

## Satz

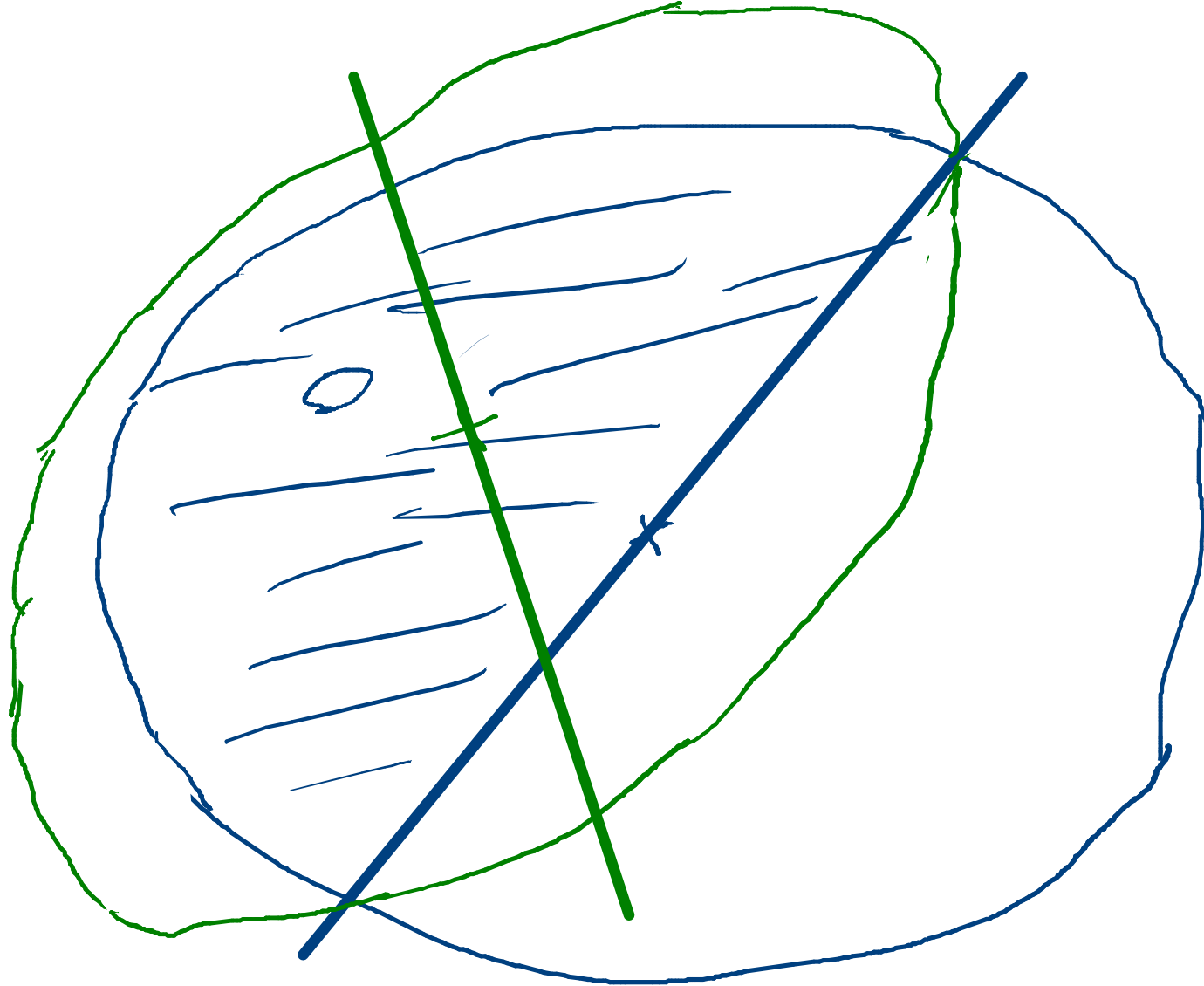
Die Gauss-Elimination hat polynomielle Laufzeit.

⇒ Folgende Problem können in polynomieller Laufzeit gelöst werden:

- Das Lösen eine **Gleichungssystems**.
- Die Berechnung der **Determinante** einer Matrix.
- Die Berechnung des **Rangs** einer Matrix.
- Die **Invertierung** einer regulären Matrix.
- Die Überprüfung, ob eine Menge von rationalen Vektoren **linear unabhängig** ist.

