Voronoi Diagrams, Delaunay Triangulations and Alpha Shapes

12.11.2008 Nils Kubera 5886728 (6kubera)

Inhalt

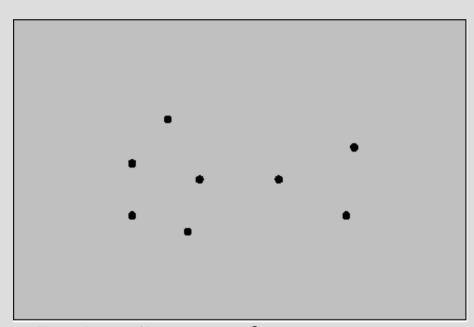
- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

Inhalt

- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

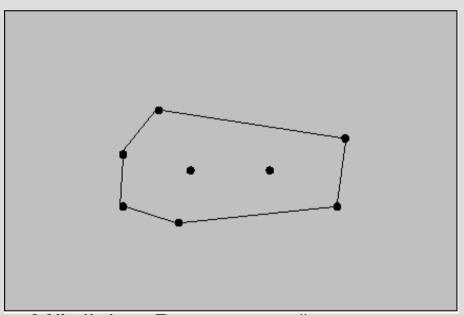
- Themen
 - Voronoi Diagramm
 - Delaunay Triangulation
 - Alpha Shapes
- Geometrische Methoden über Punktwolken in IRd.

- Ziel:
 - Generierung einer "Begrenzung" einer Punktwolke aus IRd.



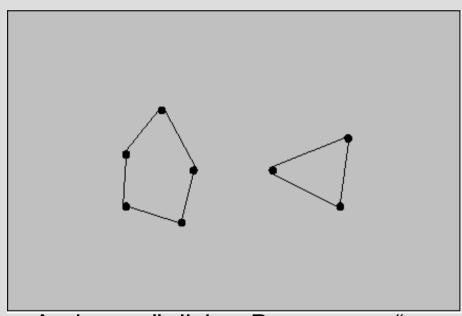
Punktwolke aus IR²

- Ziel:
 - Generierung einer "Begrenzung" einer Punktwolke aus IRd.



Mögliche "Begrenzung"

- Ziel:
 - Generierung einer "Begrenzung" einer Punktwolke aus IRd.



Andere mögliche "Begrenzung"

Inhalt

- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

S = eine Menge von n Punkten aus IRd.

 $S \subset \mathbb{R}^d$

S ist eine "Punktwolke" in den meisten Anwendungsfällen ist d=2 oder d=3.

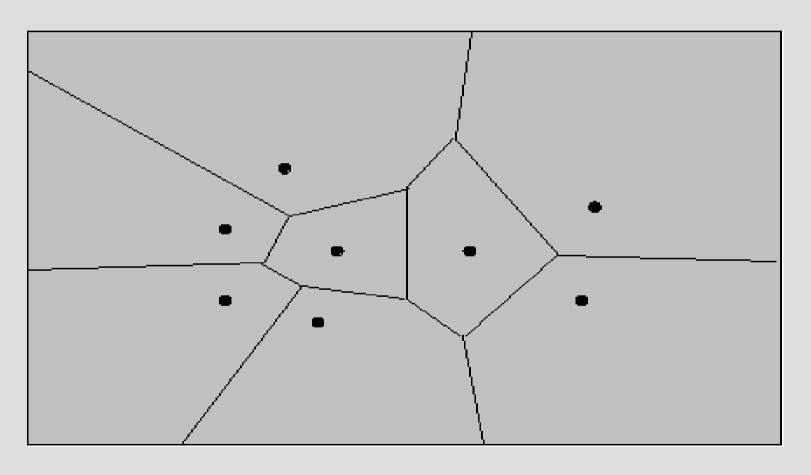
 $S \subset \mathbb{R}^d$ mit d=2 und n=8

Voronoi-Diagramm:

Zerlegung des Raumes IRd in d-Polyeder.

Jeder d-Polyeder enthält genau ein Zentrum $z \in S$.

