UNIVERZA V LJUBLJANI FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO FAKULTETA ZA RAČUNALNIŠTVO IN INFORMATIKO

Računalništvo in matematika – 2. stopnja

Kevin Štampar

ORODJE ZA GRAFIČNI PRIKAZ KONCEPTOV BEZIERJEVIH IN PH KRIVULJ

Magistrsko delo

Mentor: prof. dr. Emil Žagar

Zahvala

Zahvaljujem se mentorju za zelo sproščen odnos!

Kazalo

1	Uvo	$_{ m od}$
2	Bez	ierjeve krivulje 2
	2.1	Bernsteinovi bazni polinomi
	2.2	Večdimenzionalne oznake
	2.3	Bezierjeve krivulje
	2.4	Decasteljaujev algoritem
	2.5	Subdivizija
	2.6	Ekstrapolacija
	2.7	Višanje stopnje
	2.8	Odvod Bezierjeve krivulje
	2.9	Racionalne Bezierjeve krivulje
		2.9.1 Metode racionalnih Bezierjevih krivulj
		2.9.2 Decasteljaujev algoritem za racionalne Bezierjeve krivulje 16
		2.9.3 Farinove točke
		2.9.4 Izsek krožnice
3	$\mathbf{Zle}_{\mathbf{I}}$	pki Bezierjevih krivulj 19
	3.1	Alfa parametrizacije
4	ΡН	Krivulje 22
_	4.1	Dolžina krivulje kot racionalna funkcija
	4.2	Polinomska parametrična hitrost
	4.3	Kontrolne točke Bezierjevih PH krivulj
	4.4	Parametrična hitrost in dolžina krivulje
	4.5	Enakomerna parametrizacija
	4.6	Tangenta, normala in ukrivljenost
	4.7	Racionalne odmične krivulje
_	Oma	odje za grafični prikaz konceptov 31
5	5.1	
	5.1 5.2	Orodja
	5.∠	5.2.1 Izvoz slik
		5.2.1 Izvoz sirk
		5.2.3 Prikaz mreže
		5.2.4 Povečava
	E 9	*
	5.3	Ukazi izbrane krivulje
		5.3.1 Vse krivulje
		5.3.2 Bezierjeva krivulja
		5.3.3 Racionalna Bezierjeva Krivulja
		5.3.4 PH Bezierjeva krivulja
	F 1	5.3.5 Zlepki
	5.4	Transformacije krivulje

6	Integrali po ω -kompleksih													34		
	6.1	Definicija							•						 	34
Literatura									35							

Program dela

Mentor naj napiše program dela skupaj z osnovno literaturo.

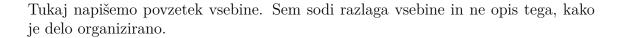
Osnovna literatura

1. R. T. Farouki in C. A. Neff, On the numerical condition of bernstein-bézier subdivision processes, Mathematics of Computation 55(192) (1990) 637-647, [ogled 5.7.2024], dostopno na http://www.jstor.org/stable/2008438.

Podpis mentorja:



Orodje za grafični prikaz konceptov Bezierjevih in PH krivulj POVZETEK



Tool for graphically displaying concepts of Bezier and PH curves $$\operatorname{Abstract}$$

An abstract of the work is written here. This includes a short description of the content and not the structure of your work.

Math. Subj. Class. (2020): 74B05, 65N99

Ključne besede: integracija, kompleks

Keywords: integration, complex



1 Uvod

Napišite kratek zgodovinski in matematični uvod. Pojasnite motivacijo za problem, kje nastopa, kje vse je bil obravnavan. Na koncu opišite tudi organizacijo dela – kaj je v katerem razdelku.

Ker je v okviru magistrskega dela nastalo orodje za grafični prikaz konceptov, bo delo polno s slikovnimi primeri.

2 Bezierjeve krivulje

2.1 Bernsteinovi bazni polinomi

V tem podrazdelku bomo predstavili Bernsteinove bazne polinome in nekaj njihovih lastnosti, ki bodo ključne pri upeljavi Bezierjevih krivulj. Začnimo z njihovo definicijo.

Definicija 2.1. Za nenegativna cela števila n je i-ti $Bernsteinov\ bazni\ polinom\ podan\ s\ predpisom$

$$B_i^n(t) := \binom{n}{i} t^i (1-t)^{n-i}.$$

Iz definicije je očitno, da so za indekse i > n, oziroma i < 0, Bernsteinovi bazni polinomi ničelni. Pri določeni stopnji n je neničelnih Bernsteinovih baznih polinomov torej n + 1. Brez dokaza povejmo, da so linearno neodvisni in zato tvorijo bazo prostora polinomov stopnje $\leq n$ (\mathbb{P}_n). Takšni bazi pravimo Bernsteinova baza, polinomu izraženemu v njej pa pravimo Bernsteinov polinom.