# Die Ellipsoid-Methode

- Erster Algorithmus zur LP-Lösung mit beweisbar **polynomieller Laufzeit**.
- Entwickelt von **Khachiyan [1979]**.
- Entscheidet in der Grundversion nur, ob ein **Polyeder leer** ist oder nicht.
- Kann auch benutzt werden, ohne dass **alle Nebenbedingungen** explizit aufgelistet werden.
- Auch geeignet für andere **(nicht-lineare) Optimierungsprobleme**.



## Definition:

Eine Menge  $E \subset \mathbb{R}^n$  ist ein **Ellipsoid**, wenn es einen Vektor  $s \in \mathbb{R}^n$  und eine reguläre Matrix  $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$  gibt, sodass

$$E = \{Mx + s \mid x \in B^n\},$$

wobei  $B^n = \{x \in \mathbb{R}^n \mid x^t x \leq 1\}$  die  $n$ -dimensionale Einheitskugel ist.

Kurznotation:  $E = s + MB^n$ .

## Definition

Eine symmetrische Matrix  $A$  heißt **positiv definit**, wenn  $x^t Ax > 0$  für jeden Nicht-Null-Vektor  $x$  gilt. Sie heißt **positiv semidefinit**, wenn  $x^t Ax \geq 0$  für jeden Vektor  $x$  gilt.

**Bemerkung:** Eine  $n \times n$ -Matrix  $Q$  ist genau dann positiv definit, wenn es eine nicht-singuläre Matrix  $M$  mit  $Q = MM^t$  gibt (hier ohne Beweis, siehe auch Skript).

## Lemma

Eine Menge  $E \subset \mathbb{R}^n$  ist genau dann ein Ellipsoid, wenn es eine symmetrische positiv definite  $n \times n$ -Matrix  $Q$  und einen Vektor  $s \in \mathbb{R}^n$  mit  $E = \{x \in \mathbb{R}^n \mid (x - s)^t Q^{-1} (x - s) \leq 1\}$  gibt.

Beweis:  $E \subset \mathbb{R}^n$  ist genau Ellipsoid,  
wenn es eine reguläre Matrix  
 $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und einen Vektor  $s \in \mathbb{R}^n$   
gibt mit

