

Zadanie 1. Sprawdź, że wielomiany Bernsteina B_i^n mają następujące własności:
 $B_i^n := \binom{n}{i} t^i (1-t)^{n-i} \quad (n \in \mathbb{N}, i \in \{0, 1, \dots, n\})$

(a) B_i^n jest niujemny w $[0, 1]$ i osiąga w nim dokładnie jedno maksimum.

Wynika to z faktu, że wielomian Bernsteina ma miejsca zerowe dla $x=0$ oraz $x=1$, oraz bezpośrednio ze wzoru $\binom{n}{i} t^i (1-t)^{n-i}$, który zgodnie z warunkami istnienia nigdy nie osiągnie wartości mniejszych od 0, gdy $t \in [0, 1]$.

Teraz maksimum (przyjmujemy $t \in (0, 1)$ z powyższych wzorowań):

$$\frac{dB_i^n(t)}{dt} = \binom{n}{i} (it^{i-1}(1-t)^{n-i} - t^i(n-i)(1-t)^{n-i-1}) = 0 \quad /: \binom{n}{i}$$

$$it^{i-1}(1-t)^{n-i} - t^i(n-i)(1-t)^{n-i-1} = 0 \quad /: t^{i-1}$$

$$i(1-t)^{n-i} - t(n-i)(1-t)^{n-i-1} = 0 \quad /: (1-t)^{n-i-1}$$

$$i(1-t) - t(n-i) = 0$$

$$i - it - nt + it = 0$$

$$i = nt$$

$$t = \frac{i}{n} \quad \blacksquare$$

(b) $\sum_{i=0}^n B_i^n(t) \equiv 1$

$$\sum_{i=0}^n B_i^n(t) = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} t^i (1-t)^{n-i} = ((1-t) + t)^n = 1^n = 1 \quad \blacksquare$$

Dwumian Newtona:

$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$$

$$y := t$$

$$x := (1-t)$$

$$(c) B_i^n(u) = (1-u) B_i^{n-1}(u) + u B_{i-1}^{n-1}(u), \quad 0 \leq i \leq n$$

$$\begin{aligned} & (1-u) \binom{n-1}{i} u^i (1-u)^{n-1-i} + u \binom{n-1}{i-1} u^{i-1} (1-u)^{n-1-(i-1)} = \\ & = \binom{n-1}{i} u^i (1-u)^{n-i} + \binom{n-1}{i-1} u^i (1-u)^{n-i} = \left[\binom{n-1}{i} + \binom{n-1}{i-1} \right] u^i (1-u)^{n-i} = \\ & = \binom{n}{i} u^i (1-u)^{n-i} = B_i^n(u) \quad \blacksquare \end{aligned}$$

$$(d) B_i^n(u) = \frac{n+1-i}{n+1} B_i^{n+1}(u) + \frac{i+1}{n+1} B_{i+1}^{n+1}(u), \quad 0 \leq i \leq n$$

Wykorzystujemy fakt z (c), czyli możliwość rekurencyjnego zapisu $B_i^n(u)$:

$$(1) (1-u) B_i^n(u) = \binom{n}{i} u^i (1-u)^{n+1-i-1} = \frac{\binom{n}{i}}{\binom{n+1}{i}} \binom{n+1}{i} u^i (1-u)^{n+1-i-1} =$$

$$= \frac{n-i+1}{n+1} B_i^{n+1}(u)$$

$$(2) u B_i^n(u) = \binom{n}{i} u^{i+1} (1-u)^{n-i} = \binom{n}{i} u^{i+1} (1-u)^{n+1-(i+1)} =$$

$$= \frac{\binom{n}{i}}{\binom{n+1}{i+1}} \binom{n+1}{i+1} u^{i+1} (1-u)^{n+1-(i+1)} = \frac{i+1}{n+1} B_{i+1}^{n+1}(u)$$

$$\text{Stąd } B_i^n(u) = (1-u) B_i^n(u) + u B_i^n(u) = \frac{n+1-i}{n+1} B_i^{n+1}(u) + \frac{i+1}{n+1} B_{i+1}^{n+1}(u). \quad \blacksquare$$