Primer 2.2. Za primer si bomo ogledali Bernsteinove bazne polinome stopenj n = 0, 1, 2, 3. Pri stopnji 0 imamo konstantni polinom s funkcijskim predpisom $B_0^0(t) = 1$. Za stopnjo 1 dobimo dva polinoma s funkcijskima predpisoma $B_0^1(t) = 1 - t$ in $B_1^1(t) = t$. Funkcijski predpisi kvadratnih in kubičnih Bernsteinovih baznih polinomov pa so:

$$B_0^2(t) = (1-t)^2, \quad B_1^2(t) = 2t(1-t), \quad B_2^2(t) = t^2,$$

 $B_0^3(t) = (1-t)^3, \quad B_1^3(t) = 3t(1-t)^2, \quad B_2^2(t) = 3t^2(1-t), \quad B_3^3(t) = t^3.$

Grafe polinomov iz primera si lahko ogledamo na sliki 1.

Brez dokaza v naslednjem izreku naštejmo nekaj osnovnih lastnosti Bernsteinovih baznih polinomov.

 \Diamond

Izrek 2.3. Za Bernsteinove bazne polinome B_i^n veljajo naslednje lastnosti.

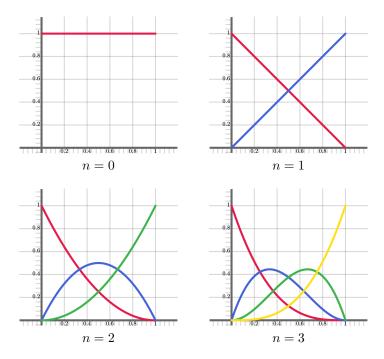
1. So nenegativni na intervalu [0, 1].

2.
$$B_i^n(0) = \delta_{i,0} \text{ in } B_i^n(1) = \delta_{i,n}, \text{ kjer je } \delta_{i,j} = \begin{cases} 1, & i = j, \\ 0, & 1 \neq j. \end{cases}$$

- 3. So simetrični, tj. $B_i^n(1-t) = B_{n-i}^n(t), t \in \mathbb{R}$.
- 4. Tvorijo razčlenitev enote, tj. $\sum_{i=0}^{n} B_i^n(t) = 1, t \in \mathbb{R}$.

Prve tri lastnosti iz izreka lahko opazimo na že prej omenjeni sliki 1. Četrto lastnost pa je moč opaziti na sliki 2, kjer so prikazani naloženi ploščinski grafikoni Bernsteinovih baznih polinomov. Količina barve pri določenem parametru $t \in [0,1]$ pove, koliko pripadajoč polinom B_i^n prispeva k razčlenitvi enote.

S sledečim izrekom podamo rekurzivno zvezo za računanje vrednosti Bernsteinovih baznih polinomov.



Slika 1: Bernsteinovi bazni polinomi stopenj n = 0, 1, 2, 3.

Izrek 2.4. Za Bernsteinove bazne polinome stopnje $n \ge 1$ velja rekurzivna zveza

$$B_i^n(t) = (1-t)B_i^{n-1}(t) + tB_{i-1}^{n-1}(t), \ t \in \mathbb{R}.$$

Izrek je enostavno dokazati s pomočjo indukcije, zato bomo dokaz izpustili. V kasnejših razdelkih bomo potrebovali tudi odvode Bernsteinovih baznih polinomov. Ker Bernsteinovi bazni polinomi stopnje n tvorijo bazo prostora \mathbb{P}_n , lahko njihove odvode izrazimo v Bernsteinovi bazi dimenzije n-1. Z nekaj računanja pridemo do sledečega rezultata.

Izrek 2.5. Za odvode Bernsteinovih baznih polinomov velja zveza

$$B_i^{n\prime} = n(B_{i-1}^{n-1} - B_i^{n-1}).$$

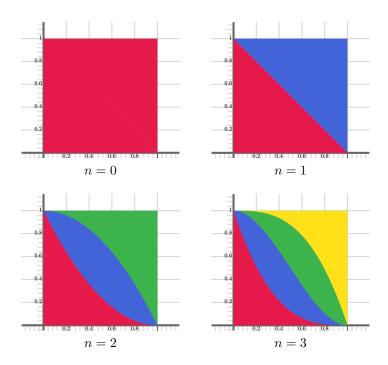
Za konec podrazdelka izpeljimo še formulo za zmnožek dveh Bernsteinovih polinomov.

Izrek 2.6. Naj bosta f in g Bernsteinova polinoma definirana kot $f = \sum_{i=0}^{m} \alpha_i B_i^m$ in $g = \sum_{i=0}^{n} \beta_i B_i^n$. Potem za njun zmnožek velja

$$fg = \sum_{i=0}^{m+n} \left(\sum_{j=\max(0,i-n)}^{\min(m,i)} \frac{\binom{m}{j} \binom{n}{i-j}}{\binom{m+n}{i}} \alpha_i \beta_{i-j} \right) B_i^{m+n}.$$

Dokaz. Naj bosta f in g Bernsteinova polinoma iz predpostavk izreka. Polinoma zmnožimo in dobimo

$$fg = \sum_{i=0}^{m} \alpha_i B_i^m \sum_{j=0}^{n} \beta_j B_j^n = \sum_{i=0}^{m+n} \sum_{l=0}^{i} \alpha_l B_l^m \beta_{i-l} B_{i-l}^n.$$



Slika 2: Naloženi ploščinski grafikoni Bernsteinovih baznih polinomov.