$$E = \{ Mx + s : x \in B^n \}$$

$$= \{ y \in \mathbb{R}^n : M^{-1}(y - s) \in B^n \}$$

$$= \{ y \in \mathbb{R}^n : (y - s)^T (M^{-1})^T M^{-1} (y - s) \leq 1 \}$$

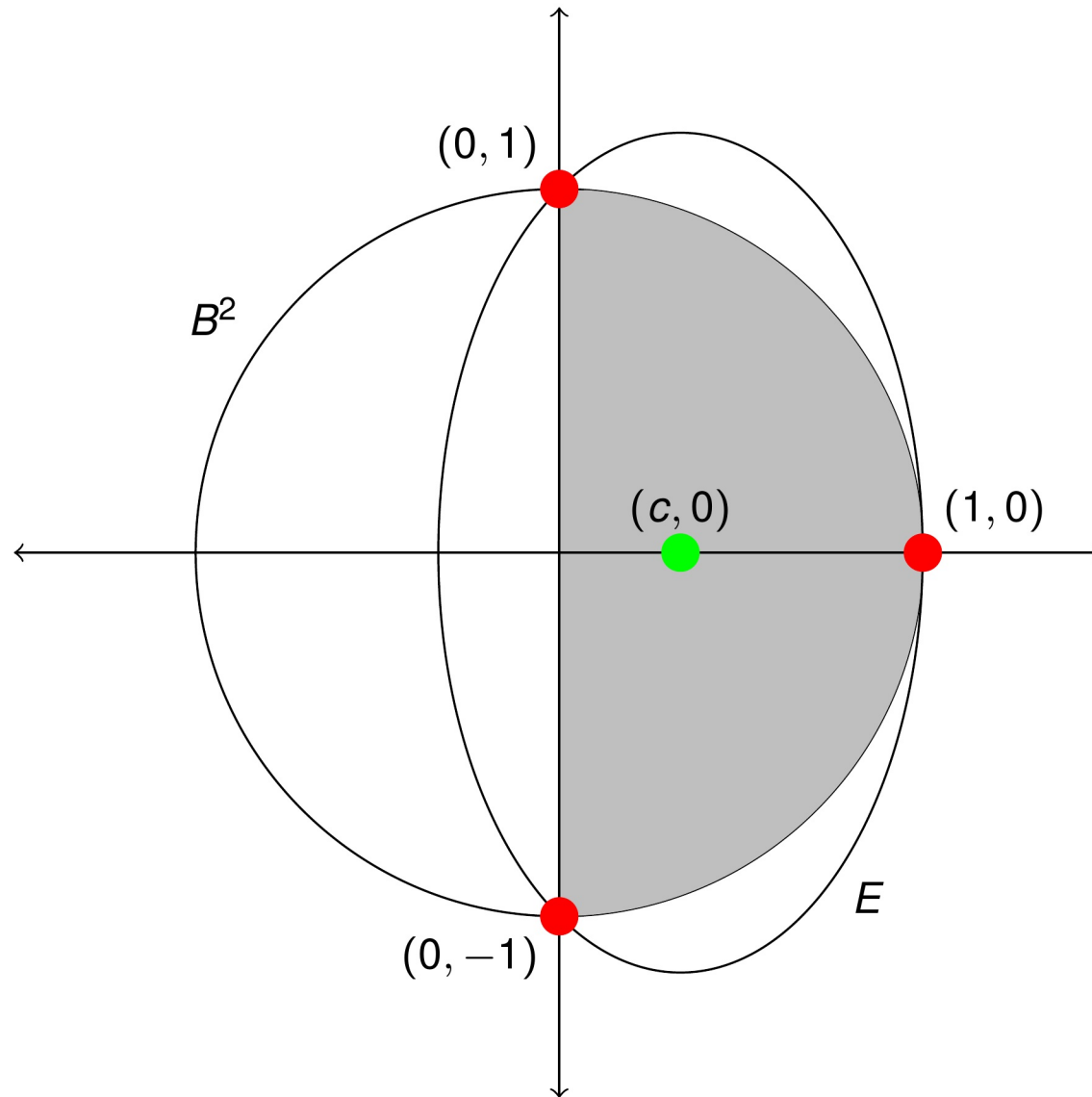
Das ist äquivalent zur Existenz

einer positiv definiten Matrix  $Q$

$$\text{mit } E = \{ y \in \mathbb{R}^n : (y - s)^T Q^{-1} (y - s) \leq 1 \}$$

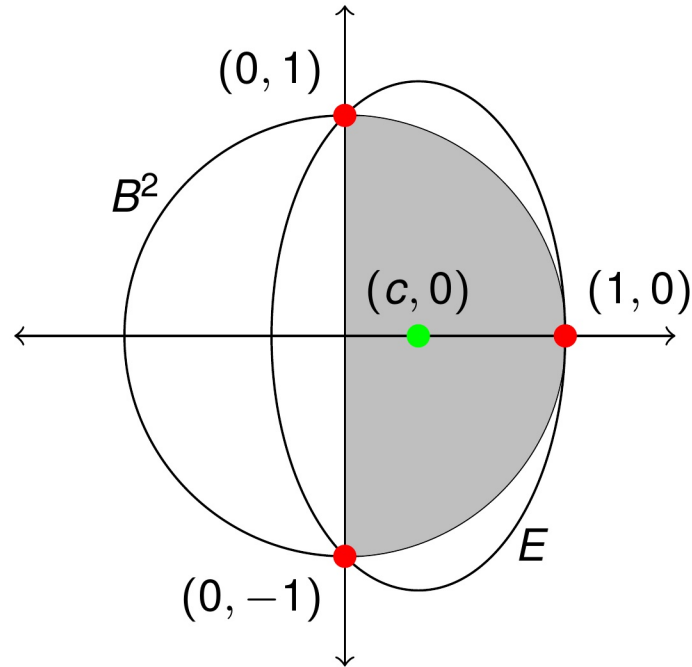
□

Erstes Ziel: Finde ein Ellipsoid mit kleinstem Volumen, das eine Halbkugel der Einheitskugel  $B^n$  enthält.