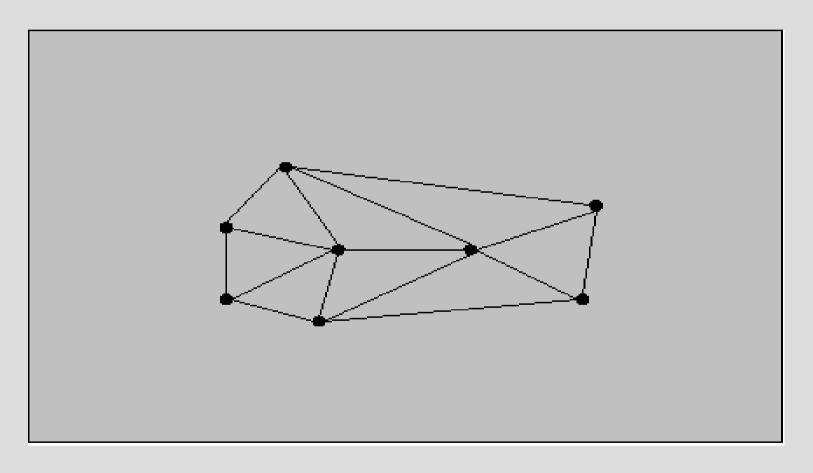
Jeder Punkt p enthalten im d-Polyeder mit Zentrum z_0 ist näher an z_0 als an irgendeinem anderen $z \in S$.



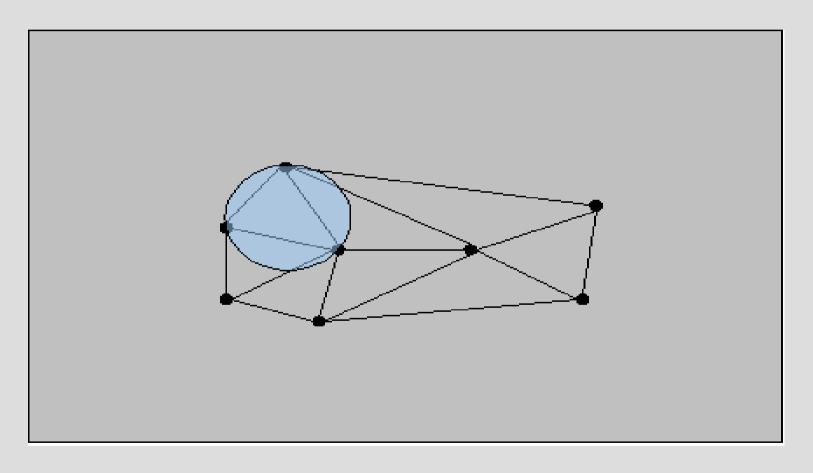
Voronoi-Diagramm für S

Delaunay-Triangulation DT(S)

Verbindung aller Punkte aus S zu Dreiecken T, so dass der Umkreis von T keine weiteren Punkte aus S enthält.



Delaunay-Triangulation für S



Delaunay-Triangulation für S

Zusammenhang:

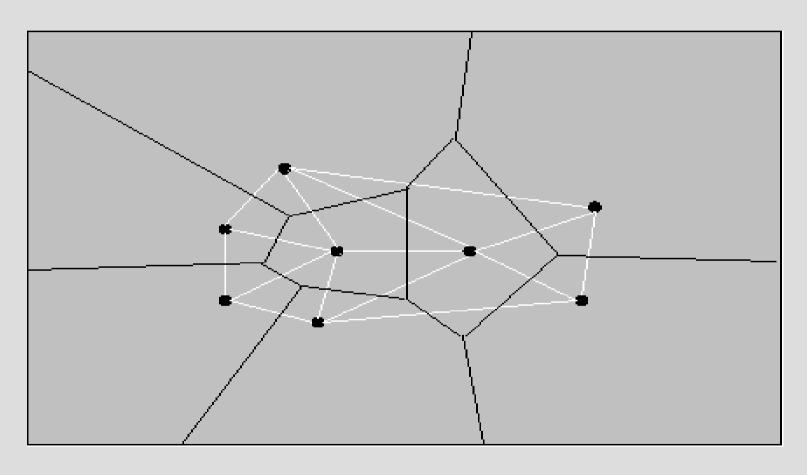
Die Delaunay-Triangulation und das Voronoi-Diagramm sind dual zueinander.

Dualität bei Graphen:

Graph G und H sind dual:
Für jede Fläche F aus G enthält H einen Knoten,

für zwei aneinander grenzende Flächen F' und F' aus G enthält H eine Kante, die die Knoten verbindet

und umgekehrt.