V zadnji izraz vstavimo funkcijske predpise Bernsteinovih baznih polinomov, ga poenostavimo in dobimo

$$\sum_{i=0}^{m+n} \sum_{l=0}^{i} \alpha_l \beta_{i-l} \binom{m}{l} \binom{n}{i-l} t^i (1-t)^{m+n-i}.$$

Kar lahko z izpostavitvijo binoma $\binom{m+n}{i}$ predstavimo v Bernsteinovi bazi kot

$$\sum_{i=0}^{m+n} \left(\sum_{l=0}^{i} \alpha_l \beta_{i-l} \frac{\binom{m}{l} \binom{n}{i-l}}{\binom{m+n}{i}} \right) B_i^{m+n}.$$

V primerih, ko velja l>m ali i-l>n imamo v števcu ulomka 0, kar privede do zapisa iz izreka.

2.2 Večdimenzionalne oznake

Da bodo zapisi v sledečih razdelkih bolj pregledni, bomo uvedli večdimenzionalne oznake. Točke v večdimenzionalnem prostoru bomo označili z odebeljenimi črkami. Na primer $\mathbf{x} = (x_0, x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^{n+1}$. Podobno bomo odebelili črke funkcij oblike $\mathbf{f} = (f_0, f_1, \dots, f_n), \mathbf{f} : \mathbb{R} \to \mathbb{R}^{n+1}$.

2.3 Bezierjeve krivulje

Če v Bernsteinovem polinomu skalarne koeficiente zamenjamo s točkami, dobimo predpis parametrizacije Bezierjeve krivulje.

Definicija 2.7. Bezierjeva krivulja $\mathbf{B}_n:[0,1]\to\mathbb{R}^d$ stopnje $n\in\mathbb{N}$ in dimenzije $d\in\mathbb{N}$, za d>1, je polinomska krivulja podana s točkami $\mathbf{p}_i\in\mathbb{R}^d$, za $i=0,1,\ldots,n$, in parametrizacijo

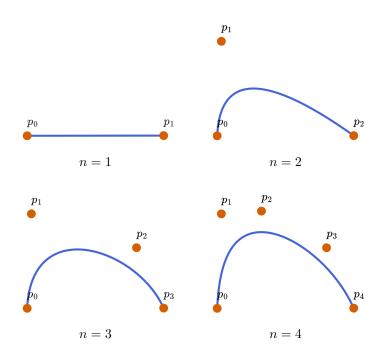
$$\mathbf{B}_n(t) = \sum_{i=0}^n \mathbf{p}_i B_i^n(t).$$

Točkam \mathbf{p}_i pravimo kontrolne točke. Če zaporedne kontrolne točke povežemo, dobimo kontrolni poligon.

Opomba 2.8. Kjer je potrebno, lahko definicijo razširimo tudi na stopnjo n = 0. Iz zgornje parametrizacije potem sledi $\mathbf{B}(t) = \mathbf{p}_0$.

Opomba 2.9. Pri slikovnem gradivu iz dela se bomo omejili na prostor dimenzije d = 2, torej na Bezierjeve krivulje v ravnini.

Na sliki 3 si lahko ogledamo primere Bezierjevih krivulj stopenjn=1,2,3,4 s pripadajočimi kontrolnimi poligoni.



Slika 3: Bezierjeve krivulje s pripadajočimi kontrolnimi poligoni za stopnje n = 1, 2, 3, 4.

Zapišimo sedaj nekaj osnovnih lastnosti Bezierjevih krivulj.

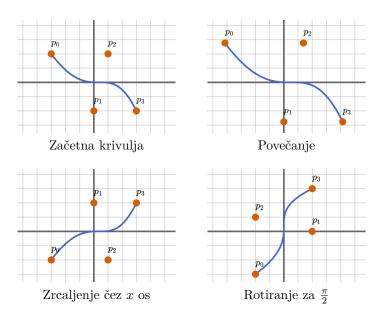
Izrek 2.10. Bezierjeva krivulja **B** s kontrolnimi točkami \mathbf{p}_i , $i = 0, 1, \ldots, n$, ima sledeče lastnosti.

- 1. Interpolira končni točki, t.j velja $\mathbf{B}_n(0) = \mathbf{p}_0$ in $\mathbf{B}_n(1) = \mathbf{p}_n$.
- 2. Je afino invariantna, t.j za poljubno afino transformacijo A velja

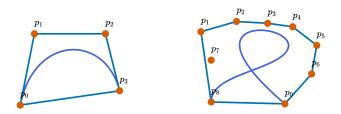
$$A\left(\sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} B_{i}^{n}(t)\right) = \sum_{i=0}^{n} A(\mathbf{p}_{i}) B_{i}^{n}(t).$$

3. Leži znotraj konveksne ovojnice svojih kontrolnih točk.

Dokazi lastnosti so enostavni, zato jih izpustimo. Preden si lastnosti ogledamo na slikah, povejmo zakaj so pomembne za CAGD sisteme. Interpolacija končnih točk uporabniku omogoča kontrolo nad tem, kje se bo krivulja začela in kje zaključila. Zaradi afine invariance lahko uporabnikove transformacije krivulje v ozadju CAGD sistema prevedemo v transformacije kontrolnih točk. Tretja lastnost pa uporabniku s kontrolnimi točkami omogoča upravljanje krivulje, kjer je krivulja zmerom v bližini svojih kontrolnih točk. Lastnosti si sedaj oglejmo na slikah. Interpolacijo končnih točk je bilo moč videti že na sliki 3. Posledice afine invariance si lahko ogledamo na sliki 4. Na sliki 5 pa si lahko ogledamo konveksni ovojnici kontrolnih točk dveh Bezierjevih krivulj. Vidimo, da krivulji ležita znotraj njih.



