

# Analyse der Randomisiert Inkrementellen Konstruktion der Konvexen Hülle im Raum

Wolfgang Mulzer

## 1 Der Satz von Clarkson im Raum

Sei  $P \subseteq \mathbb{R}^3$  eine dreidimensionale Punktmenge mit  $n$  Punkten in allgemeiner Lage (d.h., es liegen keine vier Punkte aus  $P$  in einer Ebene). Wir definieren die Menge  $S_{\leq k}$  der  $(\leq k)$ -Mengen von  $P$  als

$$S_{\leq k} := \{Q \subseteq P \mid |Q| \leq k \text{ und } Q = P \cap h, h \text{ offener Halbraum}\}.$$

Der Satz von Clarkson liefert eine obere Schranke für die Anzahl der möglichen  $(\leq k)$ -Mengen.

**Theorem 1.** *Es gilt  $|S_{\leq k}| = O(nk^2)$ .*

*Proof.* Wir nehmen an, dass  $3 \leq k \leq n - 3$  ist, da ansonsten der Satz offensichtlich stimmt.

Wir beginnen mit einer Definition: Sei  $0 \leq \ell \leq k$ . Ein Paar  $(\{p, q, r\}, s) \in \binom{P}{3} \times \{+, -\}$ , bestehend aus einer Menge von drei verschiedenen Punkten aus  $P$  sowie einem Vorzeichen  $+$  oder  $-$ , heißt  $\ell$ -Facette genau dann, wenn  $|P \cap h_{pqr}^s| = \ell$  ist. Hierbei bezeichne  $h_{pqr}^+$  den offenen Halbraum über der von  $p, q$  und  $r$  aufgespannten Ebene und  $h_{pqr}^-$  den offenen Halbraum unter der von  $\{p, q, r\}$  aufgespannten Ebene. Sei  $L_{\leq k}$  die Menge aller  $(\leq k)$ -Facetten.

Es gilt  $|S_{\leq k}| = O(|L_{\leq k}|)$ . Man kann nämlich jeder  $\ell$ -Facette durch geeignetes Rotieren der definierenden Ebene konstant viele  $\ell$ -,  $(\ell + 1)$ - und  $(\ell + 2)$ -Mengen zuordnen, und man kann jede  $(\leq k)$ -Menge auf diese Weise erzeugen.

Sei nun  $R \subseteq P$  eine zufällige Teilmenge von  $P$ , die jeden Punkt  $p \in P$  unabhängig mit Wahrscheinlichkeit  $1/k$  enthält. Wir betrachten die Menge  $F(\text{CH}(R))$  der Facetten auf der konvexen Hülle von  $R$  und bestimmen die erwartete Anzahl der Facetten auf zwei Arten.

Zum einen gilt für den Erwartungswert

$$\mathbf{E}[|F(\text{CH}(R))|] \leq 2\mathbf{E}[|R|] = 2n/k,$$

da die konvexe Hülle von  $R$  höchstens  $2|R| - 4$  Facetten hat und jeder Punkt aus  $P$  mit Wahrscheinlichkeit  $1/k$  in  $R$  enthalten ist.

Sei nun  $X = (\{p, q, r\}, s) \in \binom{P}{3} \times \{+, -\}$  ein Paar von einer Menge von drei Punkten aus  $P$  und einer Richtung, und sei  $I_X$  die Indikatorvariable für das Ereignis, dass  $X$  eine Facette von  $\text{CH}(R)$  definiert (in dem Sinne, dass  $\{p, q, r\}$  eine Facette von  $\text{CH}(P)$  begrenzt und dass  $h_{pqr}^s$  die Hülle  $\text{CH}(R)$  nicht enthält). Dann gilt

$$\mathbf{E}[|F(\text{CH}(R))|] = \sum_{(\{p, q, r\}, s) \in \binom{P}{3} \times \{+, -\}} \mathbf{E}[I_X] \geq \sum_{X \in L_{\leq k}} \mathbf{E}[I_X],$$

aufgrund der Linearität des Erwartungswerts. Für eine  $(\leq k)$ -Facette  $X$  ist  $\mathbf{E}[I_X]$  genau die Wahrscheinlichkeit des Ereignisses, dass  $X$  eine Facette von  $\text{CH}(R)$  definiert. Damit dieses Ereignis eintritt, müssen

gelten (i)  $p, q, r \in R$ ; und (ii)  $R \cap h_{pqr}^s = \emptyset$ . Die Wahrscheinlichkeit hierfür ist mindestens  $k^{-3}(1 - 1/k)^k$ , da  $|P \cap h_{pqr}^s| \leq k$  ist und die Punkte in  $R$  unabhängig gewählt wurden.