DT und Voronoi-Diagramm

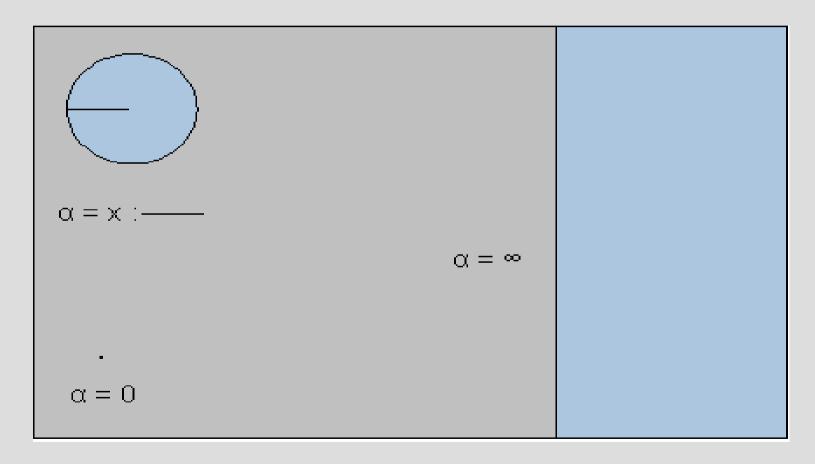
Alpha Shapes:

Methode zur Generierung einer möglichen "Hülle" von S genannt Alpha Shape mit einem Parameter α.

Das Alpha Shape ist nicht gezwungenermaßen Konvex oder verbunden.

α - Wert für den gilt: 0 ≤α ≤∞

α-ball - "Kugel" der Dimension ≤ d mit Radius α.
 Für α=0 Punkt,
 Für α=∞ Teilung des Raums

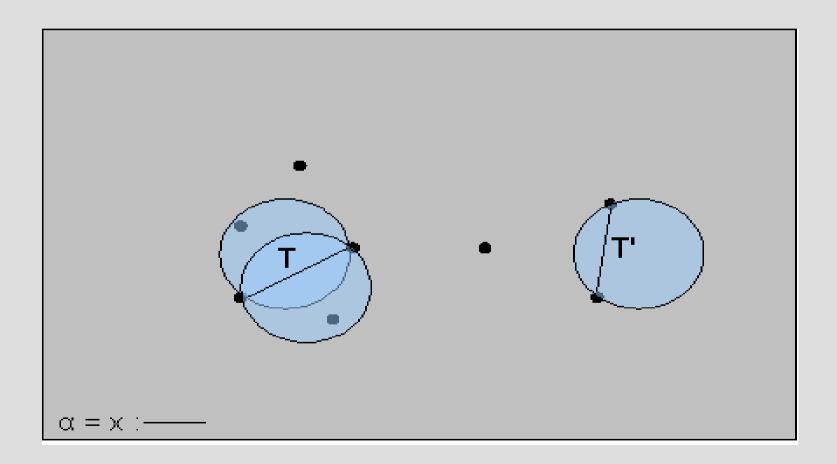


Verschiedene α-balls

k-simplex - Polytop der Dimension k mit k+1 Ecken.

Für k=0 Punkt, k=1 Kante, k=2 Dreieck, k=3 Tetraeder.

ein k-simplex T ist α-exposed wenn es einen α-ball gibt auf dessen Hülle alle Ecken aus T und kein Punkt p aus S in seinem inneren liegen.

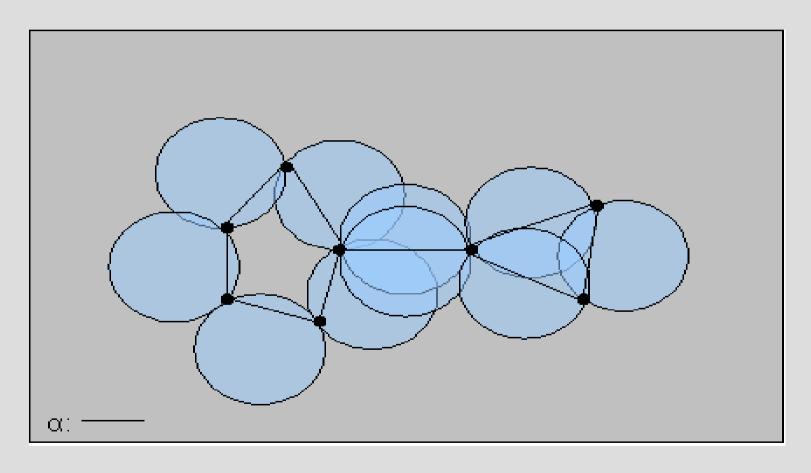


 α -exposed?