Slika 4: Afine transformacije Bezierjeve krivulje.



Slika 5: Konveksni ovojnici kontrolnih točk Bezierjevih krivulj.

2.4 Decasteljaujev algoritem

Stabilnost metod je v CAD in CAGD sistemih bistvene narave. Direktno računanje vrednosti Bernsteinovih polinomov preko izrazov iz definicije 2.1 pa ni stabilno [2]. Da lahko točke Bezierjevih krivulj računamo stabilno, potrebujemo sledeč izrek.

Izrek 2.11. Označimo z $\mathbf{B}_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,...,\mathbf{p}_n]}$ parametrizacijo Bezierjeve krivulje s kontrolnimi točkami $\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\ldots,\mathbf{p}_n$. Potem za poljubno realno število t in naravno število n velja rekurzivna zveza

$$\boldsymbol{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\ldots,\mathbf{p}_n]} = (1-t)\boldsymbol{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\ldots,\mathbf{p}_{n-1}]} + t\boldsymbol{B}(t)_{[\mathbf{p}_1,\mathbf{p}_2,\ldots,\mathbf{p}_n]}.$$

Izrek s pomočjo indukcije tudi dokažimo.

Dokaz. Za n = 1 zveza drži, saj je

$$\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1]} = (1-t)\mathbf{p}_2 + t\mathbf{p}_1 = (1-t)\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_0]} + t\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_1]}.$$

Indukcijski korak pa dokažemo tako, da v desni del rekurzivne zveze iz izreka vstavimo parametrizaciji Bezierjevih krivulj in dobimo

$$(1-t)\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\dots,\mathbf{p}_{n-1}]} + t\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_1,\mathbf{p}_2,\dots,\mathbf{p}_n]} = (1-t)\sum_{i=0}^{n-1}\mathbf{p}_iB_i^{n-1}(t) + t\sum_{i=0}^{n-1}\mathbf{p}_{i+1}B_i^{n-1}(t).$$

Nato zamaknemo indeks desne vsote in skupne točke postavimo pod eno vsoto. Od tod sledi

$$(1-t)\sum_{i=0}^{n-1}\mathbf{p}_{i}B_{i}^{n-1}(t) + t\sum_{i=1}^{n}\mathbf{p}_{i}B_{i-1}^{n-1}(t)$$

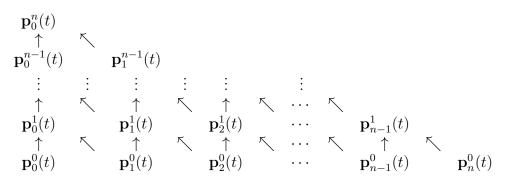
$$= \mathbf{p}_{0}(1-t)B_{0}^{n-1}(t) + \sum_{i=1}^{n-1}\left((1-t)B_{i}^{n-1}(t) + tB_{i-1}^{n-1}(t)\right)\mathbf{p}_{i} + \mathbf{p}_{n}B_{n-1}^{n-1}(t).$$

Uporabimo še rekurzivno zvezo Bernsteinovih baznih polinomov iz izreka 2.4, da dobimo

$$\mathbf{p}_0 B_0^n(t) + \sum_{i=1}^{n-1} \mathbf{p}_i B_i^n(t) + \mathbf{p}_n B_n^n(t) = \sum_{i=0}^n \mathbf{p}_i B_i^n(t).$$

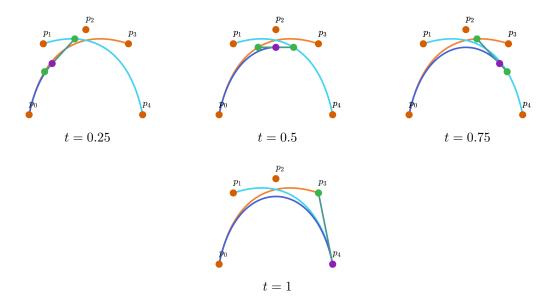
Na sliki 6 lahko vidimo, kako lahko točke Bezierjeve krivulje $\mathbf{B}_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\mathbf{p}_2,\mathbf{p}_3,\mathbf{p}_4]}$ računamo s pomočjo točk Bezierjevih krivulj $\mathbf{B}_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\mathbf{p}_2,\mathbf{p}_3]}$ in $\mathbf{B}_{[\mathbf{p}_1,\mathbf{p}_2,\mathbf{p}_3,\mathbf{p}_4]}$.

Označimo sedaj $\mathbf{p}_i^r(t) = \mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_i,\mathbf{p}_{i+1},\dots,\mathbf{p}_{i+r}]}$. Velja torej $\mathbf{p}_i^0(t) = \mathbf{p}_i$ in $\mathbf{p}_0^n(t) = \mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\dots,\mathbf{p}_n]}$. Iz izreka 2.11 sledi, da lahko točke Bezierjeve krivulje $\mathbf{B}(t)_{[\mathbf{p}_0,\mathbf{p}_1,\dots,\mathbf{p}_n]}$ računamo s pomočjo *Decasteljaujeve sheme*, ki jo lahko vidimo na sliki 2.4. V shemi diagonalne puščice ponazarjajo množenje točke z vrednostjo t, vertikalne pa z vrednostjo 1-t. V vrhu puščic dobljene vrednosti seštejemo.



