FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO

Računsko podprto geometrijsko oblikovanje

VS postopek za izračun vrednosti polinomov več spremenljivk

Janez Radešček, Miha Avsec

1 Decasteljou

Naj boT trikotnik v ravnini, ter naj bodo (r, s, t) baricentrične koordinate točke P glede na trikotnik T. V tem primeru lahko vsak polinom stopnje d definiran nad trikotnikom T zapišemo v Bernsteinovi bazi kot

$$p(r, s, t) = \sum_{i=0}^{d} \sum_{j=0}^{i} b_{d-i, i-j, j} B_{d-i, i-j, j}^{d},$$

kjer velja

$$B_{i,j,k}^d(r,s,t) = \frac{d!}{i!j!k!} rs^j t^k.$$

Tako podan polinom lahko evaluiramo s pomočjo deCasteljouvovega algoritma

Algoritem 1.1. Naj bo p polinom stopnje d podan v Bezierjevi obliki, ter naj bodo r, s, t baricentirčne koordinate točke za katere velja $r \geq s, r \geq t$, tedaj lahko s sledečim algoritmom izračunamo vrenost polinoma p v točki (r, s, t)

$$\begin{array}{ll} for & k=1:d \\ & for & i=0:d-k \\ & for & j=0:i \\ & b^k_{d-i-k,i-j,j} = r*b^{k-1}_{d-i-k+1,i-j,j} + s*b^{k-1}_{d-i-k,i-j+1,j} + r*b^{k-1}_{d-i-k,i-j,j+1} \\ p(r,s,t) = b^d_{0,0,0} \end{array}$$

Ta algoritem potrebuje d(d+1)(d+2)/2 operacij.

2 Modificirana Bernstein-Bezierjeva reprezentacija

Če imamo podan polinom v Bernsteinovi obliki

$$p(r, s, t) = \sum_{i=0}^{d} \sum_{j=0}^{i} b_{d-i, i-j, j} B_{d-i, i-j, j}^{d}(r, s, t),$$

potem lahko tak polinom enostavno prepišemo v obliko

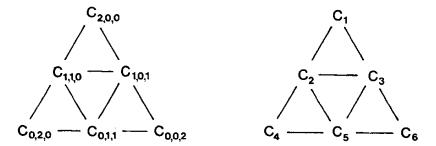
$$p(r, s, t) = \sum_{i=0}^{d} \sum_{j=0}^{i} c_{d-i, i-j, j} r^{d-i} s^{i-j} t^{j},$$

tako da za koeficiente $c_{d-i,i-j,j}$ vzamemo

$$c_{d-i,i-j,j} = \frac{d!}{(d-i)!(i-j)!j!} b_{d-i,i-j,j}, \quad j = 0, \dots, i; i = 0, \dots, d.$$

Tej obliki polinoma rečemo modificirana Bernstein-Bezierjeva oblika ali krajše MBB. Pokazati želimo, da se polinom v MBB obliki, da evaluirati hitreje kakor v

klasični Bezierjevi obliki. Ideja, ki se skriva v ozadju je ta, da lahko p zapišemo v gnezdeni obliki. Poglejmo si na primeru polinomov stopnje 2. Označimo kontrolne točke na sledeči način:



Če razpišemo sedaj polinom glede na spremenljivko r dobimo:

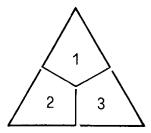
$$\begin{split} p(r,s,t) &= \sum_{i=0}^{2} \sum_{j=0}^{i} c_{2-i,i-j,j} r^{2-i} s^{i-j} t^{j} \\ &= r^{2} \sum_{j=0}^{0} c_{2,-j,j} s^{-j} t^{j} + r \sum_{j=0}^{1} c_{1,1-j,j} s^{1-j} t^{j} + \sum_{j=0}^{2} c_{0,2-j,j} s^{2-j} t^{j} \\ &= r^{2}(c_{1}) + r(c_{2}s + c_{3}t) + (c_{4}s^{2} + c_{5}st + c_{6}t^{2}) \\ &= r^{2}(c_{1} + \frac{s}{r}c_{2} + \frac{t}{r}c_{3} + \frac{s^{2}}{r^{2}}c_{4} + \frac{st}{r^{2}}c_{5} + \frac{t^{2}}{r^{2}}c_{6}) \\ &= r^{2}(\frac{s}{r}(c_{2} + \frac{s}{r}c_{4} + \frac{t}{r}c_{5}) + \frac{t}{r}(\frac{t}{r}c_{6} + c_{3}) + c_{1}) \end{split}$$

Tu je potrebno biti pozoren na to, da ne delimo z 0. Torej je treba ločiti primere glede na to v katerem odseku trikotnika se naše baricentrične koordinate nahajajo in podobno razvijemo po spremenljivki s ali t. V Primeru ko razvijamo po r dobimo algoritem

Algoritem 2.1. Naj bo p polinom stopnje n podan v MBB obliki, ter naj bodo r, s, t baricentirčne koordinate točke za katere velja $r \geq s, r \geq t$, tedaj lahko s ledečim algoritmom izračunamo vrenost polinoma p v točki (r, s, t)

$$egin{array}{lll} sr &= s/r \,, & tr &= s/r \, \ A &= c_{0,n,0} \,; \ for & i &= 1 \,: n \, & \ B &= c_{0,n-i,i} \, & \ for & j &= i \,: -1 \,: 1 \, & \ B &= B \!* tr \, + \, c_{i-j+1,n-i,j-1} \,; \ end & A &= A \,* s \, r \, \, + B \,; \ end & \ p \, (r \,, s \,, t \,) &= A r^n \, \end{array}$$

Zgornji algoritem potrebuje $(n^2+5n)/2$ množenj, 2 deljenj, ter n-1 množenj za izračun r^n , kar lahko v splošnem naredimo tudi z manj operacijami (npr. za algoritmom kvadriraj in zmnoži). Potrebno je povedati še, kako se odločimo katero verzijo algoritma bomo vzeli.



Zgornji algoritem deluje za regijo ena, v kateri se nahajamo če $r \geq s, r \geq t$. S spremembami po kateri spremenljivki razvijamo pa pokrijemo tudi regiji 2 in 3. Pri čemer je regija 2 določena z $s > r, s \geq t$ in razvijamo po s, regija 3 pa z t > r, t > s pri čemer razvijamo po t.