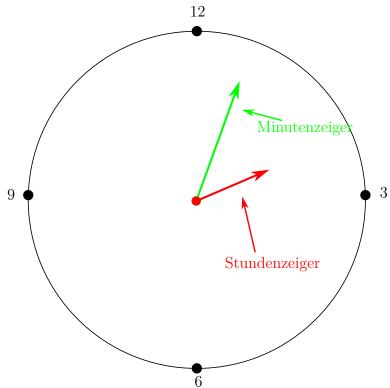
Bemerkung: S(n) ist keine multiplikative Funktion:

$$1 = S(2)S(3) \neq S(6) = 6$$

3 Kongruenzen

Video 2_3





Der Minutenzeiger weiß nur, wie viele Minuten es nach einer vollen Stunde ist

Definition (Kongruenz, Kongruenzklasse)

Sei $M \in \mathbb{N}$, M > 1, $a, b \in \mathbb{Z}$. Wir sagen, dass a **kongruent zu** b **ist modulo** M, falls $M \mid (a - b)$, schreibe $a \equiv b \mod M$.

Sei $r \in \mathbb{Z}$. Die Menge aller ganzen Zahlen x mit $x \equiv r \mod M$ nennen wir die Kongruenzklasse von r modulo M.

Beispiel: $7 \equiv 27 \mod 10$, $4 \equiv 1 \mod 3$

Lemma 3.1

Sei M > 1, $M \in \mathbb{N}$, $a_1, a_2, b_1, b_2 \in \mathbb{Z}$ mit $a_1 \equiv a_2 \mod M$ und $b_1 \equiv b_2 \mod M$. Dann

qilt

$$i) \ a_1 + b_1 \equiv a_2 + b_2 \bmod M$$

$$ii) \ a_1 - b_1 \equiv a_2 - b_2 \bmod M$$

$$iii)$$
 $a_1b_1 \equiv a_2b_2 \mod M$

Notation: Schreibe $\mathbb{Z}/M\mathbb{Z}$ für die Menge aller Restklassen modulo M.

Eine Anwendung: Eine natürliche Zahl n ist durch 9 teilbar genau denn, wenn die Summe ihrer Ziffern in der Dezimaldarstellung (also ihre Quersumme) durch 9 teilbar ist.

Beispiel: 43227 ist durch 9 teilbar.

3.1 Inverse Restklassen

Datei 4: Inverse Restklassen, Video 2_4 Seien $x, y \in \mathbb{Z}$ mit 2x = 2y. Die echten Detektive unter uns erkennen, dass man dies einfach zu x = y kürzen kann. Nun ist die Frage, ob das auch funktioniert, wenn wir statt über \mathbb{Z} über dem Restklassenring arbeiten, also ob wir auch bei Kongruenzen kürzen können.

Beispiel:

- 1. $2x \equiv 2y \mod 4 \stackrel{?}{\Longrightarrow} x \equiv y \mod 4$ Nein $\frac{4}{2}$, z.B. $2 \cdot 3 \equiv 2 \cdot 1 \mod 4$, $3 \not\equiv 1 \mod 4$
- 2. $2x \equiv 2y \mod 5 \implies 5 \mid 2(x-y),$ d.h. $5 \mid x-y \implies x \equiv y \mod 5$ oder bemerke, dass $2 \cdot 3 \equiv 1 \mod 5$ und multipliziere die obige Kongruenz mit 3.

Definition (Invertierbare Restklasse)

Sei $M \in \mathbb{N}$, M > 1. Wir nennen $a \in \mathbb{Z}$ invertierbar modulo M, falls es $\exists b \in \mathbb{Z}$ gibt mit $ab \equiv 1 \mod M$. In dem Fall nennen wir die Restklasse $a \pmod M$ invertierbar.

Beispiel: 2 ist invertierbar modulo 25, denn $2 \cdot 13 \equiv 1 \mod 25$.

Satz 3.2

Sei $M \in \mathbb{N}$, M > 1, $a \in \mathbb{Z}$. Dann ist a invertier arm modulo M genau dann, wenn ggT(a, M) = 1.

Bemerkung: Ist $a \in \mathbb{Z}$ invertierbar modulo M, dann ist jedes Element in der Restklasse $a \mod M$ invertierbar modulo M. Die Menge aller $b \in \mathbb{Z}$ mit $ba \equiv$ Video 2 5 1 mod M ist eine Restklasse modulo M, schreibe a^{-1} (modulo M) für diese Restklasse.

Sei $a \in \mathbb{Z}$, $M \in \mathbb{N}$, M > 1 mit ggT(a, M) = 1. Wie können wir die inverse Restklasse a^{-1} berechnen?

 \implies wir verwenden den erweiterten Euklidischen Algorithmus um $x,y\in\mathbb{Z}$ zu finden $mit \ ax + My = 1.$

Notation: Ist M > 1, so schreiben wir $(\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$ für die Menge der invertierbaren Restklassen modulo M.

Beispiel:

1.
$$(\mathbb{Z}/6\mathbb{Z})^* = \{\bar{1}, \bar{5}\}$$
, also $|(\mathbb{Z}/6\mathbb{Z})^*| = 2$

2. Sei p prim.

$$(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^* = \{1, 2, \dots, p-1\} \implies |(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^*| = p-1$$

Lemma 3.3 (Satz von Wilson)

Sei p prim. Dann qilt $(p-1)! \equiv -1 \mod p$.