Slika 7: Decasteljaujeva shema

Najbrž bom menjal bom sliko, ko zadevo implementiram na Bezgu



Slika 6: Decasteljau drugače

Izračun točke Bezierjeve krivulje pri poljubnem parametru t lahko sedaj podamo v obliki Decasteljaujevega algoritma 1.

```
Algoritem 1 Decasteljaujev algoritem
```

```
\mathbf{p} \leftarrow \mathbf{p}_0, \mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n
t \leftarrow t

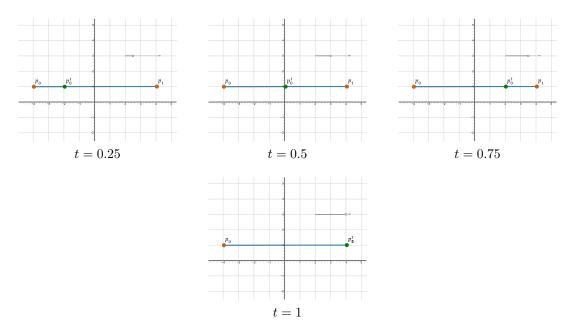
\mathbf{for} \ i = 0, 1, \dots n \ \mathbf{do}
\mathbf{p}_i^0(t) = \mathbf{p}_i
\mathbf{end} \ \mathbf{for}

\mathbf{for} \ r = 1, 2, \dots n \ \mathbf{do}
\mathbf{for} \ i = 0, 1, \dots, n - r \ \mathbf{do}
\mathbf{p}_i^r(t) = (1 - t)\mathbf{p}_i^{r-1}(t) + t\mathbf{p}_{i+1}^{r-1}(t)
\mathbf{end} \ \mathbf{for}
\mathbf{end} \ \mathbf{for}
\mathbf{return} \ \mathbf{p}_0^n(t)
```

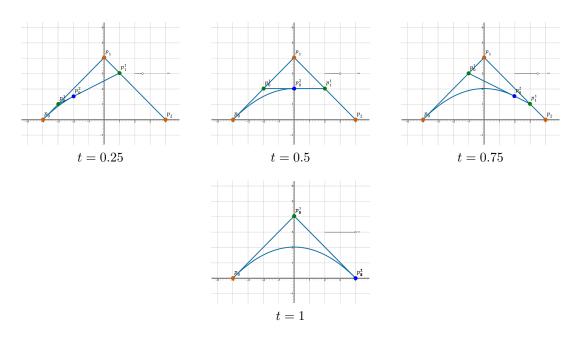
Algoritem 1 ima tudi geometrijski pomen. Pri stopnji n=1 se prevede na interpolacijo dveh točk, kar lahko vidimo na sliki 8. Pri višjih stopnjah n pa algoritem predstavlja zaporedno interpolacijo točk, saj v njem za vsak nivo $r=1,2,\ldots,n$ interpoliramo sosednje točke prejšnjega nivoja. Slednje lahko vidimo na slikama 9 in 10.

2.5 Subdivizija

V CAGD in CAD sistemih se mnogokrat zgodi, da uporabnik želi ohraniti le en del Bezierjeve krivulje. Naj bo to tisti del krivulje, ki ga dobimo tako, da za prvotno krivuljo parameter t omejimo na interval $[0, t_0]$, za neko pozitivno realno število $t_0 < 1$. Ta del krivulje označimo z B_{t_0-} . Izkaže se, da lahko krivuljo B_{t_0-} podamo kot Bezierjevo krivuljo s kontrolnimi točkami $\mathbf{p}_0^i(t_0)$ za $i = 0, 1, \ldots, n$, kjer točke

