

Minimale Klassen und maximale Untergruppen

Oliver Braun

Masterarbeit im Fach Mathematik

RWTH Aachen
Lehrstuhl D für Mathematik
Prof. Dr. Gabriele Nebe

Aktualisierte Fassung vom 10.10.2013

Inhaltsverzeichnis

1. Einleitung	6
2. Duale Kegel und Voronoi-Theorie	8
2.1. Duale Kegel und perfekte Punkte	8
2.2. Diskontinuierliche Gruppen	13
2.3. Minimale Klassen	14
3. Minimale Klassen über imaginärquadratischen Zahlkörpern	19
3.1. Ordnungen	19
3.2. Gitter	20
3.3. \mathcal{H}_n^+ als selbstdualer Kegel	23
3.4. G -äquivariante Voronoi-Theorie	30
3.5. Maximal endliche Untergruppen von $GL(L)$	33
3.6. Algorithmen und Implementierung	36
4. Zählen von Konjugiertenklassen	38
4.1. Hilfsmittel	38
4.2. D_{12} , D_8 und V_4	41
5. Rechnerische Ergebnisse in Dimension 2	53
5.1. Laufzeit	53
5.2. Minimale Klassen und maximal endliche Untergruppen	54
5.2.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$	54
5.2.2. $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$	55
5.2.3. $\mathbb{Q}(\sqrt{-2})$	56
5.2.4. $\mathbb{Q}(\sqrt{-5})$	57
5.2.5. $\mathbb{Q}(\sqrt{-6})$	58
5.2.6. $\mathbb{Q}(\sqrt{-14})$	59
5.2.7. Übersicht	61
6. Rechnerische Ergebnisse in Dimension 3	62
6.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$	62
6.1.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$	64

A. Quellcode der Implementierung	65
A.1. minimalclasses	66
A.2. initialize	81
A.3. functions	83
A.4. datafunctions	96
A.5. GVoronoi	98
A.6. testconjugacy	99
A.7. checkdata	104
B. Eigenständigkeitserklärung	105
Literaturverzeichnis	106
Index	110

Bei dieser Version der Arbeit handelt es sich um eine im Vergleich zum Original modifizierte Fassung vom 10.10.2013, die zusätzliche Ergebnisse beinhaltet.

1. Einleitung

Das Teilgebiet der klassischen Gittertheorie, welches sich mit der Suche nach perfekten Gittern beziehungsweise perfekten quadratischen Formen befasst, ist eine traditionsreiche Disziplin, welche Elemente der algebraischen Zahlentheorie, Gruppen- und Darstellungstheorie sowie Geometrie in sich vereint. Das Studium der perfekten quadratischen Formen, welches eng verbunden ist mit der Suche nach der dichtesten regelmäßigen Kugelpackung in einem n -dimensionalen Raum, geht zurück auf wegweisende Arbeiten der Mathematiker Korkine, Zolotareff und Voronoi. Der algorithmische Zugang zu diesem Problem hat zum Entstehen einer sehr reichhaltigen Theorie geführt, die nicht mehr nur die perfekten Formen selbst betrifft, sondern beispielsweise auch (Ko-)homologie-Berechnungen für arithmetische Gruppen ermöglicht.

Von quadratischen Formen wurde die Voronoi-Theorie später auf Hermitesche Formen über imaginärquadratischen Zahlkörpern und so genannten Humbert-Formen über beliebigen algebraischen Zahlkörpern verallgemeinert. Überdies existieren Fassungen dieser Theorie für Divisionsalgebren über \mathbb{Q} und algebraische Gruppen.

Die vorliegende Arbeit ist motiviert durch die Frage nach der Isomorphie gewisser unendlicher Gruppen. Während für unendliche Gruppen keine allgemein anwendbaren Algorithmen zur Behandlung dieser Fragestellung existieren, besitzen die hier betrachteten Gruppen eine Operation auf einem topologischen Raum, deren Studium es in einigen Fällen ermöglicht, die Nicht-Isomorphie der Gruppen zu zeigen. Die Strategie zum Erreichen dieses Resultats besteht darin, ein Vertretersystem der Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen zu bestimmen.

Die Gruppen, die in dieser Arbeit studiert werden, sind die Gruppen $GL(L)$ der \mathcal{O}_K -Modulautomorphismen von endlich erzeugten torsionsfreien \mathcal{O}_K -Teilmoduln L des Vektorraums K^n , so genannte \mathcal{O}_K -Gitter. Dabei ist hier K/\mathbb{Q} - ob der algorithmischen Handhabbarkeit - ein imaginärquadratischer Zahlkörper mit Ganzheitsring \mathcal{O}_K .

Die Frage nach der Isomorphie dieser Gruppen entstand während der Arbeit an dem Artikel [BC13] mit Renaud Coulangeon, der auf meiner Bachelorarbeit [Bra12] aufbaut. Darin wird der Voronoi-Algorithmus für nicht notwendig freie Gitter über imaginärquadratischen Zahlkörpern aufbauend auf [Cou04, Mey08] beschrieben und in Mag-

ma [BCP97] implementiert.

Der Zugang zu den maximal endlichen Untergruppen der $GL(L)$ geschieht, dem Artikel [CN13] folgend, über so genannte minimale Klassen, welche Äquivalenzklassen auf der Menge der positiv definiten Hermiteschen Formen sind. Auf diesen Klassen operiert $GL(L)$ in natürlicher Weise und die Stabilisatoren einiger dieser Klassen (der so genannten well-rounded Klassen) sind endliche Untergruppen. Aus diesen endlichen Untergruppen lässt sich das gewünschte Vertretersystem bestimmen.

Wir beginnen die Arbeit, indem wir das Konzept der dualen Kegel aufgreifen, welches von Max Koecher unter dem Namen Positivitätsbereiche beschrieben wurde und von Jürgen Opgenorth weiter ausgearbeitet wurde. In diesem allgemeinen Rahmen lässt sich der Voronoi-Algorithmus beschreiben. Wir stellen zudem eine Formulierung des Konzepts der minimalen Klassen vor.

Daraufhin widmen wir uns der Beschreibung minimaler Klassen über imaginärquadratischen Zahlkörpern und schlagen die Brücke zu den maximal endlichen Untergruppen. Dazu erklären wir, wie sich die Situation über den imaginärquadratischen Zahlkörpern in das Konzept der dualen Kegel einfügt. Als wichtiges Hilfsmittel bei der Untersuchung der maximal endlichen Untergruppen erweist sich eine Erweiterung des Voronoi-Algorithmus auf G -invariante Hermitesche Formen für eine endliche Gruppe G . Schließlich beschreiben wir die für die Berechnungen verwendeten Algorithmen und ihre Implementierung. Wir fahren fort, indem wir die Untersuchung der maximal endlichen Untergruppen von $GL(L)$ aus einem theoretischen Blickwinkel betrachten, der inhaltlich an die Untersuchung kristallographischer Raumgruppen angelehnt ist, wie sie beispielsweise von Jürgen Opgenorth, Wilhelm Plesken und Tilman Schulz in [OPS98, PS00] durchgeführt wird. Wir schließen die Arbeit mit einer Übersicht über einige rechnerische Ergebnisse und dem Quellcode der implementierten Algorithmen ab.

An dieser Stelle möchte ich meiner Betreuerin Frau Prof. Dr. G. Nebe meinen Dank aussprechen. Ihr verdanke ich die Anregung, dieses interessante Thema zu untersuchen. Zudem war sie stets zu hilfreichen und zeitintensiven Diskussionen bereit.

2. Duale Kegel und Voronoi-Theorie

2.1. Duale Kegel und perfekte Punkte

In diesem Abschnitt stellen wir die wichtigsten Definitionen und Ergebnisse aus [Opg01] zusammen. Dies liefert einen allgemeinen Rahmen, in welchem die von G. Voronoi begründete Theorie funktioniert.

Es seien in diesem Abschnitt $\mathcal{V}_1, \mathcal{V}_2$ zwei Vektorräume über dem Körper \mathbb{R} der reellen Zahlen mit $n := \dim(\mathcal{V}_1) = \dim(\mathcal{V}_2)$ und $\sigma : \mathcal{V}_1 \times \mathcal{V}_2 \rightarrow \mathbb{R}$ eine \mathbb{R} -bilineare und in beiden Komponenten nicht ausgeartete Abbildung.

Definition 2.1.1 *Zwei Mengen $\mathcal{V}_1^{>0} \subseteq \mathcal{V}_1, \mathcal{V}_2^{>0} \subseteq \mathcal{V}_2$ heißen duale Kegel bezüglich σ , falls sie die folgenden drei Bedingungen erfüllen.*

1. Für $i = 1, 2$ ist $\mathcal{V}_i^{>0}$ offen in \mathcal{V}_i und nichtleer.
2. Für alle $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ und $y \in \mathcal{V}_2^{>0}$ ist $\sigma(x, y) > 0$.
3. Zu jedem $x \in \mathcal{V}_1 - \mathcal{V}_1^{>0}$ existiert ein $0 \neq y \in \mathcal{V}_2^{>0}$ mit $\sigma(x, y) \leq 0$ und umgekehrt existiert zu jedem $y \in \mathcal{V}_2 - \mathcal{V}_2^{>0}$ ein $0 \neq x \in \mathcal{V}_1^{>0}$, sodass $\sigma(x, y) \leq 0$. Dabei bezeichne $\mathcal{V}_i^{\geq 0}$ den Abschluss von $\mathcal{V}_i^{>0}$ in \mathcal{V}_i für $i = 1, 2$.

Diese Definition ist offenbar symmetrisch in \mathcal{V}_1 und \mathcal{V}_2 . Für den Rest dieses Abschnitts seien nun $\mathcal{V}_1^{>0}$ und $\mathcal{V}_2^{>0}$ duale Kegel bezüglich σ . Den Rand von $\mathcal{V}_i^{\geq 0}$ möchten wir mit $\partial\mathcal{V}_i^{\geq 0}$ bezeichnen.

Einige einfache Eigenschaften dualer Kegel halten wir in dem folgenden Lemma fest.

Lemma 2.1.2 ([Opg01, Lemma 1.1]) *1. Seien $x, y \in \mathcal{V}_1^{>0}$ und $a, b \in \mathbb{R}_{>0}$. Dann liegt auch $ax + by$ in $\mathcal{V}_1^{>0}$.*

2. Für $0 \neq x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ und $y \in \mathcal{V}_2^{>0}$ ist $\sigma(x, y) > 0$.

3. Für jedes $x \in \mathcal{V}_1 - \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ existiert ein $y \in \mathcal{V}_2^{\geq 0}$ mit $\sigma(x, y) < 0$.
4. Zu jedem $0 \neq x \in \partial\mathcal{V}_1^{\geq 0}$ existiert ein $0 \neq y \in \partial\mathcal{V}_2^{\geq 0}$, sodass $\sigma(x, y) = 0$.
5. Aus $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ und $-x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ folgt $x = 0$.
6. Sei Φ_2 ein positiv definites Skalarprodukt auf \mathcal{V}_2 und setze $|y|_2 := \sqrt{\Phi_2(y, y)}$. Zu jeder kompakten Teilmenge $A \subseteq \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ existiert eine reelle Zahl $\rho(A) > 0$, sodass für jedes $a \in A$ und jedes $y \in \mathcal{V}_2^{\geq 0}$ die Abschätzung $\sigma(a, y) \geq \rho(A)|y|_2$ gilt.

Ist $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 und $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$, so ist für jedes $c \in \mathbb{R}_{>0}$ die Menge

$$\{d \in D \mid \sigma(x, d) \leq c\}$$

endlich. Daher sind die folgenden Definitionen sinnvoll.

Definition 2.1.3 Sei $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0}$ diskret in \mathcal{V}_2 und $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$.

1. $\min_D(x) := \min\{\sigma(x, d) \mid d \in D\}$ heißt das D -Minimum von x .
2. $S_D(x) := \{d \in D \mid \min_D(x) = \sigma(x, d)\}$ nennen wir die Menge der D -kürzesten oder D -minimalen Vektoren von x . Offenbar ist $S_D(x)$ eine endliche Menge, die $S_D(x) = S_D(\lambda x)$ für jedes $\lambda \in \mathbb{R}_{>0}$ erfüllt.
3. $V_D(x) := \{\sum_{d \in S_D(x)} a_d d \mid a_d \in \mathbb{R}_{\geq 0}\}$ heißt der D -Voronoi-Bereich von x .
4. Einen Vektor $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ bezeichnen wir als D -perfekt, falls sein D -Voronoi-Bereich nichtleeres Inneres besitzt. Die Menge der D -perfekten Vektoren mit D -Minimum 1 bezeichnen wir als P_D .
Es sei angemerkt, dass $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ genau dann D -perfekt ist, wenn $\dim(\langle S_D(x) \rangle) = n$.
5. Wir nennen die Dimension von $\langle S_D(x) \rangle$ den Perfektionsrang von x . Die Kodimension von $\langle M_D(x) \rangle$ in \mathcal{V}_2 bezeichnen wir auch als den Perfektionskorang von x .

Lemma 2.1.4 ([Opg01, Lemma 1.3]) Es sei $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 .

1. Sei $x \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$. Es existiert eine Umgebung U von x mit $U \subseteq \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ und $S_D(u) \subseteq S_D(x)$ für alle $u \in U$.
2. Die Funktion \min_D ist stetig.

Definition 2.1.5 Eine Menge $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$, die diskret in \mathcal{V}_2 ist, heißt zulässig, falls für jede Folge $(x_i)_{i \in \mathbb{N}}$ in $\mathcal{V}_1^{\geq 0}$, die zu einem Randpunkt $x \in \partial\mathcal{V}_1^{\geq 0}$ konvergiert, die Folge $(\min_D(x_i))_{i \in \mathbb{N}}$ gegen 0 konvergiert.

Lemma 2.1.6 ([Opg01, Lemma 1.5]) Sei $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 . Dann ist D genau dann zulässig, wenn zu jedem $x \in \partial\mathcal{V}_1^{\geq 0}$ und jedem $\varepsilon > 0$ ein $d \in D$ mit $\sigma(x, d) < \varepsilon$ existiert.

Lemma 2.1.7 ([Opg01, Lemma 1.6]) Sei $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 und zulässig. Dann ist P_D diskret.

Aus diesem Lemma lässt sich die folgende Aussage ableiten.

Korollar 2.1.8 ([Opg01, Corollary 1.7]) Es seien x, y D -perfekte Vektoren und sei $\{d_1, \dots, d_k\} \subseteq S_D(x) \cap S_D(y)$, mit $k \geq n$, sodass $\{d_1, \dots, d_k\}$ eine Basis von \mathcal{V}_2 enthält. Dann existiert ein $\lambda \in \mathbb{R}_{>0}$ mit $x = \lambda y$.

Lemma 2.1.9 ([Opg01, Proposition 1.8]) Ist $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 und zulässig, so existiert zu jedem $y \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ ein $x \in P_D$ mit $S_D(y) \subseteq S_D(x)$.

Beweis: Wir folgen dem Beweis aus [Opg01] und nehmen an, dass $k := \dim(\langle S_D(y) \rangle) < n$. Man wähle ein $0 \neq z \in \mathcal{V}_1$ mit $\sigma(z, d) = 0$ für alle $d \in S_D(y)$. Indem wir gegebenenfalls z durch $-z$ ersetzen, können wir $z \notin \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ annehmen und $y + \lambda z$ mit $\lambda \in \mathbb{R}_{\geq 0}$ betrachten. Aus Punkt 3 in Lemma 2.1.2 und einem Stetigkeitsargument folgt, dass es ein λ_0 gibt mit $y + \lambda_0 z \in \partial\mathcal{V}_1^{\geq 0}$. Da D zulässig ist, konvergiert $\min_D(y + \lambda z)$ gegen Null, sobald λ gegen λ_0 konvergiert. Da \min_D eine stetige Funktion ist, existiert ein $0 < \lambda_1 < \lambda_0$ mit $\min_D(y) > \min_D(y + \lambda_1 z) > 0$. Es sei

$$M := \{d \in D \mid \sigma(y + \lambda_1 z, d) \leq \min_D(y)\}.$$

Dies ist eine endliche Menge, die $S_D(y)$ als echte Teilmenge enthält; die Elemente $d \in M' := M - S_D(y)$ erfüllen $\sigma(z, d) < 0$ und $\sigma(y, d) > \min_D(y)$. Nun definiere man

$$\lambda_2 := \min \left\{ \frac{\min_D(y) - \sigma(y, d)}{\sigma(z, d)} \mid d \in M' \right\}, \quad y_2 := y + \lambda_2 z.$$

Offenbar ist $0 < \lambda_2 < \lambda_1$ und für $d \in D - M$ gilt $\sigma(y_2, d) > \min_D(y)$, da $\sigma(y, d) > \min_D(y)$ und $\sigma(y + \lambda_1 z, d) > \min_D(y)$. Nach Konstruktion wird $\sigma(y_2, d) \geq \min_D(y)$ von allen $d \in D$ erfüllt und Gleichheit gilt für alle $d \in S_D(y)$ und mindestens ein $d \in M'$. Dieses letzte d kann nicht in dem von $S_D(y)$ erzeugten Untervektorraum liegen, da $\sigma(z, d) = 0$ für alle $d \in S_D(y)$ gilt und somit anderenfalls $\min_D(y) = \sigma(y_2, d) = \sigma(y, d)$

wäre. Daraus folgt aber $d \in S_D(y)$.

Es ist also $S_D(y) \subsetneq S_D(y_2)$ und $\dim(\langle S_D(y_2) \rangle) > k$. Iteriert man dieses Verfahren, so erhält man schließlich einen perfekten Punkt, dessen Minimum man durch Multiplikation mit einer positiven reellen Zahl zu 1 verändern kann. \square

Eine Analyse des gerade geführten Beweises ergibt die folgende Aussage.

Korollar 2.1.10 *Ist $y \in \mathcal{V}_1^{>0}$ nicht D -perfekt, so existiert ein $z \in \mathcal{V}_1 - \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ und eine positive reelle Zahl λ , sodass der Perfektionsrang von $y + \lambda z$ echt größer als der von y ist mit $S_D(y) \subsetneq S_D(y + \lambda z)$ und $\min_D(y) = \min_D(y + \lambda z)$.*

Für alle $0 \leq t < \lambda$ ist $S_D(y + tz) = S_D(y)$ und $\min_D(y + tz) = \min_D(y)$.

Beweis: Nach Wahl ist $t < \lambda$ gleichbedeutend mit $t < \min \left\{ \frac{\min_D(y) - \sigma(y,d)}{\sigma(z,d)} \mid d \in M' \right\}$ im Beweis von Lemma 2.1.9 (mit denselben Bezeichnungen). Für $d \in M'$ ist dann $\sigma(y + tz, d) > \min_D(y)$, genauso wie für $d \in D - M$. $d \in S_D(y)$ impliziert klarerweise $\sigma(y + tz, d) = \min_D(y)$. \square

Wir erhalten noch die folgende Aussage, die später für uns wichtig sein wird.

Lemma 2.1.11 *Seien $x, y \in \mathcal{V}_1^{>0}$ mit $S_D(x) \subsetneq S_D(y)$ und $\min_D(x) = \min_D(y)$. Der Perfektionsrang von x sei k . Dann ist $V_D(x)$ eine k -dimensionale Seitenfläche von $V_D(y)$.*

Beweis: Wir betrachten $\sigma(y - x, \cdot)$ auf $S_D(y)$ und erhalten

$$\sigma(y - x, d) = \begin{cases} 0 & d \in S_D(x) \\ \sigma(y, d) - \sigma(x, d) < 0 & d \in S_D(y) - S_D(x) \end{cases}$$

Da die Elemente von $V_D(y)$ von der Form $\sum_{d \in S_D(y)} a_d d$ mit $a_d \geq 0$ sind, haben wir also

$$\sigma \left(y - x, \sum_{d \in S_D(y)} a_d d \right) = \sum_{d \in S_D(y)} a_d \sigma(y - x, d) \leq 0$$

mit Gleichheit genau dann, wenn $\sum_{d \in S_D(y)} a_d d \in S_D(x)$, sodass $\{w \in \mathcal{V}_2 \mid \sigma(y - x, w) = 0\}$ die gewünschte Seitenfläche definiert. \square

Im Folgenden möchten wir Eigenschaften des D -Voronoi-Bereichs $V_D(x)$ eines D -perfekten Vektors x untersuchen. Da wir $V_D(x)$ als die Menge der Linearkombinationen von $S_D(x)$ mit nichtnegativen Koeffizienten definiert haben, ist der D -Voronoi-Bereich ein endlich erzeugter Kegel mit Basispunkt 0 in $\mathcal{V}_2^{\geq 0}$. Auf diese Art und Weise beschreiben wir diesen Kegel also durch die ihn begrenzenden Strahlen $\mathbb{R}_{\geq 0} \cdot v$, $v \in S_D(x)$.

In dazu dualer Weise lässt sich der Kegel auch durch die ihn begrenzenden Hyperflächen, also durch eine endliche Anzahl linearer Ungleichungen der Gestalt $\sigma(y, -) \geq 0$ mit geeigneten $y \in \mathcal{V}_1$, beschreiben, was wir im weiteren Verlauf präzisieren werden.

Definition 2.1.12 1. Ein Vektor $0 \neq y \in \mathcal{V}_1$ mit $\sigma(y, z) \geq 0$ für jedes $z \in S_D(x)$ und $\sigma(y, z) = 0$ für $n - 1$ linear unabhängige $z \in S_D(x)$ heißt eine Richtung von x .

2. Die Richtungen von x entsprechen den Facetten (auch „Seitenflächen“) von $V_D(x)$, die wie folgt definiert sind. Zu einer Richtung y von x liegt die Menge

$$W(y) := V_D(x) \cap \{z \in \mathcal{V}_2 \mid \sigma(y, z) = 0\}$$

im Rand von $V_D(x)$ und ist ihrerseits ein $(n - 1)$ -dimensionaler Kegel in \mathcal{V}_2 .

Bemerkung 2.1.13 Liegt eine Richtung y von x in $\mathcal{V}_1^{\geq 0}$, so gelten

1. $\sigma(y, d) \geq 0$ für alle $d \in D$ und
2. $\sigma(y, z) = 0$ für alle $z \in W(y)$.

Aus der ersten Aussage folgt $S_D(x + \lambda y) = S_D(x) \cap W(y)$, sodass für jedes $\lambda > 0$ der Vektor $x + \lambda y$ nicht D -perfekt ist.

Aus Punkt 2 folgert man $W(y) \subseteq \partial \mathcal{V}_2^{\geq 0}$ und $y \in \partial \mathcal{V}_1^{\geq 0}$.

Eine solche Richtung $y \in \mathcal{V}_1^{\geq 0}$ nennen wir blinde Richtung.

Bemerkung 2.1.14 Ist y eine nicht blinde Richtung, so existiert ein $d \in D$ mit $\sigma(y, d) < 0$. Man kann daher ein $\lambda > 0$ finden, sodass $x + \lambda y$ D -perfekt ist und überdies $\min_D(x) = \min_D(x + \lambda y)$ und $\langle S_D(x) \cap S_D(x + \lambda y) \rangle = W(y)$. $x + \lambda y$ heißt ein Nachbar (in Richtung y) von x .

Beweis: Diese Aussage beweist man analog zu Lemma 2.1.9. □

Satz 2.1.15 ([Opg01, Theorem 1.9]) Falls $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret und zulässig ist, bilden die D -Voronoi-Bereiche der D -perfekten Vektoren eine exakte Pflasterung (auch „Kachelung“) von $\mathcal{V}_2^{\geq 0}$. Exaktheit bezeichnet dabei die Eigenschaft, dass jede Facette eines D -Voronoi-Bereichs eine Facette genau zweier D -Voronoi-Bereiche ist. Eine solche Pflasterung bezeichnet man auch als „Face-to-Face-Pflasterung“.

Definition 2.1.16 Der Voronoi-Graph Γ_D ist der gerichtete Graph mit Eckenmenge P_D und Kantenmenge

$$\{(x, y) \in P_D \times P_D \mid x \text{ und } y \text{ sind Nachbarn}\}$$

Aus der Tatsache, dass die D -Voronoi-Bereiche eine exakte Kachelung von $\mathcal{V}_2^{>0}$ bilden, erhalten wir einige Aussagen über Γ_D .

Korollar 2.1.17 *Ist $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$ diskret und zulässig, so ist Γ_D zusammenhängend und lokal endlich.*

2.2. Diskontinuierliche Gruppen

In diesem Abschnitt betrachten wir solche Mengen D , die unter einer eigentlich diskontinuierlichen Operation einer geeigneten Gruppe invariant sind. Für $\mathcal{V}_1^{>0}$ und $\mathcal{V}_2^{>0}$ definieren wir

$$\text{Aut}(\mathcal{V}_i^{>0}) := \{g \in \text{GL}(\mathcal{V}_i) \mid g\mathcal{V}_i^{>0} = \mathcal{V}_i^{>0}\}.$$

Definition 2.2.1 *Es sei $G \leq \text{Aut}(\mathcal{V}_1^{>0})$ eine Gruppe. Wir sagen, dass G eigentlich diskontinuierlich auf $\mathcal{V}_1^{>0}$ operiert, falls die Operation die folgenden Eigenschaften erfüllt.*

1. Für jedes $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ ist der Stabilisator $G_x := \text{Stab}_G(x)$ endlich.
2. Die Bahn Gx eines jeden $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ hat keinen Häufungspunkt in $\mathcal{V}_1^{>0}$.

Im Folgenden sei G eine eigentlich diskontinuierlich operierende Gruppe im Sinne der obigen Definition.

Bemerkung 2.2.2 1. Zu jedem $\varphi \in \text{End}(\mathcal{V}_1)$ existiert ein eindeutig bestimmtes $\varphi^{\text{ad}} \in \text{End}(\mathcal{V}_2)$ mit $\sigma(\varphi(x), y) = \sigma(x, \varphi^{\text{ad}}(y))$ für alle $x \in \mathcal{V}_1$, $y \in \mathcal{V}_2$.

2. $G^{\text{ad}} := \{g^{\text{ad}} \mid g \in G\}$ operiert eigentlich diskontinuierlich auf $\mathcal{V}_2^{>0}$.

Betrachtet man nun wieder eine Teilmenge $D \subseteq \mathcal{V}_2^{\geq 0} - \{0\}$, die diskret in $\mathcal{V}_2^{>0}$, zulässig, und invariant unter der Operation von G^{ad} ist, erhält man das folgende

Lemma 2.2.3 ([Opg01, Lemma 2.1]) *Es sei $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ und $g \in G$. Dann gelten die folgenden Aussagen.*

1. $\min_D(gx) = \min_D(x)$
2. $S_D(gx) = (g^{\text{ad}})^{-1}S_D(x)$

$$3. V_D(gx) = (g^{\text{ad}})^{-1}V_D(x)$$

Insbesondere operiert G auf dem Graphen Γ_D .

Zu erwähnen ist in diesem Zusammenhang der folgende Satz, der auf einem Satz von Bass und Serre basiert und es gestattet, ein Erzeugendensystem von G zu bestimmen, falls der Restklassengraph Γ_D/G endlich ist.

Satz 2.2.4 ([Opg01, Theorem 2.2]) G operiere wie zuvor eigentlich diskontinuierlich auf $\mathcal{V}_1^{>0}$, sodass Γ_D/G endlich ist. Es seien x_1, \dots, x_ℓ Vertreter der D -perfekten Punkte, die einen zusammenhängenden Baum T in Γ_D aufspannen. Es sei T_1 die Menge der $y \in \Gamma_D - T$, die einen Nachbarn in T besitzen. Zu jedem $y \in T_1$ wähle man ein $g_y \in G$, sodass $g_y^{-1}(y) \in \{x_1, \dots, x_\ell\}$. Dann ist

$$G = \langle g_y, \text{Stab}_G(x_1), \dots, \text{Stab}_G(x_\ell) \mid y \in T_1 \rangle.$$

Insbesondere ist die Gruppe G endlich erzeugt.

