Chapter 9 - De Casteljau-Algorithmus

Schreibweise

Cist De-Casteljau, C^{\ast} Unterteilungsoperator mit Stufek.

$$\begin{split} C\left(B_{0}^{0},t\right) &= B_{0}^{1}B_{1}^{1}\\ C^{*}\left(B_{0}^{0},k\right) &:= B_{0}^{k}...B_{2^{k}-1}^{k} \end{split}$$

Algorithmus

Eingabe:

$$\mathbf{b}_0^0 ... \mathbf{b}_n^0 \subset \mathbb{R}^d$$
$$t \in \mathbb{R}$$

Ausgabe:

$$\mathbf{b}_0^0 ... \mathbf{b}_0^n \ \mathbf{b}_0^n ... \mathbf{b}_n^0 \subset \mathbb{R}^d$$

For
$$\mathbf{k}=1$$
, ..., \mathbf{n}
For $\mathbf{i}=0$, ..., $\mathbf{n}-\mathbf{k}$
 $\mathbf{b}_i^k \leftarrow \mathbf{b}_i^{k-1}(1-t) + \mathbf{b}_{i+1}^{k-1}t$

Kanonische Parametrisierung

Unterteilung eines Polygons in $P^k := \mathbf{P}_0^k ... \mathbf{P}_{2^k-1}^k$ mit

$$\begin{split} P_j^k &:= \mathbf{p}_0^{k,j}...p_n^{k,j} \\ \mathbf{p}_i^{k,j} &:= \begin{bmatrix} \beta_i^{k,j} \\ \mathbf{b}_i^{k,j} \end{bmatrix} \\ \beta_i^{k,j} &:= \frac{j+\frac{i}{n}}{2^k} \end{split}$$

Zu P^k it die stückweise lineare Funktion $L_k(\mathbf{b}_0...\mathbf{b}_n)$

Differenzenpolygon

$$\begin{split} \Delta B &:= \Delta \mathbf{b}_0 ... \mathbf{b}_n \\ &:= (\Delta \mathbf{b}_0) ... (\Delta \mathbf{b}_{n-1}) \\ &:= (\mathbf{b}_1 - \mathbf{b}_0) ... (\mathbf{b}_n - \mathbf{b}_{n-1}) \end{split}$$

Zusammenhang von Differenzen mit normalem Polygon

$$B_{0}B_{1} := C^{*} (B, 1)$$

$$\Delta B_{0}\Delta B_{1} = \frac{1}{2}C^{*} (\Delta B, 1)$$

$$B_{0}...B_{2^{k}} := C^{*} (B, k)$$

$$\Delta B_{0}...\Delta B_{2^{k}} = 2^{-k}C^{*} (\Delta B, k)$$

Abhängigkeit von ΔB_0 und ΔB_1 bzgl. C: (Übung 9.2)

$$\begin{split} tL &= \Delta B_0 \quad (1-t) \, R = \Delta B_1 \\ &\Rightarrow \frac{\Delta B_0}{t} \, \frac{\Delta B_1}{(1-t)} = C \left(\Delta B, t\right) \end{split}$$

Ableitung unterteilter Polygone

$$\begin{split} b\left(t\right) &:= L_k\left(B\right) \\ \beta_i^{k,j} &:= \frac{jn+i}{n2^k} \\ b_i^{k,j} &:= b^k\left(\beta_i^{k,j}\right) \\ \dot{b}^k\left(t\right) &= \frac{\Delta b_i^{k,j}}{\Delta \beta_i^{k,j}} = n2^k \Delta b_i^{k,j} \end{split}$$

Konvergenz

Satz: Zu jedem Polygon $B=b_0...b_n$ gibt es ein Polygon $L_\infty\left(B\right)$ vom Grad $\leq n,$ sodass

$$\sup_{[0,1]} |L_k(B) - L_{\infty}(B)| \in O\left(2^{-k}\right)$$

Folgerung:

$$\frac{d}{dt}L_{\infty}\left(B\right) = nL_{\infty}\left(\Delta B\right)$$