Zadanie 2. Baza prostym Π_n .

$$B_3^3(t) = \binom{3}{3} t^3$$

$$B_2^3(t) = \binom{3}{2} t^2 (1-t)$$

$$B_1^3(t) = \binom{3}{1} t (1-t)^2$$

$$B_0^3(t) = \binom{3}{0} (1-t)^3$$

\Rightarrow

$$\alpha_3 : t^3$$

$$\alpha_2 : t^3 + t^2$$

$$\alpha_1 : t^3 + t^2 + t$$

$$+ \alpha_0 : t^3 + t^2 + t + 1$$

$$\alpha_0 = 0$$

$$\alpha_1 + \alpha_0 = 0 \Rightarrow \alpha_1 = 0 \text{ itd.}$$

$$\text{wzgl. } \alpha_i = 0 \text{ dla } i = 0, 1, \dots, n,$$

czyli B_0^n, \dots, B_n^n tworzy bazę prostym Π_n .

Zadanie 3. Dowieść algorytm de Casteljau (z wykładu)

$$P(t) = \sum_{i=0}^n W_i B_i^n(t) \quad \begin{cases} W_k^{(0)} = W_k & k=0, 1, 2, \dots, n \\ W_k^{(i)} = (1-t)W_k^{(i-1)} + tW_{k+1}^{(i-1)} & i=1, 2, \dots, n; k=0, \dots, n-i \end{cases}$$

Indukcja po n :

$$\cdot n=0 \Rightarrow P_0(t) = W_0 \cdot B_0^0(t) = W_0 = W_0^{(0)}$$

\cdot załóżmy, że $P_n(t)$ zachodzi, poliniemy dla $P_{n+1}(t)$ (czyli dla $n+1$):

$$\begin{aligned} P_{n+1}(t) &= \sum_{i=0}^{n+1} W_i^{(0)} B_i^{n+1}(t) = \sum_{i=0}^{n+1} W_i^{(0)} \left[(1-t) B_i^n(t) + t B_{i-1}^n(t) \right] = \\ &= (1-t) \sum_{i=0}^n W_i^{(0)} B_i^n(t) + t \sum_{i=1}^{n+1} W_{i-1}^{(0)} B_{i-1}^n(t) = \sum_{i=0}^n B_i^n(t) \underbrace{\left[W_i^{(0)}(1-t) + t W_{i+1}^{(0)} \right]}_{W_i^{(1)}} \end{aligned}$$

Interpretacja na wykładzie + slajdach.

Zadanie 4. Schemat Hornera dla obliczenia punktu na krzywej Bézie.

$$\begin{aligned}
 P_n(t) &= \sum_{i=0}^n B_i^n(t) W_i = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} t^i (1-t)^{n-i} W_i = \\
 &= \binom{n}{0} t^0 (1-t)^n W_0 + \binom{n}{1} t^1 (1-t)^{n-1} W_1 + \dots + \binom{n}{n-1} t^{n-1} (1-t)^1 W_{n-1} + \binom{n}{n} t^n (1-t)^0 W_n = \\
 &= \left(\dots \left(W_0 \binom{n}{0} (1-t) + W_1 \binom{n}{1} t \right) (1-t) + \dots + W_{n-1} \binom{n}{n-1} t^{n-1} \right) (1-t) + W_n \binom{n}{n} t^n
 \end{aligned}$$

Algorithm:

$$u = 1 - t$$

$$b = n \quad (\text{dennian Newtona})$$

$$p = p_0 \quad (\text{wynik})$$

$$d = 1 \quad (\text{długość do } t^n)$$

FOR $i = 1$ TO n :

$$p = p \cdot u + b \cdot p_i \cdot d$$

$$d = d \cdot t$$

$$b = (b \cdot (n - i)) / (i + 1)$$

RETURN p

Dla przyspieszenia obliczeń korzystamy ze wzoru:

$$\binom{n}{i} = \binom{n}{i-1} \cdot \frac{n+1-i}{i},$$

gdzie b przypisujemy n .