2.3. Minimale Klassen

In diesem Abschnitt seien weiterhin $\mathcal{V}_1, \mathcal{V}_2$ zwei reelle Vektorräume der Dimension n , $\sigma : \mathcal{V}_1 \times \mathcal{V}_2 \rightarrow \mathbb{R}$ bilinear und nicht ausgeartet, $\mathcal{V}_1^{>0}, \mathcal{V}_2^{>0}$ duale Kegel bezüglich σ und $D \subseteq \mathcal{V}_2^{>0} - \{0\}$ diskret in \mathcal{V}_2 .

Definition 2.3.1 Seien $x_1, x_2 \in \mathcal{V}_1^{>0}$. Wir nennen x_1 und x_2 D -minimal äquivalent, falls $S_D(x_1) = S_D(x_2)$.

Wir setzen

$$\text{Cl}_D(x) := \{y \in \mathcal{V}_1^{>0} \mid S_D(y) = S_D(x)\},$$

die D -minimale Klasse von x .

Auf der Menge der D -minimalen Klassen definieren wir die partielle Ordnung \preceq durch

$$\text{Cl}_D(x_1) \preceq \text{Cl}_D(x_2) \Leftrightarrow S_D(x_1) \subseteq S_D(x_2)$$

Bemerkung 2.3.2 Zur partiellen Ordnung \preceq sei angemerkt, dass nicht jede Teilmenge einer Menge von D -minimalen Vektoren ihrerseits die Menge der minimalen Vektoren eines Punktes in $\mathcal{V}_1^{>0}$ ist. Ein Gegenbeispiel in der Situation der \mathbb{Z} -Gitter erhält man

beispielsweise mit Hilfe von Satz 6.2.1 in [Mar03], indem man zehn- oder elfelementige Teilmengen der kürzesten Vektoren des vierdimensionalen Gitters \mathbb{D}_4 betrachtet, siehe auch [Mar03, S. 322].

Aus praktischen Gründen möchten wir noch die folgende abkürzende Schreibweise vereinbaren.

Definition 2.3.3 Für ein $\alpha \in \mathbb{R}_{>0}$ und $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ sei

$$\text{Cl}_D^\alpha(x) := \text{Cl}_D(x) \cap \{y \in \mathcal{V}_1^{>0} \mid \min_D(y) = \alpha\}.$$

Ist \mathcal{C} eine minimale Klasse, so verwenden wir die Schreibweise \mathcal{C}^α in der gleichen Weise.

Die folgende Bemerkung ist sofort klar, da der Perfektionsrang eines Punktes nur von der Menge seiner D -minimalen Vektoren abhängt.

Bemerkung 2.3.4 Perfektionsrang und -korang sind konstant auf minimalen Klassen, sodass man diese Größen auch den Klassen zuordnen kann.

Aus [Mar03] lässt sich der folgende Satz leicht übernehmen (vergleiche [Mar03, Theorem 9.1.9]).

Satz 2.3.5 1. Der Perfektionsrang ist eine streng monoton wachsende Funktion auf der Menge der minimalen Klassen.

2. Eine minimale Klasse ist genau dann ein maximales Element bezüglich \preceq , wenn sie die Menge der $\mathbb{R}_{>0}$ -Vielfachen eines perfekten Punktes $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ ist.

3. Zu jeder minimalen Klasse \mathcal{C} existiert eine perfekte Klasse \mathcal{C}' , sodass $\mathcal{C} \preceq \mathcal{C}'$.

4. Zu zwei minimalen Klassen $\mathcal{C} \prec \mathcal{C}'$ existiert eine echt aufsteigende Kette minimaler Klassen

$$\mathcal{C} \prec \mathcal{C}_1 \prec \dots \prec \mathcal{C}_r \prec \mathcal{C}',$$

sodass der Perfektionsrang in jedem Schritt genau um 1 ansteigt.

Beweis:

1. Es seien $\text{Cl}_D^\alpha(x') \succeq \text{Cl}_D^\alpha(x)$ zwei minimale Klassen, deren Minima ohne Beschränkung der Allgemeinheit auf $\alpha > 0$ fixiert seien. Es ist $\text{Cl}_D^\alpha(x') \not\preceq \text{Cl}_D^\alpha(x)$ klarerweise äquivalent zu $S_D(x) \supsetneq S_D(x')$.

Ist nun der Perfektionsrang von x' echt größer als der von x , so muss offensichtlich $S_D(x')$ eine echte Obermenge von $S_D(x)$ sein.

Nehmen wir also an, dass die minimalen Klassen x und x' denselben Perfektionsrang besitzen. Wir betrachten in \mathcal{V}_1 den affinen Raum

$$\mathfrak{A}_x := \{w \in \mathcal{V}_1 \mid \sigma(w, d) = \min_D(x) \forall d \in S_D(x)\},$$

dessen Dimension gerade der Perfektionskorang von x ist.

Definieren wir nun analog $\mathfrak{A}_{x'}$, so erhalten wir einen affinen Teilraum von \mathfrak{A}_x , dessen Dimension ebenfalls der Perfektionskorang von x ist. Diese zwei affinen Räume sind also identisch, sodass $S_D(x) = S_D(x')$ folgt.

2. Der Perfektionsrang ist definitionsgemäß maximal auf den perfekten Punkten von $\mathcal{V}_1^{>0}$. Da wir bereits gesehen haben, dass ein perfekter Punkt durch seine minimalen Vektoren bis auf Vielfache festgelegt ist, ist also eine Klasse, die ein maximales Element bezüglich \preceq ist, die Menge der positiven Vielfachen eines perfekten Punktes.

Ist umgekehrt eine minimale Klasse nicht perfekt, so lässt sie sich mittels 2.1.14 bezüglich \preceq echt vergrößern, sodass sie kein maximales Element gewesen sein kann.

3. Ist die Klasse \mathcal{C} perfekt, so ist nichts zu zeigen. Anderenfalls lässt sich mit dem Verfahren aus Bemerkung 2.1.14 induktiv die Behauptung zeigen.

4. Wir beweisen die Aussage per Induktion über die Differenz der Perfektionsränge von \mathcal{C} und \mathcal{C}' . Ist diese Null, so ist nichts zu zeigen.

Es seien nun $x \in \mathcal{C}, x' \in \mathcal{C}'$ und $\min_D(x) = \min_D(x')$. Man wähle S als eine Seitenfläche von $V_D(x')$ mit $S \supseteq V_D(x)$ (vgl. Lemma 2.1.11) und $z \in \mathcal{V}_1$ so, dass $\sigma(z, d) = 0$ für alle $d \in S_D(x') \cap S$ und $\sigma(z, d) > 0$ für $d \in D \cap (V_D(x') - S)$ gilt. Zu $\lambda > 0$ betrachte nun $x_\lambda := x' + \lambda z$. Ist λ hinreichend klein, so ist nach Lemma 2.1.4 $S_D(x_\lambda) \subseteq S_D(x')$, jedoch gilt nach Konstruktion für $d \in S_D(x') - S$

$$\sigma(x_\lambda, d) = \min_D(x') + \lambda \sigma(z, d) > \min_D(x').$$

Die Klasse $\tilde{\mathcal{C}}$ von x_λ erfüllt also $\mathcal{C} \prec \tilde{\mathcal{C}} \prec \mathcal{C}'$ und die Differenzen der Perfektionsränge zwischen \mathcal{C} und $\tilde{\mathcal{C}}$ sowie $\tilde{\mathcal{C}}$ und \mathcal{C}' sind jeweils echt kleiner als die ursprüngliche Differenz, sodass die Behauptung bewiesen ist.

□

Wir wollen im Folgenden beschreiben, wie man Vertreter minimaler Klassen bestimmen kann. Dabei bieten sich angesichts des vierten Punktes von Satz 2.3.5 zwei Vorgehensweisen an. Geht man von einem nicht perfekten Punkt $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ aus, so kann man versuchen, die minimalen Klassen über ihm mit Hilfe von Lemma 2.1.9 zu bestimmen. Dabei ist die folgende Erkenntnis interessant.

Satz 2.3.6 *Ist \mathcal{C} eine minimale Klasse, so liegen über \mathcal{C} (bezüglich \preceq) nur endlich viele perfekte Klassen.*

Beweis: Sei $x \in \mathcal{C}$ und p ein perfekter Punkt mit $S_D(p) \supseteq S_D(x)$. Nach Lemma 2.1.11 ist $V_D(x)$ eine k -dimensionale Seitenfläche von $V_D(p)$. Da die D -Voronoi-Bereiche der perfekten Punkte nach Satz 2.1.15 eine exakte Pflasterung von $\mathcal{V}_2^{>0}$ bilden, kann $V_D(x)$ nur in endlich vielen Voronoi-Bereichen als k -dimensionale Seitenfläche liegen. Läge $V_D(x)$ nämlich in unendlich vielen Voronoi-Bereichen, so besäße $V_D(p)$ unendlich viele Facetten, was nicht möglich ist, da es sich bei $V_D(p)$ um einen endlich erzeugten Kegel handelt. Für p bestehen also nur die endlich vielen Wahlen, die gerade durch diejenigen Voronoi-Bereiche perfekter Punkte gegeben sind, die $V_D(x)$ als Seitenfläche enthalten. \square

Kennt man einen perfekten Punkt in $\mathcal{V}_1^{>0}$, so kann man von diesem ausgehend Punkte beliebigen kleineren Perfektionsrangs bestimmen, wie der folgende Satz zeigt.

Satz 2.3.7 *Es sei $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ ein perfekter Punkt. Jede Seitenfläche von $V_D(x)$ der Kodimension k korrespondiert auf natürliche Weise zu einer minimalen Klasse von Perfektionskorang k .*

Beweis: Es sei S die Seitenfläche von $V_D(x)$ aus der Behauptung. Diese ist als Seitenfläche der Kodimension k Durchschnitt von k Facetten $W(y_i)$ mit zugehörigen Richtungen y_i .

Ist die Richtung y_i nicht blind, so existiert nach Satz 2.1.14 ein eindeutig bestimmtes $\rho_i > 0$, sodass $x + \rho_i y_i$ perfekt ist und für $0 < t < \rho_i$ die D -minimalen Vektoren von $x + t y_i$ gerade diejenigen minimalen Vektoren von x sind, die in der Facette $W(y_i)$ liegen. Ist andererseits y_i blind, so ist nach Bemerkung 2.1.13 ebenfalls für jedes $\lambda > 0$ die Menge minimalen Vektoren von $x + \lambda y_i$ die Menge $S_D(x) \cap W(y_i)$. In diesem Fall kann $\rho_i > 0$ beliebig gewählt werden.

Wir betrachten nun

$$z := x + \frac{1}{2k} \sum_{i=1}^k \rho_i y_i = \frac{1}{k} \sum_{i=1}^k \left(x + \frac{\rho_i}{2} y_i \right) \in \mathcal{V}_1^{>0}.$$

Nach Konstruktion ist $\min_D(z) = \min_D(x)$ und $S_D(z) = S_D(x) \cap S$, sodass z in der Tat eine minimale Klasse von Perfektionskorang k vertritt. \square

Bemerkung 2.3.8 Die Wahl des Faktors $\frac{1}{2}$ im vorstehenden Beweis ist willkürlich. Jeder Faktor $0 < \alpha < 1$ liefert dasselbe Resultat. Dadurch entsteht im Raum \mathcal{V}_1 eine Anschauung für die Geometrie der minimalen Klassen: Betrachtet man einen perfekten Punkt x_1 und einen Nachbarn x_2 , so besteht die Verbindungsstrecke zwischen x_1 und x_2 (ohne Hinzunahme von x_1 und x_2 als Endpunkten) aus Vertretern einer minimalen Klasse, deren Perfektionsrang $n - 1$ beträgt. Diese Vertreter haben alle das Minimum $\min_D(x) = \min_D(y)$.

Diese Anschauung setzt sich natürlich fort, wenn man mehrere Nachbarn von x_1 betrachtet. Im Fall zweier Nachbarn hat man beispielsweise ein Dreieck zu betrachten.

Wir möchten nun annehmen, dass wir uns in dem folgenden Spezialfall befinden. Es sei $G \leq \text{Aut}(\mathcal{V}_1^{>0})$ eine Untergruppe, die eigentlich diskontinuierlich auf $\mathcal{V}_1^{>0}$ operiert und nur endlich viele Bahnen auf der Menge der perfekten Punkte hat. Das Vertretersystem der perfekten Punkte möchten wir mit $\{\wp_1, \dots, \wp_\ell\}$ bezeichnen.

Bemerkung 2.3.9 Die Operation von G^{ad} auf der Menge der D -minimalen Vektoren von Punkten $x \in \mathcal{V}_1^{>0}$ induziert eine Operation von G auf der Menge der minimalen Klassen.

Ein $g \in G$ bildet die minimale Klasse $\text{Cl}_D(x) = \{y \in \mathcal{V}_1^{>0} \mid S_D(y) = S_D(x)\}$ ab auf $\{y \in \mathcal{V}_1^{>0} \mid S_D(y) = (g^{\text{ad}})^{-1}S_D(x) = S_D(gx)\}$.

Satz 2.3.10 G lässt bei der Operation auf der Menge der minimalen Klassen nur endlich viele Bahnen.

Beweis: Eine minimale Klasse \mathcal{C} liegt bezüglich \preceq unter mindestens einer perfekten Klasse. Diese perfekte Klasse besitzt unter der Operation von G einen Vertreter in $\{\wp_1, \dots, \wp_\ell\}$. Unterhalb dieser endlich vielen perfekten Klassen liegen aber nach Satz 2.3.7 nur endlich viele minimale Klassen, sodass die Behauptung folgt. \square

3. Minimale Klassen über imaginärquadratischen Zahlkörpern

3.1. Ordnungen

Wir beginnen dieses Kapitel mit einem kurzen Abschnitt über die Theorie der Ordnungen. Dazu folgen wir den Darstellungen aus [Rei75]. Es sei R ein Dedekindring mit Quotientenkörper K und A eine endlichdimensionale K -Algebra.

Definition 3.1.1 *Es sei V ein endlichdimensionaler K -Vektorraum. Ein R -Gitter in V ist ein endlich erzeugter R -Teilmodul von V , der eine Basis von V enthält. Eine R -Ordnung in A ist ein Teilring Λ von A , der ein R -Gitter in A ist. Eine Maximalordnung ist eine Ordnung, die nicht echt in einer anderen R -Ordnung enthalten ist.*

- Beispiel 3.1.2**
1. Ist $A = K^{n \times n}$ die K -Algebra der $n \times n$ -Matrizen mit Einträgen in K , so ist $\Lambda = R^{n \times n}$ eine R -Ordnung in A .
 2. Sei $L \supseteq K$ eine endliche separable Erweiterung. Der ganze Abschluss von R in L ist eine R -Ordnung in L .
 3. Es sei G eine endliche Gruppe und $A = KG$ die Gruppenalgebra von G . Das heißt KG ist der freie K -Modul auf der Menge G , auf dem wir eine Multiplikation durch bilineare Fortsetzung der Gruppenverknüpfung definieren. $\Lambda = RG$ ist dann eine R -Ordnung in A .
 4. Ist der ganze Abschluss R' von R in A eine R -Ordnung, so ist R' die eindeutig bestimmte Maximalordnung in A . Ist A kommutativ, so ist R' stets ein Ring, jedoch nicht notwendigerweise ein volles R -Gitter. In Beispiel 2 ist die Bedingung, dass L/K separabel ist, aus diesem Grund unerlässlich.

Satz 3.1.3 ([Rei75, Theorem 8.6]) *Ist Λ eine R -Ordnung und $\lambda \in \Lambda$, so ist λ ganz über R . Außerdem liegen sowohl das Minimalpolynom als auch das charakteristische Polynom von λ in $R[x]$.*

3.2. Gitter

Im Folgenden sei stets K/\mathbb{Q} ein imaginärquadratischer Zahlkörper, für den wir eine Einbettung $K \hookrightarrow \mathbb{C}$ fixieren, weshalb wir auch $K \subseteq \mathbb{C}$ schreiben. Mit \mathcal{O}_K bezeichnen wir den Ganzheitsring von K . $\mathcal{C}\ell_K$ sei die Idealklassengruppe, für die wir ein Vertretersystem bestehend aus ganzen Idealen minimaler Norm wählen. Diese Ideale bezeichnen wir mit $\mathfrak{a}_1, \dots, \mathfrak{a}_{h_K}$, wobei $h_K := |\mathcal{C}\ell_K|$ die Klassenzahl sei.

Ist A ein Ring, so bezeichne A^n die Menge der Zeilenvektoren mit n Einträgen. Ist M eine Matrix mit Einträgen aus \mathbb{C} , so bezeichnen wir mit M^* die transponierte und komplex konjugierte Matrix. Wir nennen eine solche Matrix Hermitesch, falls $M = M^*$.

Die Menge \mathcal{H}_n der Hermiteschen Matrizen vom Format $n \times n$ ist ein \mathbb{R} -Vektorraum der Dimension n^2 mit positiv definitem Skalarprodukt

$$\mathcal{H}_n \times \mathcal{H}_n \rightarrow \mathbb{R}, (\mathcal{A}, \mathcal{B}) \mapsto \text{Spur}(\mathcal{A}\mathcal{B}).$$

Er enthält den Kegel \mathcal{H}_n^+ der positiv definiten Hermiteschen Matrizen, den wir mit dem Kegel der positiv definiten Hermiteschen Sesquilinearformen auf \mathbb{C}^n identifizieren möchten. Für $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n$ und $x \in \{K^n, K^{n \times n}\}$ setzen wir $\mathcal{A}[x] := x\mathcal{A}x^*$.

In diesem Kapitel werden wir auf einige Ergebnisse aus [BC13] zurückgreifen, die wir kurz wiederholen möchten. Wir betrachten \mathcal{O}_K -Gitter in K^n im Sinne von Definition 3.1.1.

Satz 3.2.1 (Steinitz, vgl. [BC13, Theorem 2.2]) *Ist L ein \mathcal{O}_K -Gitter in K^n , so existieren gebrochene Ideale $\mathfrak{c}_1, \dots, \mathfrak{c}_n$, sodass $L \cong \mathfrak{c}_1 \oplus \dots \oplus \mathfrak{c}_n$. Die Idealklasse $\text{St}(L) := [\mathfrak{c}_1 \cdot \dots \cdot \mathfrak{c}_n] \in \mathcal{C}\ell_K$ ist eine trennende Invariante der Isomorphieklassen von \mathcal{O}_K -Gittern der Dimension n und wird auch als Steinitzklasse von L bezeichnet.*

Beweis: [O'M00, 81:3,81:11] □

Bemerkung 3.2.2 *Ein Gitter der Form $\mathfrak{c}_1 \oplus \dots \oplus \mathfrak{c}_n$ ist zu einem Gitter der Form $\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus \mathfrak{c}_1 \cdot \dots \cdot \mathfrak{c}_n$ isomorph, sodass die Gitter der Form $\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus \mathfrak{a}_i$ mit $1 \leq i \leq h_K$ ein*

Vertretersystem der Isomorphieklassen von n -dimensionalen \mathcal{O}_K -Gittern bilden. Insbesondere ist jedes gebrochene Ideal von K und somit auch jedes \mathcal{O}_K -Gitter ein projektiver \mathcal{O}_K -Modul.

Für \mathcal{O}_K -Gitter existiert das folgende Analogon des Invariantenteilersatzes für endlich erzeugte Moduln über Hauptidealbereichen.

Satz 3.2.3 ([Rei75, Theorem 4.14]) *Es seien L_1 und L_2 zwei \mathcal{O}_K -Gitter in K^n mit $L_1 \supseteq L_2$. Dann existieren gebrochene Ideale $\mathfrak{c}_1, \dots, \mathfrak{c}_n$ und ganze Ideale $\mathfrak{b}_1, \dots, \mathfrak{b}_n$ mit*

$$L_1 \cong \mathfrak{c}_1 \oplus \dots \oplus \mathfrak{c}_n, \quad L_2 \cong \mathfrak{b}_1 \mathfrak{c}_1 \oplus \dots \oplus \mathfrak{b}_n \mathfrak{c}_n,$$

sodass $\mathfrak{b}_1 \supseteq \dots \supseteq \mathfrak{b}_n$.

Beweis: Ein Beweis dieser Aussage kann in [O'M00] nachgelesen werden. □

Der Ring der \mathcal{O}_K -linearen Endomorphismen eines Gitters L lässt sich mit Hilfe des folgenden Lemmas beschreiben.

Lemma 3.2.4 *Sind $M = \bigoplus_{i=1}^n \mathfrak{m}_i$ und $N = \bigoplus_{j=1}^n \mathfrak{n}_j$ mit gebrochenen Idealen $\mathfrak{m}_i, \mathfrak{n}_j$ \mathcal{O}_K -Gitter in K^n , so gilt*

1. $\text{Hom}_{\mathcal{O}_K}(\mathfrak{m}_i, \mathfrak{n}_j) \cong \mathfrak{n}_j \cdot \mathfrak{m}_i^{-1}$,
2. $\text{Hom}_{\mathcal{O}_K}(M, N) \cong \{(\varphi_{ij})_{i,j=1}^n \mid \varphi_{ij} \in \text{Hom}_{\mathcal{O}_K}(\mathfrak{m}_i, \mathfrak{n}_j)\}$ in Zeilenkonvention.

Beweis:

1. $\varphi \in \text{Hom}_{\mathcal{O}_K}(\mathfrak{m}_i, \mathfrak{n}_j)$ definiert einen eindeutig bestimmten Homomorphismus $K \rightarrow K$ von K -Vektorräumen, sodass ein $a \in K$ existiert, welches $\varphi(x) = ax$ für alle $x \in \mathfrak{m}_i$ erfüllt. Um nun sicherzustellen, dass \mathfrak{m}_i in \mathfrak{n}_j abgebildet wird, muss $a \in \mathfrak{n}_j \mathfrak{m}_i^{-1}$ erfüllt sein.
2. Dies folgt aus 1., da M und N als direkte Summen zerlegt sind.

□

Korollar 3.2.5 Ist $L = \mathcal{O}_K^{n-1} \oplus \mathfrak{a}$, so ist

$$\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L) \cong \left(\begin{array}{ccc|c} & & & \mathfrak{a} \\ & \mathcal{O}_K^{(n-1) \times (n-1)} & & \vdots \\ & & & \mathfrak{a} \\ \hline \mathfrak{a}^{-1} & \dots & \mathfrak{a}^{-1} & \mathcal{O}_K \end{array} \right).$$

Bemerkung 3.2.6 Der Endomorphismenring $\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ ist eine \mathcal{O}_K -Maximalordnung in der K -Algebra $\text{End}_K(V)$. In der Tat ist sogar jede Maximalordnung in $\text{End}_K(V)$ von dieser Form.

Beweis: Dies ist ein Spezialfall der Aussagen von [Rei75, Corollary 27.6]. □

Definition 3.2.7 Wir bezeichnen mit $\text{GL}(L) := (\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L))^*$ die Gruppe der Modulautomorphismen des \mathcal{O}_K -Gitters L .

Lemma 3.2.8 Ist $A \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$, so ist $\det(A) \in \mathcal{O}_K$.

Beweis: Dies folgt mit Satz 3.1.3 sofort aus der Tatsache, dass $\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ eine Ordnung in der K -Algebra $\text{End}_K(V)$ ist. □

Satz 3.2.9 Es ist

$$\text{GL}(L) \cong \{A \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L) \mid \det(A) \in \mathcal{O}_K^*\}.$$

Beweis: Ist $A \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ invertierbar mit $A^{-1} \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$, so besitzen A und A^{-1} in \mathcal{O}_K liegende Determinanten, deren Produkt 1 ist. Mithin ist $\det(A) \in \mathcal{O}_K^*$. Ist umgekehrt $A \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ und $\det(A) \in \mathcal{O}_K^*$, so folgt $A^{-1} \in \text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ aus Lemma 3.2.8. □

Wir erwähnen schließlich noch einen wichtigen Satz über die Existenz von Gitterpunkten in geeigneten Mengen. Wie üblich bezeichnen wir eine Teilmenge X eines reellen Vektorraums als konvex, falls zu je zwei Punkten $a, b \in X$ auch ihre Verbindungsstrecke in X enthalten ist. Wir nennen X zentralsymmetrisch, wenn aus $x \in X$ die Eigenschaft $-x \in X$ folgt.

Satz 3.2.10 (Gitterpunktsatz von Minkowski) *Es sei L ein Gitter in einem euklidischen Vektorraum und X eine konvexe und zentralsymmetrische Teilmenge dieses Raums. Ist $\text{vol}(X) > 2^{\dim(V)}\text{vol}(L)$, so enthält X mindestens einen von Null verschiedenen Gittervektor $\ell \in L$.*

Es bezeichne dabei $\text{vol}(X)$ das Volumen von X bezüglich des Maßes, das durch das Skalarprodukt auf V erklärt wird und $\text{vol}(L)$ das Grundmaschenvolumen, wie es in Kapitel I, Paragraph 4 von [Neu07] definiert wird.

Beweis: Für einen Beweis dieser Aussage verweisen wir auf [Neu07, Satz (4.4)]. \square

3.3. \mathcal{H}_n^+ als selbstdualer Kegel

In diesem Abschnitt möchten wir uns mit minimalen Klassen über imaginärquadratischen Zahlkörpern beschäftigen. Dazu benutzen wir die Ergebnisse aus Abschnitt 2.3. Es sei weiterhin L ein \mathcal{O}_K -Gitter der Dimension n .

Satz 3.3.1 *\mathcal{H}_n^+ ist ein selbstdualer Kegel in \mathcal{H}_n bezüglich des durch die Spur definierten Skalarprodukts.*

Beweis: Dass es sich bei \mathcal{H}_n^+ um einen nichtleeren offenen Kegel in \mathcal{H}_n handelt, ist ein bekanntes Resultat, welches die Richtigkeit des ersten Axioms für duale Kegel zeigt.

Seien nun $A, B \in \mathcal{H}_n^+$. Um zu zeigen, dass die zweite an duale Kegel gestellte Bedingung von \mathcal{H}_n^+ erfüllt wird, verwenden wir den bekannten Spektralsatz für Hermitesche Matrizen, um annehmen zu können, dass A eine reelle Diagonalmatrix mit positiven Einträgen ist. Dann ist aber $\text{Spur}(AB)$ eine mit positiven reellen Zahlen gewichtete Summe positiver reeller Zahlen, denn offensichtlich hat B als positiv definite Hermitesche Matrix ausschließlich Diagonaleinträge aus der Menge $\mathbb{R}_{>0}$. Also ist $\text{Spur}(AB) > 0$.

Um das dritte Axiom einzusehen, wählen wir $A \in \mathcal{H}_n - \mathcal{H}_n^+$. Nach Wahl existiert also ein $0 \neq v \in K^n$ mit $A[v] \leq 0$. Dann ist aber

$$0 \geq A[v] = \text{Spur}(A[v]) = \text{Spur}(vAv^*) = \text{Spur}((v^*v)A),$$

sodass $0 \neq v^*v$ der gesuchte Vektor in $\overline{\mathcal{H}_n^+}$ ist. \square

Aus dem Artikel [CN13] übernehmen wir die folgenden Definitionen für das Minimum und die kürzesten Vektoren eines $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$ über L .

Definition 3.3.2 Ein Gewicht auf L ist eine $\mathrm{GL}(L)$ -invariante Abbildung $\varphi : \mathbb{P}(K^n) \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ mit $\max_{x \in \mathbb{P}(K^n)} \varphi(x) = 1$.