3.2 Lineare Kongruenzgleichungen

Fragestellung: Seien $a, b \in \mathbb{Z}$, $M \in \mathbb{N}$. Finde alle ganzzahligen Lösungen $x \in \mathbb{Z}$, sodass gilt

 $ax \equiv b \mod M$.

Vorlesung 3, 20.04.2021,

Datei 5:

Lineare

Kongruenzgleichungen,

Video 3 1

Beispiel: i) $5x \equiv 7 \mod 15$ hat keine Lösung

ii) $5x \equiv 25 \mod 15$, d.h. $15 \mid (5x-25) = 5(x-5) \iff 3 \mid x-5 \text{ oder } x \equiv 5 \mod 3$, d.h. $x \equiv 2 \mod 3$. Die Lösungen der Kongruenz $5x \equiv 25 \mod 15$ sind gegeben durch alle $x \in \mathbb{Z}$ der Form x = 2 + 3k mit $k \in \mathbb{Z}$.

Satz 3.4

Seien $a, b \in \mathbb{Z}$, $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$ und $d = \operatorname{ggT}(a, M)$. Die Gleichung

$$ax \equiv b \mod M$$

hat genau dann eine Lösung $x \in \mathbb{Z}$, wenn $d \mid b$.

Wenn dies gilt, dann ist die Gleichung $ax \equiv b \mod M$ äquivalent zu

$$\frac{a}{d}x \equiv \frac{b}{d} \mod \frac{M}{d}.$$

Diese Gleichung hat eine Lösung, denn

$$ggT\left(\frac{a}{d}, \frac{M}{d}\right) = 1.$$

3.3 Der Chinesische Restsatz

Datei 6: Der Chinesische Restsatz, Video 3_2

Wir wollen alle $x \in \mathbb{Z}$ finden, die nach Teilen mit Rest durch 2,3,5 die Reste 1,2,3 lassen. Anders formuliert: Finde $x \in \mathbb{Z}$ mit

$$x \equiv 1 \mod 2$$

$$x \equiv 2 \mod 3$$

$$x \equiv 3 \mod 5$$

Ist $x \in \mathbb{Z}$ eine Lösung der obigen Kongruenzen, dann auch x + 30k für jedes $k \in \mathbb{Z}$. Sei nun x eine solche Lösung. Dann gilt $x \equiv 3 \mod 5$, schreibe x = 3 + 5u mit $u \in \mathbb{Z}$. Es muss außerdem gelten

$$3 + 5u \equiv 2 \mod 3$$
,

d.h. $2u \equiv 2 \mod 3 \iff u \equiv 1 \mod 3$, also $u = 1 + 3v \mod v \in \mathbb{Z}$, schreibe also

$$x = 3 + 5(1 + 3v)$$
$$= 8 + 15v.$$

Zuletzt betrachten wir nun

$$8 + 15v \equiv 1 \mod 2.$$

14

Daraus folgt, dass v ungerade ist, d.h. v = 1 + 2w mit $w \in \mathbb{Z}$. Wir erhalten

$$x = 8 + 15(1 + 2w)$$

= 23 + 30w, $w \in \mathbb{Z}$.

Im Allgemeinen:

Seien $c_1, \ldots, c_n \in \mathbb{Z}, \ m_1, \ldots, m_n \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$. Finde alle $x \in \mathbb{Z}$ mit

$$x \equiv c_1 \mod m_1$$

 $x \equiv c_2 \mod m_2$ (*)
 $x \equiv c_n \mod m_n$

Achtung: Es ist zu beachten, dass es manchmal keine Lösung gibt, z.B. bei

$$x \equiv 1 \mod 3$$

 $x \equiv 2 \mod 9.$

Dies rührt daher, dass wir bisher keine Annahmen über die Module getroffen haben, was wir später noch für den chinesischen Restsatz tun werden. Zunächst fassen wir unsere Vorüberlegungen, dass sich unsere Lösungsmenge durchs kleinste gemeinsame Vielfache der Module ergibt, in folgendem Lemma zusammen:

Lemma 3.5

Sei $x_0 \in \mathbb{Z}$ eine Lösung zum System *. Dann besteht die gesamte Lösungsmenge des Systems aus der Restklasse $x_0 \mod M$ mit $M = \text{kgV}(m_1, \ldots, m_n)$.

Satz 3.6 (Chinesischer Restsatz)

Wir benutzen die gleiche Notation wie im System *. Angenommen, $ggT(m_i, m_j) = 1$ Video 3_3 für $i \neq j$, dann hat das System * genau eine Restklasse modulo $m_1 \cdots m_n$ als Lösung.

4 Die Eulersche φ -Funktion

1

Datei 7: Eulersche φ -Funktion, Video 3_4

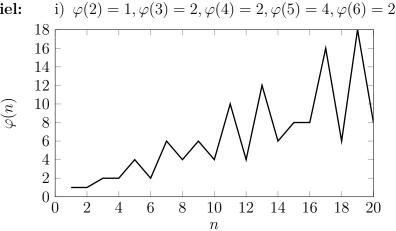
Ordnungen und Primitivwurzeln

Fragestellung: Sei $M \geq 2$. Wie viele invertierbaren Restklassen gibt es modulo M?