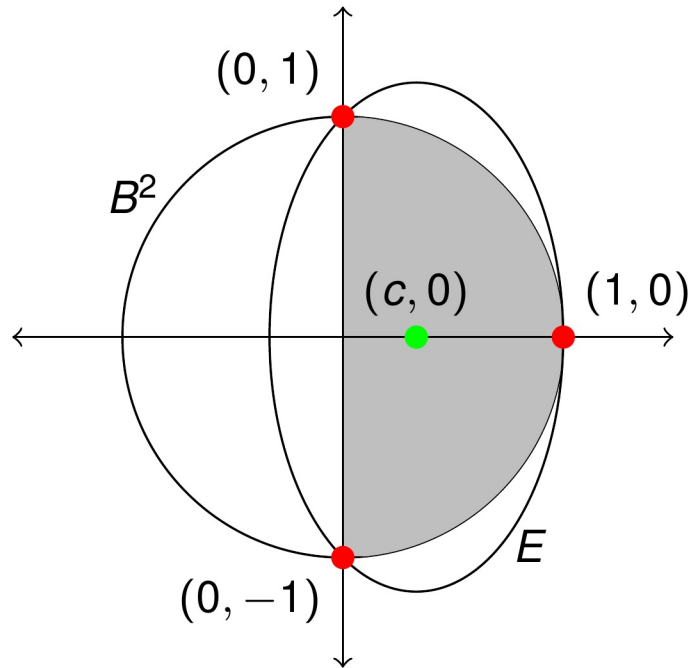
$$Q^{-1} = \begin{pmatrix} \alpha^2 & & 0 \\ & \beta^2 & \\ 0 & & \beta^2 \end{pmatrix}$$



**Ansatz:** Wähle als Mittelpunkt des Ellipsoid eine Position  $c \cdot e_1$ .  
Kandidaten für das Ellipsoid sind:

$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \alpha^2(x_1 - c)^2 + \beta^2 \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}$$

$\alpha$ ,  $\beta$  und  $c$  sind zu bestimmen.



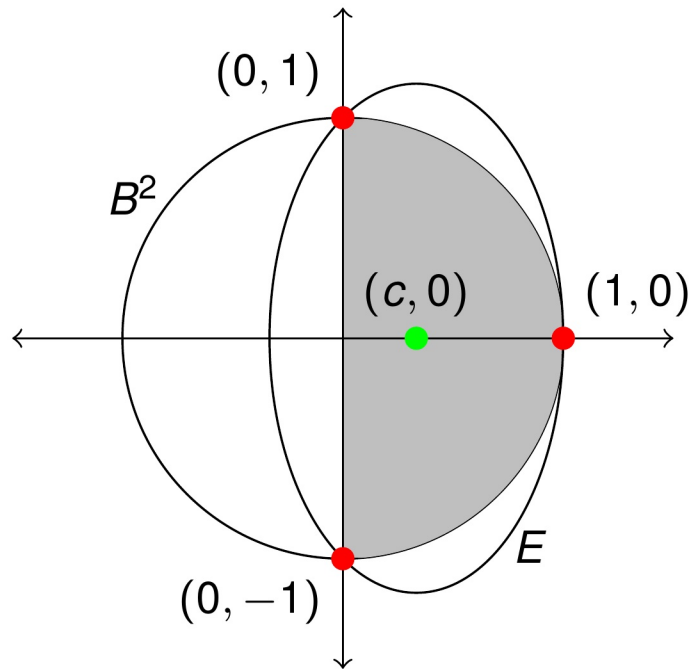
$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \alpha^2(x_1 - c)^2 + \beta^2 \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}$$

Aussage aus der Maßtheorie: Das Volumen eines Ellipsoids

$E = \{x \in \mathbb{R}^n \mid (x - s)^t Q^{-1} (x - s) \leq 1\}$  ist  $\text{vol}(E) = \sqrt{\det(Q)} \times \text{vol}(B^n)$

(Beweis: siehe Verweis im Skript).

$\Rightarrow$  Minimiere  $\sqrt{\det(Q)} = \alpha^{-1} \beta^{-(n-1)}$ .