Bemerkung 3.3.3 Wir werden im Folgenden unter K^* invariante Abbildungen als Abbildungen auf dem projektiven Raum ansehen und daher Gewichte auch in der Form von Abbildungen auf $K^n - \{0\}$ angeben.

Das einfachste Beispiel für ein Gewicht ist sicherlich das so genannte triviale Gewicht, welches überall konstant 1 ist. Ein weiteres Gewicht φ_1 werden wir im Folgenden beschreiben. Es erleichtert nicht nur in manchen Fällen die Berechnungen, wie wir noch zeigen werden, sondern sorgt auch dafür, dass sich die vorliegende Theorie weitreichenden Verallgemeinerungen unterordnet (vgl. etwa [Wat00] sowie [Cou04]). Mit der Wahl von φ_1 stimmen die zentralen Definitionen auch mit denen in [BC13] überein.

Definition 3.3.4 Es sei $L = \mathfrak{c}_1 \oplus \dots \oplus \mathfrak{c}_n$ ein Gitter in K^n . Zu $0 \neq \ell = (\ell_1, \dots, \ell_n) \in L$ definieren wir das ganze Ideal

$$\mathfrak{a}_\ell := \sum_{i=1}^n \ell_i \mathfrak{c}_i^{-1} \subseteq \mathcal{O}_K.$$

Wie üblich bezeichne $N(\mathfrak{a}_\ell) := |\mathcal{O}_K/\mathfrak{a}_\ell|$ die Idealnorm.

Lemma 3.3.5 Für das Ideal \mathfrak{a}_ℓ gelten die folgenden Eigenschaften.

1. Es ist $N(\mathfrak{a}_\ell) \geq 1$ für alle von 0 verschiedenen $\ell \in L$.
2. Ist $\lambda \in K^*$ und $\ell \in L - \{0\}$, so gilt $\mathfrak{a}_{\lambda\ell} = \lambda\mathfrak{a}_\ell$.
3. Ist $g \in \mathrm{GL}(L)$ und $\ell \in L - \{0\}$, so ist $\mathfrak{a}_{\ell g} = \mathfrak{a}_\ell$.

Beweis:

1. Dies ist offensichtlich.
2. Es ist $\mathfrak{a}_{\lambda\ell} = \sum_{i=1}^n (\lambda\ell_i)\mathfrak{c}_i^{-1} = \lambda \sum_{i=1}^n \ell_i \mathfrak{c}_i^{-1} = \lambda\mathfrak{a}_\ell$.
3. Wir schreiben $(\ell g)_i = \sum_{k=1}^n \ell_k g_{ki}$ mit $g_{ki} \in \mathfrak{c}_k^{-1} \mathfrak{c}_i$. Es ist dann

$$\mathfrak{a}_{\ell g} = \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^n \ell_k g_{ki} \mathfrak{c}_i^{-1} \subseteq \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^n \ell_k \mathfrak{c}_k^{-1} \subseteq \mathfrak{a}_\ell$$

und somit $\mathfrak{a}_\ell \supseteq \mathfrak{a}_{\ell g} \supseteq \mathfrak{a}_{\ell g g^{-1}} = \mathfrak{a}_\ell$.

Damit ist die Aussage bewiesen. □

Nun kommen wir zur Definition des Gewichts φ_1 .

Definition 3.3.6 *Es sei $x \in K^n - \{0\}$ und $\alpha \in K^*$ mit $\alpha x \in L$. Wir setzen*

$$N_x := \min_{I \trianglelefteq \mathcal{O}_K, [I]=[\mathfrak{a}_{\alpha x}]} N(I).$$

Das vorangehende Lemma zeigt, dass N_x für $x \in K^n - \{0\}$ wohldefiniert ist und dass $\varphi_1(x) := N_x^{-1}$ ein Gewicht auf K^n definiert.

Bemerkung 3.3.7 ([CN13, Remark 4.4]) *Im Fall, dass $h_K = 1$ ist, ist $\varphi_1 = \varphi_0$ und φ_0 ist die einzige Wahlmöglichkeit für ein Gewicht auf K^n .*

Wir fixieren nun zu dem Gitter L ein Gewicht φ , um das Minimum und die kürzesten Vektoren zu $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$ zu definieren.

Definition 3.3.8 *Das L -Minimum von $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$ bezüglich des Gewichts φ ist*

$$\min_L(\mathcal{A}) := \min_{0 \neq \ell \in L} \varphi(\ell) \mathcal{A}[\ell].$$

Die Menge der kürzesten Vektoren von \mathcal{A} in L definieren wir als

$$S_L(\mathcal{A}) := \{\ell \in L - \{0\} \mid \varphi(\ell) \mathcal{A}[\ell] = \min_L(\mathcal{A})\},$$

also als die Menge derjenigen Vektoren in L , die das Minimum von \mathcal{A} realisieren.

Bemerkung 3.3.9 *Bei $S_L(\mathcal{A})$ handelt es sich um eine endliche Menge, denn*

$$S_L(\mathcal{A}) \subseteq \left\{ 0 \neq \ell \in L \mid \mathcal{A}[\ell] \leq \frac{\min_L(\mathcal{A})}{\min_{0 \neq \ell \in L} \varphi(\ell)} \right\}.$$

Bei der rechten Menge handelt es sich um den Durchschnitt der diskreten Menge L und der kompakten Menge $\{x \in K^n \mid \mathcal{A}[x] \leq \frac{\min_L(\mathcal{A})}{\min_{0 \neq \ell \in L} \varphi(\ell)}\}$. Diese Menge ist also endlich.

Es handelt sich sogar um eine endliche Menge in einem \mathbb{Z} -Gitter, sodass sie beispielsweise mit Magma [BCP97] berechnet werden kann. Der Leser vergleiche dazu auch [BC13]. Die angegebene Menge ist wohldefiniert, da φ nach [PR92] nur endlich viele Werte annimmt.

Betrachtet man die in diesem Abschnitt gemachten Definitionen für Minimum und kürzeste Vektoren (diese stimmen mit den Definitionen aus [BC13] überein) und vergleicht sie mit denen aus Kapitel 2, angewandt auf den selbstdualen Kegel \mathcal{H}_n^+ , so stimmen diese Definitionen zunächst nicht überein. Sie werden jedoch durch die folgende

Gleichung, die für alle $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n$ und alle $x \in \mathbb{C}^n \cong \mathbb{R} \otimes K^n$ gilt, in Einklang gebracht.

$$\mathcal{A}[x] = \text{Spur}(\mathcal{A}[x]) = \text{Spur}(\mathcal{A}x^*x)$$

Das Auswerten eines Vektors x an der Hermiteschen Form \mathcal{A} entspricht also dem Bilden des Skalarprodukts von \mathcal{A} und $x^*x \in \overline{\mathcal{H}_n^+}$ im Raum \mathcal{H}_n .

Um alle Resultate aus Kapitel 2 nutzen zu können, definieren wir eine geeignete diskrete und zulässige Menge D in $\overline{\mathcal{H}_n^+} - \{0\}$.

Satz 3.3.10 $D := \{x^*x \mid x \in L - \{0\}\} \subseteq \overline{\mathcal{H}_n^+}$ ist eine diskrete und zulässige Menge.

Beweis: Dass D diskret ist, folgt aus der Tatsache, dass L diskret ist. Um die Zulässigkeit zu zeigen, benutzen wir Lemma 2.1.9. Es sei also $F \in \overline{\mathcal{H}_n^+}$ eine positiv semidefinite aber nicht positiv definite Hermitesche Form. Dann ist

$$\{x \in \mathbb{C}^n \mid F[x] = 0\} = \{x \in \mathbb{C}^n \mid xF = 0\} =: (\mathbb{C}^n)^{\perp, F}$$

ein echter Teilraum von \mathbb{C}^n , der von $\{0\}$ verschieden ist. Daher ist die Menge

$$B_\varepsilon := \{x \in \mathbb{C}^n \mid F[x] < \varepsilon\}$$

für jedes $\varepsilon > 0$ konvex und zentralsymmetrisch. Sie ist zudem von unendlichem Volumen, denn sei $U \leq \mathbb{C}^n$ ein Komplement zu $(\mathbb{C}^n)^{\perp, F}$. Es ist dann $F|_{U \times U}$ positiv definit. Man betrachte in U die Kugel um 0 von Radius ε bezüglich $F|_{U \times U}$. Die direkte Summe von $(\mathbb{C}^n)^{\perp, F}$ und dieser Kugel ist sicherlich von unendlichem Volumen und in B_ε enthalten, sodass B_ε nach dem Gitterpunktsatz von Minkowski ein $0 \neq \ell \in L$ enthält. Daher haben wir $\varphi(\ell)F[\ell] \leq F[\ell] < \varepsilon$, sodass die Behauptung folgt. \square

Bemerkung 3.3.11 Die Operation von $\text{GL}(L)$ auf \mathcal{H}_n^+ ist eigentlich diskontinuierlich und es gibt bis auf Operation von $\text{GL}(L)$ und Multiplikation mit $\mathbb{R}_{>0}$ nur endlich viele L -perfekte Hermitesche Formen, was man wie im klassischen Fall mit Hilfe von Reduktionstheorie beweisen kann. Für Details dazu verweisen wir auf [Opg96, Mey09, Hum49].

Damit haben wir die Resultate aus Kapitel 2 zur Verfügung, sodass wir uns nun den minimalen Klassen zuwenden können, wobei es im hier vorliegenden Fall einige zusätzliche Eigenschaften gibt, die wir nun beschreiben werden.

Wir behalten die wesentlichen Bezeichnungen bei. Es sei also weiterhin L ein \mathcal{O}_K -Gitter in K^n und φ ein fest gewähltes Gewicht.

Definition 3.3.12 Wir nennen \mathcal{A}_1 und $\mathcal{A}_2 \in \mathcal{H}_n^+$ minimal äquivalent, falls $S_L(\mathcal{A}_1) = S_L(\mathcal{A}_2)$. Mit

$$\text{Cl}_L(\mathcal{A}_1) := \{F \in \mathcal{H}_n^+ \mid S_L(F) = S_L(\mathcal{A}_1)\}$$

bezeichnen wir die minimale Klasse von \mathcal{A}_1 . Ist $C = \text{Cl}_L(F)$ eine minimale Klasse, so setzen wir $S_L(C) := S_L(F)$.

Wir nennen eine minimale Klasse C well-rounded, falls $S_L(C)$ eine K -Basis von K^n enthält. Eine Hermitesche Form $F \in \mathcal{H}_n^+$ beziehungsweise ihre Klasse $\text{Cl}_L(F)$ nennen wir perfekt bezüglich L , falls $\text{Cl}_L(F) = \{\alpha F \mid \alpha \in \mathbb{R}_{>0}\}$.

Bemerkung 3.3.13 Es sei angemerkt, dass der Begriff well-rounded kein Analogon in Kapitel 2 besitzt.

Zudem beachte der Leser, dass die gerade gemachten Definitionen sowohl von L als auch von φ abhängen, sodass sie stets gleich gewählt bleiben müssen.

Bemerkung 3.3.14 Für ein $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$ sind die folgenden Aussagen äquivalent.

1. \mathcal{A} ist perfekt.
2. $\{x^*x \mid x \in S_L(\mathcal{A})\}$ erzeugt \mathcal{H}_n als \mathbb{R} -Vektorraum.
3. \mathcal{A} ist bis auf Vielfache durch $S_L(\mathcal{A})$ eindeutig bestimmt.

Die Äquivalenz des zweiten und dritten Punktes ist als Satz von Korkine und Zolotareff bekannt, siehe etwa [Mar03, Theorem 3.2.10].

Die Gruppen $\text{GL}(L)$ und $\text{GL}_n(K)$ operieren von links auf \mathcal{H}_n durch

$$G \times \mathcal{H}_n \rightarrow \mathcal{H}_n, (g, F) \mapsto F[g] = gFg^*.$$

Definition 3.3.15 Liegen zwei Hermitesche Formen in \mathcal{H}_n in derselben Bahn unter der Operation von $\text{GL}(L)$, so nennen wir sie L -isometrisch.

Den Stabilisator eines $F \in \mathcal{H}_n^+$ unter dieser Operation bezeichnen wir als $\text{Aut}_L(F)$ und nennen ihn die Automorphismengruppe von F . Dass es sich dabei um eine endliche Untergruppe von $\text{GL}(L)$ handelt, ist ein bekanntes Resultat.

Definition 3.3.16 Die Gruppe $\text{GL}(L)$ operiert auf der Menge der minimalen Klassen durch Fortsetzung der Operation auf \mathcal{H}_n^+ (vergleiche auch Bemerkung 2.3.9). Zwei minimale Klassen heißen äquivalent, wenn sie in derselben Bahn unter dieser Operation liegen. Den Stabilisator einer minimalen Klasse C ,

$$\text{Aut}_L(C) := \{g \in \text{GL}(L) \mid S_L(C)g = S_L(C)\},$$

bezeichnen wir als Automorphismengruppe von C .

Das folgende, vor allem für die Berechnungen wichtige Lemma geht auf A.-M. Bergé zurück.

Lemma 3.3.17 ([CN13, Lemma 5.3], [Bat01, Proposition 2.9]) *Es sei C eine well-rounded minimale Klasse. Dann ist die kanonische Form $T_C := \sum_{x \in S_L(C)} x^* x \in \mathcal{H}_n^+$ positiv definit und es gilt die Gleichheit $\text{Aut}_L(C) = \text{Aut}_L(T_C^{-1})$. Zwei well-rounded minimale Klassen C und C' sind genau dann äquivalent, wenn T_C^{-1} und $T_{C'}^{-1}$ L -isometrisch sind.*

Beweis: Wir folgen dem Beweis aus [CN13], welcher wiederum auf den Beweis aus [Bat01] aufbaut. Aus der Tatsache, dass C well-rounded ist, folgt, dass T_C von maximalem Rang ist. Bekanntlich ist die Abbildung

$$(\cdot, \cdot) : K^n \times K^n \rightarrow \mathbb{R}, (x, y) \mapsto xy^*$$

Hermitesch und nicht ausgeartet. Man wähle nun eine K -Basis $\{x_1, \dots, x_n\} \subseteq S_L(C)$ von K^n . Dann gilt für jedes $v \in K^n$

$$\left(\sum_{i=1}^n x_i^* x_i \right) v = \sum_{i=1}^n x_i^*(x_i, v)$$

und dies ist genau dann 0, wenn alle $(x_i, v) = 0$ sind, was genau dann der Fall ist, wenn $v \in V^\perp = \{0\}$ erfüllt ist. Die positiv semidefinite Matrix T_C hat also den Kern $\{0\}$ und ist daher positiv definit.

Es ist klar, dass die Inklusion $\text{Aut}_L(C) \subseteq \text{Aut}_L(T_C^{-1})$ gilt. Um die umgekehrte Inklusion zu beweisen, setzen wir $s := |S_L(C)|$ und wählen $S \in K^{s \times n}$ als eine Matrix, deren Zeilen die Elemente von $S_L(C)$ sind. Insbesondere gilt dann $T_C = S^* S$. Es sei nun $g \in \text{Aut}_L(T_C^{-1}) = \{g \in \text{GL}(L) \mid g^* T_C g = T_C\}$ und $S' := Sg$. Damit ist

$$(S')^* S' = (Sg)^* Sg = g^* S^* Sg = g^* T_C g = T_C = S^* S$$

und für eine beliebige Form $F \in \mathcal{H}_n^+$ hat man

$$\sum_{y \text{ Zeile von } S'} F[y] = \text{Spur}(S' F (S')^*) = \text{Spur}((S')^* S' F) = \text{Spur}(S^* S F) = \sum_{x \in S_L(C)} F[x]$$

Es sei nun x eine Zeile von S und $y := xg$. Es ist dann $\varphi(x) = \varphi(y)$ aufgrund der $\text{GL}(L)$ -Invarianz des Gewichts φ . Zudem gilt die Abschätzung $\varphi(y) F[y] \geq \varphi(x) F[x] =$

$\min_{0 \neq \ell \in L} \varphi(\ell) F[\ell]$ und Gleichheit herrscht nur dann, wenn $y \in S_L(C)$. Es kann also nur Gleichheit in

$$\sum_{y \text{ Zeile von } S'} F[y] = \sum_{x \in S_L(C)} F[x]$$

vorliegen, wenn $S_L(C) = \{x \in L^n \mid x \text{ Zeile von } S'\}$, was gleichbedeutend ist mit $g \in \text{Aut}_L(C)$. \square

Korollar 3.3.18 *Ist C eine well-rounded minimale Klasse, so ist $\text{Aut}_L(C)$ eine endliche Untergruppe von $\text{GL}(L)$.*

Für imaginärquadratische Zahlkörper mit $h_K > 1$ möchten wir nun noch die Vorzüge des Gewichts φ_1 beschreiben. Wir folgen dazu Abschnitt 3 von [BC13], um das dortige Theorem 3.8 vorstellen zu können.

Definition 3.3.19 *Es sei $L = \bigoplus_{i=1}^n \mathfrak{c}_i$. Wir bezeichnen mit*

$$\det_L(\mathcal{A}) := N(\mathfrak{c}_1 \cdot \dots \cdot \mathfrak{c}_n) \det(\mathcal{A})$$

die Determinante von \mathcal{A} bezüglich L .

Die Abbildung

$$\gamma_L : \mathcal{H}_n^+ \rightarrow \mathbb{R}_{>0}, \mathcal{A} \mapsto \frac{\min_L(\mathcal{A})}{(\det_L(\mathcal{A}))^{1/n}}$$

erfüllt $\gamma_L(\alpha\mathcal{A}) = \gamma_L(\mathcal{A})$ und $\gamma_L(\mathcal{A}[g]) = \gamma_L(\mathcal{A})$ für alle $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$, $\alpha \in \mathbb{R}_{>0}$, $g \in \text{GL}(L)$, sodass sie eine Abbildung auf $\mathbb{R}_{>0} \backslash \mathcal{H}_n^+ / \text{GL}(L)$ induziert, die wir ebenfalls mit γ_L bezeichnen. Diese Abbildung nennen wir die Hermite-Invariante von \mathcal{A} bezüglich L .

Die Hermite-Invariante ist eine Funktion, die ursprünglich auf \mathbb{Z} -Gittern studiert wurde und dort eine wichtige Rolle bei der Suche nach dichten regelmäßigen Kugelpackungen spielt. Die lokal dichtesten Kugelpackungen sind durch diejenigen Gitter gegeben, welche Maxima der Hermite-Funktion sind. Eine detaillierte Darstellung dieses Sachverhalts findet der Leser in [Mar03].

Auch in unserer Situation gilt der folgende Satz, der eine bekannte Aussage in der Voronoi-Theorie ganzzahliger Gitter ist.¹

Satz 3.3.20 (vgl. [BC13, Theorem 3.7]) *Ist \mathcal{A} ein lokales Maximum der Hermite-Funktion γ_L , so ist \mathcal{A} perfekt bezüglich L .*

Mit Hilfe dieses Satzes beweist man leicht das folgende wichtige Resultat.

¹In der Tat enthält [BC13] eine stärkere als die hier vorgestellte Aussage.

Satz 3.3.21 ([BC13, Theorem 3.8]) *Es sei $L = \bigoplus_{i=1}^n \mathfrak{c}_i$ ein \mathcal{O}_K -Gitter und \mathfrak{p} ein gebrochenes Ideal von K . $\bar{}$ bezeichne den nichttrivialen Galois-Automorphismus von K/\mathbb{Q} . Dann gilt für alle $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$*

$$\gamma_L(\mathcal{A}) = \gamma_{\mathfrak{p}L}(\mathcal{A}) \text{ und } \gamma_L(\mathcal{A}) = \gamma_{\bar{L}}(\bar{\mathcal{A}}),$$

sodass die folgenden Aussagen äquivalent sind:

1. \mathcal{A} ist perfekt bezüglich L ,
2. \mathcal{A} ist perfekt bezüglich $\mathfrak{p}L$,
3. $\bar{\mathcal{A}}$ ist perfekt bezüglich \bar{L} .

Beweis: Vergleiche den Beweis aus [BC13]. Eine einfache Rechnung zeigt, dass $\gamma_L(\mathcal{A}) = \gamma_{\mathfrak{p}L}(\mathcal{A}) = \gamma_{\bar{L}}(\bar{\mathcal{A}})$, sodass die Behauptung aus Satz 3.3.20 folgt, da die lokalen Extrema von γ_L L -perfekte Hermitesche Formen sind. \square

Es gilt $\mathrm{GL}(L) \cong \mathrm{GL}(\mathfrak{p}L) \cong \mathrm{GL}(\bar{L})$ und zu jedem L -perfekten $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n^+$ gibt es eine Bijektion zwischen den Facetten des L -Voronoi-Bereichs und denen der $\mathfrak{p}L$ - und \bar{L} -Voronoi-Bereiche, sodass man über diesen Gittern dieselben Anzahlen von perfekten Formen und minimalen Klassen erhält.

Um also für einen imaginärquadratischen Zahlkörper K alle relevanten Daten zu bestimmen, muss man bei Wahl des Gewichts φ_1 lediglich die Gitter $\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus \mathfrak{c}$ betrachten, wobei \mathfrak{c} ein Vertretersystem von $\mathrm{Gal}(K/\mathbb{Q}) \backslash \mathcal{C}\ell_K / \mathcal{C}\ell_K^n$ durchläuft.

3.4. G -äquivariante Voronoi-Theorie

In diesem Abschnitt stellen wir die G -äquivariante Voronoi-Theorie als wichtiges Hilfsmittel für die algorithmische Behandlung maximal endlicher Untergruppen von $\mathrm{GL}(L)$ vor. Dabei folgen wir den Kapiteln 11 und 13 aus [Mar03].

Es sei hier $G \leq \mathrm{GL}_n(K)$ eine endliche Gruppe und L ein \mathcal{O}_K -Gitter in K^n .

Definition 3.4.1 *Wir nennen L ein G -Gitter, falls L unter der natürlichen Operation von G stabil ist. Dies ist äquivalent dazu, dass G eine Untergruppe von $\mathrm{GL}(L)$ ist.*

Es sei angemerkt, dass die Eigenschaft eines Gitters, G -Gitter zu sein, von der konkreten Darstellung der Gruppe G als Untergruppe von $\mathrm{GL}_n(K)$ abhängt, nicht bloß vom Isomorphietyp oder der Konjugiertenklasse von G .

Beispiel 3.4.2 *Es sei $L = \mathcal{O}_K \oplus 2\mathcal{O}_K$ und $G := \langle \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \rangle$. Die Gruppe $H := \langle \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \rangle$ ist zu G in $\mathrm{GL}_2(K)$ konjugiert, aber während L ein G -Gitter ist, ist es sicherlich kein H -Gitter.*

Wir formulieren nun eine Voronoi-Theorie für G -invariante Formen und minimale Klassen, die sich in den meisten Aspekten nicht von der klassischen Voronoi-Theorie unterscheidet.

Definition 3.4.3 *Wir bezeichnen mit*

$$\mathcal{F}(G) := \{\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n \mid \mathcal{A}[g] = \mathcal{A} \text{ für alle } g \in G\}$$

den Raum der G -invarianten Hermiteschen Formen, kurz auch Formenraum von G genannt. Er enthält den offenen Kegel $\mathcal{F}^+(G) := \mathcal{F}(G) \cap \mathcal{H}_n^+$ der positiv definiten G -invarianten Hermiteschen Formen.

Zu $\mathcal{A} \in \mathcal{F}^+(G)$ definieren wir die G -minimale Klasse von \mathcal{A} als $\mathrm{Cl}_L(\mathcal{A}) \cap \mathcal{F}(G)$.

Definition 3.4.4 *Es sei $\mathcal{A} \in \mathcal{F}^+(G)$. Dann setzen wir für $x \in K^n$*

$$\Omega_x := \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} (xg)^*(xg) \in \mathcal{F}(G^*),$$

wobei $G^ := \{g^* \mid g \in G\}$ sei, und nennen \mathcal{A} G -perfekt, falls eine der folgenden äquivalenten Bedingungen erfüllt ist.*

1. $\{\Omega_x \mid x \in S_L(\mathcal{A})\}$ erzeugt $\mathcal{F}(G^*)$ als \mathbb{R} -Vektorraum.
2. $\mathrm{Cl}_L(\mathcal{A}) \cap \mathcal{F}(G) = \{\alpha\mathcal{A} \mid \alpha \in \mathbb{R}_{>0}\}$
3. \mathcal{A} ist bis auf Vielfache eindeutig durch $S_L(\mathcal{A})$ bestimmt.

Mit dieser Definition von Perfektion lässt sich ein Voronoi-Algorithmus auf dem Raum $\mathcal{F}(G)$ genauso durchführen, wie es im Raum \mathcal{H}_n der Fall ist, denn aufgrund des folgenden Lemmas kann man wieder die Methoden aus Kapitel 2 zum Einsatz bringen. Zusätzlich lassen sich technische Details für eine programmiertechnische Implementierung aus [BC13] übertragen.

Lemma 3.4.5 ([Opg01, Lemma 3.3]) *Es sei $G \leq \mathrm{GL}_n(K)$. Dann sind $\mathcal{F}^+(G)$ und $\mathcal{F}^+(G^*)$ duale Kegel bezüglich*

$$\sigma : \mathcal{F}(G) \times \mathcal{F}(G^*), (A, B) \mapsto \mathrm{Spur}(AB).$$

Beweis: Ein Beweis dieser Aussage findet sich in [Opg01]. □

Bemerkung 3.4.6 *Die G -invariante Voronoi-Theorie umfasst die gewöhnliche Voronoi-Theorie als Spezialfall, indem man $G = \{1\}$ wählt.*

Das folgende Beispiel illustriert zum einen, wie der Voronoi-Algorithmus in $\mathcal{F}(G)$ angewandt werden kann. Zum anderen zeigt es ein wichtiges Phänomen, welches sich im gewöhnlichen Voronoi-Algorithmus nicht zeigt.

Beispiel 3.4.7 *Es sei $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-d})$ ein imaginärquadratischer Zahlkörper und $G := \langle \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \rangle \leq \mathrm{GL}_2(K)$. Durch Lösen eines linearen Gleichungssystems berechnet man*

$$\mathcal{F}(G) = \left\{ \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & b \end{pmatrix} \mid a, b \in \mathbb{R} \right\}.$$

Wir betrachten nun die Form $\mathcal{A} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ als G -invariante Form auf dem Gitter $L = \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ mit dem trivialen Gewicht $\varphi = \varphi_0$.

Damit haben wir $\min_L(\mathcal{A}) = 1$ und $S_L(\mathcal{A}) = \{x_1 := (1, 0), x_2 := (0, 1)\}$ (bis auf Einheiten von \mathcal{O}_K). Es ist

$$\Omega_{x_1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \Omega_{x_2} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

und diese beiden Matrizen erzeugen offenbar $\mathcal{F}(G) = \mathcal{F}(G^)$ als \mathbb{R} -Vektorraum, sodass \mathcal{A} G -perfekt ist.*

Der Voronoi-Bereich von \mathcal{A} in $\mathcal{F}(G^)$ ist der Kegel*

$$\left\{ \alpha \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} + \beta \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \mid \alpha, \beta \in \mathbb{R}_{>0} \right\}.$$

Seine Facetten sind die Strahlen durch $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ und $\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$. Dazu bestimmt man Seitenvektoren als $R_1 := \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ und $R_2 := \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$.