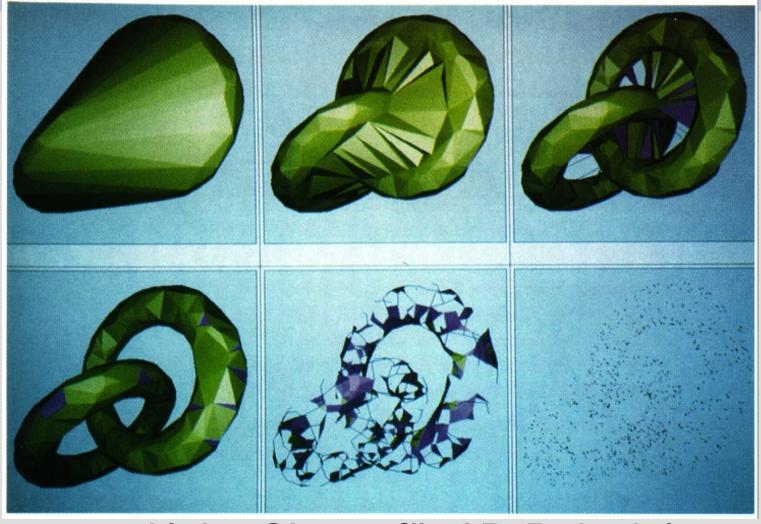
Die Hülle δS_{α} des Alpha Shapes von S sind alle k-Simplizes mit $0 \le k < d$, die α -exposed sind.

Einlage

Konstruktion einer Punktwolke und eines Alpha Shape an der Tafel.



Alpha Shape für 2D-Beispiel



Alpha Shape für 3D-Beispiel

Für
$$\alpha = \infty : S_{\alpha} = \text{conv } S$$

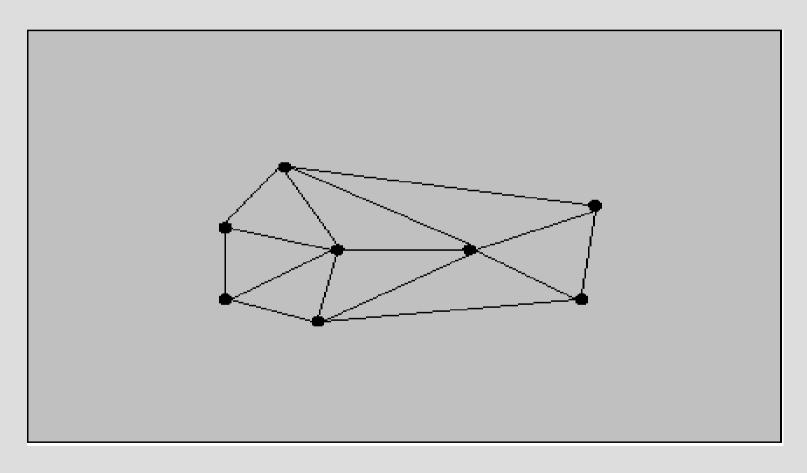
Für
$$\alpha = 0 : S_{\alpha} = S$$

 α -Complex C_{α} : Alle Simplizes T aus DT(S) für die gilt:

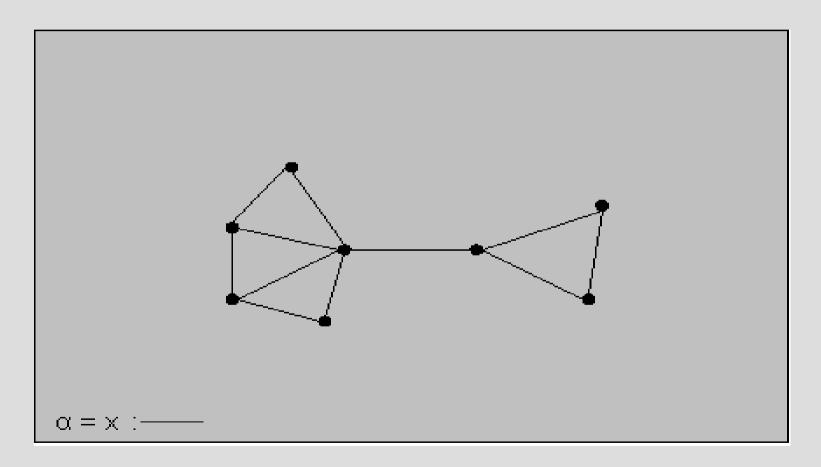
(1) Umkreisradius_τ < α und
 Umkreisfläche_τ enthält keinen Punkt aus S

