

Kapitel III: Drei-dimensionale Konvexe Hüllen.

6.1. Einführung:

6.1.1. Problem:

Geg: Menge S von n Pkten im \mathbb{R}^3 , $p \in S$, $p = (x, y, z)$ (kart. Koord.)

Ges: CH(S) (= kleinste konvexe Menge, die S enthält).

Analog zum Gummiband-Modell: Gummifläche

\Rightarrow CH(S) ist ein konvexes Polyeder.

Ausgabe: Oberfläche des Polyeders.

- besteht aus Ecken, Kanten und Flächen (Euler-Formel)
- kann beschrieben werden durch einen planaren Graphen.

6.1.2. Darstellung des (planaren) Oberflächengraphen:

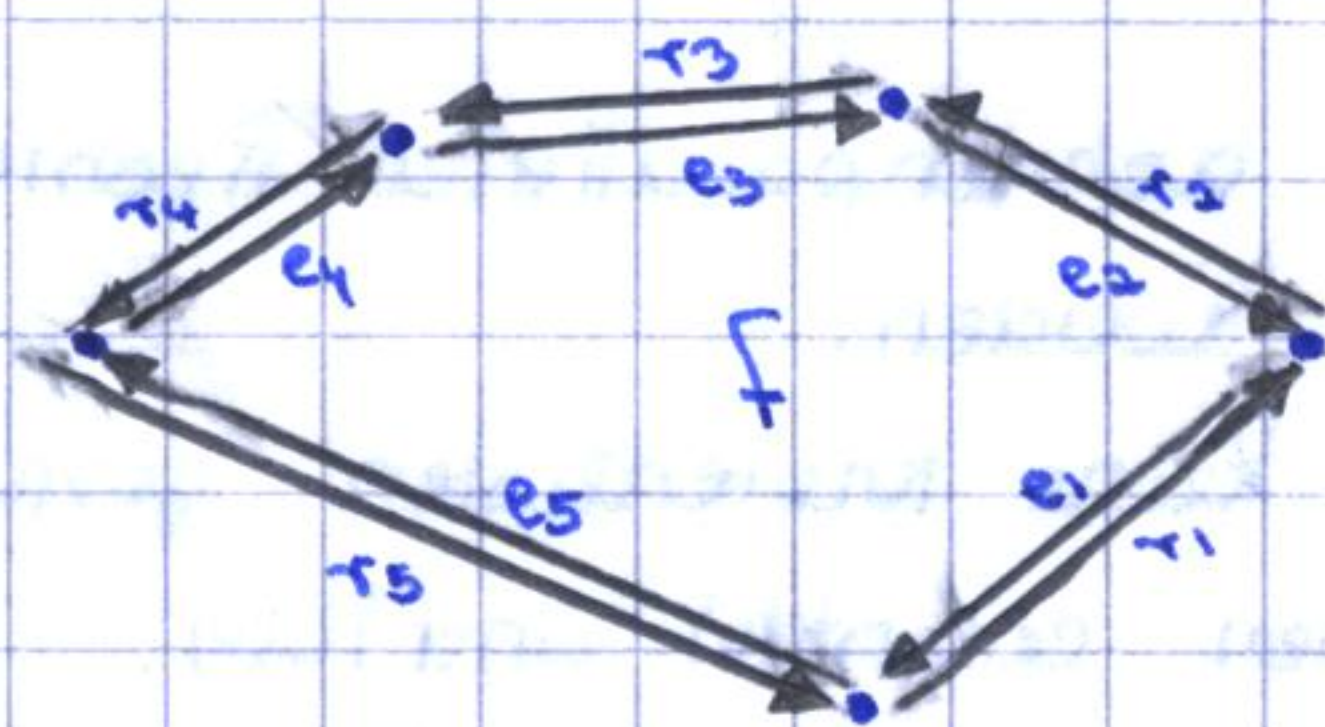
als zweifach gerichteten (bidirected) Graphen.

1. Für jeden Knoten (Ecke) v ordnen wir die ausgehenden Kanten gg. den Uhrzeigersinn (bei Ansicht von außen)

2. Jede Kante $e = (u, w)$ hat einen Verweis auf ihre Gegenkante $r = (w, u) =: rev(e)$

3. Die Flächen sind dann implizit definiert
 $e_2 = \text{Vorgänger}(rev(e_1))$ (in der Adjazenzliste)

Das definiert einen Kantenzyklus für jede Fläche f .