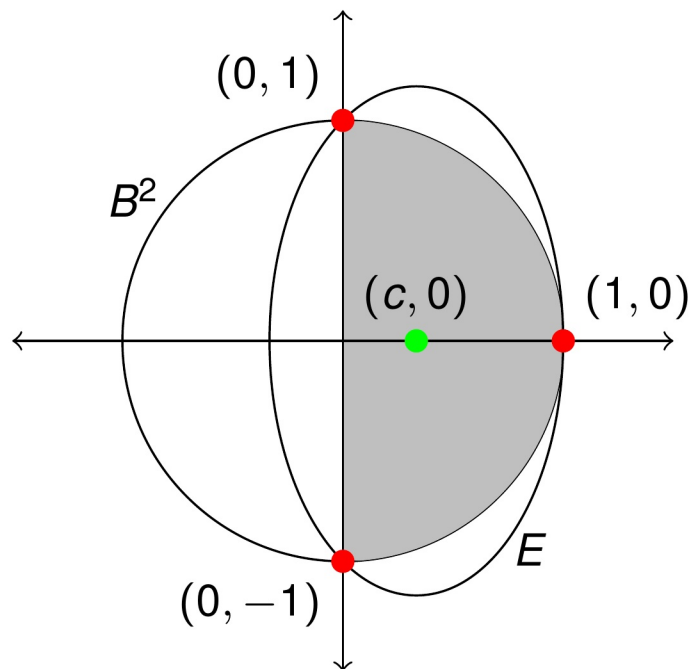


$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \alpha^2(x_1 - c)^2 + \beta^2 \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}$$

Wunsch 1:  $e_1$  soll auf dem Rand von  $E$  liegen.

$\Rightarrow$ : Fordere  $\alpha^2(1 - c) = 1$  bzw.:

$$\alpha^2 = \frac{1}{(1 - c)^2}$$



$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \alpha^2(x_1 - c)^2 + \beta^2 \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}$$

**Wunsch 2:** Die Punkte auf  $\{x \in \mathbb{R}^n \mid x_1 = 0\}$ , die auf dem Rand von  $B^n$  liegen, sollen auf dem Rand von  $E$  liegen.

$\Rightarrow$ : Fordere  $\alpha^2 c^2 + \beta^2 = 1$  und somit:

$$\beta^2 = 1 - \alpha^2 c^2 = 1 - \frac{c^2}{(1-c)^2} = \frac{1-2c}{(1-c)^2}$$

$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \alpha^2(x_1 - c)^2 + \beta^2 \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}$$

Minimiere  $\det(Q) = \frac{1}{\alpha^2} \frac{1}{\beta^{2n-2}}$  mit

$$\alpha^2 = \frac{1}{(1-c)^2}$$

und

$$\beta^2 = \frac{1-2c}{(1-c)^2}.$$

$\Rightarrow$  Minimiere  $\frac{(1-c)^{2n}}{(1-2c)^{n-1}}$

Minimiere  $\frac{(1-c)^{2n}}{(1-2c)^{n-1}}$

$$\frac{d}{dc} \frac{(1-c)^{2n}}{(1-2c)^{n-1}} = \frac{2(n-1)(1-c)^{2n}}{(1-2c)^n} - \frac{2n(1-c)^{2n-1}}{(1-2c)^{n-1}}$$

Dies ist genau dann 0, wenn  $\frac{2(n-1)(1-c)}{1-2c} = 2n$

$\Rightarrow$  Wollen  $2(n-1) - 2c(n-1) = 2n - 4cn$  und  $c(2n - (n-1)) = 1$ .

$\Rightarrow$  Setze  $c = \frac{1}{n+1}$ .

$\Rightarrow \alpha^2 = \frac{(n+1)^2}{n^2}$  und  $\beta^2 = \frac{n^2-1}{n^2}$ .