oder

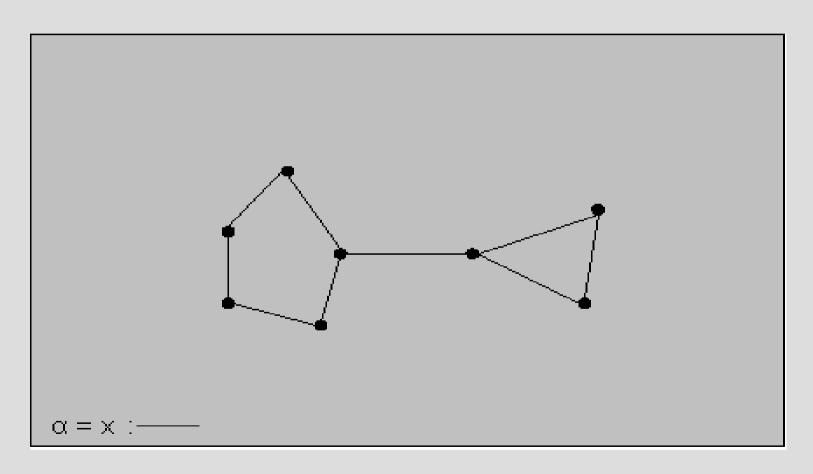
(2) T ist Teil eines anderen Simplex in C_{α} .



DT(S)



 $C_{\alpha}(S)$



 $\delta S_{\alpha}(S)$

$$\delta S_{\alpha} = \delta C_{\alpha}$$

(Die Hülle des Alpha Complex ist die Hülle des Alpha Shape)

Inhalt

- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

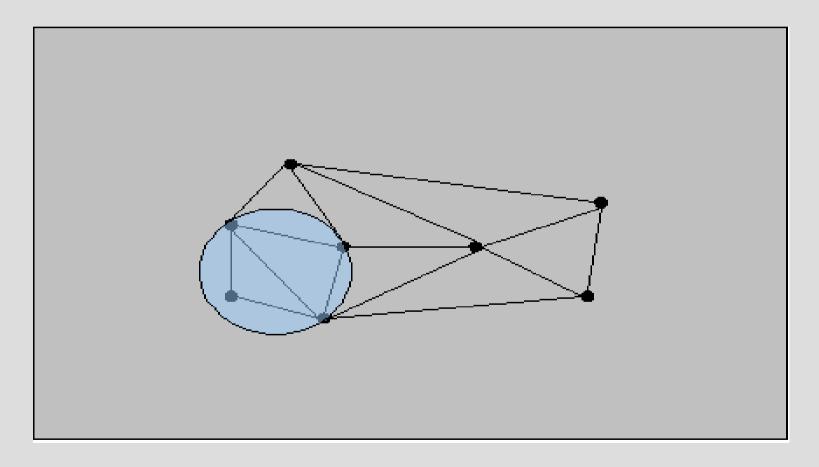
Algorithmen

Delaunay Triangulation:

Flip Algorithmus -

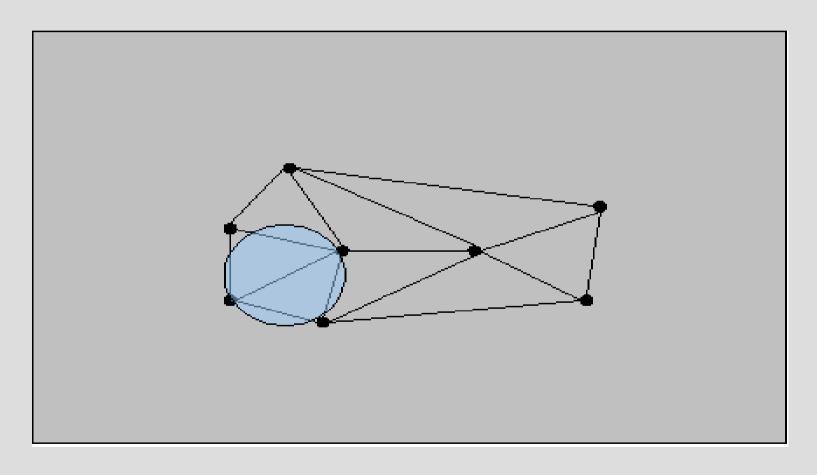
- 1. Beliebiges Dreiecksnetz ohne Überschneidungen erzeugen
- 2. Dreiecke die eine gemeinsame Kante besitzen werden auf Umkreisbedingung geprüft und bei Nichterfüllung *geflippt.*