Notation: Wir schreiben

$$\varphi(M) = |(\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*| = |\{0 < a \le M \mid ggT(a, M) = 1\}|.$$

Beispiel:



- ii) Sei p eine Primzahl. Dann ist $\varphi(p) = p 1$.
- iii) Sei $k \ge 1$ und p prim. Dann gilt

$$\varphi(p^k) = p^k - \left| \left\{ 0 < a \le p^k \mid \operatorname{ggT}\left(a, p^k\right) > 1 \right\} \right|$$
$$= p^k - p^{k-1}$$

¹Nach Leonhard Euler (1707-1783), ein Schweizer Mathematiker, Physiker, Astronom, Geograph, Logiker und Ingenieur

Eine Beobachtung:

$$\varphi(1) + \varphi(p) + \varphi(p^2) + \dots + \varphi(p^k) = 1 + (p-1) + (p^2 - p) + \dots + (p^k - k^{k-1})$$
$$= p^k$$

Satz 4.1

Sei $n \in \mathbb{Z}$. Dann gilt

$$\sum_{d|n} \varphi(d) = n.$$

Nun wollen wir uns mit der Berechnung der Eulerschen φ -Funktion beschäftigen. Für Primzahlpotenzen haben wir das schon getan und wollen dies jetzt auf allgemeine natürliche Zahlen anhand ihrer Primfaktorzerlegung fortsetzen.

Satz 4.2

Video 3 5 φ ist eine multiplikative Funktion, d.h. für $m,n\in\mathbb{N}$ mit $\operatorname{ggT}(m,n)=1$ gilt

$$\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n).$$

Korollar 4.3

Sei $m = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$ mit $p_1 < p_1 < \cdots < p_r$ Primzahlen und $k_i \ge 0$ für $1 \le i \le r$. Dann gilt

$$\varphi(m) = \prod_{i=1}^{r} \left(p_i^{k_1} - p_i^{k_i - 1} \right)$$

$$\varphi(m) = \prod_{i=1}^{r} \left(p_i^{k_1} - p_i^{k_i - 1} \right)$$

$$oder$$

$$\varphi(m) = m \cdot \prod_{\substack{p \mid m \\ p \ prim}} \left(1 - \frac{1}{p} \right).$$

Vorlesung 4,

Satz 4.4 (Fermats² kleiner Satz) 23.04.2021,

Datei 8:

Sei $a \in \mathbb{Z}$, p eine Primzahl. Dann gilt

Kleiner Satz von Fermat.

 $a^p \equiv a \mod p$.

Video 4_1

Ist $p \nmid a$, dann gilt

$$a^{p-1} \equiv 1 \mod p$$
.

²Nach Pierre de Fermat (1607-1665), ein französischer Mathematiker und Jurist

Satz 4.5 (Euler)

Sei $M \geq 2$, $a \in \mathbb{Z}$ mit ggT(a, M) = 1. Dann gilt

$$a^{\varphi(M)} \equiv 1 \mod M$$
.

Bemerkung: $(\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$ ist eine Gruppe der Ordnung $\varphi(M)$. Ist $a \in (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$, dann gilt $a^{\varphi(M)}$)1 in $(\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$.

4.1 Ordnungen

Sei $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}, \ a \in \mathbb{Z}$ mit ggT(a, M) = 1. Wir wissen bereits

Ordnungen, Video 4 2

Datei 9:

$$a^{\varphi(M)} \equiv 1 \mod M.$$

Sei $E = \{k \in \mathbb{N} \mid a^k \equiv 1 \mod M\}$. Dann ist $E \neq \emptyset$.

Definition (Ordnung)

Das kleinste Element in E nennen wir die $Ordnung \ von \ a \ modulo \ M$.

Notation: $ord_M(a)$

Beispiel: Seien $M=5,\ a=2.$ Für welche $k\in\mathbb{N}$ gilt $2^k\equiv 1\ \mathrm{mod}\ 5?$

$$2^1 \equiv 2, \ 2^2 \equiv 4, \ 2^3 \equiv 3, \ 2^4 \equiv 4 \mod 5$$

Also gilt ord₅ 2 = 4.

Lemma 4.6

Sei $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$, $a \in \mathbb{Z}$ mit ggT(M, a) = 1. Angenommen $a^k \equiv 1 \mod M$. Dann gilt

$$\operatorname{ord}_{M} a \mid k$$
.

Wir betrachten zunächst eine Verschärfung des Satzes von Euler (4.5): Video 4_3 Sei $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$ von der Form

$$M = p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$$

mit $p_1 < \cdots < p_r$ prim und $k_1, \ldots, k_r \ge 1$. Setze

$$\lambda(M) = \mathrm{kgV}_{1 \le i \le r} \left(p_1^{k_i} - p_i^{k_i - 1} \right) = \mathrm{kgV}_{1 \le i \le r} \, \varphi \left(p_i^{k_i} \right)$$

Vergleiche mit

$$\varphi(M) = \prod_{i=1}^{r} \left(p_1^{k_i} - p_i^{k_i-1} \right)$$

Unser Ziel ist nun, zu zeigen, dass wir im Satz von Euler $\varphi(M)$ einfach durch $\lambda(M)$ ersetzen können, was kleiner als $\varphi(M)$ sein kann.