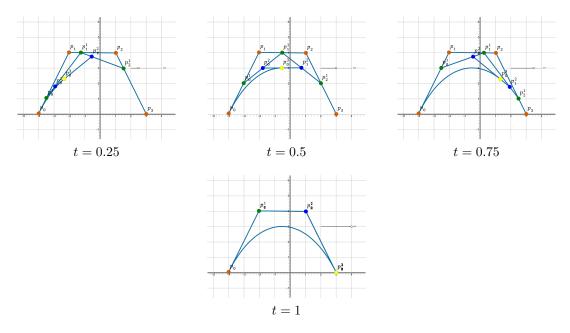


Slika 8: Decasteljaujev algoritem za n=1

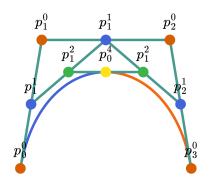


Slika 9: Decasteljaujev algoritem za n=2

 $\mathbf{p}_0^i(t_0)$ dobimo iz Decasteljaujeve sheme pri $t=t_0$. Podobno se izkaže tudi to, da lahko preostali kos krivulje, B_{t_0+} , podamo kot Bezierjevo krivuljo s kontrolnimi točkami $\mathbf{p}_i^i(t_0)$ za $i=0,1,\ldots,n$. Radovedni bralci lahko dokaz trditev najdejo v delu [2]. Procesu deljenja krivulje na dva dela pravimo subdivizija. Na sliki sheme Decasteljaujevega algoritma 11 lahko vidimo, da pri določenem parametru t_0 točke $\mathbf{p}_0^0, \mathbf{p}_0^1, \mathbf{p}_0^2, \mathbf{p}_0^3$ tvorijo kontrolni poligon bezierjeve krivulje B_{t_0-} , točke $\mathbf{p}_0^0, \mathbf{p}_1^1, \mathbf{p}_2^2, \mathbf{p}_3^3$ pa kontrolni poligon krivulje B_{t_0+} . Če izberimo sedaj $t_0=\frac{1}{2}$ in subdiviziramo krivuljo, dobimo dve krivulji. Če subdivizijo nato na dobljenih krivuljah ponavljamo, dobimo po k korakih 2^k krivulj. Na sliki 12 si lahko ogledamo postopek za prve tri korake.



Slika 10: Decasteljaujev algoritem za n=3



Slika 11: Subdivizija

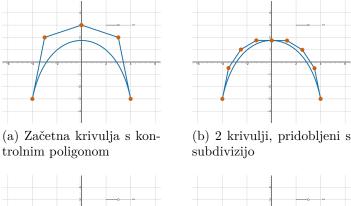
Opazimo lahko, da so kontrolni poligoni dobljenih krivulj zmerom bližje krivulji.

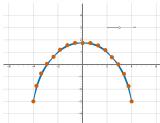
2.6 Ekstrapolacija

Ker so Bernsteinovi bazni polinomi definirani za vsa realna števila t, lahko krivuljo rišemo tudi izven intervala [0,1]. Recimo, da jo želimo risati na intervalu $[0,t_0]$, kjer je $t_0 >$. Če želimo ekstrapolirano krivuljo želeli nato zapisati kot Bezierjevo krivuljo na intervalu [0,1], lahko kontrolne točke ekstrapolirane krivulje pridobimo na enak način kot smo dobili kontrolne točke krivulje B_{t_0-} pri subdiviziji.

2.7 Višanje stopnje

Nekateri algoritmi v CAD/CAGD sistemih za vhod potrebujejo dve Bezierjevi krivulji iste stopnje. Recimo, da imamo Bezierjevo krivuljo \mathbf{B} stopnje n, ki jo želimo predstaviti kot Bezierjevo krivuljo stopnje n+1. Upoštevajoč 1-t+t=1, lahko





(c) 4 krivulje, pridobljene s subdivizijo

(d) 8 krivulj, pridobljenih s subdivizijo

Slika 12: Ponavljanje subdivizije na krivulji

parametrizacijo krivulje B zapišemo tudi kot

$$\mathbf{B}(t) = (1 - t)\mathbf{B}(t) + t\mathbf{B}(t) = \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i}(1 - t)B_{i}^{n}(t) + \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i}tB_{i}^{n}(t).$$
 (2.1)

Če sedaj zvezi za Bernsteinove bazne polinome

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

$$tB_i^n(t) = \frac{i+1}{n+1} \frac{(n+1)!}{(n-i)!(i+1)!} t^{i+1} (1-t)^{n+1-i-1} = \frac{i+1}{n+1} B_{n+1}^{n+1}(t)$$

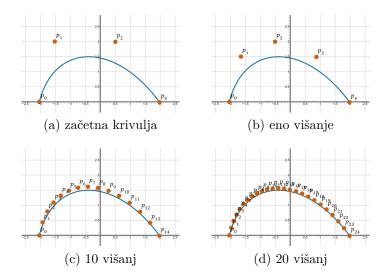
vstavimo v izraz 2.1, dobimo

$$\mathbf{B}(t) = \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} \frac{n+1-i}{n+1} B_{i}^{n+1}(t) + \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} \frac{i+1}{n+1} B_{i+1}^{n+1}(t)$$
$$= \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} \frac{n+1-i}{n+1} B_{i}^{n+1}(t) + \sum_{i=1}^{n+1} \mathbf{p}_{i-1} \frac{i}{n+1} B_{i}^{n+1}(t).$$

Od tod sledi, da lahko krivuljo ${\bf B}$ predstavimo kot Bezierjevo krivuljo stopnje n+1s kontrolnimi točkami

$$c_0 = \mathbf{p}_0, \quad c_i = \mathbf{p}_i \frac{n+1-i}{n+1} + \mathbf{p}_{i-1} \frac{i}{n+1}, \quad c_{n+1} = \mathbf{p}_n.$$

Oglejmo si kako višanje stopnje izgleda na neki krivulji. Na sliki 13 je na prvem grafu narisana Bezierjeva krivulja stopnje 3. Na drugem grafu, smo stopnjo krivulje zvišali za 1, na tretjem in četrtem grafu pa smo naredili 10 oziroma 20 višanj stopnje začetne krivulje. Krivulja je na vseh grafih enaka, imamo le več kontrolnih točk. Opaziti je tudi možno, da so kontrolne točke z vsakim višanjem stopnje bližje začetni krivulji, kontrolni poligon pa se zmerom bolj prilega začetni krivulji.