Zadanie 5. Berner Coeffs - PLW0++

$$B_i^n(t) \cdot B_j^m(t) = k \cdot B_{i+j}^{n+m}(t)$$

$$p(t) = \sum_{i=0}^n a_i B_i^n(t), \quad q(t) = \sum_{j=0}^2 b_j B_j^2(t)$$

$$p(t) \cdot q(t) = \sum_{i=0}^n a_i B_i^n(t) \cdot \sum_{j=0}^2 b_j B_j^2(t) = \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^2 \overset{\text{stała}}{k_{ij}} a_i b_j B_{i+j}^{n+2}(t) =$$

$$= \sum_{i=0}^{n+2} B_i^{n+2}(t) \sum_{j=0}^2 a_{i-j} b_j \underbrace{\frac{\binom{n}{i-j} \binom{2}{j}}{\binom{n+2}{i+j}}}_{k_{ij}} =$$

$$t \cdot B_i^n \rightarrow B_{i+1}^{n+1}$$

$$t^2 \cdot B_i^n \rightarrow B_{i+2}^{n+2}$$

Zamiana algorytmu na uniwersalny polega na zmianie indeksu 2 w $q(t)$ na m , tzn.

$$q(t) = \sum_{j=0}^m b_j \cdot B_j^m(t).$$

Zadanie 3. Sformułuj i udowodnij algorytm de Casteljau...

z myśladu

Niech $P_n(t) = \sum_{k=0}^n B_k^n(t) \cdot W_k$, $P(t)$ - krzywa Béziera, W_k - punkty kontrolne,

wtedy mamy:

$$(1) \begin{cases} W_k^{(0)} = W_k & (k = 0, 1, \dots, n) \end{cases}$$

$$(2) \begin{cases} W_k^{(i)} = (1-t)W_k^{(i-1)} + tW_{k+1}^{(i-1)} & (i = 1, 2, \dots, n, k = 0, 1, \dots, n-i) \end{cases}$$

$P(t)$ dla W_0, \dots, W_{n-1}

i otrzymujemy $P_n(t) = W_0^{(n)}$ dla $t \in [0, 1]$.

$$* \quad W_0^{(n-1)} = \sum_{i=0}^{n-1} W_i B_i^{n-1}(t)$$

$$W_1^{(n-1)} = \sum_{i=1}^n W_i B_{i-1}^{n-1}(t)$$

$P(t)$ dla W_1, \dots, W_n

\Downarrow

$P(t)$ dla W_0, \dots, W_n

$$\sum_{i=0}^n W_i B_i^n(t)$$

Udowodnimy to indukcyjnie:

$$\bullet \quad n=0 \Rightarrow P_0(t) = B_0^0(t) \cdot W_0 = 1 \cdot W_0 = W_0^{(0)}$$

Do każdego indukcyjnego przypadku się własności (ten dla $n > 0$):

$$\bullet \quad (1-t)B_0^{n-1}(t) = (1-t) \cdot \binom{n-1}{0} \cdot t^0 \cdot (1-t)^{n-1} = (1-t)^n = B_0^n(t)$$

$$\bullet \quad tB_{n-1}^{n-1}(t) = t \cdot \binom{n-1}{n-1} \cdot t^{n-1} \cdot (1-t)^{n-1-(n-1)} = t^n = B_n^n(t)$$

$$\bullet \quad (1-t)B_i^{n-1}(t) + tB_{i-1}^{n-1}(t) = B_i^n(t) \quad (\text{z zadania 1c lub myśladu})$$