## Lemma (Halbkugel-Lemma)

$$B^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid x_1 \geq 0\} \subseteq E$$

mit

$$E = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \frac{(n+1)^2}{n^2} \left( x_1 - \frac{1}{n+1} \right)^2 + \frac{n^2-1}{n^2} \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 \right\}.$$

Außerdem:  $\frac{\text{vol}(E)}{\text{vol}(B^n)} \leq e^{-\frac{1}{2(n+1)}}.$

Beweis: Sei:  $x \in B^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n : x_n \geq 0\}$

$$\text{Es gilt } \sum_{i=2}^n x_i^2 \leq 1 - x_n^2$$

$\Rightarrow$  Es reicht zu zeigen:

$$g(x_n) := \frac{(n+1)^2}{n^2} \left(x_n - \frac{1}{n+1}\right)^2 + \frac{n^2-1}{n^2} (1-x_n^2) \leq 1$$

Für  $x_n = 0$  gilt

$$g(0) = \frac{(n+1)^2}{n^2} \frac{1}{(n+1)^2} + \frac{n^2-1}{n^2} = 1$$

Für  $x_n = 1$ :

$$g(1) = \frac{(n+1)^2}{n^2} \left(\frac{n}{n+1}\right)^2 = 1$$



$g$  ist eine quadratische Funktion und  
der Koeffizient von  $x_1^2$  ist

$$\frac{(n+1)^2}{n^2} - \frac{n^2-1}{n^2} > 0$$

$\Rightarrow g$  konvex  $\Rightarrow g(x_1) \leq 1$  für  $x_1 \in (0, 1)$ .

Volumen:

$$\text{Es gilt } \frac{\text{Vol}(E)}{\text{Vol}(B^n)} = \sqrt{\det(A)} = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{B^{(n-1)}}$$

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

$$\leq e^{-\frac{1}{n+1}} e^{\frac{n-1}{2(n^2-1)}} = e^{-\frac{1}{n+1}} \cdot e^{\frac{1}{2(n+1)}} = e^{-\frac{1}{2(n+1)}}$$

$\tau_{n+1} \leq e^{-\frac{1}{2(n+1)}}$  für  $x \in \mathbb{R}$

□

## Lemma (Halb-Ellipsoid-Lemma)

Sei  $E = p + \{x \in \mathbb{R}^n \mid x^t Q^{-1} x \leq 1\}$  ein Ellipsoid und  $a \in \mathbb{R}^n$  mit  $a^t Q a = 1$ . Dann gilt

$$E \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t x \geq a^t p\} \subseteq E'$$

mit

$$E' = p + \frac{1}{n+1} Q a + \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \frac{n^2 - 1}{n^2} x^t \left( Q^{-1} + \frac{2}{n-1} a a^t \right) x \leq 1 \right\}.$$

Und:  $\frac{\text{vol}(E')}{\text{vol}(E)} \leq e^{-\frac{1}{2(n+1)}}.$

## Beweis:

Sei  $M$  eine reguläre  $n \times n$ -Matrix mit  $Q = MM^t$ . O.B.d.A:  $a^t M = e_1^t$  und somit  $Qa = MM^t a = M(a^t M)^t = Me_1$  (sonst multipliziere  $M$  mit einer Rotationsmatrix, die  $a^t M$  auf  $e_1$  abbildet). Dann:

$$\begin{aligned}
 & E \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t x \geq a^t p\} \\
 = & (p + MB^n) \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t x \geq a^t p\} \\
 = & p + (MB^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t(x+p) \geq a^t p\}) \\
 = & p + (MB^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t x \geq 0\}) \\
 = & p + M(B^n \cap M^{-1}\{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t x \geq 0\}) \\
 = & p + M(B^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^t Mx \geq 0\}) \\
 = & p + M(B^n \cap \{x \in \mathbb{R}^n \mid e_1^t x \geq 0\}) \\
 \subseteq & p + \frac{1}{n+1} Me_1 + M \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \frac{n^2-1}{n^2} x^t \left( I_n + \frac{2}{n-1} e_1 e_1^t \right) x \leq 1 \right\} \\
 = & p + \frac{1}{n+1} Me_1 + \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \frac{n^2-1}{n^2} (M^{-1}x)^t \left( I_n + \frac{2}{n-1} e_1 e_1^t \right) M^{-1}x \leq 1 \right\} \\
 = & p + \frac{1}{n+1} Qa + \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid \frac{n^2-1}{n^2} x^t \left( Q^{-1} + \frac{2}{n-1} aa^t \right) x \leq 1 \right\}
 \end{aligned}$$

$\begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & & & \\ \vdots & & & \\ 0 & & & \end{pmatrix} = e_1 e_1^t$

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

Halbkugel-  
Lemma \*