Satz 4.7

Sei $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$ wie oben, d.h.

$$M = p_1^{k_1} \cdots p_r^{k_r}$$

 $mit \ p_1 < \cdots < p_r \ prim \ und \ k_1, \ldots, k_r \ge 1. \ Sei \ a \in \mathbb{Z} \ mit \ ggT(a, M) = 1. \ Dann \ gilt$

$$a^{\lambda(M)} \equiv 1 \mod M.$$

Definition (Primitivwurzel)

Sei $M \geq 2$. Eine ganze Zahl $g \in \mathbb{Z}$ mit ggT(M, g) = 1 und

$$\left\{\bar{g}, \bar{g}^2, \dots, \bar{g}^{\varphi(M)}\right\} = (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$$

nennen wir *Primitivwurzel modulo* M.

Beispiel: 1. 2 ist eine Primitivwurzel modulo 5, denn

$${2, 2^2, 2^3, 2^4} = (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*.$$

- 2. Gibt es eine Primitiv
wurzel modulo M=15? In anderen Worten, gibt es $g\in\mathbb{Z}$,
 $\operatorname{ggT}(g,15)=1$, mit $\left\{g,g^2,\ldots,g^{\varphi(15)}\right\}=(\mathbb{Z}/15\mathbb{Z})^*$?
 Bemerke $\varphi(15)=\varphi(5)\varphi(3)=4\cdot 2=8$, aber $\lambda(15)=\operatorname{kgV}(\varphi(5),\varphi(3))=4$.
 Also für $\operatorname{ggT}(g,15)=1\left|\left\{g,g^2,\ldots,g^{\varphi(15)}\right\}\right|\leq 4$, denn $g^{\lambda(15)}=g^4\equiv 1$ mod 15.
 Also gibt es keine Primitiv
wurzel modulo 15.
- 3. Sei M = pq mit pq, prim, p, q > 2. Dann ist $\varphi(M) = (p-1)(q-1)$, aber $\lambda(M) = \text{kgV}(p-1, q-1) < \varphi(M)$. Also gibt es keine Primitivwurzel modulo M.

Im Weiteren wollen wir nun zeigen, dass es im Allgemeinen zu jeder Primzahl auch eine Primitivwurzel gibt. Dafür benötigen wir zunächst folgende Lemmata:

Lemma 4.8

Datei 10: Primitivwurzeln,

Video 4 4

Seien $a, b \in (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$ mit $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$, $A = \operatorname{ord}_M a, B = \operatorname{ord}_M b$. Angenommen

$$ggT(A, B) = 1$$
, dann qilt

$$\operatorname{ord}_{M} ab = AB.$$

Lemma 4.9

Seien $a_1, \ldots, a_m \in (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$ mit $M \in \mathbb{Z}_{\geq 2}$ und $A = \text{kgV}(\text{ord}_M(a_1), \ldots, \text{ord}_M(a_m))$. Dann $\exists b \in (\mathbb{Z}/M\mathbb{Z})^*$ mit $\text{ord}_M b = A$.

4.2 Primitivwurzeln

Video 4 5

Satz 4.10

Sei p eine Primzahl. Dann gibt es eine Primitivwurzel modulo p.

Das bedeutet, dass es $g \in \mathbb{Z}$ (oder $g \in \mathbb{N}$) gibt mit $\{g, g^2, \dots, g^{p-1}\} = (\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^*$. Wie klein kann man dieses g nun wählen?

Vermutung

Sei p eine Primzahl. Dann gibt es eine Primitivwurzel $g \in \mathbb{N}$ mit $g < 2(\log p)^2$.

Von einem Beweis dieser Vermutung sind wir noch sehr weit enfernt. Doch was ist bisher bekannt? Es gib eine Primitivwurzel $g \in \mathbb{N}$ modulo p mit $g < Cp^{\frac{1}{4}+\varepsilon}$, wobei $C, \varepsilon > 0$ und ε beliebig klein. Dieses Resultat folgt aus Arbeiten von D.A. Burgess aus dem Jahre 1962.

Vermutung (Artin³)

2 ist eine Primitivwurzel für unendlich viele Primzahlen p.

Eine leicht abgeänderte und "aufgefächerte" Variante dieser Vermutung stellt der folgende Satz dar, der sich auch tatsächlich beweisen ließ:

Satz (Heath-Brown⁴, 1986)

Mindestens eine der Zahlen 2,3,5 ist eine Primitivwurzel für unendlich viele Primzahlen p.

³Nach Emil Artin (1898-1962), ein österreichischer Mathematiker

⁴Nach Roger Heath-Brown (geb. 1952), ein britischer Mathematiker

Um den Satz 4.10 nun beweisen zu können bedarf es noch ein wenig Vorbereitung:

Vorlesung 5, 27.04.2021,

Video 5_1

Satz 4.11

Sei $P(X) = a_n X^n + \cdots + a_1 X + a_0$ mit $a_n, \ldots, a_0 \in \mathbb{Z}$ und p prim. Angenommen $p \nmid a_n$, dann hat die Gleichung $P(X) \equiv 0 \mod p$ höchstens n verschiedene Lösungen modulo p.

Video 5_2 Für welche $M \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ gibt es eine Primitivwurzel modulo M?