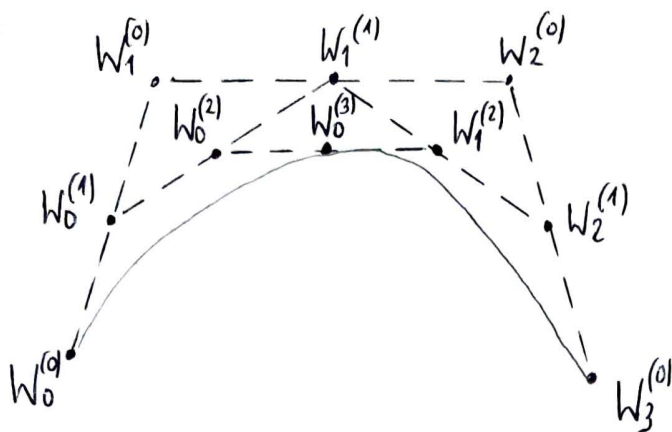
(*) Załóżmy, że punkty $W_0^{(n-1)}$ i $W_1^{(n-1)}$ są odpowiedziami danej wartości parametrów t punktami krzywej Béziera stopnia $n-1$, reprezentowanych odpowiednio przez W_0, W_1, \dots, W_{n-1} oraz W_1, W_2, \dots, W_n . Ze zbieżności rekurencyjnego wielomianów stopni $n-1$ oraz n mamy:

$$(2) \quad W_0^{(n)} = (1-t) \sum_{i=0}^{n-1} W_i B_i^{n-1}(t) + t \sum_{i=1}^n W_i B_{i-1}^{n-1}(t) =$$

$$= W_0(1-t)B_0^{n-1}(t) + \sum_{i=1}^{n-1} W_i [(1-t)B_i^{n-1}(t) + tB_{i-1}^{n-1}(t)] + W_n t B_{n-1}^{n-1}(t) =$$

$$= W_0(1-t)B_0^{n-1}(t) + W_n t B_{n-1}^{n-1}(t) + \sum_{i=1}^{n-1} W_i B_i^n = W_0 B_0^n(t) + W_n B_n^n(t) + \sum_{i=1}^{n-1} W_i B_i^n =$$

$$= \sum_{i=0}^n W_i B_i^n = P_n(t) \quad \blacksquare$$



Interpretacja geometryczna
algorytmu de Casteljau
dla $t = \frac{1}{2}$, P_3 .

Zadanie 6. Wykni, że dla każdego $t \in [0, 1]$ $R_n(t)$ jest punktem na płaszczyźnie będącym kombinacją barycentryczną punktów kontrolnych $W_0, W_1, \dots, W_n \in \mathbb{R}^2$.

$$R_n(t) := \frac{\sum_{i=0}^n w_i W_i B_i^n(t)}{\sum_{i=0}^n w_i B_i^n(t)} = \sum_{i=0}^n \frac{w_i W_i B_i^n(t)}{\sum_{j=0}^n w_j B_j^n(t)} = \sum_{i=0}^n \frac{w_i B_i^n(t)}{\sum_{j=0}^n w_j B_j^n(t)} \cdot W_i$$

Kombinacja barycentryczna punktów wynika się przez $\alpha_0 W_0 + \alpha_1 W_1 + \dots + \alpha_n W_n$, gdzie $\alpha_i \in \mathbb{R}$ oraz $\sum_{i=0}^n \alpha_i = 1$, W_i to punkty. Stąd mamy, że

$$\alpha_i = \frac{w_i B_i^n(t)}{\sum_{i=0}^n w_i B_i^n(t)}, \text{ czyli } \sum_{i=0}^n \frac{w_i B_i^n(t)}{\sum_{j=0}^n w_j B_j^n(t)} = \frac{\sum_{i=0}^n w_i B_i^n(t)}{\sum_{i=0}^n w_i B_i^n(t)} = 1,$$

czyli $R_n(t)$ jest kombinacją barycentryczną punktów, a więc jest on punktem na płaszczyźnie. ■