Es folgt:

$$\mathbf{E}[|F(\text{CH}(R))|] \geq \sum_{X \in L_{\leq k}} \mathbf{E}[I_X] \geq \sum_{X \in L_{\leq k}} k^{-3}(1 - 1/k)^k \geq |L_{\leq k}|/4k^3,$$

da  $k \geq 2$ . Somit ist  $|L_{\leq k}| \leq 4nk^2$  und  $|S_{\leq k}| \leq O(nk^2)$ .  $\square$

## 2 Die $\Theta$ -Reihe im Raum

Sei  $P$  eine Punktmenge im Raum in allgemeiner Lage mit  $n$  Punkten. In der Vorlesung haben wir gesehen, dass die Gesamtkosten für die Aktualisierung der Konfliktinformationen während der inkrementellen Konstruktion von  $\text{CH}(P)$  asymptotisch gegeben sind durch

$$\Theta := \sum_{(\{p,q,r\},s) \in \binom{P}{3} \times \{+,-\}} |P \cap h_{pqr}^s| \cdot [\text{Die Facette } (\{p, q, r\}, s) \text{ wird im Laufe der RIK erzeugt}].$$

Hierbei ist  $h_{pqr}^s$  wie oben, und  $[Z]$  ist die Iverson-Notation:  $[Z] := 1$ , falls die Aussage  $Z$  erfüllt ist, und  $[Z] := 0$  sonst.

Die randomisiert inkrementelle Konstruktion von  $\text{CH}(P)$  wählt zunächst eine zufällige Permutation  $\sigma$  von  $P$  und fügt dann die Punkte gemäß der von  $\sigma$  vorgegebenen Reihenfolge in die konvexe Hülle ein. Wir wollen nun die erwarteten Konfliktänderungskosten ausrechnen. Aufgrund der Linearität des Erwartungswerts gilt:

$$\begin{aligned} \mathbf{E}_\sigma[\Theta] &= \sum_{(\{p,q,r\},s) \in \binom{P}{3} \times \{+,-\}} |P \cap h_{pqr}^s| \cdot \Pr[\text{Die Facette } (\{p, q, r\}, s) \text{ wird im Laufe der RIK erzeugt}] \\ &= \sum_{k=1}^{n-4} \sum_{X \in L_k} k \cdot \Pr[\text{Die Facette } X \text{ wird im Laufe der RIK erzeugt}], \end{aligned}$$

wobei  $L_k$  die Menge der  $k$ -Facetten für  $P$  ist (siehe oben). Da eine  $k$ -Facette  $X = (\{p, q, r\}, s)$  genau dann erzeugt wird, wenn in der zufälligen Permutation die Punkte  $p, q, r$  vor den  $k$  Punkten in  $P \cap h_{pqr}^s$  erscheinen, gilt

$$\Pr[\text{Die Facette } X \text{ wird im Laufe der RIK erzeugt}] = \frac{3!k!}{(k+3)!} = \frac{6}{(k+1)(k+2)(k+3)}.$$

Folglich

$$\mathbf{E}_\sigma[\Theta] = \sum_{k=1}^{n-4} \sum_{X \in L_k} \frac{6k}{(k+1)(k+2)(k+3)} \leq \sum_{k=1}^{n-4} \frac{6|L_k|}{k^2}.$$

Nun verwenden wir denselben Trick wie in der Ebene. Es gilt  $|L_k| = |L_{\leq k}| - |L_{\leq (k-1)}|$ , wobei  $L_{\leq k}$  die Menge aller  $\ell$ -Facetten von  $P$  für  $0 \leq \ell \leq k$  bezeichnet. Mit Abelscher partieller Summation folgt nun:

$$\begin{aligned} \mathbf{E}_\sigma[\Theta] &\leq \sum_{k=1}^{n-4} \frac{6}{k^2} (|L_{\leq k}| - |L_{\leq (k-1)}|) \\ &= \frac{6}{(n-3)^2} |L_{\leq (n-4)}| - 6|L_{\leq 0}| + \sum_{k=1}^{n-4} |L_{\leq k}| \left( \frac{6}{k^2} - \frac{6}{(k+1)^2} \right) \leq O(n) + \sum_{k=1}^{n-4} \frac{18|L_{\leq k}|}{k^3}, \end{aligned}$$

denn  $|L_{\leq (n-4)}| = O(n^3)$ ,  $|L_{\leq 0}| = O(n)$  und

$$\frac{6}{k^2} - \frac{6}{(k+1)^2} = \frac{12k+6}{k^2(k+1)^2} \leq \frac{18}{k^3}.$$

Der Satz von Clarkson besagt, dass  $|L_{\leq k}| = O(nk^2)$ , also

$$\mathbf{E}_\sigma[\Theta] = O\left(\sum_{k=1}^{n-4} \frac{nk^2}{k^3}\right) = O\left(n \cdot \sum_{k=1}^{n-4} \frac{1}{k}\right) = O(n \log n).$$

Der erwartete Aufwand für die Konfliktänderung, und folglich die erwartete Gesamtlaufzeit für die randomisiert inkrementelle Konstruktion der konvexen Hülle im Raum, ist  $O(n \log n)$ .