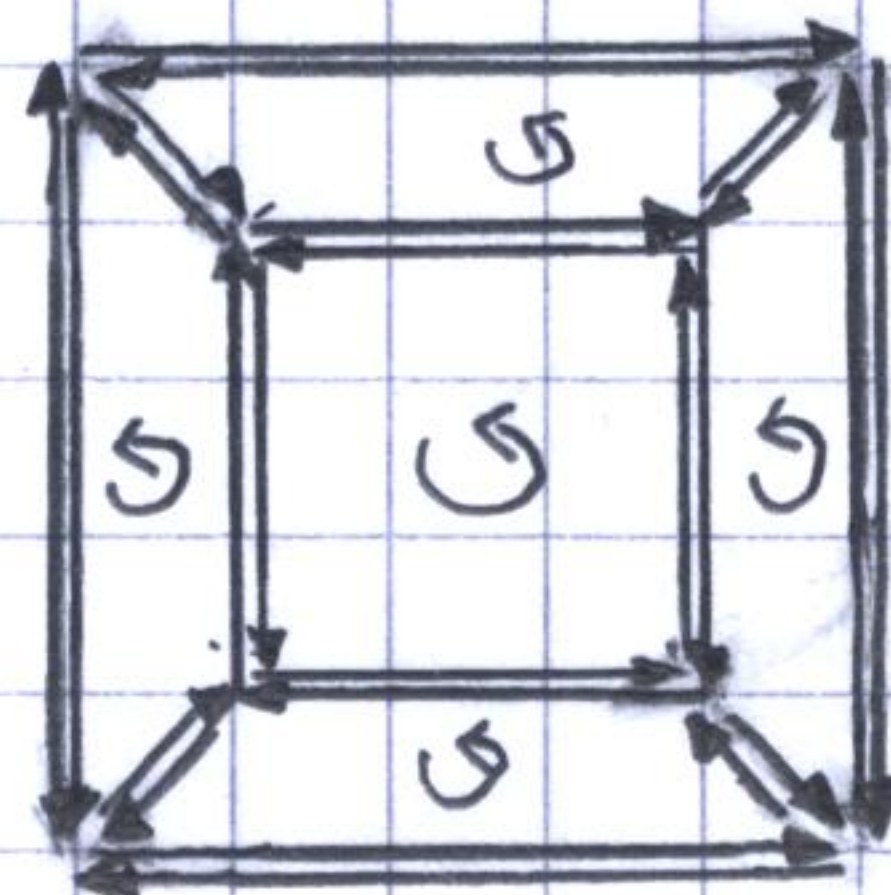
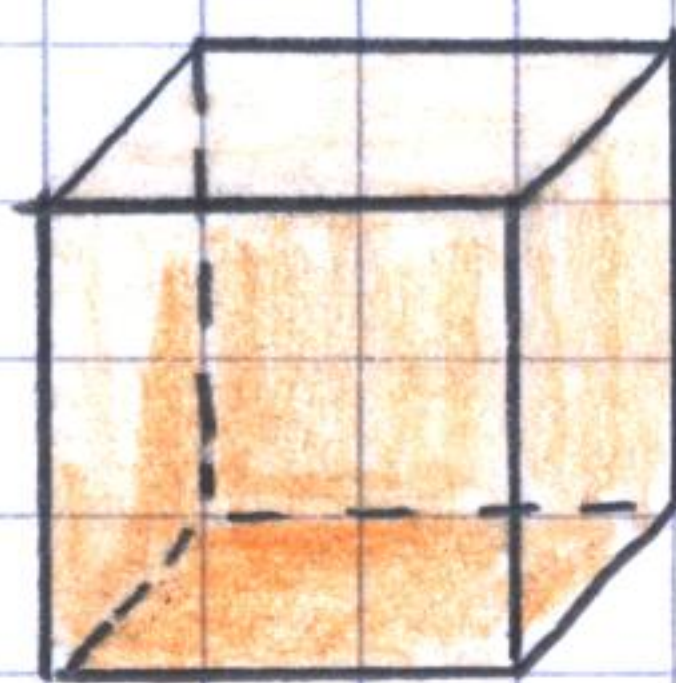