Betrachtet man nun die Formen $\mathcal{A} + sR_1$ und $\mathcal{A} + sR_2$ mit $s, t > 0$, so stellt man fest, dass beide (bis auf Vielfache) nur noch einen kürzesten Vektor, nämlich $(1, 0)$ bzw. $(0, 1)$, sodass die Formen nicht G -perfekt sein können. Die Form \mathcal{A} ist also über keine

der beiden Seiten ihres Voronoi-Bereichs zu einer perfekten Form benachbart. Eine solche Situation kann im gewöhnlichen Voronoi-Algorithmus nicht auftreten. Seitenflächen mit der gerade beschriebenen Eigenschaft bezeichnen wir als Sackgassen (in [Mar03] wird der englische Begriff „dead-end“ verwendet).

In diesem Beispiel ist \mathcal{A} also die einzige G -perfekte Form und gleichzeitig Vertreter der einzigen well-rounded G -minimalen Klasse, denn wie zuvor ist der Graph der perfekten Formen zusammenhängend nach Korollar 2.1.17, da $\mathcal{F}^+(G)$ und $\mathcal{F}^+(G^*)$ duale Kegel sind.

Wir zitieren aus [Mar03] eine einfache Aussage über Sackgassen.

Proposition 3.4.8 ([Mar03, Proposition 13.1.8]) *Es sei $\mathcal{A} \in \mathcal{F}^+(G)$ eine G -perfekte Form von L -Minimum m und \mathcal{V} ihr Voronoi-Bereich in $\mathcal{F}(G^*)$. \mathcal{S} sei eine Facette von \mathcal{V} mit zugehörigem Seitenvektor R . Mit $\rho \in [0, \infty]$ bezeichnen wir die kleinste obere Schranke derjenigen $t \in \mathbb{R}_{>0}$ mit der Eigenschaft, dass $\mathcal{A}_t := \mathcal{A} + t \cdot R$ positiv definit und von L -Minimum m ist. Es ist klar, dass \mathcal{S} eine Sackgasse ist, falls $\rho = \infty$ ist.*

1. Falls \mathcal{S} keine Sackgasse ist, ist die Form \mathcal{A}_ρ G -perfekt.
2. \mathcal{S} ist genau dann eine Sackgasse, wenn R positiv semidefinit ist.
3. Falls \mathcal{S} eine Sackgasse ist, erzeugen die Vektoren $x \in S_L(\mathcal{A})$ mit $x^*x \in \mathcal{S}$ einen echten Teilraum von K^n .

Beweis: Die Punkte 1. und 2. sind klar aufgrund der Tatsache, dass $\mathcal{F}(G)$ und $\mathcal{F}(G^*)$ zueinander duale Kegel sind und ob der Bemerkungen über blinde Richtungen in Kapitel 2, Bemerkung 2.1.13.

Um 3. zu beweisen nehmen wir an, dass \mathcal{S} eine Sackgasse ist, die von $\{x_i^*x_i \mid 1 \leq i \leq n\}$ erzeugt wird, sodass die $x_i \in S_L(\mathcal{A})$ den Raum K^n erzeugen. Die x_i sind dann kürzeste Vektoren aller Formen \mathcal{A}_t . Aus der Ungleichung von Hadamard (vgl. zum Beispiel [Joh76] für eine hier anwendbare Formulierung) folgt dann, dass $\det(\mathcal{A}_t)$ als Polynom in t auf $\mathbb{R}_{\geq 0}$ beschränkt und daher konstant ist. Dann ist aber $R = 0$, was ein Widerspruch zur Wahl von R als Seitenvektor ist. \square

3.5. Maximal endliche Untergruppen von $GL(L)$

Mit der G -invarianten Voronoi-Theorie können wir jetzt den Zusammenhang zwischen minimalen Klassen und maximal endlichen Untergruppen von $GL(L)$ herstellen. Wir

beschreiben einen Zusammenhang zwischen minimalen Klassen und maximal endlichen Untergruppen sowie eine Möglichkeit, ein Vertretersystem der Konjugiertenklassen ebensolcher Gruppen zu berechnen.

Definition 3.5.1 *Es sei C eine minimale Klasse. Wir nennen C G -invariant, falls G eine Untergruppe von $\text{Aut}_L(C)$ ist.*

Wir definieren die folgende \mathbb{R} -lineare Abbildung

$$\pi_G : \mathcal{H}_n \rightarrow \mathcal{F}(G), F \mapsto \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} F[g]$$

und bezeichnen sie, den Traditionen der Invariantentheorie folgend, als Reynolds-Operator.

Lemma 3.5.2 ([CN13, Lemma 6.2]) *Es sei C eine G -invariante minimale Klasse. Dann gilt*

$$\pi_G(C) = C \cap \mathcal{F}(G).$$

Beweis: Die Inklusion \supseteq ist klar, da für $\mathcal{A} \in \mathcal{F}(G)$ gilt $\pi_G(\mathcal{A}) = \mathcal{A}$. Um die umgekehrte Inklusion zu zeigen, sei $\mathcal{A} \in C$, also $S_L(C) = S_L(\mathcal{A})$. Da C G -invariant ist, gilt $S_L(C) = S_L(\mathcal{A}[g])$ für alle $g \in G$. Folglich ist $S_L(\pi_G(\mathcal{A})) = S_L(C)$, denn $\pi_G(\mathcal{A})$ ist eine Summe positiv definiten Formen. Folglich ist $\pi_G(\mathcal{A}) \in C$. \square

Proposition 3.5.3 ([CN13, Proposition 6.3]) *Ist $G \leq \text{GL}(L)$ endlich, so existiert eine G -perfekte Form über L .*

Beweis: Da nach Lemma 3.4.5 $\mathcal{F}^+(G)$ und $\mathcal{F}^+(G^*)$ duale Kegel sind und nach Satz 3.3.10 durch L eine diskrete und zulässige Menge definiert wird, folgt die Behauptung aus Lemma 2.1.9. \square

Lemma 3.5.4 ([CN13, Lemma 6.4]) *Es sei $G \leq \text{GL}(L)$ endlich. Dann ist jede G -perfekte Form bezüglich L \mathcal{A} well-rounded.*

Beweis: Den Beweis führt man analog zum Fall gewöhnlicher Hermitescher Formen. Wir nehmen an, dass $\langle S_L(\mathcal{A}) \rangle_K \neq K^n$. Dann finden wir eine von Null verschiedene Linearform auf K^n , in deren Kern $S_L(\mathcal{A})$ liegt. Diese Linearform beschreiben wir durch ein $H \in K^{n \times 1}$, es ist also $xH = 0$ für alle $x \in S_L(\mathcal{A})$.

Setze

$$\mathcal{A}_0 := \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} gHH^*g^* \in \overline{\mathcal{F}^+(G)}.$$

Da \mathcal{A} G -invariant ist, permutiert G die Vektoren in $S_L(\mathcal{A})$, sodass $\mathcal{A}_0[x] = 0$ für alle $x \in S_L(\mathcal{A})$ gilt. Für jedes $\varepsilon > 0$ haben wir also $S_L(\mathcal{A} + \varepsilon\mathcal{A}_0) \supseteq S_L(\mathcal{A})$ und es herrscht nach Lemma 2.1.4 Gleichheit, falls ε hinreichend klein ist. In diesem Fall ist also $\mathcal{A} + \varepsilon\mathcal{A}_0 \in \text{Cl}_L(\mathcal{A}) \cap \mathcal{F}(G)$, was ein Widerspruch dazu ist, dass \mathcal{A} bezüglich L G -perfekt ist. \square

Der folgende Satz ist das zentrale Resultat dieses Abschnitts.

Satz 3.5.5 ([CN13, Theorem 6.5]) *Es sei $G \leq \text{GL}(L)$ eine maximal endliche Untergruppe von $\text{GL}(L)$. Dann ist $G = \text{Aut}_L(C)$ für eine well-rounded minimale Klasse C bezüglich L , sodass $C \cap \mathcal{F}(G)$ einen eindimensionalen Teilraum von $\mathcal{F}(G)$ erzeugt.*

Beweis: Nach Proposition 3.5.3 existiert ein G -perfektes $F \in \mathcal{H}_n^+$. Es ist dann $G \leq \text{Aut}_L(\text{Cl}_L(F))$ und $\text{Aut}_L(\text{Cl}_L(F))$ ist endlich, da F nach Lemma 3.5.4 well-rounded ist. Die Maximalität von G impliziert, dass $G = \text{Aut}_L(\text{Cl}_L(F))$ gilt. Es ist F nach Wahl G -perfekt, sodass $\text{Cl}_L(F) \cap \mathcal{F}(G) = \{\alpha F \mid \alpha \in \mathbb{R}_{>0}\}$. Diese Menge erzeugt sicherlich einen eindimensionalen Teilraum von $\mathcal{F}(G)$. \square

Dieser Satz liefert in Verbindung mit dem rechnerischen Zugang zu minimalen Klassen aus Satz 2.3.7 eine endliche Menge endlicher Untergruppen von $\text{GL}(L)$, die ein Vertretersystem der Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen enthält. Um ein solches Vertretersystem aus dieser Menge zu erhalten müssen wir in der Lage sein zu prüfen, ob eine endliche Gruppe in $\text{GL}(L)$ maximal endlich ist und ob je zwei solche Gruppen zueinander konjugiert sind.

Proposition 3.5.6 ([CN13, Proposition 6.6]) *Sei $G \leq \text{GL}(L)$ eine endliche Untergruppe. Dann sind die maximal endlichen Untergruppen $H \leq \text{GL}(L)$, die G enthalten, von der Form $H = \text{Aut}_L(C_G)$, wobei C_G eine G -minimale Klasse ist.*

Beweis: Es sei H eine maximal endliche Untergruppe von $\text{GL}(L)$, die G umfasst. Dann ist $H = \text{Aut}_L(C)$ für eine G -invariante L -minimale Klasse C nach Satz 3.5.5. Nach Lemma 3.5.2 ist $S_L(C) = S_L(C_G)$ mit $C_G := \pi_G(C)$ und $H = \text{Aut}_L(C_G)$. \square

Bemerkung 3.5.7 ([CN13, Remark 6.7]) *Sind G_1, G_2 zwei maximal endliche Untergruppen von $\text{GL}(L)$, so kann man sie wie folgt darauf testen, ob sie in $\text{GL}(L)$ zueinander konjugiert sind. Man bestimmt Vertretersysteme R_i der Bahnen von G_i -perfekten Formen unter N_i , den Normalisatoren von G_i in $\text{GL}(L)$. Daraufhin prüft man, ob eine Form in R_1 L -isometrisch zu einer Form in R_2 ist. Da $G_i = \text{Aut}_L(F_i)$ für alle $F_i \in R_i$ gilt, liefert eine Isometrie ein konjugierendes Element zwischen G_1 und G_2 . Umgekehrt liefert ein konjugierendes Element zwischen G_1 und G_2 Isometrien zwischen Elementen in R_1 und R_2 .*

3.6. Algorithmen und Implementierung

Aufbauend auf den Ergebnissen dieses Kapitels wurde ein Algorithmus zur Bestimmung eines Vertretersystems der minimalen Klassen unter der Operation von $GL(L)$ in Magma [BCP97] implementiert. Dieser basiert auf dem in Magma im Zusammenspiel mit QHull [BDH96] implementierten Voronoi-Algorithmus aus [BC13, Bra12].

Als Verfeinerung dieses Algorithmus werden nun auch die nicht perfekten minimalen Klassen berechnet, indem die Seitenflächen als Durchschnitte der Facetten bestimmt werden. Zusätzlich werden für die perfekten Nachbarn einer perfekten Hermiteschen Form \mathcal{A} die „kritischen Werte“, das heißt die Zahlen ρ ermittelt, für die $\mathcal{A} + \rho R$ perfekt ist, falls R ein Seitenvektor des Voronoi-Bereichs von \mathcal{A} ist. Damit können dann Vertreter der minimalen Klassen mithilfe von Satz 2.3.7 bestimmt werden.

Um zu testen, ob zwei minimale Klassen C, C' äquivalent sind, greifen wir auf das Lemma 3.3.17 zurück, welches auf der algorithmisch einfachen Bestimmung der kanonischen Formen $T_C, T_{C'}$ beruht und diese auf L -Isometrie testet. Dies geschieht mithilfe des bekannten Algorithmus von W. Plesken und B. Souvignier [PS97], der zwei \mathbb{Z} -Gitter auf Isometrie testet. Die Anwendung dieses Algorithmus auf Hermitesche Formen ist bereits in [BC13] beschrieben.

Aus dem Vertretersystem der minimalen Klassen gewinnt man dann als Automorphismengruppen der jeweiligen kanonischen Formen die Automorphismengruppen der minimalen Klassen. Wie im vorhergehenden Abschnitt beschrieben lassen sich diese Gruppen unter Verwendung von G -invarianter Voronoi-Theorie auf die Eigenschaft testen, maximal endlich zu sein, und die Frage, ob die Gruppen zueinander konjugiert sind, lässt sich ebenfalls beantworten. Diese zwei Algorithmen sind nur für einige einfache Fälle implementiert, sodass eine Magma-Prozedur mit den drei Rückgabewerten `true`, `false` und `unknown` entstanden ist.

Überdies ist aufbauend auf Satz 2.2.4 eine Methode zur Bestimmung eines Erzeugendensystems von $GL(L)$ implementiert. Dazu werden, in der Bezeichnung des Satzes 2.2.4, die g_y beim Aufruf des Voronoi-Algorithmus gespeichert. Da für unendliche Gruppen jedoch keine Algorithmen zum Test auf Mitgliedschaft in einer Untergruppe bekannt sind, lassen sich die entstehenden Erzeugendensysteme nicht reduzieren und wachsen sehr schnell auf unhandliche Größen an, sodass wir sie nicht im Druck angeben.

Im Voronoi-Algorithmus, der in [BC13] näher erklärt wird, liegt die rechnerisch aufwendigste Stelle in der Untersuchung des Voronoi-Bereichs und der Bestimmung seiner Seitenflächen. Dies ist auch im Algorithmus zur Bestimmung der minimalen Klassen der kritischste Punkt in Bezug auf die Rechenzeit. Dies wird noch verschärft durch die

Tatsache, dass hier nicht nur die Facetten (also die Seitenflächen von Kodimension 1), sondern auch die niederdimensionalen Seitenflächen bestimmt werden müssen.

Bereits in Dimension 3 macht sich dies so stark bemerkbar, dass wir für diesen Fall keine rechnerischen Ergebnisse angeben.²

²10.10.2013: Durch Berücksichtigung der Operation der Automorphismengruppe einer perfekten Form auf den Seiten ihres Voronoi-Bereichs kann man den Rechenaufwand so weit reduzieren, dass sich für $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-d})$ mit $d \in \{1, 3\}$ Ergebnisse erzielen lassen.

4. Zählen von Konjugiertenklassen

4.1. Hilfsmittel

In diesem Kapitel möchten wir die Anzahlen der Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen im zweidimensionalen Fall auf theoretischer Ebene vorhersagen. Dies gelingt für Untergruppen isomorph zu D_{12} und D_8 sowie, mit Einschränkungen, für Untergruppen isomorph zu V_4 .

Es sei $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$ ein imaginärquadratischer Zahlkörper mit $d \notin \{-1, -2, -3\}$, sodass die einzig möglichen maximal endlichen Untergruppen von $\mathrm{GL}_2(K)$ isomorph sind zu D_{12} , D_8 , $\mathrm{SL}(2, 3)$, $C_3 \times C_4$. Dies folgt aus der Klassifikation der endlichen Untergruppen von $\mathrm{PGL}_2(\mathbb{C})$ in [Bli17].

Es sei $Q_K := \{[I] \in \mathcal{Cl}_K \mid [I]^2 = 1\} = \{[I_1], \dots, [I_{s_K}]\}$, wobei $s_K := |\mathcal{Cl}_K / \mathcal{Cl}_K^2|$ ist. Wie zuvor bezeichne $\{\mathfrak{a}_1, \dots, \mathfrak{a}_{h_K}\}$ ein Vertretersystem der Idealklassen von K .

Bemerkung 4.1.1 *Bei den betrachteten endlichen Untergruppen handelt es sich stets um solche Untergruppen U von $\mathrm{GL}_n(K)$, die eine Hermitesche Form $\mathcal{A} \in \mathcal{H}_n$ unter der Operation*

$$U \times \mathcal{H}_n \rightarrow \mathcal{H}_n, (u, \mathcal{A}) \mapsto \mathcal{A}[u]$$

festlassen. Somit gilt im Falle maximaler Untergruppen stets $-I_n \in U$.

Definition 4.1.2 *Es sei $G \leq \mathrm{GL}(L)$ eine Untergruppe. Da $\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ eine \mathcal{O}_K -Ordnung ist, können wir $\mathcal{O}_K(G) := \langle G \rangle_{\mathcal{O}_K}$, die sogenannte einhüllende Ordnung von G , definieren. Es handelt sich um die kleinste G umfassende \mathcal{O}_K -Ordnung in $\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$.*

Bemerkung 4.1.3 *Der Leser beachte den Unterschied zwischen der einhüllenden Ordnung $\mathcal{O}_K(G)$ und dem gewöhnlichen Gruppenring $\mathcal{O}_K G$. Ist beispielsweise*

$$G := \left\langle \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \right\rangle \leq \mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K),$$

so ist die einhüllende Ordnung gegeben durch

$$\mathcal{O}_K(G) = \left\{ \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & a \end{pmatrix} \mid a \in \mathcal{O}_K \right\} \cong \mathcal{O}_K,$$

während der Gruppenring $\mathcal{O}_K G$ isomorph zu $\mathcal{O}_K[x]/(x^2 - 1)$ ist. Die einhüllende Ordnung ist jedoch stets Bild des Gruppenrings unter dem natürlichen Ringhomomorphismus $\mathcal{O}_K G \rightarrow \mathcal{O}_K(G)$, der als Fortsetzung der Darstellung $G \rightarrow \mathrm{GL}(L)$ entsteht.

Im Folgenden werden wir Bahnen von Gittern unter geeigneten Operationen zählen. Dabei nutzen wir aus, dass es in der vorliegenden Situation nur endlich viele Bahnen, sogar nur endlich viele Gitter, gibt. Dies folgt aus dem folgenden bekannten Satz, dessen Beweis wir hier nicht führen werden. Wir übernehmen die Formulierung aus [Rei75].

Satz 4.1.4 (Jordan-Zassenhaus) *Sei R ein Dedekindbereich, dessen Quotientenkörper K ein globaler Körper ist. Dann existieren zu jeder R -Ordnung Λ in einer halbeinfachen K -Algebra A und zu jeder natürlichen Zahl t nur endlich viele Isomorphieklassen von Λ -Linksgittern, deren R -Rang höchstens t ist.*

Beweis: Ein Beweis findet sich in [Rei75, Theorem (26.4)]. □

Lemma 4.1.5 *Sei $G \leq \mathrm{GL}_n(K)$ eine endliche Untergruppe und*

$$N := N_{\mathrm{GL}_n(K)}(G) := \{X \in \mathrm{GL}_n(K) \mid XgX^{-1} \in G \ \forall g \in G\}$$

ihr Normalisator. Ist $\{L_1, \dots, L_s\}$ ein Vertretersystem der N -Bahnen auf der Menge aller $\mathcal{O}_K(G)$ -Gitter in K^n , so gibt es eine Bijektion zwischen der Menge $\mathcal{I} := \{i \mid 1 \leq i \leq s, \mathrm{St}(L_i) = [I]\}$ und der Menge \mathcal{K} der Konjugiertenklassen von Untergruppen $U \leq \mathrm{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$, welche in $\mathrm{GL}_n(K)$ zu G konjugiert sind.

Beweis: Es sei $L_i \in \{L_1, \dots, L_s\}$ mit $\mathrm{St}(L_i) = [I]$. Dann existiert ein Isomorphismus $\varphi_i : L_i \rightarrow \mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I$ von \mathcal{O}_K -Moduln. Damit ist $\varphi_i^{-1}G\varphi_i \leq (\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I))^* = \mathrm{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$. Dies nehmen wir zum Anlass eine Zuordnung

$$\Phi : \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{K}, \quad i \mapsto (\varphi_i^{-1}G\varphi_i)^{\mathrm{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)}$$

zu definieren, indem wir einen Index i auf die $\mathrm{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ -Konjugiertenklasse von $\varphi_i^{-1}G\varphi_i$ abbilden.

Wir zeigen zunächst, dass dies eine wohldefinierte Abbildung ist. Dazu ist die Unabhängigkeit von der Wahl des Isomorphismus φ_i und von dem Vertreter der Bahn

von L_i unter N zu beweisen. Sei zunächst $\varphi'_i : L_i \rightarrow \mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I$ ein weiterer Isomorphismus von \mathcal{O}_K -Moduln. Dann liegt $\varphi'_i{}^{-1}\varphi_i$ in $(\text{End}_{\mathcal{O}_K}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I))^* = \text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ und konjugiert $\varphi_i^{-1}G\varphi_i$ auf $\varphi'_i{}^{-1}G\varphi'_i$. Somit bildet Φ für jede Wahl eines Isomorphismus von L_i zu $\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I$ den Index i auf die selbe Konjugiertenklasse in $\text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ ab.

Sei nun L ein $\mathcal{O}_K(G)$ -Gitter in der N -Bahn von L_i . Es existiert also ein $n \in N$ mit $L = L_i n$. Wählt man einen \mathcal{O}_K -Modul-Isomorphismus $\varphi : L \rightarrow \mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I$, so ist $n\varphi$ ein Isomorphismus zwischen L_i und $\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I$. Man erhält also die Untergruppen $\varphi^{-1}G\varphi$ und $\varphi^{-1}n^{-1}Gn\varphi$ in $\text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$. Diese liegen aber in derselben Konjugiertenklasse, da $n^{-1}Gn = G$.

Damit ist Φ wohldefiniert.

Seien nun $i, j \in \mathcal{I}$ mit zugehörigen Gittern L_i, L_j und Isomorphismen φ_i, φ_j wie zuvor. Um die Injektivität von Φ zu zeigen, nehmen wir an, dass die $\text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ -Konjugiertenklassen von $\varphi_i^{-1}G\varphi_i$ und $\varphi_j^{-1}G\varphi_j$ identisch sind. Es existiert also ein $\psi \in \text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ mit

$$\psi^{-1}\varphi_i^{-1}G\varphi_i\psi = \varphi_j^{-1}G\varphi_j.$$

Es liegt also $\varphi_j\psi\varphi_i^{-1}$ in N .

Man hat dann aber die Gleichung

$$L_j \varphi_j\psi\varphi_i^{-1} = (\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)\psi\varphi_i^{-1} = (\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)\varphi_i^{-1} = L_i,$$

welche zeigt, dass L_i und L_j in derselben Bahn unter N liegen. Folglich ist $i = j$.

Schließlich zeigen wir die Surjektivität von Φ . Sei $U \leq \text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)$ eine in $\text{GL}_n(K)$ zu G konjugierte Untergruppe. Es existiert also ein $X \in \text{GL}_n(K)$ mit $XUX^{-1} = G$. Wir setzen nun $L := (\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)X^{-1}$. Es ist dann $\text{GL}(L) = X\text{GL}(\mathcal{O}_K^{n-1} \oplus I)X^{-1} \geq G$, sodass L ein $\mathcal{O}_K(G)$ -Gitter ist. Es existieren also ein $n \in N$ und ein $1 \leq j \leq s$ mit $Ln = L_j$. j ist somit ein Urbild der Konjugiertenklasse von U . \square

Die folgende Aussage gibt Aufschluss darüber, wann für zwei Gitter L_1 und L_2 die Gruppen $\text{GL}(L_1)$ und $\text{GL}(L_2)$ zueinander konjugiert sind.

Lemma 4.1.6 ([CN13, Theorem 2.1]) *Es seien L_1 und L_2 zwei \mathcal{O}_K -Gitter in K^n . Die Endomorphismenordnungen $\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L_1)$ und $\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L_2)$ sind genau dann in $\text{GL}_n(K)$ konjugiert, wenn $\text{St}(L_1) \in \text{St}(L_2)\mathcal{C}\ell_K^n$.*

Beweis: Ein Beweis findet sich in [CN13]. \square

4.2. D_{12} , D_8 und V_4

Lemma 4.2.1 Die einhüllende \mathcal{O}_K -Ordnung von $D_{12} \leq \mathrm{GL}(L)$ ist konjugiert zu

$$\mathcal{O}_K(D_{12}) \cong \begin{pmatrix} \mathcal{O}_K & 3\mathcal{O}_K \\ \mathcal{O}_K & \mathcal{O}_K \end{pmatrix}.$$

Das Vorgehen im Beweis dieser Aussage findet sich auch in [Neb09].

Beweis: Da $D_{12} \cong C_2 \times S_3$ betrachte man zunächst die ganzzahlige Darstellung von S_3 , die durch

$$\left\langle \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} =: \tau, \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} =: \sigma \right\rangle \leq \mathrm{GL}_2(\mathbb{Z})$$

gegeben ist. Da die Gruppe D_{12} nur eine irreduzible treue Darstellung vom Grad 2 besitzt, ist jede Untergruppe isomorph zu D_{12} zu der von dieser ganzzahligen Gruppe und $\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ in $\mathrm{GL}_2(K)$ konjugiert.

Da $\det(1 - \tau) = 3$ ist, hat man mit

$$\mathbb{Z}^2 \supseteq (1 - \tau)\mathbb{Z}^2 \supseteq 3\mathbb{Z}^2$$

eine Kette von $\mathbb{Z}(S_3)$ -Gittern. Für diese Gitter erhält man kompatible \mathbb{Z} -Basen der Gestalt (b_1, b_2) , $(b_1, 3b_2)$, $(3b_1, 3b_2)$, indem man $b_1 = (1, 1)$ und $b_2 = (0, 1)$ wählt. Betrachtet man nun die vorliegende Darstellung der S_3 bezüglich der Basis (b_1, b_2) , so sieht man sofort, dass die einhüllende \mathbb{Z} -Ordnung in der \mathbb{Z} -Ordnung $\begin{pmatrix} \mathbb{Z} & 3\mathbb{Z} \\ \mathbb{Z} & \mathbb{Z} \end{pmatrix}$ enthalten ist. Eine einfache Rechnung zeigt, dass bereits Gleichheit vorliegt.

Es ist $D_{12} = \langle -I_2, S_3 \rangle$, sodass $\mathbb{Z}(D_{12}) = \mathbb{Z}(S_3)$. Es folgt sofort, dass $\mathcal{O}_K(D_{12}) \cong \begin{pmatrix} \mathcal{O}_K & 3\mathcal{O}_K \\ \mathcal{O}_K & \mathcal{O}_K \end{pmatrix}$, wie behauptet. \square

Wir werden im Folgenden Aussagen über $\mathcal{O}_K(D_{12})$ stets in der gerade gewählten Basis treffen. Die Bezeichnungen σ und τ aus dem vorhergehenden Beweis werden wir ebenfalls weiterhin verwenden.

Bemerkung 4.2.2 Der Normalisator von $\mathcal{O}_K(D_{12})$ in $\mathrm{GL}_2(K)$ (und somit gleichfalls der Normalisator von D_{12}) ist $\langle K^*, D_{12}, \alpha \rangle$, wobei $\alpha := 1 + 2\tau$ ein Element mit $\det(\alpha) = 3$ ist.

Beweis: Der Normalisator $N := N_{\mathrm{GL}_2(K)}(D_{12})$ operiert durch Automorphismen auf der Gruppe D_{12} , sodass sich N/\mathcal{K} in $\mathrm{Aut}(D_{12}) \cong D_{12}$ einbettet, wenn \mathcal{K} den Kern dieser

Operation bezeichnet.

Da der von $D_{12} \leq \mathrm{GL}_n(K)$ erzeugte K -Vektorraum $K^{2 \times 2}$ ist, kann \mathcal{K} bloß aus der Gruppe der Skalarmatrizen isomorph zu K^* bestehen.