Laufzeit O(n²)



Kante erfüllt Umkreisbedingung nicht

Definitionen



geflippte Kante erfüllt Umkreisbedingung

Algorithmen

Weitere Algorithmen: Divide & Conquer,

Sweep (Hinzufügen von Dreiecken, die die Bedingung erfüllen)

Laufzeit O(n log n)

Algorithmen

Alpha Shapes:

Edelsbrunner's Algorithmus -

- 1. Erzeuge DT(S)
- 2. C_a aus DT(S) erzeugen.
- 3. Berechnen, welche Simplizes $T \in C_{\alpha}$ die Hülle ($T \in \delta C_{\alpha}$) und welche das Innere (dimT = d) von S_{α} ausmachen.

Inhalt

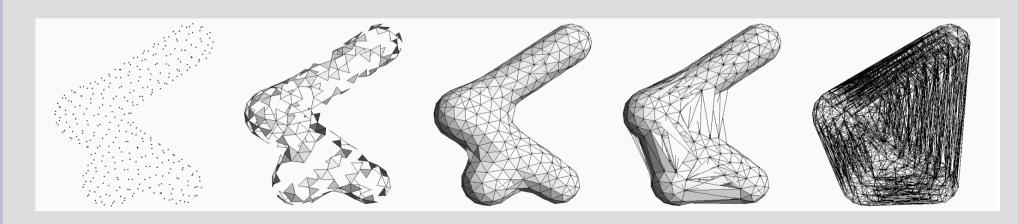
- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Anwendungsgebiete
- Quellen

Beschränkungen

Welchen natürlichen Beschränkungen unterliegt die Methode der Oberflächenrekonstruktion durch Alpha Shapes?

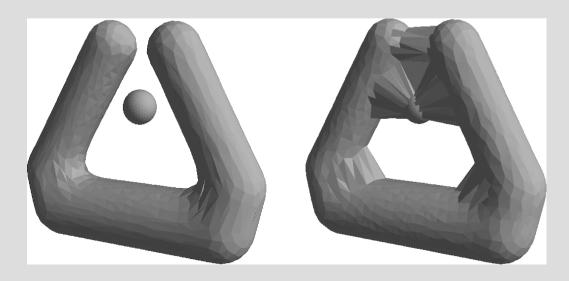
Beschränkungen

Das "beste" α ist nicht zu berechnen sondern muss geschätzt oder geraten werden. bis es "gut aussieht."



Beschränkungen

Häufig ist S nicht uniform erstellt was dazu führt, dass kein "zufriedenstellendes" α existiert.



Inhalt

- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

Aktualität

Voronoi Diagramm, Delaunay Triangulation - Verwendung in verschiedensten Bereichen wie Biologie, Chemie, Mathematik Materialwissenschaft etc.

Alpha Shapes -

Werden bei größeren Punktmengen heutzutage kaum noch verwendet, sind aber Basis oder Teil einiger modernerer Oberflächenrekonstruktionsmethoden.

Inhalt

- Einleitung
- Definitionen
- Algorithmen zur Generierung
- Beschränkungen
- Aktualität
- Quellen

Quellen

Scripte:

- Introduction to Alpha Shapes (Fischer 2000)
- The Union of Balls and Its Dual Shape (Edelsbrunner 1995)
- Three-Dimensional Alpha Shapes (Edelsbrunner, Mücke 1994)

Websites

- wikipedia.de
 Delaunay-Triangulation
 Voronoi_diagram
 Dualität (Mathematik)
- wikipedia.enVoronoi_diagram
 - biogeometry.duke.edu/software/alphashapes

Quellen

Bildquellen:

• Grafik Folie 27, 42, 43: Introduction to Alpha Shapes (Fischer 2000)