Satz 4.12

Sei $k \in \mathbb{N}$ und p > 2 eine Primzahl. Dann gibt es eine Primitivwurzel modulo p^k .

Lemma 4.13

Sei p eine ungerade Primzahl und $k \in \mathbb{N}$. Dann gilt

$$(1+p)^{p^{k-1}} \equiv 1+p^k \mod p^{k+1}.$$

5 **Primzahltests**

Wir machen nun einen kleinen Ausflug, um die Theorien von Ordnungen und Kon- Datei 11: gruenzrechnung zu verwenden und uns über Primzahltests zu unterhalten. Eine große Frage hierbei ist, wie man für eine natürliche Zahl $n \in \mathbb{N}$ möglichst schnell herausfinden kann, ob sie eine Primzahl ist oder nicht.¹

Primzahltests. Video 5 3

Komplexität eines Algorithmus':

L = Zahl der Bits, die für den Input notwendig sind

Beispiel: Um eine natürliche Zahl N zu beschreiben benötigt man $\sim \log_{10} N$ Ziffern im Dezimal oder $\sim \log_2 N$ Bits.

Wir nennen einen Algorithmus polynomiell, wenn seine Laufzeit begrenzt ist durch $c2^{a} \text{ mit } c, a > 0.$

Beispiel: i) Der Euklidische Algorithmus angewandt auf $M, N \in \mathbb{N}$ mit M < Nbenötigt $\sim c \log_{10} N$ Schritte. Dies ist ein polynomieller Algorithmus.

ii) Um eine Primfaktorzerlegung von $N \in \mathbb{N}$ naiv herzuleiten indem man alle Teiler $\leq \sqrt{N}$ probiert, benötigt man $\sim \sqrt{N} = e^{\frac{\log N}{2}} \cong e^{c2}$ Schritte. Dies nennen wir einen exponentiellen Algorithmus.

Die schnellste Laufzeit für eine Primfaktorzerlegung ist in $\sim c_1 e^{c_2 \sqrt[3]{\log N \log \log N}}$ Schritten möglich mit $c_1, c_2 > 0$.

Fragestellung: Wie kann man schnell testen, ob eine natürliche Zahl $N \in \mathbb{N}$ prim ist?

Fermats kleiner Satz (4.4) besagt, dass für $N \in \mathbb{N}$, $a \in \mathbb{Z}$, $N \nmid a$, N prim, $A^{N-1} \equiv$ 1 mod N gilt. (Achtung: Die Rückrichtung gilt hierbei im Allgemeinen nicht!)

Definition

Eine natürliche Zahl N mit $a^{N-1} \equiv 1 \bmod N$ für alle $a \in \mathbb{Z}$ mit $\operatorname{ggT}(a,N) = 1$ nennen wir eine Carmichael Zahl².

¹Dieses Kapitel ist nicht klausurrelevant.

²Nach Robert Daniel Carmichael (1879-1967), US-amerikanischer Mathematiker

Satz (Alford³, Granville⁴, Pomerance⁵, 1951) Es qibt unendlich viele Carmichael Zahlen.

Fragestellung: Weitere Eigenschaften von Primzahlen?

Satz 5.1 (Rabin⁶)

Video 5_4 Sei N ungerade, $a \in \mathbb{Z}$, $N \nmid a$. Angenommen $N-1=2^k \cdot m$ mit m ungerade. Ist N prim, dann gilt

$$a^m \equiv 1 \mod N$$

oder es gilt $0 \le j \le k-1$ mit

$$a^{2^{j}m} \equiv -1 \mod N.$$

Satz

Sei N ungerade, $a \in \mathbb{Z}$, $N \nmid a$ und $N-1=2^km$ mit m ungerade. Ist $a^m \not\equiv 1 \mod N$ und $a^{2^jm} \not\equiv -1 \mod N$ für alle $0 \leq j \leq k-1$, dann ist N zusammengesetzt.

Definition

In diesem Fall nennen wir a einen Zeugen für die Zusammengesetztheit von N.

Satz

Sei N ungerade und zusammengesetzt, Dann sind mindestens 75% der Zahlen $1, 2, \ldots, N-1$ Zeugen für die Zusammengesetztheit von N.

Idee: Führe den Rabin-Test mit k zufällig gewählten Zahlen a aus. Ist N zusammengesetzt, dann ist die Wahrscheinlichkeit, dass wir einen Zeugen nach k Schritten finden $\geq 1 - \left(\frac{1}{4}\right)^k$

Bemerkung: Wenn die verallgemeinerte Riemann-Hypothese gilt, dann gibt es für zusammengesetzte N einen Zeugen $a < 2(\log N)^2$. Dies führt zu einem polynomiellen Algorithmus, der die Zusammengesetztheit von N erkennt.

⁵William Robert Alford (1937-2003), ein US-amerikanischer Mathematiker

⁵Andrew James Granville (geb. 1962), ein britisch-kanadischer Mathematiker

⁵Carl Bernard Pomerance (geb. 1944), ein US-amerikanischer Mathematiker

⁶Nach Michael O. Rabin (geb. 1931), ein israelischer Informatiker

5.1 Die Pollard'sche ρ -Methode

7

Datei 12: Pollard-ρ-Methode,

Video 5_5

Angenommen $N \in \mathbb{N}$ ist zusammengesetzt. Unser Ziel ist, einen echten Teiler von N zu finden.