Slika 13: Višanje stopnje Bezierjeve krivulje

2.8 Odvod Bezierjeve krivulje

V kasnejših razdelkih bomo potrebovali odvode Bezierjevih krivulj, zato jih na tem mestu izpeljimo. Z upoštevanjem izreka o odvodu Bernsteinovih baznih polinomov 2.5, dobimo naslednje

$$\mathbf{B}'(t) = \left(\sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} B_{i}^{n}(t)\right)' = n \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_{i} \left(B_{i-1}^{n-1}(t) - B_{i}^{n-1}(t)\right)$$

$$= n \left(\sum_{i=1}^{n} \mathbf{p}_{i} B_{i-1}^{n-1}(t) - \sum_{i=0}^{n-1} \mathbf{p}_{i} B_{i}^{n-1}(t)\right) = n \sum_{i=0}^{n-1} (\mathbf{p}_{i+1} - \mathbf{p}_{i}) B_{i}^{n-1}(t).$$

Za krajše zapise višjih odvodov Bezierjeve krivulje, bomo uvedli operator Δ , ki mu pravimo prema diferenca. Operator deluje na zaporedni točki \mathbf{p}_i , definiramo pa ga rekurzivno kot

$$\Delta^0 \mathbf{p}_i = \mathbf{p}_i, \quad \Delta \mathbf{p}_i = \mathbf{p}_{i+1} - \mathbf{p}_i, \quad \Delta^k \mathbf{p}_i = \Delta^{k-1} \mathbf{p}_{i+1} - \Delta^{k-1} \mathbf{p}_i.$$

Za pozitivno naravno število k lahko v zaključeni obliki podamo ekvivalenten zapis

$$\Delta^k \mathbf{p}_i = \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} (-1)^{k-j} \mathbf{p}_{i+j}.$$

Odvode Bezierjeve krivulje lahko sedaj predstavimo s pomočjo preme diference.

Izrek 2.12. Naj bo **B** Bezierjeva krivulja s kontrolnimi točkami \mathbf{p}_i , i = 0, 1, n. Za njene odvode velja

$$\mathbf{B}^{(k)}(t) = \frac{n!}{(n-k)!} \sum_{i=0}^{n-k} \Delta^k \mathbf{p}_i B_i^{n-k}(t), \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

Izrek je enostavno dokazati s pomočjo indukcije, zato bomo dokaz izpustili.

2.9 Racionalne Bezierjeve krivulje

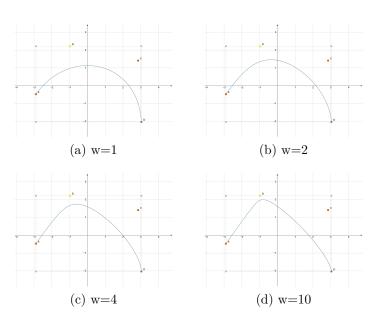
Vseh krivulj ne moremo opisati s polinomskimi Bezierjevimi krivuljami. Med njimi so tudi takšne, ki so za CAGD sisteme zelo pomembne, na primer izseki krožnice. Za opis takšnih krivulj lahko posežemo po racionalnih Bezierjevih krivuljah. Racionalno Bezierjevo krivuljo stopnje n v \mathbb{R}^d dobimo tako, da Bezierjevo krivuljo stopnje n v \mathbb{R}^{d+1} projiciramo na hiperravnino w=1. Točke iz \mathbb{R}^{d+1} pri tem definiramo kot (w,x_1,\ldots,x_n) , projekcijo pa s predpisom $(w,\mathbf{x})\to(1,\frac{\mathbf{x}}{w})$. Takšna izpeljava privede do naslednje parametrizacije.

Definicija 2.13. Racionalna Bezierjeva krivulja stopnje $n \in \mathbb{N}$ je racionalna krivulja podana s kontrolnimi točkami $\mathbf{p}_i \in \mathbb{R}^d$ in $utežmi \ w_i \in \mathbb{R}, \ i = 0, 1, \dots, n$, ter parametrizacijo $\mathbf{R} : [0, 1] \to \mathbb{R}^d$ določeno s predpisom

$$\mathbf{R}(t) = \frac{\sum_{i=0}^{n} w_{i} \mathbf{p}_{i} B_{i}^{n}(t)}{\sum_{i=0}^{n} w_{i} B_{i}^{n}(t)}.$$

.

Uteži so prosti parametri, ki jih lahko uporabimo pri oblikovanju. Kadar so vse uteži enake, je racionalna Bezierjeva krivulja enaka Bezierjevi krivulji z istimi kontrolnimi točkami. Da bi se izognili težavam pri deljenju z 0 ponavadi privzamemo, da so vse uteži pozitivne. Vpliv uteži si poglejmo na sliki 14. Utež spreminjamo le pri rumeni točki, vse ostale uteži puščamo enake 1. Na grafu (a) je utež nastavljena na število 1, krivulja na sliki je zato polinomska Bezierjeva krivulja. Na grafu (b) je utež nastavljena na število 2, krivulja je zato bližje rumeni točki kakor na grafu (a). Na grafih (c) in (d) pa lahko vidimo, da se z višanjem uteži, krivulja še bolj bliža rumeni točki. Iz zapisa parametrizacije v definiciji 2.12 lahko hitro vidimo, da množenje vseh



Slika 14: Vpliv uteži

uteži s poljubnim neničelnim številom krivulje ne spremeni. Tako lahko brez izgube splošnosti poljubno utež fiskiramo na 1. Naslednji izrek pove, da lahko to storimo za dve uteži.