$e_2 = G.\text{face_cycle_source}(e_1)$
 $G.\text{cyclic_pred}(G.\text{reversal}(e_1))$

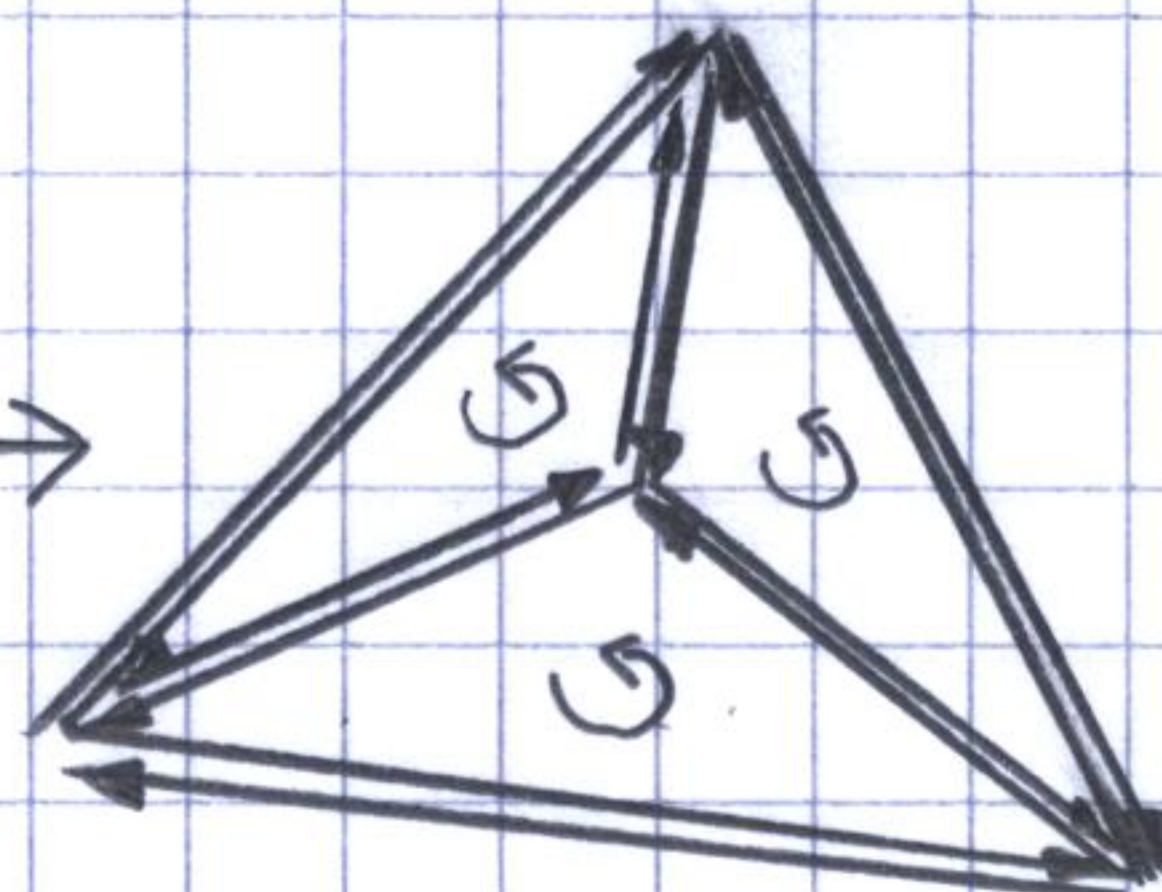
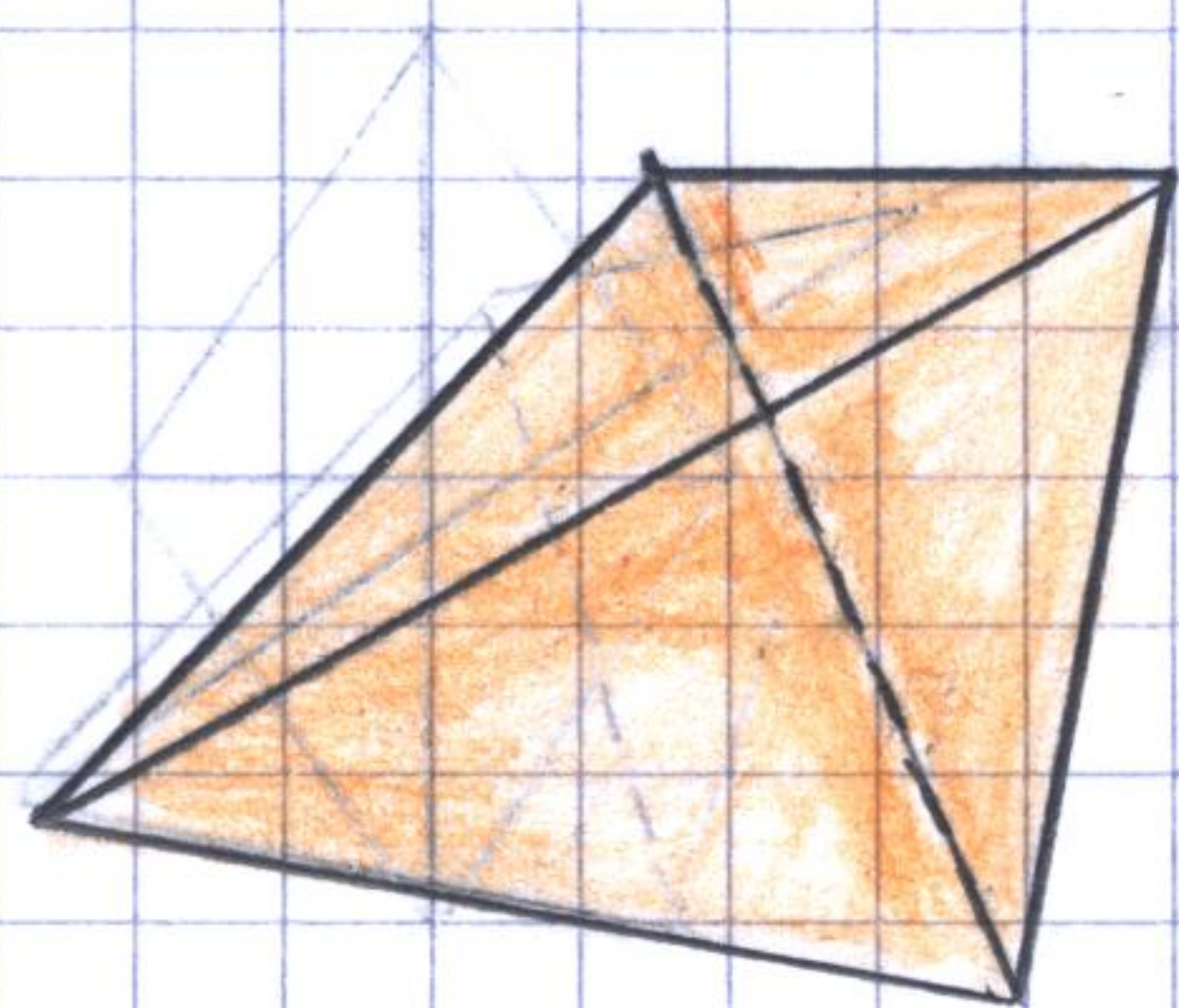
4. In den CH-Algorithmen werden zunächst alle Flächen Dreiecke sein.

Bei allg. eingebetteten planaren Graphen ist u.U. die äußere Fläche kein Dreieck.

6.1.3. Beispiel:



← nach außen gegen den Uhrzeigersinn besser !!



6.1.4. Geometrische Prädikate:

Für $a, b, c, d \in \mathbb{R}^3$:

$$\text{orientation}(a, b, c, d) := \text{sign det} \begin{pmatrix} a_x & a_y & a_z & 1 \\ b_x & b_y & b_z & 1 \\ c_x & c_y & c_z & 1 \\ d_x & d_y & d_z & 1 \end{pmatrix}$$

Diese Determinante heißt Spatprodukt.

= Vielfaches des Volumens (mit Vorzeichen) des Simplex (a, b, c, d)

d.h. $\text{orientation}(a, b, c, d)$ sagt, auf welcher Seite der Ebene durch a, b, c (a, b, c nicht kollinear) der Pkt d liegt.