Sei $b \in \mathbb{Z}$ und betrachte die Folge x_0, x_1, x_2, \ldots von Restklassen modulo N, definiert auch $x_0 = 1, x_{i+1} \equiv x_i^2 + b \mod N$ für $i \geq 0$.

Sei $\nu(m)$ für $m \in \mathbb{N}$ die größte Potenz von 2, die kleiner als m ist.

Beispiel: $\nu(5) = 4, \nu(8) = 4, \nu(12) = 8$

Wir berechnen ggT $(x_i - x_{nu(i)}, N)$. Unsere Erwartung ist, dass wenn wir das für $i < 4, 5N^{\frac{1}{4}}$ tun die Wahrscheinlichkeit, dass wir einen echten Teiler von N gefunden haben, $> \frac{1}{2}$ ist.

Hemiasdb Sei $p \leq \sqrt{N}$ ein Primteiler von N und $q = \lfloor \sqrt{2p} \rfloor + 1$. Betrachte x_0, x_1, \ldots, x_q modulo q.

1. **Ziel:** Finde $0 \le k, l \le q$ mit $x_k - x_l \equiv 0 \mod p$.

Die Wahrscheinlichkeit, dass alle x_0, x_1, \ldots, x_q modulo p verschieden sind ist $\left(1 - \frac{1}{p}\right) \cdot \left(1 - \frac{2}{p}\right) \cdots \left(1 - \frac{q}{p}\right)$. Wie groß ist das?

$$\log\left(1 - \frac{1}{p}\right) \cdot \left(1 - \frac{2}{p}\right) \cdots \left(1 - \frac{q}{p}\right) = \sum_{r=1}^{q} \log\left(1 - \frac{r}{q}\right)$$

$$\leq -\sum_{r=1}^{q} \frac{r}{p} = -\frac{1}{2} \frac{q(q+1)}{p}$$

$$< -1$$

Die Wahrscheinlichkeit, dass x_0, x_1, \dots, x_q modulo p paarweise verschieden sind, ist also $< e^{-1} < \frac{1}{2}$

Bemerkung: $q < \sqrt{2\sqrt{N}} + 2 < 1, 5N^{\frac{1}{4}}$

Unser Problem ist nun, dass wir gerne ggT $(x_k - x_l, N)$ für alle $0 \le k, l \le q$ berechnen würden, dies wären jedoch $\sim N^{\frac{1}{4}} \cdot N^{\frac{1}{4}} \sim N^{\frac{1}{2}}$ Berechnungen!

Idee: Ist

$$x_k \equiv x_l \mod p$$
,

so auch

⁷Nach John M. Pollard (geb. 1941), ein britischer Mathematiker

$$x_{k+1} \equiv x_{l+1} \mod p$$
$$x_{k+2} \equiv x_{l+2} \mod p$$
$$\vdots$$

Angenommen, wir haben l < k mit $x_k \equiv x_l \bmod p$ und $0 \le l, k \le q$. Wähle $m \in \mathbb{N}$ mit

$$2^{m-1} < \max\{l, k - l\} \le 2^m.$$

Dann gilt

$$x_{k-l} \equiv x_{2^m} \mod p$$

und

$$k - l + 2^m < k - l + 2 \max\{l, k - l\}$$

$$\leq 4, 5N^{\frac{1}{4}}$$

6 Quadratreste

Bisher haben wir lineare Kongruenzgleichungen

$$ax + b \equiv 0 \mod M$$

Vorlesung 6, 30.04.2021, Datei 13: Quadratreste, Teil 1, Video

6_1

mit $a,b\in\mathbb{Z},\ M\in\mathbb{N}$ betrachtet. Nun wollen wir uns die Frage stellen, was passiert, wenn wir zu quadratische Kongruenzgleichungen übergehen.

Seien $a, b, c \in \mathbb{Z}$, $M \in \mathbb{N}_{\geq 2}$. Wann hat die Gleichung

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \mod M$$

eine Lösung? Laut dem chinesischen Restsatz genügt es
, $M=p^k$ mit pprim zu betrachten. Wir beginnen mit dem einfachsten Fall

$$x^2 \equiv a \mod p$$

Definition (quadratischer (Nicht-)Rest)

Sei $a \in \mathbb{Z}$, p prim mit $p \nmid a$. Dann nennen wir a einen **quadratischen Rest/Nichtrest** modulo p, falls $x^2 \equiv a \mod p$ lösbar ist/keine Lösung hat.

Beispiel: p = 7: Quadratische Reste: 1,2 ,4 Quadratische Nichtreste: 3,5,6

p = 5: Quadratische Reste: 1,4 Quadratische Nichtreste: 2,3

Satz 6.1

Sei p eine ungerade Primzahl. Dann gibt es $\frac{p-1}{2}$ quadratische Reste und $\frac{p-1}{2}$ quadratische Nichtreste modulo p.