Da $[\mathrm{Aut}(D_{12}) : \mathrm{Inn}(D_{12})] = 2$ ist, fehlt also lediglich ein Element $\alpha \in N$, um den Normalisator zu erzeugen, mit der zusätzlichen Eigenschaft, dass $\langle K^*, D_{12} \rangle$ Index 2 in N hat. Das Element α aus der Behauptung erfüllt diese Bedingung. \square

Satz 4.2.3 • *Ist 3 träge in \mathcal{O}_K , dann enthält $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ s_K Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen isomorph zu D_{12} . $\mathrm{GL}(L)$ enthält keine solche Konjugiertenklasse, falls $\mathrm{St}(L) \notin \mathcal{C}\ell_K^2$.*

- *Falls $(3) = \mathfrak{p}_3^2$ verzweigt ist und $[\mathfrak{p}_3]$ kein Quadrat in $\mathcal{C}\ell_K$ ist, existieren s_K Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen isomorph zu D_{12} in $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ und $\frac{s_K}{2}$ solche Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$, falls $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$.
Ist $[\mathfrak{p}_3]$ ein Quadrat, so existieren $s_K + \frac{s_K}{2}$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ und ebenso viele in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$.*
- *Falls $(3) = \mathfrak{p}_3\mathfrak{p}'_3$ zerlegt und \mathfrak{p}_3 ein Hauptideal ist, gibt es $2s_K$ Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen D_{12} in $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ und $\mathrm{GL}(L)$ enthält keine solche Konjugiertenklasse, falls $\mathrm{St}(L) \notin \mathcal{C}\ell_K^2$.
Ist \mathfrak{p}_3 kein Hauptideal und $[\mathfrak{p}_3]$ in $\mathcal{C}\ell_K$ kein Quadrat, so enthält $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ s_K Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen, die zu D_{12} isomorph sind. Ebenso enthalten diejenigen $\mathrm{GL}(L)$ s_K solche Konjugiertenklassen, für die $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$ ist.
Falls $[\mathfrak{p}_3]$ ein Quadrat in $\mathcal{C}\ell_K$ ist, so existieren jeweils $2s_K$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ und $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$.*

Beweis: Wir verwenden Lemma 4.1.5 und zählen die $N := N_{\mathrm{GL}_2(K)}(D_{12})$ -Bahnen von $\mathcal{O}_K(D_{12})$ -Gittern. Die Ordnung $\mathcal{O}_K(D_{12}) = \begin{pmatrix} \mathcal{O}_K & 3\mathcal{O}_K \\ \mathcal{O}_K & \mathcal{O}_K \end{pmatrix}$ besitzt eine nichttriviale Idempotentzerlegung $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, sodass jedes $\mathcal{O}_K(D_{12})$ -Gitter direkte Summe zweier Ideale von \mathcal{O}_K ist.

Bis auf Multiplikation mit einem gebrochenen Ideal von \mathcal{O}_K können wir also annehmen, dass ein $\mathcal{O}_K(D_{12})$ -Gitter von der Gestalt $\mathcal{O}_K \oplus I$ ist, wobei die Bedingung, $\mathcal{O}_K(D_{12})$ -Gitter zu sein, die folgende Auswirkung hat.

$$(\mathcal{O}_K \oplus I) \begin{pmatrix} \mathcal{O}_K & 3\mathcal{O}_K \\ \mathcal{O}_K & \mathcal{O}_K \end{pmatrix} = (\mathcal{O}_K + I) \oplus (3\mathcal{O}_K + I) \subseteq \mathcal{O}_K \oplus I$$

Dies ist äquivalent zu $3\mathcal{O}_K \subseteq I \subseteq \mathcal{O}_K$. Im Folgenden werden wir also nach dem Zerlegungsverhalten von 3 in \mathcal{O}_K unterscheiden.

- Sei zunächst 3 träge in \mathcal{O}_K . Dann sind die Gitter $L_1 := \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ und $L_2 := \mathcal{O}_K \oplus 3\mathcal{O}_K$ zu betrachten. Es ist $L_1\alpha = L_2$, denn in der betrachteten Basis ist

$$\alpha = \begin{pmatrix} 3 & -6 \\ 2 & -3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & -2 \\ 2 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix}$$

und $\begin{pmatrix} 3 & -2 \\ 2 & -1 \end{pmatrix}$ bildet $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ in sich selbst ab.

Also sind die N -Bahnen mit trivialer Steinitzinvariante gegeben durch $I_i L_1$ mit $1 \leq i \leq s_K$.

Insbesondere enthält $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \notin \mathcal{C}\ell_K^2$ keine Untergruppe isomorph zu D_{12} .

- Nun sei $(3) = \mathfrak{p}_3^2$ verzweigt. Dann hat man bis auf Multiplikation mit gebrochenen Idealen die Gitter $L_1 := \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$, $L_2 := \mathcal{O}_K \oplus \mathfrak{p}_3$, $L_3 := \mathcal{O}_K \oplus 3\mathcal{O}_K$. Es ist $L_1\alpha = L_3$ wie zuvor und $L_2\alpha \subseteq \mathfrak{p}_3 L_2$, wobei aus Indexgründen Gleichheit herrscht. Da wir den Fall $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-3})$ ausgeschlossen haben, ist \mathfrak{p}_3 kein Hauptideal, sodass wir s_K Bahnen mit Steinitzklasse $[\mathcal{O}_K]$ und $\frac{s_K}{2}$ Bahnen mit Steinitzklasse $[\mathfrak{p}_3]$ erhalten, falls $[\mathfrak{p}_3]$ kein Quadrat in der Idealklassengruppe $\mathcal{C}\ell_K$ ist.

Ist $[\mathfrak{p}_3]$ ein Quadrat, so findet man zusätzlich noch die N -Bahnen mit Steinitzklasse $[\mathcal{O}_K]$, die durch $I_i J L_2$ mit $[J]^2 = [\mathfrak{p}_3]$ und $1 \leq i \leq s_K$ vertreten werden, sodass sich die Anzahl der Konjugiertenklassen von D_{12} in $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ um $\frac{s_K}{2}$ erhöht. In diesem Fall enthält die $\mathrm{GL}(L)$ eines Gitters mit $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$ ebenfalls $s_K + \frac{s_K}{2}$ Konjugiertenklassen von D_{12} , da die Endomorphismenordnungen der Gitter $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ und L nach Lemma 4.1.6 zueinander konjugiert sind.

s_K ist eine gerade Zahl, da die Faktorgruppe $\mathcal{C}\ell_K/\mathcal{C}\ell_K^2$ das Element $[\mathfrak{p}_3]$ von Ordnung 2 enthält.

- Schließlich sei $(3) = \mathfrak{p}_3 \mathfrak{p}'_3$ zerlegt. Wir betrachten $L_1 := \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$, $L_2 := \mathcal{O}_K \oplus \mathfrak{p}_3$, $L_3 := \mathcal{O}_K \oplus \mathfrak{p}'_3$ und $L_4 := \mathcal{O}_K \oplus 3\mathcal{O}_K$ und es ist wieder $L_1\alpha = L_4$ sowie $L_2\alpha = \mathfrak{p}_3 L_3$ (abermals aus Indexgründen).

Falls nun \mathfrak{p}_3 ein Hauptideal ist, existieren $2s_K$ N -Bahnen von $\mathcal{O}_K(D_{12})$ -Gittern, vertreten durch $I_j L_k$ mit $1 \leq j \leq s_K$ und $k \in \{1, 2\}$. Diese Gitter sind allesamt frei, also von Steinitzklasse $[\mathcal{O}_K]$.

Ist \mathfrak{p}_3 kein Hauptideal und $[\mathfrak{p}_3] \notin \mathcal{C}\ell_K^2$, so haben wir s_K Bahnen von freien Gittern, die durch $I_j L_1$ mit $1 \leq j \leq s_K$ vertreten werden. Zudem existieren s_K N -Bahnen von Gittern mit Steinitzinvariante $[\mathfrak{p}_3]$, nämlich die Q_K -Vielfachen von L_2 .

Wenn \mathfrak{p}_3 kein Hauptideal und $[\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{C}\ell_K^2$ ist, so finden wir neben den s_K Bahnen mit Steinitzklasse $[\mathcal{O}_K]$, die durch $I_i L_1$ mit $1 \leq i \leq s_K$ vertreten werden noch s_K weitere Bahnen derselben Steinitzklasse, die vertreten werden durch die Q_K -Vielfachen von $J L_3$, wobei $J \trianglelefteq \mathcal{O}_K$ ein Ideal mit $[J]^2 = [\mathfrak{p}_3]$ sei. $\mathrm{GL}(L)$ enthält in diesem Fall für $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2$ ebenso viele Konjugiertenklassen von D_{12} , da die Endomorphismenordnungen von Gittern mit in $[\mathfrak{p}_3]\mathcal{C}\ell_K^2 = \mathcal{C}\ell_K^2$ gelegener Steinitzklasse zu der Endomorphismenordnung von $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ nach 4.1.6 konjugiert

sind.

□

Im Folgenden benötigen wir ein technisches Hilfsmittel, welches wir aus [Rei75, Theorem (4.12)] zitieren.

Lemma 4.2.4 *Sei \mathfrak{a} ein ganzes Ideal eines Dedekindbereichs R und \mathfrak{c} ein gebrochenes R -Ideal. Dann existiert ein Isomorphismus von R -Moduln zwischen R/\mathfrak{a} und $\mathfrak{c}/\mathfrak{a}\mathfrak{c}$.*

Beweis: Ein Beweis findet sich beispielsweise in §22D von [O'M00].

□

Als nächstes möchten wir die Konjugiertenklassen von Untergruppen untersuchen, die zur Kleinschen Vierergruppe $V_4 \cong C_2 \times C_2 = \left\langle -1, \begin{pmatrix} 1 & \\ & -1 \end{pmatrix} \right\rangle$ isomorph sind. Die einhüllende Ordnung $\Lambda = \mathcal{O}_K(V_4)$ ist

$$\Lambda = \left\{ \begin{pmatrix} a & \\ & b \end{pmatrix} \mid a \equiv b \pmod{2\mathcal{O}_K} \right\} \cong \mathcal{O}_K[x]/(x^2 - 1).$$

Sie ist in der eindeutig bestimmten Maximalordnung $\Gamma := \begin{pmatrix} \mathcal{O}_K & 0 \\ 0 & \mathcal{O}_K \end{pmatrix} \cong \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ von $K \oplus K$ enthalten.

Man hat $2\Gamma \subseteq \Lambda \subseteq \Gamma$, sodass jedes Λ -Gitter L zwischen den Γ -Gittern ΓL und $2\Gamma L$ eingeschlossen ist. Umgekehrt ist jedes Γ -Gitter ein Λ -Gitter.

Zu einem Γ -Gitter M definieren wir

$$\mathcal{Z}_\Lambda(M) := \{L \mid L \text{ ist ein } \Lambda\text{-Gitter und } \Gamma L = M\}.$$

Bemerkung 4.2.5 *Die Γ -Gitter in $K \oplus K$ sind allesamt von der Form $I \oplus J$, wobei I und J Ideale von \mathcal{O}_K sind.*

Satz 4.2.6 *Sei $M = I \oplus J$ ein Γ -Gitter. Dann gilt*

$$\mathcal{Z}_\Lambda(M) \subseteq \{L \mid L \text{ ist } \mathcal{O}_K\text{-Gitter, } 2M \subseteq L \subseteq M\}$$

und es ist $|\mathcal{Z}_\Lambda(M)| = 4$. Genauer gilt

- Ist 2 träge in \mathcal{O}_K , so ist $\mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K \cong \mathbb{F}_4$ und wir setzen $\{1, \omega, \omega^2\} := (\mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K)^*$. Es ist dann $\mathcal{Z}_\Lambda(M) = \{M, M_1, M_\omega, M_{\omega^2}\}$, wobei

$$M_\alpha = \{(a, b) \in I \oplus J \mid \varphi(a + 2I) = \alpha b + 2J\}.$$

Dabei ist $\varphi : I/2I \rightarrow J/2J$ ein fest gewählter Isomorphismus von \mathcal{O}_K -Moduln, welcher im Fall $I = J$ die Identität ist.

- Falls $(2) = \mathfrak{p}_2 \mathfrak{p}'_2$ zerlegt ist existieren eindeutig bestimmte \mathcal{O}_K -Modul-Isomorphismen $\varphi : I/\mathfrak{p}_2 I \rightarrow J/\mathfrak{p}_2 J$, $\varphi' : I/\mathfrak{p}'_2 I \rightarrow J/\mathfrak{p}'_2 J$ und $\psi : I/2I \rightarrow J/2J$. Es ist dann $\mathcal{Z}_\Lambda(M) = \{M, M_\varphi, M_{\varphi'}, M_\psi\}$, wobei

$$\begin{aligned} M_\varphi &:= \{(a, b) \in I \oplus J \mid \varphi(a + \mathfrak{p}_2 I) = b + \mathfrak{p}_2 J\} \\ M_{\varphi'} &:= \{(a, b) \in I \oplus J \mid \varphi'(a + \mathfrak{p}'_2 I) = b + \mathfrak{p}'_2 J\} \\ M_\psi &:= \{(a, b) \in I \oplus J \mid \psi(a + 2I) = b + 2J\}. \end{aligned}$$

- Falls $(2) = \mathfrak{p}_2^2$ verzweigt ist, wähle man $\pi \in \mathfrak{p}_2 - (2)$ sowie Isomorphismen $\varphi : I/\mathfrak{p}_2 I \rightarrow J/\mathfrak{p}_2 J$, $\psi : I/2I \rightarrow J/2J$. Dann ist $\mathcal{Z}_\Lambda(M) = \{M, M_\varphi, M_\psi, M_{\psi \circ (1+\pi)}\}$. M_φ , M_ψ und $M_{\psi \circ (1+\pi)}$ seien dabei wie zuvor definiert.

Die Steinitz-Invarianten der Gitter $L \in \mathcal{Z}_\Lambda(M)$ können aus dem Isomorphietyp von $M/L \cong \mathcal{O}_K/S$ ausgerechnet werden. Es ist $\text{St}(L) = [I][J][S]$, für $L \in \mathcal{Z}_\Lambda(I \oplus J)$ mit $(I \oplus J)/L \cong \mathcal{O}_K/S$.

Beweis: Damit ein Λ -Gitter L in $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$ liegt, ist sicherlich notwendig, dass die Projektionen auf die direkten Summanden I und J jeweils surjektiv sind, also $\pi_I(L) = I$, $\pi_J(L) = J$.

Um die Gitter zwischen M und $2M$ zu bestimmen, untersuchen wir den Quotienten $(I \oplus J)/2(I \oplus J)$, auf welchem Λ wie $\mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K$ operiert. Daher unterscheiden wir nun nach dem Zerlegungsverhalten von 2 in \mathcal{O}_K .

- Ist 2 träge, so ist $(I \oplus J)/2(I \oplus J) \cong \mathbb{F}_4 \oplus \mathbb{F}_4$ und neben $\mathbb{F}_4 \oplus \mathbb{F}_4$ selbst findet man noch die drei \mathbb{F}_4 -Teilräume $\langle (1, \alpha) \rangle$ mit $\alpha \in \{1, \omega, \omega^2\}$, die die Surjektivitätsbedingung erfüllen.
- Falls 2 zerlegt ist, haben wir $\mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K \cong \mathbb{F}_2 \oplus \mathbb{F}_2 =: R$ und wir notieren die Elemente dieses Rings als $R = \{0, 1, e_1, e_2\}$ mit $1 = e_1 + e_2$. Als geeignete Teilmoduln des Quotienten $(I \oplus J)/2(I \oplus J) \cong R \oplus R$ finden wir in diesem Fall $R \oplus R$,

$\langle(1, 1)\rangle \cong R$ sowie die zwei Moduln

$$\langle(1, 1), (0, e_1)\rangle \cong R \oplus e_1R, \quad \langle(1, 1), (0, e_2)\rangle \cong R \oplus e_2R.$$

- Im verbleibenden Fall ist $\mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K \cong \mathbb{F}_2[x]/(x^2) =: R$ und man findet als geeignete Teilmoduln von $R \oplus R$ die Moduln $\langle(1, a)\rangle$ mit $a \in \{1, 1+x\} = R^*$ und $\langle(1, 1), (0, x)\rangle$.

In jedem der drei Fälle sind die Urbilder der vier verschiedenen Teilmoduln genau die vier im Satz beschriebenen Gitter.

Wir möchten nun die Steinitzklassen der Gitter in $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$ bestimmen. Da es sich um Teilgitter von $M = I \oplus J$ handelt, können wir nach Satz 3.2.3 annehmen, dass ganze Ideale $\mathfrak{c}_1, \mathfrak{c}_2$ existieren mit $L = \mathfrak{c}_1I \oplus \mathfrak{c}_2J$ für $L \in \mathcal{Z}_\Lambda(M)$ und somit $\text{St}(L) = [I][J][S]$ mit $[S] := [\mathfrak{c}_1][\mathfrak{c}_2]$. Am Beispiel des Gitters $M_1 = \{(a, b) \in I \oplus J \mid \varphi(a+2I) = b+2J\}$ im Fall, dass $2\mathcal{O}_K$ träge ist, erläutern wir nun das Vorgehen, dessen Ergebnisse wir danach nur noch zusammengefasst angeben.

Man betrachte die Abbildung

$$f : I \rightarrow (I \oplus J)/M_1, \quad x \mapsto (x, 0) + M_1,$$

die klarerweise ein surjektiver Homomorphismus von \mathcal{O}_K -Moduln ist. Wir bestimmen $\ker(f)$ zu $2I$. Folglich ist $M/M_1 \cong I/2I \cong \mathcal{O}_K/2\mathcal{O}_K$ und somit $\text{St}(M_1) = \text{St}(M)$. Die übrigen Gitter ergeben die Ergebnisse in der folgenden Tabelle.

L	$\text{St}(L)$
2 träge	
M_1	$\text{St}(M)$
M_ω	$\text{St}(M)$
M_{ω^2}	$\text{St}(M)$
(2) = $\mathfrak{p}_2\mathfrak{p}'_2$ zerlegt	
M_φ	$\text{St}(M)[\mathfrak{p}_2]$
$M_{\varphi'}$	$\text{St}(M)[\mathfrak{p}'_2]$
M_ψ	$\text{St}(M)$
(2) = \mathfrak{p}_2^2 verzweigt	
M_φ	$\text{St}(M)[\mathfrak{p}_2]$
M_ψ	$\text{St}(M)$
$M_{\psi \circ (1+\pi)}$	$\text{St}(M)$

Damit ist die Aussage bewiesen. \square

Mit Hilfe des gerade bewiesenen Lemmas möchten wir nun die Konjugiertenklassen von Untergruppen isomorph zu V_4 zählen. Dazu bestimmen wir zunächst die Normalisatoren von V_4 beziehungsweise Λ sowie von Γ .

Lemma 4.2.7 *Es ist $N_{\mathrm{GL}_2(K)}(\Lambda) = N_{\mathrm{GL}_2(K)}(\Gamma) \cong (K^* \times K^*) \rtimes C_2$, wobei die Untergruppe $K^* \times K^*$ durch Diagonalmatrizen als Untergruppe von $\mathrm{GL}_2(K)$ realisiert wird. Zudem operiert eine C_2 durch $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.*

Beweis: Die Ordnungen Λ und Γ bestehen ausschließlich aus Diagonalmatrizen. Bei Λ genügen die zwei Diagonaleinträge jeweils der Bedingung, zueinander kongruent modulo $2\mathcal{O}_K$ zu sein. Diese Bedingung ist invariant unter $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

Dass die Normalisatoren von Λ und Γ nur aus Diagonalmatrizen bestehen können rechnet man leicht nach. Dann ist aber klar, dass sie alle Diagonalmatrizen aus $\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)$ umfassen und übereinstimmen. \square

Dieses Lemma hat die folgende einfache Konsequenz.

Korollar 4.2.8 *Sei $N := N_{\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)}(\Gamma)$. Die N -Bahnen auf der Menge der Γ -Gitter in $K \oplus K$ werden vertreten durch*

$$\{\mathfrak{a}_i \oplus \mathfrak{a}_j \mid 1 \leq i \leq j \leq h_K\},$$

sodass es genau $\binom{h_K+1}{2}$ Bahnen gibt.

Nun wenden wir uns den Bahnen des Normalisators von Λ auf der Menge der Λ -Gitter zu.

Lemma 4.2.9 *Auf der Menge der Λ -Gitter operiert $N := N_{\mathrm{GL}_2(\mathcal{O}_K)}(\Lambda)$ mit $4\binom{h_K}{2} + 4h_K = 4\binom{h_K+1}{2}$ Bahnen, falls 2 in \mathcal{O}_K verzweigt oder zerlegt ist. Ist 2 träge, so operiert N mit $4\binom{h_K}{2} + 3h_K$ Bahnen.*

Beweis: Ist L ein Λ -Gitter, so liegt es in $\mathcal{Z}_\Lambda(\Gamma L)$ und ΓL liegt in einer der $\binom{h_K+1}{2}$ N -Bahnen von Γ -Gittern. Die 4 in $\mathcal{Z}_\Lambda(\Gamma L)$ enthaltenen Gitter liegen in verschiedenen Bahnen unter N , falls 2 nicht träge ist. Sonst bildet $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$, falls $I = J$ ist, M_ω auf M_{ω^2} ab, sodass die Behauptung folgt. \square

Wir möchten unser Augenmerk nun auf diejenigen Kleinschen Vierergruppen richten, die nicht maximal sind, um schließlich die maximal endlichen Untergruppen isomorph zu V_4 zählen zu können.

Zunächst untersuchen wir, welche V_4 in Untergruppen isomorph zu D_8 enthalten sind.

Bemerkung 4.2.10 *Diejenigen Γ -Gitter $M = I \oplus J$, auf denen $\sigma = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ operiert, sind genau die Gitter mit $I = J$. In diesem Fall operiert σ auf allen Λ -Gittern in $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$, vorausgesetzt, dass 2 nicht träge ist. Ist 2 träge in \mathcal{O}_K , so operiert σ auf M und $M_1 \in \mathcal{Z}_\Lambda(M)$, nicht jedoch auf M_ω und M_{ω^2} .*

Beweis: Dies rechnet man leicht nach. □

Die Matrixgruppe, die von $\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$ und $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ erzeugt wird, ist isomorph zu D_8 . Also haben wir durch die Untersuchung der Operation von $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ auf den Λ -Gittern einen Überblick über die Gruppen D_8 , falls wir wissen, in wievielen Konjugiertenklassen von D_8 eine Konjugiertenklasse von V_4 jeweils liegen kann.

Dass es reicht, die Operation von σ zu untersuchen, um die D_8 -Gitter zu bestimmen, zeigt die folgende Bemerkung.

Bemerkung 4.2.11 *Es sei $G = \langle -I_2, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \rangle \cong V_4$. Die Elemente in $N_{\text{GL}_2(K)}(G)$, welche zusammen mit G eine Gruppe isomorph zu D_8 erzeugen, sind von der Form $\sigma_a := \begin{pmatrix} 0 & a \\ a^{-1} & 0 \end{pmatrix}$ mit $a \in K^*$.*

Es sei nun L ein G -Gitter, welches eine Operation durch σ_a zulässt, also $L = L\sigma_a$. Wie zuvor ist L in einem eindeutigen Γ -Gitter $M = I \oplus J$ enthalten und erzeugt dieses als Γ -Gitter. Also hat man $L \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = I$ und $L \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = J$.

Ferner gilt

$$I = L\sigma_a \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = L \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ a^{-1} & 0 \end{pmatrix} = Ja^{-1}.$$

I und J müssen also notwendig in derselben Idealklasse liegen. Daher sind sie unter der Operation von $N_{\text{GL}_2(K)}(G)$ als identisch anzunehmen. Dann zeigt diese Rechnung aber auch $I = a^{-1}I$ und somit $a \in \mathcal{O}_K^$. Es ist also legitim, lediglich die Operation von $\sigma = \sigma_1$ zu untersuchen.*

Definition 4.2.12 *Sei $G \leq \text{GL}(L) \leq \text{GL}_2(K)$ endlich. Wir vereinbaren die folgenden Bezeichnungen.*

$$C_{\text{GL}(L)}(G) := \{X \in \text{GL}(L) \mid Xg = gX \ \forall g \in G\},$$

der Zentralisator von G in $\mathrm{GL}(L)$.

$$Z_{\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)}(G) := \{X \in \mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L) \mid Xg = gX \ \forall g \in G\},$$

die Zentralisatorordnung von G in $\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ sowie

$$Z_{K^{2 \times 2}}(G) := \{X \in K^{2 \times 2} \mid Xg = gX \ \forall g \in G\},$$

die Zentralisatoralgebra von G in $K^{2 \times 2}$.

Bemerkung 4.2.13 $C_{\mathrm{GL}(L)}(G)$ ist eine Untergruppe von endlichem Index in $N_{\mathrm{GL}(L)}(G)$. $Z_{\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)}(G)$ ist eine \mathcal{O}_K -Teilordnung von G mit Einheitengruppe $C_{\mathrm{GL}(L)}(G)$. $Z_{K^{2 \times 2}}(G)$ ist eine K -Teilalgebra von $K^{2 \times 2}$.

Der Beweis des folgenden Lemmas basiert auf [BNZ73, Theorem (3.41)].

Lemma 4.2.14 Eine Konjugiertenklasse von Untergruppen isomorph zu V_4 in $\mathrm{GL}(L)$ liegt in höchstens einer Konjugiertenklasse von Untergruppen isomorph zu D_8 . Genauer treten die beiden Fälle

$$N_{\mathrm{GL}(L)}(V_4) \cong V_4 \text{ oder } N_{\mathrm{GL}(L)}(V_4) \cong D_8$$

auf.

Beweis: Sei $G \leq \mathrm{GL}(L)$, $G \cong V_4$. Wir behaupten zunächst, dass der Zentralisator $C_{\mathrm{GL}(L)}(G)$ endlich ist. Dazu betrachten wir die Zentralisatorordnung $Z_{\mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)}(G)$, bei der es sich um den Durchschnitt $Z_{K^{2 \times 2}}(G) \cap \mathrm{End}_{\mathcal{O}_K}(L)$ handelt. Insbesondere ist $Z_{\mathrm{End}(L)}(G)$ also eine \mathcal{O}_K -Ordnung in der K -Algebra $Z_{K^{2 \times 2}}(G)$. Diese Zentralisatoralgebra ist durch Operation der $\mathrm{GL}_2(K)$ konjugiert zur Zentralisatoralgebra $Z_{K^{2 \times 2}}(\langle -I_2, \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \rangle)$, für die man den Isomphietyp leicht bestimmt. Es handelt sich um $K \oplus K$. Diese Algebra hat eine eindeutig bestimmte \mathcal{O}_K -Maximalordnung, nämlich $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$, deren Einheitengruppe endlich ist (in den vorliegenden Fällen ist es eine Gruppe isomorph zu $C_2 \times C_2$). Somit ist der Zentralisator $C_{\mathrm{GL}(L)}(G)$ eine Untergruppe dieser endlichen Gruppe und daher selbst endlich.

Man beachte nun, dass eine V_4 in einer D_8 , in der sie liegt, Normalteiler ist, sodass der endliche Normalisator dieser V_4 in diesem Fall eine D_8 enthalten muss. Da über den Körpern, die wir betrachten, die D_8 aber maximal endlich ist, ist der Normalisator der V_4 gerade die D_8 , in der sie enthalten ist und die Behauptung folgt. \square

Korollar 4.2.15 Es sei $G \leq \mathrm{GL}(L)$ und $G \cong D_8$. Die zwei Untergruppen von G , die isomorph zu V_4 sind, sind in $\mathrm{GL}(L)$ nicht zueinander konjugiert.

