

G10-04 21.10.19

Beweis zu Satz 1.1

zu (i):

• $\frac{3}{4} \|g^{j-1}\|_2^2 \leq \|g^j + \mu_{j-1,j} g^{j-1}\|_2^2 \stackrel{\text{G-orth.}}{=} \|g^j\|_2^2 + \underbrace{\mu_{j-1,j}^2}_{\leq 1/4} \|g^{j-1}\|_2^2$

$\Rightarrow \|g^{j-1}\|_2^2 \leq 2 \|g^j\|_2^2$

$\Rightarrow \|g^k\|_2^2 \leq 2^{j-k} \|g^j\|_2^2 \quad \forall k=1, \dots, j$ *

• $\|b_j\|_2^2 = \|g^j + \sum_{k=1}^{j-1} \mu_{k,j} g^k\|_2^2 \stackrel{\text{G-orth.}}{=} \|g^j\|_2^2 + \sum_{k=1}^{j-1} \underbrace{\mu_{k,j}^2}_{\leq 1/4} \underbrace{\|g^k\|_2^2}_{\leq 2^{j-k} \|g^j\|_2^2}$

$\leq \left(1 + \sum_{k=1}^{j-1} 2^{j-k-2} \right) \|g^j\|_2^2 \leq 2^{j-1} \|g^j\|_2^2$
 $1 + \frac{1}{2} + 1 + 2 + \dots + 2^{j-3} = 2^{j-2} + \frac{1}{2}$

zu (ii): $\mathcal{D}(B) = \frac{\|b^1\|_2 \cdots \|b^n\|_2}{\det \Lambda} \leq \prod_{j=1}^n 2^{(j-1)/2} = 2^{\frac{1}{2} \sum_{j=1}^n (j-1)} = 2^{\frac{n(n-1)}{4}}$

$B = G \cdot R \rightsquigarrow \frac{\|b^j\|_2}{\|g^j\|_2} \stackrel{(i)}{\leq} \sqrt{2^{j-1}} = 2^{(j-1)/2}$

Der Reduktionsalgorithmus von Lovász

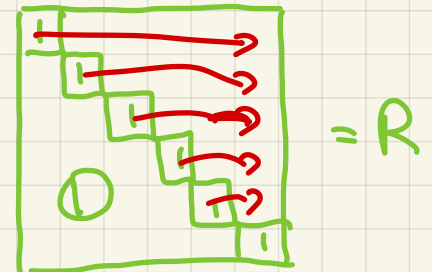
Eingabe: $B \in \mathbb{Q}^{n \times n}$ regulär

Ausgabe: Reduzierter Gitterbasis von $\Lambda(B)$.

① Bestimme die Gram-Schmidt Orthogonalisierung $G = [g^1, \dots, g^n]$ von B und $R \in \mathbb{Q}^{n \times n}$ mit $B = GR$.

② Falls B reduziert ist, gib B aus und stop.

③ Bestimme eine unimodulare obere Dreiecksmatrix $U \in \mathbb{Z}^{n \times n}$ mit Einsen auf der Hauptdiagonalen, so dass $\tilde{R} := R \cdot U = (\tilde{\mu}_{kj})$ eine obere Dreiecksmatrix ist mit $\tilde{\mu}_{jj} = 1 \forall j$ und $|\tilde{\mu}_{kj}| \leq \frac{1}{2} \forall 1 \leq k < j$;



setze $\tilde{B} := B \cdot U = [\tilde{b}^1, \dots, \tilde{b}^n]$.

$$\begin{aligned} \tilde{B} \sim G &= B U \sim G \\ &= G R U \sim G \\ &= G \underbrace{(R U - \mathbb{I})}_{\text{ohne } \Delta, \text{diag} = \emptyset} \end{aligned}$$

Es gelten:

- $\Lambda(\tilde{B}) = \Lambda(B)$ [U unimodular]

- G ist die GS-Orthogonalisierung von \tilde{B}

$$[\tilde{b}^j - g^j = b^j + \sum_{k=1}^{j-1} u_{kj} \cdot b^k - g^j = \underbrace{b^j - g^j}_{L_{j-1}} + \sum_{k=1}^{j-1} \underbrace{u_{kj}}_{L_{j-1}} b^k]$$

↑
U ohne Dreiecksmatrix, $u_{jj}=1$

∈ Lin $\{g^1, \dots, g^{j-1}\}$ (= L_{j-1})

- $\tilde{B} = B \cdot U = G R U = G \tilde{L}$

④ Falls für ein $j \in \{2, \dots, n\}$ $\|g^j + \sum_{i=1}^{j-1} u_{ij} g^{i-1}\|_2 < \frac{3}{4} \|g^{j-1}\|_2$ ist,
so vertausche in \tilde{B} \tilde{b}^{j-1} und \tilde{b}^j ; wenn die neue Basis B.

⑤ Gehe zu Schritt ④.

alternativ

zu ⑤: Das geht, indem man eine geeignete Folge von Operationen der Art "addiere ein gewähltes Vielfaches einer Spalte zu einer weiter rechts stehenden Spalte" durchführt; jede solche Operation entspricht der Multiplikation (von rechts) mit einer Matrix vom Typ

$$\begin{bmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{bmatrix}.$$

Satz 8.2: Loras' Reduktionsalgorithmus terminiert nach polynomial in $\langle B \rangle$ vielen Schritten.

Beweis: • Wir können annehmen, dass die Zeilen-Gitterbasis gewählt ist (Spalten mit Hauptnenner vorher, Restbildung hinterher), und damit alle während des Algorithmus wählte Gitterbasen gewählt sind.

- Für $A \in \mathbb{Z}^{n \times n}$ regulär & für $j \in [n]$

$$V_j(A) := \left| \det \left(A_{* [j]}^T \cdot A_{* [j]} \right) \right| \in \mathbb{N}$$

(Quadrat des j -dimensionalen Volumens des von den ersten j Spalten von A aufgespannten Parallelepiped.); ist $G = [g^1, \dots, g^j]$ die Gram-Schmidt Orthogonalisierung von A , so ist

$$V_j(A) = V_j(G) = \|g^1\|_2^2 \cdot \dots \cdot \|g^j\|_2^2 \quad (**)$$

Sei

$$\Phi(A) := \prod_{j=1}^n V_j(A) \quad .$$