Definition (Legendre¹ Symbol)

Video 6_2 Sei p eine ungerade Primzahl und $a \in \mathbb{Z}$. Wir definieren das **Legendre Symbol** als

Beispiel: Sei
$$p = 7$$
: $\left(\frac{1}{7}\right) = \left(\frac{2}{7}\right) = \left(\frac{4}{7}\right) = 1$ $\left(\frac{7}{7}\right) = 0$ $\left(\frac{3}{7}\right) = \left(\frac{5}{7}\right) = \left(\frac{1}{6}\right) = -1$

Satz 6.2

Sei p eine ungerade Primzahl, $a, b \in \mathbb{Z}$. Dann gilt

$$\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right)$$

Datei 14: Fragestellung: Wie lassen sich die Legendre Symbole berechnen?

Quadratreste,

Teil 2,

Video 6_3 **Satz 6.3** (Euler)

Sei p eine ungerade Primzahl, $a \in \mathbb{Z}$ mit $p \nmid a$. Dann gilt

$$\left(\frac{a}{p}\right) \equiv a^{\frac{p-1}{2}} \mod p.$$

Korollar 6.4

Sei p eine ungerade Primzahl. Dann gilt

$$\left(\frac{-1}{p}\right) = \begin{cases} 1 & \text{für } p \equiv 1 \mod 4 \\ -1 & \text{für } p \equiv -1 \mod 4 \end{cases}$$

 $^{^1\}mathrm{Nach}$ Adrien-Marie Legendre (1752-1833), ein französischer Mathematiker

Satz 6.5 (Quadratische Reziprozität)

Seien p, q ungerade Primzahlen mit $p \neq q$. Dann gilt

$$\left(\frac{p}{q}\right)\left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{(p-1)(q-1)}{4}}.$$

Datei 15: Quadratreste, Teil 3, Video 6_4

Satz 6.6

Sei p eine ungerade Primzahl. Dann gilt

$$\left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2 - 1}{8}} = \begin{cases} 1 & p \equiv \pm 1 \mod 8 \\ -1 & p \equiv \pm 3 \mod 8 \end{cases}$$

Beispiel:

$$\left(\frac{-70}{11}\right) = \left(\frac{5}{11}\right) \left(\frac{7}{11}\right) \left(\frac{-1}{11}\right) \left(\frac{2}{11}\right)$$
$$= \left(\frac{11}{5}\right) (-1) \left(\frac{11}{7}\right) (-1) (-1)$$
$$= \left(\frac{1}{5}\right) (-1) \left(\frac{4}{7}\right)$$
$$= -1$$

Beispiel: Bestimme $\left(\frac{3}{p}\right)$ für ungerade Primzahlen $p \neq 3$.

Fall 1: $p \equiv 1 \mod 4$. Dann gilt

$$\left(\frac{3}{p}\right) = \left(\frac{p}{3}\right)$$

und $\left(\frac{3}{p}\right) = 1 \iff p \equiv 1 \mod 3.$

Fall 2: $p \equiv -1 \mod 4$. Dann gilt

$$\left(\frac{3}{p}\right) = -\left(\frac{p}{3}\right)$$

und $\left(\frac{3}{p}\right) = 1 \iff p \equiv 2 \mod 3.$

Insgesamt folgt also

Satz 6.7

Es gibt unendlich viele Primzahlen $p \equiv 1 \mod 4$.

Video 6_5 **Beobachtung:** Das Legendre Symbol $\binom{a}{p}$ ist beinahe periodisch in p.

Satz 6.8

Sei $a \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$, p, q ungerade Primzahlen mit $p \nmid a$ und $q \nmid a$. Angenommen $a \equiv 1 \mod 4$ und $p \equiv q \mod |a|$, oder $a \not\equiv 1 \mod 4$ und $p \equiv q \mod 4|a|$, dann gilt

$$\begin{pmatrix} \frac{a}{p} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{a}{q} \end{pmatrix}$$

Lemma 6.9

Seien $u_1, \ldots, u_r \in \mathbb{Z}$ ungerade. Dann gilt

$$\sum_{i=1}^{r} \frac{u_i - 1}{2} \equiv \frac{u_1 \cdots u_r - 1}{2} \mod 2$$

und

$$\sum_{i=1}^{r} \frac{u_i^2 - 1}{8} \equiv \frac{(u_1 \cdots u_r)^2 - 1}{8} \mod 2$$

Satz 6.10

Vorlesung 7, Sei p eine Primzahl mit $p \equiv -1 \mod 4$ und wir nehmen an, dass 2p + 1 ebenfalls 04.05.2021 prim ist. Dann gilt

Video 7_2

$$2p+1 \mid 2^p-1$$
.

Dieser Satz sagt insbesondere, dass für p>3 in diesem Fall 2^p-1 keine Primzahl ist. Er vor allem relevant in der noch offenen Frage, ob es unendlich viele Mersenne²-Primzahlen (also Primzahlen der Form 2^p-1) gibt.