Beweis: Seien U_1 und U_2 die zwei fraglichen Untergruppen. Ein U_1 auf U_2 konjugierendes Element $X \in \mathrm{GL}(L)$ mit $XU_1X^{-1} = U_2$ würde bewirken, dass $U_2 \leq X^{-1}GX$. Jedoch ist auch $U_2 \leq G$, sodass nach Lemma 4.2.14 $X^{-1}GX = G$ gilt und $X \in G$ gilt. Dies ist jedoch nicht möglich, da U_1 und U_2 in G Normalteiler sind. \square

Damit können wir nun die $\mathrm{GL}(L)$ -Konjugiertenklassen von Untergruppen isomorph zu D_8 zählen, indem wir die Anzahl der Bahnen von V_4 -Gittern unter dem Normalisator der V_4 zählen und prüfen, welche von ihnen eine Operation einer D_8 zulassen. Indem wir diese Anzahl halbieren, erhalten wir die Anzahl der Konjugiertenklassen von D_8 , da in jeder D_8 genau zwei $\mathrm{GL}(L)$ -Konjugiertenklassen von V_4 liegen.

Proposition 4.2.16 *Die Anzahl von Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen in $\mathrm{GL}(L)$, die isomorph zu D_8 sind, ergibt sich in Abhängigkeit vom Zerlegungsverhalten vom 2 in \mathcal{O}_K wie folgt.*

- 2 träge: In diesem Fall gibt es s_K Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$.
- $2 = \mathfrak{p}_2\mathfrak{p}'_2$ zerlegt:
 - \mathfrak{p}_2 Hauptideal: $2s_K$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$.
 - \mathfrak{p}_2 nicht Hauptideal und $[\mathfrak{p}_2] \notin \mathcal{C}\ell_K^2$: s_K Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$,
 s_K Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_2]\mathcal{C}\ell_K^2$.
 - \mathfrak{p}_2 nicht Hauptideal und $[\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}\ell_K^2$: $2s_K$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$.
- $2 = \mathfrak{p}_2^2$ verzweigt:
 - \mathfrak{p}_2 Hauptideal: dieser Fall tritt nicht auf, da wir $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-2})$ ausgeschlossen haben.
 - \mathfrak{p}_2 nicht Hauptideal und $[\mathfrak{p}_2] \notin \mathcal{C}\ell_K^2$: $\frac{3s_K}{2}$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$,
 $\frac{s_K}{2}$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in [\mathfrak{p}_2]\mathcal{C}\ell_K^2$.
 - \mathfrak{p}_2 nicht Hauptideal und $[\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}\ell_K^2$: $2s_K$ Konjugiertenklassen in $\mathrm{GL}(L)$ mit $\mathrm{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$.

Beweis: Wir unterscheiden die verschiedenen Fälle für das Zerlegungsverhalten von 2

unter Berücksichtigung der Bemerkung 4.2.10 und des Satzes 4.2.6.

- 2 träge: In diesem Fall lassen zwei der Gitter in jedem $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$ eine Operation einer D_8 zu, sodass jedes Q_K -Vielfache von $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ zwei D_8 -Gitter liefert, woraus wir also $\frac{2s_K}{2} = s_K$ Konjugiertenklassen von D_8 erhalten.

- (2) = $\mathfrak{p}_2 \mathfrak{p}'_2$ zerlegt: Nun haben wir jeweils 4 D_8 -Gitter in $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$ für jedes geeignete M . Davon haben zwei die Steinitzklasse $\text{St}(M)[\mathcal{O}_K]$, sowie jeweils eines die Klasse $\text{St}(M)[\mathfrak{p}_2]$ und $\text{St}(M)[\mathfrak{p}'_2]$.

Ist also \mathfrak{p}_2 ein Hauptideal, so haben wir $4s_K$ Bahnen freier Gitter, woraus wir $2s_K$ Konjugiertenklassen von D_8 erhalten.

Sonst erhalten wir, falls $[\mathfrak{p}_2]$ kein Quadrat in $\mathcal{C}\ell_K$ ist, $2s_K$ Bahnen von D_8 -Gittern mit Steinitzklasse $[\mathcal{O}_K]$ unter dem Normalisator der V_4 und somit s_K Konjugiertenklassen von D_8 in $\text{GL}(L)$ mit $\text{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$. Bahnen von Gittern mit Steinitzklasse $[\mathfrak{p}_2]$ werden vertreten durch die Q_K -Vielfachen der Gitter M_φ mit $M = \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ sowie die Q_K -Vielfachen von $M_{\varphi'}$ mit $M = \mathfrak{p}_2 \oplus \mathfrak{p}_2$. Dann ist nämlich $\text{St}(M_{\varphi'}) = \text{St}(M)[\mathfrak{p}'_2] = [\mathfrak{p}_2]^2[\mathfrak{p}'_2] = [\mathfrak{p}_2]$. Mithin haben wir also auch in $\text{GL}(L)$ mit $\text{St}(L) \in [\mathfrak{p}_2]\mathcal{C}\ell_K^2$ s_K Konjugiertenklassen von D_8 .

Ist $[\mathfrak{p}_2]$ ein Quadrat, so finden wir neben den Q_K -Vielfachen von M und M_ψ (mit $M = \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$) noch die Q_K -Vielfachen von M_φ mit $M = J \oplus J$ und $M_{\varphi'}$ mit $M = P \oplus P$ als Vertreter von \mathcal{O}_K -freien D_8 -Gittern unter der Operation des Normalisators der V_4 . Dabei seien J und P Ideale in \mathcal{O}_K mit $[J]^2 = [\mathfrak{p}'_2]$ und $[P]^2 = [\mathfrak{p}_2]$. Dies liefert insgesamt also $2s_K$ Konjugiertenklassen von D_8 in $\text{GL}(L)$ mit $\text{St}(L) \in \mathcal{C}\ell_K^2$.

Die $\text{GL}(L)$ der Gitter mit $\text{St}(L) \in [\mathfrak{p}_2]\mathcal{C}\ell_K^2$ sind nach Lemma 4.1.6 zueinander konjugiert. Daher finden wir dort die gleiche Anzahl von Konjugiertenklassen von Untergruppen isomorph zu D_8 .

- (2) = \mathfrak{p}_2^2 verzweigt: Dann ist s_K eine gerade Zahl, da $\mathcal{C}\ell_K/\mathcal{C}\ell_K^2$ das Element $[\mathfrak{p}_2]$ von Ordnung 2 enthält. In $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$ liegen nun 3 Gitter der Klasse $\text{St}(M)$ und eines von der Klasse $\text{St}(M)[\mathfrak{p}_2]$.

Sei zunächst $[\mathfrak{p}_2]$ kein Quadrat. Dann gibt es zu jedem Q_K -Vielfachen von $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ 3 freie D_8 -Gitter, sodass wir $\frac{3s_K}{2}$ Konjugiertenklassen haben. D_8 -Gitter mit Steinitzklasse $[\mathfrak{p}_2]$ finden wir als Q_K -Vielfache von M_φ mit $M = \mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$.

Ist $[\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}\ell_K^2$, so finden wir neben den bereits bekannten $3s_K$ Bahnen freier Gitter noch die Q_K -Vielfachen von M_φ mit $M = J \oplus J$ und $[J]^2 = [\mathfrak{p}_2]$, sodass wir hier auf eine Gesamtanzahl von $2s_K$ für die Konjugiertenklassen kommen.

□

An diesem Punkt kennen wir die Anzahlen der Konjugiertenklassen von Untergrup-

pen isomorph zu D_{12} , D_8 und V_4 . Während die ersten beiden stets maximal endliche Untergruppen sind, ist dies für die Kleinsche Vierergruppe nicht der Fall. Eine solche Untergruppe kann in Gruppen isomorph zu D_8 oder D_{12} liegen. Um die Anzahl der Konjugiertenklassen maximal endlicher Gruppen isomorph zu V_4 zu bestimmen müsste man Überlegungen darüber anstellen, in wievielen Konjugiertenklassen von D_{12} eine V_4 liegen kann und welche V_4 -Gitter sowohl D_8 - als auch D_{12} -Operationen zulassen. Dies scheint eine aufwendige und technische Aufgabe zu sein, was den Nutzen dieser Zählmethode fraglich erscheinen lässt und die Vorzüge des algorithmischen Zugangs aus dem vorigen Kapitel aufzeigt. Wir verfolgen den hier vorgestellten Ansatz daher an dieser Stelle nicht weiter.

5. Rechnerische Ergebnisse in Dimension 2

In diesem Abschnitt stellen wir die rechnerisch ermittelten Ergebnisse der Arbeit in Dimension 2 vor. Zunächst beschreiben wir die minimalen Klassen und maximal endlichen Untergruppen über den Körpern $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$, $\mathbb{Q}(\sqrt{-2})$ und $\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$, die andere maximale Untergruppen als die übrigen imaginärquadratischen Zahlkörper liefern.

Daraufhin präsentieren wir die Daten für einige Zahlkörper $\mathbb{Q}(\sqrt{-d})$ mit $d > 3$. Die Ergebnisse werden allerdings mit steigender Diskriminante d_K unübersichtlich, sodass wir schließlich nur noch eine Übersichtstabelle über die Anzahlen der Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen angeben, um jeweils die Nicht-Isomorphie gewisser $GL(L)$ über einem festen Körper K ausschließen zu können.

Wir nutzen für die Angabe unserer Ergebnisse den Satz 3.3.21 und die darauf folgende Bemerkung aus, aufgrund derer wir nicht immer $h_K = |\mathcal{C}l_K|$ verschiedene Gitter betrachten müssen, sondern uns auf $s_K = |\mathcal{C}l_K/\mathcal{C}l_K^2|$ viele Gitter beschränken können.

5.1. Laufzeit

Die folgende Tabelle enthält die Rechenzeiten, die benötigt wurden, um Vertretersysteme der minimalen Klassen auf dem freien Gitter $\mathcal{O}_K \oplus \mathcal{O}_K$ zu bestimmen. Die Rechnungen wurden auf einem Intel Core i7 mit 3,0 GHz und 16 GB Arbeitsspeicher durchgeführt.

Die Zahlkörper sind hier nach ihrer Diskriminante geordnet. Es scheint, dass mit dem Betrag der Diskriminante von K die für den Voronoi-Algorithmus und zur Bestimmung der minimalen Klassen benötigte Rechenzeit anwächst, ohne dass irgendeine Art von Monotonie behauptet wird.

K	d_K	Rechenzeit
$\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$	-3	0,490s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$	-4	0,680s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-7})$	-7	0,580s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-2})$	-8	0,920s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-11})$	-1	0,810s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-15})$	-15	1,370s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-19})$	-19	1,560s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-5})$	-20	1,260s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-23})$	-23	1,770s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-6})$	-24	3,030s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-10})$	-40	3,290s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-13})$	-52	10,290s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-14})$	-56	11,730s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-17})$	-68	21,130s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-21})$	-84	56,940s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-22})$	-88	14,370s
$\mathbb{Q}(\sqrt{-26})$	-104	55,190s

5.2. Minimale Klassen und maximal endliche Untergruppen

5.2.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$

$$d_K = -3$$

$$\mathcal{Cl}_K \cong \{1\}, h_K = s_K = 1$$

$$2 \text{ tr\"age, } [\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{Cl}_K^2$$

$$3 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{Cl}_K^2$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$C_3 \times \text{SL}(2, 3)$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	$C_6 \times S_3$	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	$C_6 \wr C_2$	✓

5.2.2. $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$

$$d_K = -4$$

$$\mathcal{C}l_K \cong \{1\}, h_K = s_K = 1$$

$$2 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}l_K^2$$

$$3 \text{ träge, } [\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{C}l_K^2,$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$(\text{SL}(2, 3) \wr C_4) \cdot C_2$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	$C_4 \times S_3$	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	$(Q_8 \wr C_4) \cdot C_2$	✓

5.2.3. $\mathbb{Q}(\sqrt{-2})$

$$d_K = -8$$

$$\mathcal{C}l_K \cong \{1\}, h_K = s_K = 1$$

$$2 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}l_K^2$$

$$3 \text{ zerlegt, } [\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{C}l_K^2$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$\text{GL}(2, 3)$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_{12}	✓
C_2	1	QD_{16}	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	D_8	✓

Bemerkung 5.2.1 Bei der angegebenen Gruppe QD_{16} handelt es sich um die sogenannte Quasidiedergruppe von Ordnung 16. Diese hat die Präsentation

$$\langle a, x \mid a^8, x^2, xax^{-1} = a^3 \rangle.$$

Sie ist isomorph zu $\Gamma\text{L}(1, 9)$, der vollen semilinearen Gruppe vom Grad 1 über dem Körper \mathbb{F}_9 .

5.2.4. $\mathbb{Q}(\sqrt{-5})$

$$d_K = -20$$

$$\mathcal{C}l_K \cong C_2, h_K = s_K = 2$$

2 verzweigt, $[\mathfrak{p}_2] \notin \mathcal{C}l_K^2$

3 zerlegt, $[\mathfrak{p}_3] \notin \mathcal{C}l_K^2$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K], \text{St}(L_1) = [\mathfrak{p}_2] = [\mathfrak{p}_3]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	C_6	×
P_2	1	Q_8	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_{12}	✓
C_2	2	C_2	×
C_3	1	D_{12}	✓
C_4	1	D_8	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	D_8	✓
D_2	1	D_8	✓
D_3	1	V_4	✓
$L = L_1$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$\text{SL}(2, 3)$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_8	✓
C_2	1	D_{12}	✓
C_3	1	D_{12}	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	V_4	✓

5.2.5. $\mathbb{Q}(\sqrt{-6})$

$$d_K = -24$$

$$\mathcal{C}l_K \cong C_2, h_K = s_K = 2$$

$$2 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_2] \notin \mathcal{C}l_K^2$$

$$3 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_3] \notin \mathcal{C}l_K^2$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K], \text{St}(L_1) = [\mathfrak{p}_2] = [\mathfrak{p}_3]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$\text{SL}(2, 3)$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_{12}	✓
C_2	1	D_{12}	✓
C_3	1	C_4	×
C_4	1	D_8	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	D_8	✓
D_2	1	D_8	✓
D_3	1	V_4	✓
$L = L_1$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	Q_8	✓
P_1	1	$C_3 \rtimes C_4$	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_8	✓
C_2	2	C_4	×
C_3	1	C_4	×
C_4	1	D_{12}	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	V_4	✓
D_2	1	V_4	✓

5.2.6. $\mathbb{Q}(\sqrt{-14})$

$$d_K = -56$$

$$\mathcal{C}l_K \cong C_4, h_K = 4, s_K = 2$$

2 verzweigt, $[\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}l_K^2$

3 zerlegt, $[\mathfrak{p}_3] \notin \mathcal{C}l_K^2$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K], \text{St}(L_1) = [\mathfrak{p}_3]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	C_6	×
P_2	1	C_4	×
P_3	1	C_4	×
P_4	1	C_2	×
Perfektionskorang 1			
C_1	1	D_{12}	✓
C_2	2	C_2	×
C_3	2	C_2	×
C_4	1	C_2	×
C_5	1	C_2	×
C_6	1	D_{12}	✓
C_7	2	C_2	×
C_8	1	C_2	×
C_9	1	C_2	×
C_{10}	1	C_2	×
C_{11}	1	D_8	✓
C_{12}	1	D_8	✓
Perfektionskorang 2			
D_1	1	D_8	✓
D_2	3	C_2	×
D_3	3	C_2	×
D_4	1	V_4	✓
D_5	1	V_4	✓
D_6	1	C_2	×
D_7	1	C_2	×
D_8	1	D_8	✓
D_9	1	V_4	✓
D_{10}	1	V_4	✓

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_1$			
Perfektionskorang 0			
P_1	1	$\text{SL}(2, 3)$	✓
P_2	1	C_4	×
P_3	1	Q_8	✓
Perfektionskorang 1			
C_1	2	C_2	×
C_2	1	D_{12}	✓
C_3	2	C_4	×
C_4	1	D_{12}	✓
C_5	1	C_4	×
C_6	1	C_2	×
C_7	2	C_4	×
Perfektionskorang 2			
D_1	1	V_4	✓
D_2	1	V_4	✓
D_3	1	V_4	✓
D_4	1	V_4	✓
D_5	1	V_4	✓
D_6	1	V_4	✓

5.2.7. Übersicht

Hier geben wir eine Übersicht über die Anzahlen von Konjugiertenklassen maximal endlicher Untergruppen.

Die mit 2 und 3 bezeichneten Spalten beschreiben jeweils das Zerlegungsverhalten in \mathcal{O}_K , wobei r verzweigt, d zerlegt und i träge bedeutet.

	d_K	2	3	D_8	D_{12}	V_4	$SL_2(3)$	Q_8	$C_3 \times C_4$
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-7})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$	-7	d	i	2	1	-	-	-	1
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-15})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_2]$	-15	d	r	2 2	2 1	2 1	- -	- -	- 1
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-5})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_2] = [\mathfrak{p}_3]$	-20	r	d	3 1	2 2	1 1	- 1	1 -	- -
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-6})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_2] = [\mathfrak{p}_3]$	-24	r	r	3 1	2 1	1 2	1 -	- 1	- 1
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-10})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_2]$	-40	r	i	3 1	2 -	1 3	- 1	1 -	- 2
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-14})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_3]$	-56	r	d	4 -	2 2	4 6	- 1	- 1	- -
$K = \mathbb{Q}(\sqrt{-21})$ $St(L) = [\mathcal{O}_K]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_2]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_3]$ $St(L) = [\mathfrak{p}_5]$	-84	r	r	6 2 - -	4 - 2 -	2 6 6 8	- - 2 -	- - - 2	2 - - -

6. Rechnerische Ergebnisse in Dimension 3

10.10.2013: Durch Berücksichtigung der Operation der Automorphismengruppen der perfekten Formen auf den Seiten ihrer Voronoi-Bereiche lassen sich in Dimension 3 für zwei imaginärquadratische Zahlkörper Ergebnisse erzielen, die wir hier auflisten. Es handelt sich jeweils um die minimalen Klassen über dem Gitter \mathcal{O}_K^3 .

Angaben von Gruppen in der Form (a, b) weisen auf eine Gruppe der Ordnung a mit der Nummer b in der Small Groups Library [BEO02] hin.

Die Methoden, die im zweidimensionalen Fall überprüfen, ob die vorliegenden Gruppen maximal endlich sind, sind nicht für den dreidimensionalen Fall implementiert, sodass die Ergebnisse in dieser Hinsicht unvollständig sind.

6.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-3})$

$$d_K = -3$$

$$\mathcal{Cl}_K \cong \{1\}, h_K = s_K = 1$$

$$2 \text{ träge, } [\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{Cl}_K^2$$

$$3 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{Cl}_K^2$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
1	1	(1296, 2895)	✓
2	1	(1296, 2895)	✓
Perfektionskorang 1			
1	1	$C_6 \times C_6$	
2	2	$C_6 \times \text{SL}_2(3)$	×
Perfektionskorang 2			
1	2	$C_6 \times C_6$	×
2	1	$C_3 \times C_6 \times S_3$	
3	1	$C_6 \times C_3$	
Perfektionskorang 3			
1	2	$C_3 \times C_6 \times S_3$	×
2	2	C_{18}	×
3	1	$C_6 \times C_6$	
4	1	$C_6 \times S_4$	
Perfektionskorang 4			
1	2	$C_6 \times C_6$	×
2	1	$C_6 \times D_8$	
3	1	$C_3 \times C_6 \times \text{SL}_2(3)$	
Perfektionskorang 5			
1	1	$C_6 \times S_4$	
2	1	$C_6 \times C_6 \times S_3$	
Perfektionskorang 6			
1	1	(1296, 2895)	✓

6.1.1. $\mathbb{Q}(\sqrt{-1})$

$$d_K = -4$$

$$\mathcal{C}l_K \cong \{1\}, h_K = s_K = 1$$

$$2 \text{ verzweigt, } [\mathfrak{p}_2] \in \mathcal{C}l_K^2$$

$$3 \text{ träge, } [\mathfrak{p}_3] \in \mathcal{C}l_K^2,$$

$$\text{St}(L_0) = [\mathcal{O}_K]$$

C	$\dim(\pi_G(C))$	$G = \text{Aut}_L(C)$	maximal
$L = L_0$			
Perfektionskorang 0			
1	1	$(384, 5557)$	✓
Perfektionskorang 1			
1	1	$C_4 \times C_4$	
Perfektionskorang 2			
1	1	C_{12}	
2	1	$C_4 \times C_4$	
3	1	C_{12}	
Perfektionskorang 3			
1	1	$C_4 \times S_4$	
2	1	C_{12}	
3	1	$C_4 \times C_2$	
4	1	C_{12}	
5	1	$C_4 \times C_4 \times C_2$	
Perfektionskorang 4			
1	1	$C_4 \times D_8$	
2	1	$C_4 \times C_2$	
3	1	$C_4 \times C_4$	
4	1	$(384, 5642)$	✓
Perfektionskorang 5			
1	1	$C_4 \times C_4 \times S_3$	
2	1	$C_4 \times S_4$	
3	1	$C_4 \times S_3$	
Perfektionskorang 6			
1	1	$(384, 5557)$	✓
2	1	$(384, 5557)$	✓

A. Quellcode der Implementierung

Dieses Kapitel enthält den Quellcode des implementierten Algorithmus im Druck. Das Hauptprogramm trägt die Bezeichnung `minimalclasses`. Es greift auf die zwei Dateien `functions` und `datafunctions` zurück. Erstere enthält der Übersichtlichkeit halber ausgelagerte Funktionen, während letztere Funktionen enthält, die auf Daten zugreifen, die während der Laufzeit von `minimalclasses` erstellt werden. Zusätzlich ist eine Datei `initialize` enthalten, die ebenfalls aus dem Hauptprogramm ausgelagert wurde, um die Übersichtlichkeit zu erhöhen.

Zudem sind die Dateien `GVoronoi`, `testconjugacy` und `checkdata` enthalten. In der Datei `GVoronoi` liegen einige einfache Routinen für G -invariante Voronoi-Theorie, auf die in dem Programmbestandteil `testconjugacy` zurückgegriffen wird, welcher Methoden beinhaltet, um zu testen, ob zwei endliche Untergruppen maximal endlich oder zueinander konjugiert sind.

Nach dem Laden von `minimalclasses` ist eine Liste `Representatives` hinterlegt, welche Vertreter der minimalen Klassen, aufsteigend sortiert nach dem Perfektionskorang und mit den perfekten Klassen beginnend, enthält. Der Aufruf von `checkdata` mit Hilfe des `load`-Befehls von Magma gibt die Isomorphietypen der Automorphismengruppen der minimalen Klassen im Format der Small Groups Library, die Dimension des von $\pi_G(C)$ erzeugten Raums (vergleiche Satz 3.5.5) und eine Information darüber aus, ob die entsprechende Automorphismengruppe maximal endlich ist.

Zusätzlich ist nach Ablauf des Programms eine Liste `OKGENS` hinterlegt, welche ein Erzeugendensystem von $GL(L)$ als Untergruppe von $GL_n(K)$ enthält.

Diese Algorithmen sind auch unter

<http://www.math.rwth-aachen.de/~Oliver.Braun/>

verfügbar.¹

¹10.10.2013: Unter dieser Adresse ist auch der aktualisierte Quellcode zu finden, der Berechnungen in

A.1. minimalclasses

```
1 //Minimal classes
2 //Oliver Braun
3
4 //Algorithm to compute minimal classes and maximal finite subgroups
5
6 clear;
7
8 //n less or equal 3, K imaginary quadratic number field , fractional
   ideal arbitrary , to be chosen below
9 //via the variable steinitz and the numbering of the ideal classes
   provided by magma
10
11 n:=2;
12
13 d:=-21;
14 steinitz:=1;
15
16 print
   "*****";
17 print "Voronoi algorithm and minimal classes";
18 print "For imaginary quadratic field " cat IntegerToString(d);
19 print "Lattice " cat IntegerToString(steinitz);
20 print
   "*****";
21
22
23 load initialize;
24 load functions;
25
26 //Find a first perfect form
27
28 Pini:=MatrixRing(K,n)!1;
29 Pini[n][n]:=1/Norm(p2);
30 Pinie:=spurform(Pini);
31 Pinie2:=spurform(w*Pini);
32
33 Lini:=LatticeWithGram(Pinie);
34 Sini:=minvecs(Pini);
35 Rini:=prank(Pini);
```

Dimension 3 ermöglicht.

```

36
37 count:=1;
38
39 while Rini lt n^2 and count lt 100 do
40   count:=count+1;
41   dir:=findperp(Sini);
42
43   tsup:=1000;
44   tinf:=0;
45   t:=(tsup+tinf)/2;
46
47   bool:=false;
48   count2:=1;
49
50   while not bool and count2 lt 100 do
51     count2:=count2+1;
52     M:=1;
53     Pt:=Pini+t*dir;
54     while M eq 1 do
55       if IsPositiveDefinite(spurform(Pt)) then
56         Lt:=LatticeWithGram(spurform(Pt));
57         M:=hermitianmin(Pt);
58         if M eq 1 then
59           tinf:=t;
60           t:=(tinf+tsup)/2;
61           Pt:=Pini+t*dir;
62         end if;
63       else
64         tsup:=t;
65         t:=(tinf+tsup)/2;
66         Pt:=Pini+t*dir;
67       end if;
68     end while;
69
70     St:=minvecs(Pt);
71
72     tt:=Rationals()!
73       Min([(idealnrm(v)-K!((v*Pini*HermitianTranspose(v))[1,1]))/(K
74         !((v*dir*HermitianTranspose(v))[1,1])) : v in St]);
75     bool:=false;
76     if tt lt t and tt gt 0 then
77       Pc:=Pini+tt*dir;

```

```

78   Pce:=spurform(Pc);
79   Lc:=LatticeWithGram(Pce);
80   M:=hermitianmin(Pc);
81   if M eq 1 then
82     bool:=true;
83   else
84     tsup:=tt;
85     t:=(tinf+tsup)/2;
86     Pt:=Pini+t*dir;
87   end if;
88   else
89     tsup:=t;
90     t:=(tsup+tinf)/2;
91     Pt:=Pini+t*dir;
92   end if;
93 end while;
94
95 Pini:=Pc;
96 Pinie:=spurform(Pini);
97
98 Lini:=LatticeWithGram(Pinie);
99 Sini:=minvecs(Pini);
100 Rini:=prank(Pini);
101 end while;
102
103 if Rini ne n^2 then
104   error "In FirstPerfect: the form Rini is not perfect.";
105 end if;
106
107 //Enumerate perfect neighbours in order to obtain a set of
108 //representatives
109 //of perfect Hermitian forms
110 perfectlist:=[Pini];           //List of representatives of perfect
111   forms
112 vectlist:=[*];                //List of shortest vectors of perfect
113   forms
114 facelist:=[*];                //List of facets of V-domains of p.
115   forms; given by shortest vectors
116 facevectList:=[*];           //Perpendicular form to shortest
117   vectors defining the respective facet
118 Dim2facevectList:=[*];       //
119 FaceFormList:=[*];           //List of forms defined by those

