

## Geometrische Methoden der Diskreten Optimierung

## 1. Übungsblatt

Besprechung: Donnerstag, 24. Oktober

**Aufgabe 1.** Seien  $B = [b^1, \dots, b^n] \in \mathbb{R}^{n \times n}$  regulär und  $G = [g^1, \dots, g^n] \in \mathbb{R}^{n \times n}$  die zugehörige Gram-Schmidt Orthogonalisierung. Zeige:

1. Für alle Gittervektoren  $x \in \Lambda(B) \setminus \{\mathbb{O}\}$  gilt:

$$\|x\|_2 \geq \min\{\|g^1\|_2, \dots, \|g^n\|_2\}$$

2. Ist  $B$  Lovász-reduziert, so ist

$$\|b^1\|_2 \leq 2^{\frac{n-1}{2}} \cdot \min\{\|x\|_2 : x \in \Lambda(B) \setminus \{\mathbb{O}\}\}$$

( $b^1$  ist löst also bis auf einen Faktor  $2^{(n-1)/2}$  das Kürzester-Gittervektor-Problem).

**Aufgabe 2.** Führe den Gitterbasis-Reduktionsalgorithmus (wird am Montag, 21.10. in der Vorlesung vorgestellt) für

$$B = \begin{pmatrix} 12 & 13 \\ 2 & 4 \end{pmatrix}$$

durch.

**Aufgabe 3.** Seien  $\Lambda \subseteq \mathbb{R}^n$  ein Gitter und  $C \subseteq \mathbb{R}^n$  eine kompakte, konvexe und zentral-symmetrische (d.h.  $C = -C$ ) Menge mit Volumen mindestens  $2^n \det(\Lambda)$ . Zeige, dass

$$C \cap (\Lambda \setminus \{\mathbb{O}\}) \neq \emptyset$$

gilt (*Minkowskis 1. Theorem*).

Hinweis: Nimm an, dass  $C \cap \Lambda = \{\mathbb{O}\}$  wäre. Überlege dann zunächst, dass die Mengen

$$x + \frac{1}{2}C \quad (x \in \Lambda)$$

paarweise disjunkt sind und betrachte danach das Volumen der Vereinigung ihrer Schnitte mit einem Fundamentalepipiped von  $\Lambda$ .