Satz 6.11 (Pépin³-Test)

Definiere $F_n := 2^{2^n} + 1$ für $n \in \mathbb{N}$. Dann gilt, dass F_n genau dann prim ist, wenn gilt

$$3^{\frac{1}{2}(F_n-1)} \equiv -1 \mod F_n.$$

 $^{^2\}mathrm{Nach}$ Marin Mersenne (1588-1648), ein französischer Theologe, Mathematiker und Musiktheoretiker

³Nach Théophile Pépin (1826-1904), ein französischer Mathematiker

Die im Satz 6.11 definierten Zahlen F_n werden Fermat-Zahlen genannt. Bisher ist noch unbekannt, ob unendlich viele der Fermat-Zahlen auch Primzahlen sind. Fermat hatte seinerzeit behauptet, alle Fermat-Zahlen seien Primzahlen, dies wurde allerdings von Euler widerlegt, der zeigte, dass F_5 nicht prim ist. Inzwischen wird angenommen, dass tatsächlich lediglich F_0, \ldots, F_4 prim sind. Da die Fermat-Zahlen allerdings durch die doppelte Exponentialität so dünn sind ist es sehr schwer, sie tatsächlich zu überprüfen. Die kleinste bisher ungetestete Fermat-Zahl ist F_{33} , welche 2.585.287.973 Stellen hat.

Lemma 6.12 (Gauß'sches Lemma)

Sei p > 2 eine Primzahl. Wir nennen $1, 2, \ldots, \frac{p-1}{2} \mod p$ positive Restklassen und $-1, -2, \ldots, -\frac{p-1}{2} \mod p$ negative Restklassen $\mod p$. Sei $a \in \mathbb{Z}$ mit $p \nmid a$ und μ die Zahl der negativen Restklassen in der Folge $a, 2a, \ldots, \frac{p-1}{2}a \mod p$. Dann gilt

Datei 16: Quadratische Reziprozität, Video 7_3

$$\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^{\mu}.$$

Beispiel: $\left(\frac{3}{5}\right)$:

1,2 positive Restklassen modulo 5

3,4 negative Restklassen modulo 5

 $3 \cdot 1 \equiv -2$, $3 \cdot 2 \equiv 1$. Das heißt in diesem Beispiel haben wir $\mu = 1$ und $\left(\frac{3}{5}\right) = (-1)^{\mu} = -1$.

Definition (Untere Gaußklammer)

Sei $x \in \mathbb{R}$. Wir definieren

Video 7 5

$$\lfloor x \rfloor = \max\{m \in \mathbb{Z} \mid m \le x\}.$$

Beispiel: [3] = 3, [2, 8] = 2

Lemma 6.13

Sei p > 2 eine Primzahl, $a \in \mathbb{Z}$ mit $2 \nmid a$ und $p \nmid a$. Sei

$$S(a,p) := \sum_{s=1}^{\frac{p-1}{2}} \left\lfloor \frac{as}{p} \right\rfloor.$$

Dann gilt

$$\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^{S(a,p)}.$$

6.1 Das Jacobi-Symbol

07.05.2021, Video 8_1

Vorlesung 8, Motivation: schnelle Berechnung von Legendre Symbolen. Angenommen p ist eine (große) Primzahl, n < p und wir wollen $\left(\frac{n}{p}\right)$ berechnen. Unsere Strategie sah dafür sah bisher wie folgt aus:

> Nehme eine Primfaktorzerlegung von $n = q_1 \cdot q_2 \cdots q_r$ mit q_1, \ldots, q_r prim. Dann gilt

$$\left(\frac{n}{p}\right) = \left(\frac{q_1}{p}\right) \left(\frac{q_2}{p}\right) \cdots \left(\frac{q_r}{p}\right)$$

Wende jetzt quadratische Reziprozität an.

Problem: Wir müssen für dieses Vorgehen zunächst eine Primfaktorzerlegung von n finden.

Definition (Jacobi-Symbol)

Sei $n \in \mathbb{N}$ ungerade und $m \in \mathbb{Z}$ mit ggT(m,n) = 1. Sei $n = p_1p_2 \cdots p_r$ mit $p_1, \dots p_r$ Primzahlen. Dann definieren wir

$$\left(\frac{m}{n}\right) = \left(\frac{m}{p_1}\right) \left(\frac{m}{p_2}\right) \cdots \left(\frac{m}{p_r}\right).$$

Achtung: Ist $\left(\frac{m}{n}\right) = 1$, dann wissen wir im Allgemeinen noch nicht, ob die Kongruenz $m \equiv x^2 \mod n$ eine Lösung hat!

Beispiel:

$$\left(\frac{-1}{21}\right) = \left(\frac{-1}{7}\right)\left(\frac{-1}{3}\right)$$
$$= (-1)(-1)$$
$$= 1,$$

aber $x^2 \equiv -1 \mod 21$ hat keine Lösung!

Satz 6.14 (Eigenschaften von Jacobi-Symbolen)

Seien $m, n \in \mathbb{N}$ ungerade mit ggT(m, n) = 1. Dann gilt

$$i) \left(\frac{-1}{n}\right) = (-1)^{\frac{n-1}{2}}$$

$$(ii) \left(\frac{2}{n}\right) = (-1)^{\frac{n^2-1}{8}}$$

$$iii)$$
 $\left(\frac{m}{n}\right)\left(\frac{n}{m}\right) = (-1)^{\frac{(m-1)(n-1)}{4}}$

32

Definitionen

größter gemeinsamer Teiler, 3

Jacobi-Symbol, 32

kleinstes gemeinsames Vielfaches, 3

Kongruenzklasse, 11

Invertierbare Restklasse, 12

Legendre Symbol, 28

Ordnung, 19

perfekte Zahl, 7

Primitivwurzel, 20

Primzahl, 2

quadratischer (Nicht-)Rest, 27

Teiler, 1

Teiler
funktion, 7