```

```

shortest vectors, which define the respective facet
116 AutList:=[* *]; //List of Aut-Groups of the inverse
    FaceForms
117 Dim2FormList:=[* *]; //
118 Dim2FaceList:=[* *]; //
119 Dim2AutList:=[* *]; //
120
121 numberoffaces:=[]; //List of number of faces of V-domains
    of p. forms
122 E:={* *}; //multiset encoding the Voronoi graph
    of perfect forms
123 Todo:=[Pini]; //List of perfect forms to be treated
    with Voronoi
124
125 PerfectNeighbourList:=[* *]; //List of perfect neighbours of all (
    mod GL) perfect forms
126
127 CriticalValueList:=[* *]; //List of critical rho values (from
    Voronoi's algorithm)
128 FacetVectorList:=[* *]; //List of facet vectors (from Voronoi's
    algorithm)
129
130 while(#Todo gt 0) do
131 P:=Todo[1];
132 Pe:=spurform(P);
133 L:=LatticeWithGram(Pe);
134 m:=hermitianmin(P);
135 Sk:=minvecs(P);
136 Sproj:=[projzeileNorm(v) : v in Sk];
137 Append(~vectlist,Sk);
138
139 Exclude(~Todo, Todo[1]);
140
141 if perfrank(Sk) ne n^2 then
142 error "In enumerating perfect neighbours: p-rank of potential
    neighbour is too small.";
143 end if;
144
145 G:=aut(P);
146 G:=ChangeRing(G, Rationals());
147
148 DonQhull:=Open("DonneePourQhull", "w");
149 Puts(DonQhull, IntegerToString(n^2) cat " RBOX c");

```

```

150 Puts(DonQhull, IntegerToString(#Sproj+1) );
151 Puts(DonQhull, &cat ["0 " : i in [1..n^2] ] );
152 for st in [ &cat [RealToString(Injec(n)) cat " " : n in Eltseq(X)]
           : X in Sproj] do
153   Puts(DonQhull, st);
154 end for;
155 delete DonQhull;
156
157 //INSERT DIRECTORY OF QHULL HERE
158 System("/home3/castor/tmp/kirschme/qhull/bin/qhull -Fv <
        DonneepourQhull >SommetsParFace");
159
160 Faces := [];
161 SomFac := Open(" SommetsParFace", " r");
162 nbface := StringToInteger(Gets(SomFac));
163 for i in [1..nbface] do
164   Faces := Append(Faces, Remove([StringToInteger(n) : n in Split(Gets(
        SomFac), " ")], 1));
165 end for;
166 delete SomFac;
167 Faces := [ Exclude(F, 0) : F in Faces | 0 in F];
168 Faces := [ {n : n in F} : F in Faces];
169 Append(~numberoffaces, #Faces);
170 Append(~facelist, Faces);
171 FaceForms := [];
172 AutFF := [];
173 facevect := [];
174 for F in Faces do
175   FF := Parent(Pini) ! 0;
176   for k in F do
177     Fk := HermitianTranspose(Sk[k]) * Sk[k];
178     FF := FF + Fk;
179   end for;
180   gL := findperp2([Sk[k] : k in F]);
181   if #gL eq 1 then
182     Append(~facevect, gL);
183   end if;
184 end for;
185 Append(~facevectList, facevect);
186
187 count := 0;
188
189 //print Faces;

```

```

190
191 PerfectNeighbours:=[**]; //List of perfect neighbours of P being
    treated
192 CriticalValues:=[**]; //List of critical rho-values of P
193 while(#Faces gt 0) do
194   count:=count+1;
195   F1:=findperp1([Sk[n] : n in Faces[1]]);
196   Append(~FacetVectorList,F1); //[[??]
197   Exclude(~Faces,Faces[1]);
198
199   sgn:=Sign(&+ [Rationals()!auswerten(F1,x) : x in Sk]);
200   F1:=sgn*F1;
201
202   tsup:=10000;
203   tinf:=0;
204   t:=(tinf+tsup)/2;
205   minimcont:=0;
206   while minimcont ne 1 do
207     coherent:=false;
208     while not coherent do
209       Pt:=P+t*F1;
210       M:=1;
211       while M eq 1 do
212         if IsPositiveDefinite(spurform(Pt)) then
213           M:=hermitianmin(Pt);
214           if M eq 1 then
215             tinf:=t;
216             t:=(tinf+tsup)/2;
217             Pt:=P+t*F1;
218           end if;
219         else
220           tsup:=t;
221           t:=(tinf+tsup)/2;
222           Pt:=P+t*F1;
223         end if;
224       end while;
225       St:=minvecs(Pt);
226       SFace:=[ s : s in Sk | auswerten(F1,s) eq 0];
227
228       Cond:=[projzeileNorm(s) : s in SFace] cat [projzeileNorm(s) : s
        in St];
229       Uns:=Vector( #Cond , [ F!(idealnrm(v)) : v in SFace ] cat [F!(
        idealnrm(v)) : v in St] );

```

```

230     Cond:=Transpose(Matrix(Cond));
231
232     coherent:=IsConsistent(Cond, Uns);
233     if not coherent then
234         tsup:=t;
235         t:=(tinf+tsup)/2;
236         Pt:=P+t*F1;
237     end if;
238 end while;
239 Pcont:=ListToSmallMatrixNorm(Solution(Cond, Uns));
240 Pconte:=spurform(Pcont);
241 Lcont:=LatticeWithGram(Pconte);
242 //Scont:=ShortVectors(Lcont, hermitianmin(Pcont)/mmax, hermitianmin
        (Pcont)*mmax);
243 Scontk:=minvecs(Pcont);
244
245     minimcont:=hermitianmin(Pcont);
246
247     tsup:=t;
248     t:=(tinf+tsup)/2;
249     Pt:=P+t*F1;
250 end while;
251
252 Append(~PerfectNeighbours, Pcont);
253
254 //Determine critical value rho:
255 C:=Pcont-P;
256 I:=0; J:=0;
257 for i in [1..n] do
258     for j in [1..n] do
259         if C[i][j] ne 0 then
260             I:=i; J:=j;
261             break i;
262         end if;
263     end for;
264 end for;
265 Append(~CriticalValues, sgn*(C[I][J])/(F1[I][J]));
266
267
268 iso:=false;
269 for i in [1..#perfectlist] do
270     if isisom(Pcont, perfectlist[i]) then
271         iso:=true;

```



```

272     Include(~E,<Position(perfectlist ,P),i>);
273     end if;
274 end for;
275 if not iso then
276     Append(~perfectlist ,Pcont);
277     Append(~Todo,Pcont);
278     Include(~E,<Position(perfectlist ,P),Position(perfectlist ,Pcont)>)
        ;
279 end if;
280 end while;
281 Append(~PerfectNeighbourList ,PerfectNeighbours);
282 Append(~CriticalValueList ,CriticalValues);
283 end while;
284
285 //Calculation of perfect forms ends here
286
287 autlist:=[#aut(p) : p in perfectlist];
288 //print autlist;
289 //Write lists in order to identify automorphism groups with GAP
290 if Maximum(autlist) lt 2000 then
291     L1:=Open("Liste1","w");
292     Puts(L1, "Liste1:=["");
293     for i in [1..#perfectlist] do
294         if i ne #perfectlist then
295             Puts(L1, IntegerToString(IdentifyGroup(aut(perfectlist [i])) [1])
                cat " , ");
296         else
297             Puts(L1, IntegerToString(IdentifyGroup(aut(perfectlist [i])) [1]));
298         end if;
299     end for;
300     Puts(L1, " ];"");
301     delete L1;
302
303     L2:=Open("Liste2","w");
304     Puts(L2, "Liste2:=["");
305     for i in [1..#perfectlist] do
306         if i ne #perfectlist then
307             Puts(L2, IntegerToString(IdentifyGroup(aut(perfectlist [i])) [2])
                cat " , ");
308         else
309             Puts(L2, IntegerToString(IdentifyGroup(aut(perfectlist [i])) [2]));
310         end if;
311     end for;

```

```

312 Puts(L2, " ];" );
313 delete L2;
314
315 end if;
316
317 FaceTupleList:=[**]; //This will contain
    the tuples of faces of codim>1
318 Representatives:=[* perfectlist *]; //Representatives of
    all minimal classes
319 FaceTupleListOfRepresentatives:=[* [] *]; //We need this to
    check the dimension of the intersection
320
321 print "Starting the computation of minimal classes. Please be
    patient.";
322
323 //n=2
324
325 if n eq 2 then
326
327 //Generate the tuples
328 for i in [1..#perfectlist] do
329   FaceTuples:=[**];
330   S:=minvecs(perfectlist[i]);
331   for j in [1..#facelist[i]] do
332     for k in [j+1..#facelist[i]] do
333       Intersection:=facelist[i][j] meet facelist[i][k];
334       if #Intersection gt 1 then
335         if #findperp2([S[1] : 1 in Intersection]) eq 2 then
336           Append(~FaceTuples,[j,k]);
337           if k gt #facelist[i] then print "Error."; end if;
338         end if;
339       end if;
340     end for;
341   end for;
342   Append(~FaceTupleList,FaceTuples);
343 end for;
344 FaceTupleList:= [* FaceTupleList *]; //This is a bit clumsy;
    now FTL[1] is the data for codim 2
345
346 //Compute corank 1 classes:
347
348 TempList:=[**];
349 for i in [1..#perfectlist] do

```

```

350   for j in [1..#CriticalValueList[i]] do
351     Append(~TempList , perfectlist[i]+(CriticalValueList[i][j]/2)*
           facevectList[i][j][1] );
352   end for;
353 end for;
354
355 MinClassReps:=[TempList[1]];
356 for x in TempList do
357   isi:=false;
358   for y in MinClassReps do
359     if AreEquivalentMinimalClasses(x,y) then
360       isi:=true;
361     end if;
362   end for;
363   if not isi then
364     Append(~MinClassReps,x);
365   end if;
366 end for;
367
368 Append(~Representatives,MinClassReps);
369 print "Corank 1 done.";
370
371 //Compute classes of corank >= 2
372
373 codim:=2;
374
375 while n^2-codim >= n do
376   TempList:=[**];
377   for i in [1..#perfectlist] do
378     for j in [1..#FaceTupleList[codim-1][i]] do
379       T:=MatrixRing(K,n)!perfectlist[i];
380       for k in FaceTupleList[codim-1][i][j] do
381         T:=T+(CriticalValueList[i][k]/(2*codim))*facevectList[i][k][1];
382       end for;
383       Append(~TempList,T);
384     end for;
385   end for;
386
387   MinClassReps:=[TempList[1]];
388   for x in TempList do
389     isi:=false;
390     for y in MinClassReps do
391       if AreEquivalentMinimalClasses(x,y) then

```

```

392     isi:=true;
393     end if;
394   end for;
395   if not isi then
396     Append(~MinClassReps,x);
397   end if;
398 end for;
399
400 Append(~Representatives,MinClassReps);
401 codim:=codim+1;
402 end while;
403 end if;
404
405
406 //n=3
407
408 if n eq 3 then
409   //Generate the tuples
410   print "n=3";
411   print "Starting to assemble the tuples";
412
413   for i in [1..#perfectlist] do
414     FaceTuples:=[*];
415     S:=minvecs(perfectlist[i]);
416     for j in [1..#facelist[i]] do
417       for k in [j+1..#facelist[i]] do
418         Intersection:=facelist[i][j] meet facelist[i][k];
419         if #Intersection gt 1 then
420           if #findperp2([S[1] : l in Intersection]) eq 2 then
421             Append(~FaceTuples,[j,k]);
422             if k gt #facelist[i] then print "Error."; end if;
423           end if;
424         end if;
425       end for;
426     end for;
427     Append(~FaceTupleList,FaceTuples);
428   end for;
429   FaceTupleList:= [* FaceTupleList *];           //This is a bit clumsy;
430   now FTL[1] is the data for codim 2
431
432   codim:=3;
433   print "Now I've set codim to 3. FaceTupleList has " cat
434     IntegerToString(#FaceTupleList) cat " entries at present.";

```

```

433 print "Representatives has " cat IntegerToString(#Representatives)
      cat " entries at present.";
434 while n^2-codim ge limit do
435   print "Now doing it for Codim " cat IntegerToString(codim);
436   FaceTuplesInCodim:=[**];
437   for i in [1..#perfectlist] do
438     FaceTuples:=[**];
439     S:=minvecs(perfectlist[i]);
440     for j in [1..#FaceTupleList[codim-2][i]] do
441       Intersection:=facelist[i][FaceTupleList[codim-2][i][j][1]];
442       for l in FaceTupleList[codim-2][i][j] do
443         Intersection:=facelist[i][l] meet Intersection;
444       end for;
445       for k in [1..#facelist[i]] do
446         IntersectionTemp:=facelist[i][k] meet Intersection;
447         if #IntersectionTemp gt 1 then
448           if #findperp2([S[l] : l in IntersectionTemp]) eq codim then
449             L:=FaceTupleList[codim-2][i][j];
450             Append(~L,k);
451             Append(~FaceTuples, L );
452           end if;
453         end if;
454       end for;
455     end for;
456     Append(~FaceTuplesInCodim,FaceTuples);
457   end for;
458   Append(~FaceTupleList,FaceTuplesInCodim);
459   codim:=codim+1;
460 end while;
461 print "Tuples done. FaceTupleList has " cat IntegerToString(#
      FaceTupleList) cat " entries.";
462 //Compute corank 1 classes:
463 print "Starting the computation of codim 1 classes.";
464 TempList:=[**];
465 for i in [1..#perfectlist] do
466   for j in [1..#CriticalValueList[i]] do
467     Append(~TempList, perfectlist[i]+(CriticalValueList[i][j]/2)*
          facevectList[i][j][1]);
468   end for;
469 end for;
470
471 print "TempList done. Starting equivalence testing for codim 1.";
472

```

```

473 MinClassReps:=[TempList [1]];
474 for x in TempList do
475   isi:=false;
476   for y in MinClassReps do
477     if AreEquivalentMinimalClasses(x,y) then
478       isi:=true;
479     end if;
480   end for;
481   if not isi then
482     Append(~MinClassReps,x);
483   end if;
484 end for;
485
486 Append(~Representatives,MinClassReps);
487 print "Corank 1 done.";
488 //Compute classes of corank >= 2
489
490 codim:=2;
491
492 print "Starting codim" cat IntegerToString(codim) cat "
      computations.";
493
494 while n^2-codim ge limit do
495   TempList:=[*];
496   for i in [1..#perfectlist] do
497     for j in [1..#FaceTupleList[codim-1][i]] do
498       T:=MatrixRing(K,n)!perfectlist[i];
499       for k in FaceTupleList[codim-1][i][j] do
500         T:=T+(CriticalValueList[i][k]/(2*codim))*facevectList[i][k][1];
501       end for;
502       if not IsPositiveDefinite(spurform(T)) then print "Error, not
          pos.def.";end if;
503       if pcorank(T) ne codim then print "Wrong pcorank at " cat
          IntegerToString(j); break i; codim:=n^3; end if;
504       Append(~TempList,T);
505     end for;
506   end for;
507
508 print "TempList for Codim " cat IntegerToString(codim) cat " done.
      It has " cat IntegerToString(#TempList) cat " entries.
      Starting equivalence testing.";
509
510 MinClassReps:=[TempList [1]];

```

```

511 counter:=1;
512 for x in TempList do
513   counter+=1;
514   isi:=false;
515   for y in MinClassReps do
516     if AreEquivalentMinimalClasses(x,y) then
517       isi:=true;
518     end if;
519   end for;
520   if not isi then
521     Append(~MinClassReps,x);
522   end if;
523   if counter mod Floor(#TempList/5) eq 0 then
524     print "Ca. #TempList/5 forms checked. Please remain patient.";
525   end if;
526 end for;
527
528 Append(~Representatives,MinClassReps);
529 print "Codim " cat IntegerToString(codim) cat " done.";
530 codim:=codim+1;
531 end while;
532 end if;
533
534 //Create a generating set of GL(L) as Z-matrices
535 X:=[];
536 for p in perfectlist do
537   X:=X cat [MatrixRing(Integers(),2*n)!x : x in Generators(aut(p))];
538 end for;
539 for L in PerfectNeighbourList do
540   for A in L do
541     for p in perfectlist do
542       a,b:=isisom(A,p);
543       if a then
544         Append(~X,MatrixRing(Integers(),2*n)!b);
545       end if;
546     end for;
547   end for;
548 end for;
549 //” Clean up” X:
550 while MatrixRing(Integers(),2*n)!1 in X do
551   Remove(~X,Position(X,MatrixRing(Integers(),2*n)!1));
552 end while;
553 ZGENS:=X;           //Z-generating system

```

```
554 OKGENS:=matbas(X); //OK-generating system
555
556 load mydatafunctions;
557 print "Data assembled.";
558 load testconjugacy;
```


A.2. initialize

```
1 K<w>:=QuadraticField(d);
2
3 if d mod 4 eq 1 then
4   tau:=(1+w)/2;
5 else
6   tau:=w;
7 end if;
8 C, f:=ClassGroup(K);
9 Idealvertreter:=[];
10 for c in C do Append(~Idealvertreter, f(c)); end for;
11
12 mmax:=Maximum([Norm(p) : p in Idealvertreter]);
13
14 if d ne -1 then
15   F<sqrtd>:=QuadraticField(-d);
16   Injec:=hom<F -> RealField() | Sqrt(-d)>;
17 else
18   F:=Rationals();
19   sqrtd:=1;
20   Injec:=hom<F -> RealField() |>;
21 end if;
22
23 //Choose a suitable representative for a (the considered lattice is
   OK^{n-1} + a) from Idealvertreter
24 p1:=Idealvertreter[1];
25 p2:=Idealvertreter[steinitz];
26
27 //Z-base for a:
28 if p2 eq p1 then ZB:=[1,tau]; else ZB:=Basis(p2); end if;
29
30 //Z-base for L
31
32 B:=[];
33 for k in [1..(n-1)] do
34   v:=KMatrixSpace(K,1,n)!0;
35   for i in [1..2] do
36     if i eq 1 then
37       v[1][k]:=K!1;
38     else
39       v[1][k]:=tau;
40     end if;
```

```

41 Append(~B,v);
42 end for;
43 end for;
44
45 for i in [1..2] do
46 v:=KMatrixSpace(K,1,n)!0;
47 if i eq 1 then
48 v[1][n]:=ZB[1];
49 else
50 v[1][n]:=ZB[2];
51 end if;
52 Append(~B,v);
53 end for;
54
55 //Determine normalized R-base of space of Hermitian forms
56
57 BasHermNorm:=[];
58 for i in [1..n] do
59 res:=MatrixRing(K,n)!0;
60 res[i][i]:=1;
61 Append(~BasHermNorm,res);
62 for j in [i+1..n] do
63 for k in [1..2] do
64 res:=MatrixRing(K,n)!0;
65 if k eq 1 then
66 res[i][j]:=1/2;
67 res[j][i]:=1/2;
68 Append(~BasHermNorm,res);
69 else
70 res[i][j]:=w/2;
71 res[j][i]:=-w/2;
72 Append(~BasHermNorm,res);
73 end if;
74 end for;
75 end for;
76 end for;

```

A.3. functions

```
1 spurform:=function(A);
2 res:=MatrixRing(Rationals(),2*n) ! 0;
3 for i in [1..2*n] do
4   for j in [1..2*n] do
5     res[i][j]:=Rationals()!Trace(K!(B[i]*A*HermitianTranspose(B[j]))
6       [1][1]);
7   end for;
8 end for;
9 res:=(1/2)*res;
10 return res;
11 end function;
12
13 auswerten:=function(A,x);
14 x:=KMatrixSpace(K,1,n)!x;
15 z:=K!0; N:=K!0; I:=ideal<Integers(K)|0>;
16 z:=K!((x*A*HermitianTranspose(x))[1][1]);
17 for i in [1..n-1] do
18   I:=I+x[1][i]*p1;
19 end for;
20 I:=I+x[1][n]*(p1/p2);
21 N:=Norm(I);
22 return z/N;
23 end function;
24
25 kuerzen:=function(A,m,S);
26 res:=[];
27 for i in [1..#S] do
28   x:=Vector(S[i][1]);
29   xk:=KMatrixSpace(K,1,n)!0;
30   for j in [1..2*n] do
31     xk:=xk+x[j]*B[j];
32   end for;
33   if auswerten(A,xk) eq m then
34     Append(~res,xk);
35   end if;
36 end for;
37 return res;
38 end function;
39
40 vektorkuerzen:=function(x);
41 res:=KMatrixSpace(K,1,n)!0;
```

```

41 for j in [1..2*n] do
42   res:=res+x[j]*B[j];
43 end for;
44 return res;
45 end function;
46
47 idealnrm:=function(x);
48 N:=0;
49 I:=ideal<Integers(K) | 0>;
50 for i in [1..n-1] do
51   I:=I+x[1][i]*(p1);
52 end for;
53 I:=I+x[1][n]*(p1/p2);
54 N:=Norm(I);
55 return N;
56 end function;
57
58 hermitianmin:=function(A);
59 L:=LatticeWithGram(spurform(A));
60 minL:=Minimum(L);
61 S:=ShortVectors(L,minL/mmax,minL*mmax);
62 m:=Min([auswerten(A,vektorkuerzen(s[1])) : s in S]);
63 return m;
64 end function;
65
66 function perfrank(M);
67 VV:=[];
68 for m in M do s:=Matrix(m[1]);
69   v:=HermitianTranspose(s)*Matrix(s);
70   Append(~VV, ElementToSequence(v));
71 end for;
72 return Rank(Matrix(VV)) ;
73 end function;
74
75 function prank(M);
76 L:=LatticeWithGram(spurform(M));
77 m:=hermitianmin(M);
78 S:=ShortVectors(L,m/mmax,m*mmax);
79 Sk:=kuerzen(M,m,S);
80 return perfrank(Sk);
81 end function;
82
83 function pcorank(M)

```

```

84 return n^2-prank(M);
85 end function;
86
87 RemoveMultiples:=function(M);
88 V:=VectorSpace(K,n);
89 out:=[];
90 Append(~out,M[1]);
91 for m in M do;
92 ismultiple:=false;
93 for v in out do;
94 if Vector(m) in sub<V|[Vector(v)]> then;
95 ismultiple:=true;
96 end if;
97 end for;
98 if not ismultiple then;
99 Append(~out,m);
100 end if;
101 end for;
102 return out;
103 end function;
104
105 minvecs:=function(A);
106 L:=LatticeWithGram(spurform(A));
107 m:=hermitianmin(A);
108 S:=ShortVectors(L,m/mmax,m*mmax);
109 Sk:=kuerzen(A,m,S);
110 Sk:=RemoveMultiples(Sk);
111 return Sk;
112 end function;
113
114 isisom:=function(M,N);
115 Me:=spurform(M);
116 Ne:=spurform(N);
117 mul1:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Me)]);
118 mul2:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Ne)]);
119 Me:=ChangeRing(mul1*mul2*Me,Integers());
120 Ne:=ChangeRing(mul1*mul2*Ne,Integers());
121 LM:=LatticeWithGram(Me);
122 LN:=LatticeWithGram(Ne);
123
124 Me2:=spurform(tau*M);
125 Ne2:=spurform(tau*N);
126

```

```

127 mul1:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Me2)]);
128 mul2:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Ne2)]);
129 Me2:=ChangeRing(mul1*Me2, Integers());
130 Ne2:=ChangeRing(mul2*Ne2, Integers());
131
132 a, b:=IsIsometric(LM, [Me2], LN, [Ne2]);
133
134 if a then
135   return a, b;
136 else
137   return false, "No isometry";
138 end if;
139 end function;
140
141 function projzeileNorm(v);
142 p:=HermitianTranspose(v)*Matrix(v);
143 liste := [];
144 for i in [1..n] do
145   Append(~liste, F!(p[i][i]));
146   for j in [i+1..n] do
147     Append(~liste, F!((p[i][j]+Conjugate(p[i][j]))/2));
148     Append(~liste, sqrt(d*(F!((p[i][j]-Conjugate(p[i][j]))/(2*w)))));
149   end for;
150 end for;
151 return liste;
152 end function;
153
154 function MatrixToLine(A);
155 liste := [];
156 p:=A;
157 for i in [1..n] do
158   Append(~liste, F!(p[i][i]));
159   for j in [i+1..n] do
160     Append(~liste, F!((p[i][j]+Conjugate(p[i][j]))/2));
161     Append(~liste, sqrt(d*(F!((p[i][j]-Conjugate(p[i][j]))/(2*w)))));
162   end for;
163 end for;
164 return liste;
165 end function;
166
167 function ListToSmallMatrixNorm(list);
168 L:=list;
169 change:=false;

```

```

170 if n eq 2 then
171   if not (L[1] in Rationals() and L[2] in Rationals() and L[4] in
        Rationals()) then
172     change:=true;
173   end if;
174 end if;
175 if n eq 3 then
176   if not (L[1] in Rationals() and L[2] in Rationals() and L[4] in
        Rationals() and L[6] in Rationals() and L[7] in Rationals() and
        L[9] in Rationals()) then
177     change:=true;
178   end if;
179 end if;
180 if change then
181   L:=sqrtd*L;
182 end if;
183 res:=MatrixRing(K,n)!0;
184 for i in [1..n^2] do
185   if L[i] in Rationals() then
186     res:=res+L[i]*BasHermNorm[i];
187   else
188     res:=res+(K!(L[i]/sqrtd))*BasHermNorm[i];
189   end if;
190 end for;
191 return res;
192 end function;
193
194 findperp2 := function(L) //Finde senkrechte herm. Form zu
        Projektionen auf Vektoren in Liste L, Output Liste aller
        senkrechten
195 Cond:=[projzeileNorm(1) : 1 in L];
196 Cond:=Transpose(Matrix(Cond));
197
198 if Dimension(Kernel(Cond)) eq 0 then
199   error "In findperp2: kernel of projection matrix is zero-
        dimensional.";
200 end if;
201
202 dirlist:=Basis(Kernel(Cond));
203
204 dir:=[ MatrixRing(K,n)!ListToSmallMatrixNorm(d) : d in dirlist ];
205
206 return dir;

```

```

207 end function;
208
209 findperp1 := function(L) //Finde senkrechte herm. Form zu
    Projektionen auf Vektoren in Liste L, falls Senkrechttraum 1-
    dimensional
210 Cond:=[projzeileNorm(l) : l in L];
211 Cond:=Transpose(Matrix(Cond));
212
213 if Dimension(Kernel(Cond)) ne 1 then
214     error "In findperp1: dimension of kernel not equal to 1.";
215 end if;
216
217 dirlist:=Kernel(Cond).1;
218 dir:=MatrixRing(K,n)!ListToSmallMatrixNorm(dirlist);
219
220 return MatrixRing(K,n)!dir;
221 end function;
222
223 findperp := function(L) //Finde senkrechte herm. Form zu
    Projektionen auf Vektoren in Liste L, Output ein senkr. Element
224 Cond:=[projzeileNorm(l) : l in L];
225 Cond:=Transpose(Matrix(Cond));
226
227 if Dimension(Kernel(Cond)) eq 0 then
228     error "In findperp: kernel of projection matrix is zero-
    dimensional.";
229 end if;
230
231 dirlist:=Kernel(Cond).1;
232
233 dir:=MatrixRing(K,n)!ListToSmallMatrixNorm(dirlist);
234
235 return MatrixRing(K,n)!dir;
236 end function;
237
238 findperpmatrix:=function(L,A)
239 //Find perpendicular Hermitian matrix to those in the list
240 //s.t. the result has trace 1 with A
241 Cond:=[MatrixToLine(x) : x in L];
242 Cond:=Transpose(Matrix(Cond));
243
244 if Dimension(Kernel(Cond)) eq 0 then
245     error "In findperpmatrix: kernel of cond matrix is zero-

```



```

        dimensional.”;
246 end if;
247
248 dirlist:=Basis(Kernel(Cond));
249 dir:=[MatrixRing(K,n)!ListToSmallMatrixNorm(d) : d in dirlist];
250 ddir:=[x : x in dir | Trace(x*A) ne 0];
251 if #ddir eq 0 then
252   error ”In findperpmatrix: no suitable vector found.”;
253 end if;
254 return ddir[1];
255 end function;
256
257 RealToString := function(r)
258   if Sign(r) eq -1 then
259     str := ”-”;
260   else
261     str := ””;
262   end if;
263   r:=Abs(r);
264   p := Integers()! Floor(r) ;
265   str := str cat IntegerToString(p) cat ”.”;
266   for i := 1 to 15 do
267     r:=10*(r-p);
268     p := Integers()! Floor(r) ;
269     str := str cat IntegerToString(p);
270   end for;
271 return str;
272 end function;
273
274 aut := function(A);
275 Ae:=spurform(A);
276 mul:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Ae)]);
277 Ae:=ChangeRing(mul*Ae, Integers());
278
279 Ae2:=spurform(tau*A);
280 mul:=Lcm([Denominator(x) : x in Eltseq(Ae2)]);
281 Ae2:=ChangeRing(mul*Ae2, Integers());
282
283 L:=LatticeWithGram(Ae);
284
285 G:=AutomorphismGroup(L,[Ae2]);
286
287 return G;

```

```

288 end function;
289
290 matbas:=function(GG);
291 //Internal method
292 //Convert (2n)*(2n) matrice over Z into n*n matrices over O.K
293 //Input&Output: List
294 n:=NumberOfRows(GG[1]) div 2;
295 MM:=[];
296 for g in GG do
297   M:=MatrixRing(K,n) ! 0;
298   for i in [1..n-1] do
299     for j in [1..n-1] do
300       M[i][j]:= g[2*i-1][2*j-1] + g[2*i-1][2*j] * tau;
301     end for;
302     M[i][n]:= ZB[1]*g[2*i-1][2*n-1] + ZB[2]*g[2*i-1][2*n] ;
303   end for;
304   for j in [1..n-1] do
305     M[n][j]:= g[2*n-1][2*j-1]/ZB[1]+tau*g[2*n-1][2*j]/ZB[1];
306   end for;
307   M[n][n]:=g[2*n-1][2*n-1]+ZB[2]/ZB[1]*g[2*n-1][2*n];
308   Append(~MM,M);
309 end for;
310 return MM;
311 end function;
312
313 RealPart:=function(x)
314 return (1/2)*(x+Conjugate(x));
315 end function;
316
317 ImaginaryPart:=function(x)
318 return (1/(2*w))*(x-Conjugate(x));
319 end function;
320
321 matbas2:=function(L)
322 //Internal method
323 //Convert n*n matrices into (2n)*(2n) matrices over Z
324 //[For matrix groups]
325 res:=[];
326 //Define Basis matrices for p1 and p2
327 BM1:=MatrixRing(K,2)![[1,0],[RealPart(tau),ImaginaryPart(tau)]];
328 BM2:=MatrixRing(K,2)![[RealPart(ZB[1]),ImaginaryPart(ZB[1])],
329 [RealPart(ZB[2]),ImaginaryPart(ZB[2])]];
330 for x in L do

```

```

331 M:=KMatrixSpace(K,0,2*n)![];
332 //Compute images of basis vectors under x:
333 ims:=[b*x : b in B];
334 for i in [1..2*n] do
335 //Compute their coefficients in the Z-basis:
336 v:=ims[i][1];
337 coeffs:=KMatrixSpace(K,1,0)![];
338 for k in [1..n-1] do
339 coeffs:=HorizontalJoin(coeffs, Solution(BM1, KMatrixSpace(K,1,2)![
RealPart(v[k]), ImaginaryPart(v[k]) ]));
340 end for;
341 coeffs:=HorizontalJoin(coeffs, Solution(BM2, KMatrixSpace(K,1,2)![
RealPart(v[n]), ImaginaryPart(v[n]) ]));
342 M:=VerticalJoin(M, coeffs);
343 end for;
344 Append(~res, MatrixRing(Integers(), 2*n)!M);
345 end for;
346 return res;
347 end function;
348
349 matbas3:=function(L)
350 //Internal method
351 //Convert n*n matrices into (2n)*(2n) matrices over Z
352 //[For arbitrary matrices]
353 res:=[];
354 //Define Basis matrices for p1 and p2
355 BM1:=MatrixRing(K,2)![[1,0],[RealPart(tau),ImaginaryPart(tau)]];
356 //BM2:=MatrixRing(K,2)![[RealPart(ZB[1]),ImaginaryPart(ZB[1])],
357 // [RealPart(ZB[2]),ImaginaryPart(ZB[2])]];
358 //Use the standard vector space basis instead of the Z-basis for p2
359 BM2:=BM1;
360 for x in L do
361 M:=KMatrixSpace(K,0,2*n)![];
362 //Compute images of basis vectors under x:
363 ims:=[b*x : b in B];
364 for i in [1..2*n] do
365 //Compute their coefficients in the Z-basis:
366 v:=ims[i][1];
367 coeffs:=KMatrixSpace(K,1,0)![];
368 for k in [1..n-1] do
369 coeffs:=HorizontalJoin(coeffs, Solution(BM1, KMatrixSpace(K,1,2)![
RealPart(v[k]), ImaginaryPart(v[k]) ]));
370 end for;

```

```

371   coeffs:=HorizontalJoin( coeffs , Solution(BM2, KMatrixSpace(K,1,2) ![
      RealPart(v[n]), ImaginaryPart(v[n]) ]));
372   M:=VerticalJoin(M, coeffs);
373   end for;
374   //Here: MatrixRing(Rationals(),...) [for arbitrary matrices over K
      ]
375   Append(~res, MatrixRing(Rationals(), 2*n) !M);
376   end for;
377   return res;
378   end function;
379
380   ConvertGroupToNumberField:=function(G)
381     //Convert Z-Group into O_K-Group
382     Generators:=SetToIndexedSet(Generators(G));
383     ZGENS:=[Generators[i] : i in [1..#Generators]];
384     OKGENS:=matbas(ZGENS);
385     OG:=sub<GL(n,K) |OKGENS>;
386     return OG;
387   end function;
388
389   ConvertGroupToIntegers:=function(G)
390     //Convert O_K-Group into Z-Group
391     Generators:=SetToIndexedSet(Generators(G));
392     OKGENS:=[Generators[i] : i in [1..#Generators]];
393     ZGENS:=matbas2(OKGENS);
394     ZG:=sub<GL(2*n, Integers()) |ZGENS>;
395     return ZG;
396   end function;
397
398   IsInGL:=function(A)
399     //tests whether A is in GL(L)
400     bool:=true;
401     for i in [1..n-1] do
402       for j in [1..n-1] do
403         if not (A[i,j] in Integers(K)) then
404           bool:=false;
405         end if;
406       end for;
407       if not (A[i,n] in p2) then
408         bool:=false;
409       end if;
410     end for;
411     for j in [1..n-1] do

```

```

412   if not (A[n,j]) in (ideal<Integers(K)|1>/p2) then
413     bool:=false;
414   end if;
415 end for;
416 if not A[n,n] in Integers(K) then
417   bool:=false;
418 end if;
419 if not 1/Determinant(A) in Integers(K) then
420   bool:=false;
421 end if;
422 return bool;
423 end function;
424
425 CanonicalFormOfMinimalClass:=function(F)
426 //returns the canonical form T.C for the minimal class of F
427 T:=MatrixRing(K,n)!0;
428 M:=minvecs(F);
429 for x in M do
430   T:=T+HermitianTranspose(x)*x;
431 end for;
432 return T;
433 end function;
434
435 StabilizerOfMinimalClass:=function(F)
436 //returns the Automorphism Group of the minimal class of F
437 return ConvertGroupToNumberField(aut(CanonicalFormOfMinimalClass(F)
438   ^(-1)));
439 end function;
440
441 AreEquivalentMinimalClasses:=function(A,B)
442 //tests whether the two classes represented by A and B are
443   equivalent mod GL
444 return isisom((CanonicalFormOfMinimalClass(A))^(-1),(
445   CanonicalFormOfMinimalClass(B))^(-1));
446 end function;
447
448 // A procedure to produce all elements of given norm in an ideal P
449   over the integers of a number field
450
451 ElementsOfNorm:=function(norm,P)
452 OK:=Integers(K);
453 Gram:=MatrixRing(Integers(),2)[[2,Trace(tau)],[Trace(tau),2*Norm(
454   tau)]];

```

```

450 L:=LatticeWithGram(Gram);
451 S:=ShortVectors(L,2*norm,2*norm);
452 output:=[s[1][1]+s[1][2]*tau: s in S];
453 output:=[x: x in output | x in P];
454 return output;
455 end function;
456
457 AllMinVecs:=function(F)
458 //Computes "all" minimal vectors of a form
459 S:=minvecs(F);
460 output:={s: s in S};
461 for v in S do
462   v10:=true;
463   if v[1][1] ne 0 then
464     X:=[w/v[1][1]: w in ElementsOfNorm(Norm(v[1][1]),p1)];
465     v10:=false;
466   end if;
467   if v10 then
468     X:=[w/v[1][2]: w in ElementsOfNorm(Norm(v[1][2]),p2)];
469   else
470     X:=[x:x in X| x*v[1][2] in p2];
471   end if;
472   output:=output join {x*v: x in X};
473 end for;
474 output:=output join {-x : x in output};
475 return [v: v in output];
476 end function;
477
478 AllMinVecsList:=function(LL)
479 //Computes "all" minimal vectors from a list of vectors
480 S:=LL;
481 output:={s: s in S};
482 for v in S do
483   v10:=true;
484   if v[1][1] ne 0 then
485     X:=[w/v[1][1]: w in ElementsOfNorm(Norm(v[1][1]),p1)];
486     v10:=false;
487   end if;
488   if v10 then
489     X:=[w/v[1][2]: w in ElementsOfNorm(Norm(v[1][2]),p2)];
490   else
491     X:=[x:x in X| x*v[1][2] in p2];
492   end if;

```

```

493   output:=output join {x*v: x in X};
494   end for;
495   output:=output join {-x : x in output};
496   return [v: v in output];
497 end function;
498
499 ReynoldsProjection:=function(G,A)
500 //return the value of A under the Reynolds operator of G
501 res:=MatrixRing(K,n)!0;
502 for g in G do
503   res:=res+g*A*HermitianTranspose(g);
504 end for;
505 return (1/(#G))*res;
506 end function;

```

A.4. datafunctions

```
1 //Function which serve to access and use the assembled data.
2
3 HasOneDimensionalIntersection:=function(A)
4 //this function has to be in this file because it requires
5 //Representatives in order to be properly loaded
6 //test whether the minimal class C represented by A has one-
7 //dimensional intersection
8 //with the space of Aut(C)-invariant forms
9
10 //This should only work for elements of the list "Representatives"
11 if prank(A) eq n^2 then
12   return true;
13 end if;
14
15 G:=StabilizerOfMinimalClass(A);
16 P:=[**];
17 for i in [1..#(Representatives[1])] do
18   if minvecs(A) subset minvecs(Representatives[1][i]) then
19     Append(~P,Representatives[1][i]);
20   end if;
21 end for;
22 PG:=[**];
23 for p in P do
24   PGF:=MatrixRing(K,n)!0;
25   for g in G do
26     PGF:=PGF+g*p*HermitianTranspose(g);
27   end for;
28   Append(~PG,PGF);
29 end for;
30 PGS:=[KMatrixSpace(K,1,n^2)!ElementToSequence(p) : p in PG];
31
32 CG:=MatrixRing(K,n)!0;
33 for g in G do
34   CG:=CG+g*A*HermitianTranspose(g);
35 end for;
36 CGS:=KMatrixSpace(K,1,n^2)!ElementToSequence(CG);
37
38 for p in PGS do
39   CGS:=VerticalJoin(CGS,p);
40 end for;
```



```

40 return Rank(CGS) eq 1;
41 end function;
42
43 DimensionOfIntersection:=function(A)
44 //A needs to be in Representatives!
45
46 if prank(A) eq n^2 then
47 //A is perfect
48 return 1;
49 end if;
50
51 //Determine the perfect forms above A:
52 PP:=[];
53 for i in [1..#Representatives[1]] do
54 if minvecs(A) subset minvecs(Representatives[1][i]) then
55 Append(~PP,Representatives[1][i]);
56 end if;
57 end for;
58
59 //Apply the Reynolds-Operator to PP
60 G:=StabilizerOfMinimalClass(A);
61 PPG:=[ReynoldsProjection(G,x) : x in PP];
62
63 PPGQ:=matbas3(PPG);
64
65 V:=sub<KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n) | PPGQ>;
66
67 return Dimension(V);
68 end function;

```

A.5. GVoronoi

```
1 GMinimalProjections:=function(G,A)
2 L:=minvecs(A);
3 res:=[];
4 for v in L do
5   Gv:=MatrixRing(K,n)!0;
6   for g in G do
7     gg:=ChangeRing(g,K);
8     Gv:=Gv+HermitianTranspose(v*gg)*(v*gg);
9   end for;
10  Append(~res,Gv);
11 end for;
12 rres:=[res[1]];
13 for r in res do
14   if not r in sub<KMatrixSpace(K,n,n)|rres> then
15     Append(~rres,r);
16   end if;
17 end for;
18 return rres;
19 end function;
20
21 GProjection:=function(G,v)
22 res:=MatrixRing(K,n)!0;
23 for g in G do
24   gg:=ChangeRing(g,K);
25   res:=res+HermitianTranspose(v*gg)*(v*gg);
26 end for;
27 return res;
28 end function;
29
30 Gprank:=function(G,A)
31 P:=GMinimalProjections(G,A);
32 P:=matbas3(P);
33 return Dimension(sub<KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n)|P>);
34 end function;
```

A.6. testconjugacy

```
1 load GVoronoi;
2
3 TestConjugacy:=function(F1,F2)
4 //test conjugacy of automorphism groups of two minimal
5 //classes (from the list REPRESENTATIVES)
6
7 G1:=StabilizerOfMinimalClass(F1);
8 G2:=StabilizerOfMinimalClass(F2);
9
10 if not IdentifyGroup(G1) eq IdentifyGroup(G2) then
11   return false;
12 end if;
13
14 L1:=[ReynoldsProjection(G1,x) : x in BasHermNorm];
15 L1:=matbas3(L1);
16 V:=sub<KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n)|L1>;
17 BG1:=Basis(V);
18 BG1:=matbas(BG1);
19 dim1:=Dimension(V);
20
21 L2:=[ReynoldsProjection(G2,x) : x in BasHermNorm];
22 L2:=matbas3(L2);
23 V:=sub<KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n)|L2>;
24 BG2:=Basis(V);
25 BG2:=matbas(BG2);
26 dim2:=Dimension(V);
27
28 FG1:=ReynoldsProjection(G1,F1);
29 FG1:=(1/hermitianmin(FG1))*FG1;
30 FG2:=ReynoldsProjection(G2,F2);
31 FG2:=(1/hermitianmin(FG2))*FG2;
32
33 if dim1 eq dim2 and dim1 eq 1 then
34   if not isisom(FG1,FG2) then
35     return false;
36   end if;
37 end if;
38
39 if prank(FG1) eq n and prank(FG2) eq n then
40 //In this case the Voronoi domain has only dead ends
41   if Gprank(G1,FG1) eq dim1 and Gprank(G2,FG2) eq dim2 then
```

```

42   if not isisom(FG1,FG2) then
43     return false;
44   end if;
45 end if;
46 end if;
47 return "Unknown.";
48 end function;
49
50 IsMaximalFinite:=function(A)
51 //tests maximal finiteness of Stabilizer for Representatives
52 if not HasOneDimensionalIntersection(A) then
53   return false;
54 end if;
55
56 G1:=StabilizerOfMinimalClass(A);
57 FG:=ReynoldsProjection(G1,A);
58 FG:=(1/hermitianmin(FG))*FG;
59 G2:=StabilizerOfMinimalClass(FG);
60 if not G1 subset G2 then
61   return "Error in IsMaximalFinite: G1 is not contained in G2.";
62 end if;
63 if #G1 lt #G2 then
64   return "G2 is a proper supergroup.";
65 end if;
66 if IdentifyGroup(G1) eq <2,1> then
67   return false;
68 end if;
69
70 L1:=[ReynoldsProjection(G1,x) : x in BasHermNorm];
71 L1:=matbas3(L1);
72 V:=sub<KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n)|L1>;
73 BG1:=Basis(V);
74 BG1:=matbas(BG1);
75 dim1:=Dimension(V);
76
77 if dim1 eq 1 then
78   return true;
79 end if;
80
81 if Gprank(G1,FG) lt dim1 then
82 //F not G-perfect
83   return "Error in IsMaximalFinite: F is not G-perfect.";
84 end if;

```

```

85
86 if prank(FG) eq n then
87 //In this case F is the only G-perfect form and
88 //there are no other well-rounded G-minimal classes
89 return true;
90 end if;
91
92 if Gprank(G1,FG) ge dim1 and prank(FG) ge n then
93 //In this case there may be well rounded minimal classes
94 FF:=GMinimalProjections(G1,FG);
95 if #FF gt 2 then
96 return "Unknown.";
97 end if;
98 //Determine G-facets and G-facet vectors
99 F1:=[FF[1]]; F2:=[FF[2]];
100 perp1:=findperpmatrix(F1,FF[2]); perp2:=findperpmatrix(F2,FF[1]);
101 R1:=ReynoldsProjection(G1,perp1); R2:=ReynoldsProjection(G1,perp2)
    ;
102 R1:=Sign(Rationals()!(Trace(R1*FF[2]))) *R1;
103 R2:=Sign(Rationals()!(Trace(R2*FF[1]))) *R2;
104 //Check for dead ends
105 dead1:=false; dead2:=false;
106 L1:=[x : x in minvecs(FG) | matbas3([GProjection(G1,x)]) [1] in sub
    <KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n) | matbas3(F1) >];
107 L2:=[x : x in minvecs(FG) | matbas3([GProjection(G1,x)]) [1] in sub
    <KMatrixSpace(Rationals(),2*n,2*n) | matbas3(F1) >];
108 if Dimension(sub<KMatrixSpace(K,1,n) | L1>) lt n then
109 //F1 is a dead end
110 dead1:=true;
111 print "dead1";
112 FG1:=FG+R1;
113 GG1:=StabilizerOfMinimalClass(FG1);
114 if #GG1 gt #G1 and G1 subset GG1 then
115 return false;
116 end if;
117 end if;
118 if Dimension(sub<KMatrixSpace(K,1,n) | L2>) lt n then
119 //F2 is a dead end
120 dead2:=true;
121 print "dead2";
122 FG2:=FG+R2;
123 GG2:=StabilizerOfMinimalClass(FG2);
124 if #GG2 gt #G1 and G1 subset GG2 then

```

```

125     return false;
126     end if;
127 end if;
128 if dead1 and dead2 then
129     //in this case FG is the only G-perfect form but
130     //there were no supergroups found in the previous steps
131     return true;
132 end if;
133
134 //Now: consider the case in which at least one of the facets is
135     not a dead end.
136 t:=1; counter:=0;
137 while not (IsPositiveDefinite(spurform(FG+t*R1)) and hermitianmin(
138     FG+t*R1) eq 1) do
139     t:=t/2;
140     if counter gt 100 then
141         return "Error, counter.";
142     end if;
143     counter:=counter+1;
144 end while;
145 print "Found something.";
146 GG1:=StabilizerOfMinimalClass(FG+t*R1);
147 if #GG1 gt #G1 and G1 subset GG1 then
148     return false;
149 end if;
150 print "#GG1=" cat IntegerToString(#GG1);
151
152 t:=1; counter:=0;
153 while not (IsPositiveDefinite(spurform(FG+t*R2)) and hermitianmin(
154     FG+t*R2) eq 1) do
155     t:=t/2;
156     if counter gt 100 then
157         return "Error, counter.";
158     end if;
159     counter:=counter+1;
160 end while;
161 print "Found something 2.";
162 GG2:=StabilizerOfMinimalClass(FG+t*R2);
163 if #GG2 gt #G1 and G1 subset GG2 then
164     return false;
165 end if;
166 print "#GG2=" cat IntegerToString(#GG2);
167 end if;

```

```
165  
166 return "Unknown.";  
167 end function;
```

A.7. checkdata

```
1 load testconjugacy;
2
3 [[IdentifyGroup(StabilizerOfMinimalClass(x)) : x in Representatives[
  i]] : i in [1..#Representatives]];
4 [[DimensionOfIntersection(x) : x in Representatives[i]] : i in [1..#
  Representatives]];
5 [[*IsMaximalFinite(x) : x in Representatives[i]*] : i in [1..#
  Representatives]];
```


B. Eigenständigkeitserklärung

Hiermit versichere ich, die Arbeit selbstständig verfasst zu haben und keine anderen als die angegebenen Quellen und Hilfsmittel benutzt zu haben.

Aachen, im September 2013

Literaturverzeichnis

- [BEO02] Besche, H. U., Bettina Eick, and Eamonn O'Brien. „The small groups library.“ Available with GAP 4 (2002).
- [Bra12] Oliver Braun: *Perfekte Gitter über imaginärquadratischen Zahlkörpern*, Bachelorarbeit, RWTH Aachen, 2012
- [BC13] Oliver Braun, Renaud Coulangeon: *Perfect Lattices for Imaginary Quadratic Number Fields*, arXiv:1304.0559 [math.NT]
- [BCP97] Wieb Bosma, John Cannon, and Catherine Playoust: *The Magma algebra system. I. The user language*. J. Symbolic Comput., 24(3-4):235-265, 1997
- [BDH96] Barber, C.B., Dobkin, D.P., and Huhdanpaa, H.T., „The Quickhull algorithm for convex hulls,“ ACM Trans. on Mathematical Software, 22(4):469-483, Dec 1996, <http://www.qhull.org>.
- [Bat01] Christian Batut: *Classification of quintic eutactic forms.*, Mathematics of computation 70.233 (2001): 395-417.
- [Bli17] H.F. Blichfeldt: *Finite collineation groups*, Chicago, 1917
- [BNZ73] H. Brown, J. Neubüser und H. Zassenhaus, *On integral groups. III. Normalizers*. Mathematics of Computation 27.121 (1973), 167-182
- [Cou01] Renaud Coulangeon: *Voronoi theory over algebraic number fields*, in *Réseaux euclidiens, designs sphériques et formes modulaires*, Monogr. Enseign. Math., vol. 37, Enseignement Math., Geneva, 2001
- [Cou04] Renaud Coulangeon: *Invariants d'Hermite, théorie de Voronoï et designs sphériques*, Habilitationsschrift, Universität Bordeaux, 2004

- [CN13] Renaud Coulangeon, Gabriele Nebe: *Maximal finite subgroups and minimal classes*, arXiv:1304.2597 [math.NT]
- [Hum49] Pierre Humbert, *Réduction de formes quadratiques dans un corps algébrique fini*, Comment. Math. Helv. 23 (1949), 50-63
- [Joh76] Charles R. Johnson: *Hadamard's inequality for matrices with positive-definite Hermitian component*, Michigan Math. J. Volume 22, Issue 3 (1976), 225-228
- [Mar03] Jacques Martinet: *Perfect Lattices in Euclidean Spaces*, Grundlehren der Mathematischen Wissenschaften, Vol. 327, Springer-Verlag, 2003
- [Mey08] Bertrand Meyer: *Constantes d'Hermite et théorie de Voronoï*, Dissertation, Universität Bordeaux, 2008
- [Mey09] Bertrand Meyer: *Generalised Hermite constants, Voronoi theory and heights on flag varieties*, Bull. S.M.F. 137 (2009), 127-158
- [Neb09] Gabriele Nebe: *p-adic Integral Group Rings*, Vortrag in St. Johns am 05. Juni 2009, Vortragsfolien verfügbar unter <http://www.math.rwth-aachen.de/~Gabriele.Nebe/talks/StJohns.pdf>.
- [Neu07] Jürgen Neukirch: *Algebraische Zahlentheorie*, Springer-Verlag, 2007
- [O'M00] O. Timothy O'Meara: *Introduction to Quadratic Forms*, Classics in Mathematics, Springer-Verlag, Berlin, 2000, Reprint of the 1973 edition
- [Opg96] Jürgen Opgenorth: *Normalisatoren und Bravaismannigfaltigkeitenendlicher unimodularer Gruppen*, Dissertation, Verlag der Augustinus Buchhandlung, Aachen, 1996
- [Opg01] Jürgen Opgenorth: *Dual Cones and the Voronoi Algorithm*, Exp. Math. 10 (2001), 599-608
- [OPS98] Jürgen Opgenorth, Wilhelm Plesken, Tilman Schulz: *Crystallographic algorithms and tables*, Acta Cryst. Sect. A 54:5 (1998), 517-531
- [PR92] V. P. Platonov and A. S. Rapinchuk. Algebraic groups and number theory. Russian Mathematical Surveys, 47(2):133–161, 1992.

- [PS97] Wilhelm Plesken, Bernd Souvignier: *Computing Isometries of Lattices*, Journal of Symbolic Computation 24 (1997), S. 327-334
- [PS00] Wilhelm Plesken, Tilman Schulz: *Counting crystallographic groups in low dimensions*, Exp. Math. 9:3 (2000), 407-411
- [Rei75] Irving Reiner: *Maximal Orders*, Academic Press London, 1975
- [Wat00] Takao Watanabe: *On an analog of Hermite's constant*. J. Lie Theory 10.1 (2000): 33-52.

Index

- \mathfrak{a}_ℓ , 24
- äquivalent, 27
- Automorphismengruppe, 27
 - einer minimalen Klasse, 28
- $\text{Aut}(\mathcal{V}_i^{>0})$, 13
- $C_{\text{GL}(L)}(G)$, 49
- $\text{Cl}_D(x)$, 14
- D -minimal äquivalent, 14
- D -minimale Klasse, 14
- D -Minimum, 9
- D -Voronoi-Bereich, 9
- Determinante, 29
- eigentlich diskontinuierlich, 13
- Facette, 12
- $\mathcal{F}(G)$, $\mathcal{F}^+(G)$, 31
- Form
 - Hermiteische, 20
 - kanonische, 28
- Formenraum, 31
- G -Gitter, 30
- G -invariante Form, 31
- G -minimale Klasse, 31
- Γ_D , 12
- Gewicht, 24
- Gitter, 19
- $\text{GL}(L)$, 22
- Gruppenalgebra, 19
- Hermite-Invariante, 29
- \mathcal{H}_n , \mathcal{H}_n^+ , 20
- kürzester Vektor, 25
- Kachelung, *siehe* Pflasterung
- Kegel
 - duale, 8
- konvex, 22
- L -isometrisch, 27
- L -Minimum, 25
- $\min_D(x)$, 9
- $\min_L(\mathcal{A})$, 25
- $N(\mathfrak{a}_\ell)$, 24
- Nachbar, 12
- $N_{\text{GL}_n(K)}(G)$, 39
- Normalisator, 35, 39
- $\mathcal{O}_K(G)$, 38
- Ω_x , 31
- Ordnung, 19
 - einhüllende, 38
- P_D , 9
- perfekt, 27
- Perfektionskorang, 9
- Perfektionsrang, 9
- Pflasterung
 - exakte, 12
- π_G , 34
- Q_K , 38
- Quasidiedergruppe, 56
- Reynolds-Operator, 34
- Richtung, 12

blinde, 12, 33
 Sackgasse, 33
 Satz
 Gitterpunktsatz von Minkowski, 23
 Invariantenteilersatz, 21
 von Bass und Serre, 14
 von Jordan-Zassenhaus, 39
 von Korkine und Zolotareff, 27
 von Steinitz, 20
 $S_D(x)$, 9
 Seitenfläche, 12
 s_K , 38
 $S_L(\mathcal{A})$, 25
 Spektralsatz, 23
 Steinitzklasse, 20
 $\text{St}(L)$, 20

 T_C , 28

 $V_D(x)$, 9

 well-rounded, 27
 $W(y)$, 12

 $Z_{\text{End}_{\mathcal{O}_K}(L)}(G)$, 49
 Zentralisator, 49
 -algebra, 49
 -ordeung, 49
 zentralsymmetrisch, 22
 $\mathcal{Z}_\Lambda(M)$, 44
 zulässig, 10