Izrek 2.14. Racionalno Bezierjevo krivuljo s pozitivnimi utežmi w_i in parametrizacijo \mathbf{R} , lahko reparametriziramo v parametrizacijo $\tilde{\mathbf{R}}$ s pozitivnimi utežmi \tilde{w}_i tako, da velja $\tilde{w}_0 = \tilde{w}_n = 1$.

Dokaz izreka bo konstrukcijske narave. Našli bomo torej uteži \tilde{w}_i , katere lahko zamenjamo z utežmi w_i , tako da ohranimo isto krivuljo.

Dokaz. Uporabimo reparametrizacijsko funkcijo $\varphi(t):[0,1]\to[0,1]$ s predpisom $\varphi(t)=\frac{t}{\rho(1-t)+t}$, kjer je ρ pozitivno realno število. Če reparametrizacijsko funkcijo vstavimo v i-ti Bernsteinov bazni polinom dobimo naslednje

$$\begin{split} B_i^n(\varphi(t)) &= \binom{n}{i} \left(\frac{t}{\rho(1-t)+t}\right)^i \left(1 - \frac{t}{\rho(1-t)+t}\right)^{n-i} \\ B_i^n(\varphi(t)) &= \binom{n}{i} \left(\frac{t}{\rho(1-t)+t}\right)^i \left(\frac{\rho(1-t)}{\rho(1-t)+t}\right)^{n-i} \\ &= \binom{n}{i} \frac{\rho^{n-1}t^i(1-t)^{n-i}}{(\rho(1-t)+t)^n} = \frac{\rho^{n-1}}{(\rho(1-t)+t)^n} B_i^n(t). \end{split}$$

Reparametrizirane Bernsteinove bazne polinome sedaj vstavimo v parametrizacijo racionalne Bezierjeve krivulje da dobimo

$$\mathbf{R}(\varphi(t)) = \frac{\sum_{i=0}^{n} \rho^{n-i} w_i \mathbf{p}_i B_i^n(t)}{\sum_{i=0}^{n} \rho^{n-i} w_i B_i^n(t)}.$$

S starimi utežmi izrazimo nove uteži $\hat{w}_i = \rho^{n-i}w_i$. Želimo, da bi veljalo $\hat{w}_0 = \hat{w}_n$, zato nastavimo $\rho = \sqrt[n]{\frac{w_n}{w_0}}$. Ker velja $\hat{w}_n = w_n$ lahko uteži \hat{w}_i delimo z utežjo w_n , da dobimo željene uteži

$$\tilde{w}_i = \frac{1}{w_n} \hat{w}_i = \frac{w_i}{\sqrt[n]{w_n^i w_0^{n-i}}}.$$

Opomba 2.15. Če velja $w_0 = w_n = 1$ pravimo, da je racionalna Bezierjeva krivulja predstavljena v $standardni\ formi.$

Opomba 2.16. Z uvedbo racionalnih Bezierjevih krivulj smo dobili le n-1 dodatnih prostih parametrov, glede na polinomske Bezierjeve krivulje z istim številom kontrolnih točk.

Brez dokaza povejmo, da lastnosti Bezierjevih krivulj, ki smo jih podali v izreku 2.10 veljajo tudi za racionalne Bezierjeve krivulje s pozitivnimi utežmi. Subdiviziranje, ekstrapoliranje in višanje stopnje polinomske Bezierjeve krivulje lahko na racionalne Bezierjeve krivulje stopnje d razširimo tako, da krivuljo zapišemo kot polinomsko Bezierjevo krivuljo stopnje d+1 s kontrolnimi točkami $(w_i, w_i \mathbf{p}_i) \in \mathbb{R}^{d+1}$. Polinomsko krivuljo nato subdiviziramo/ekstrapoliramo/ji zvišamo stopnjo in iz dobljenih kontrolnih točk $(\tilde{w}_i, \tilde{w}_i \tilde{\mathbf{p}}_i) \in \mathbb{R}^{d+1}$ preberemo nove kontrolne točke $\tilde{\mathbf{p}}_i \in \mathbb{R}^d$ in uteži $\tilde{w}_i \in \mathbb{R}$. Vse metode razen ekstrapolacije ohranjajo pozitivnost uteži. A je to res res?

2.9.1 Decasteljaujev algoritem za racionalne Bezierjeve krivulje

Točke racionalnih Bezierjevih krivulj dimenzije d bi lahko računali s pomočjo Decasteljaujevega algoritma za polinomske Bezierjeve krivulje stopnje d+1, na podoben način kot smo v prejšnjem razdelku razširili subdivizijo, ekstrapolacijo in višanje krivulje. Takšno računanje točk se izkaže za nestabilno $\ref{eq:constraint}$, zato na tem mestu podamo razširitev Decasteljaujevega algoritma $\ref{eq:constraint}$, ki točke racionalne Bezierjeve krivulje računa stabilno $\ref{eq:constraint}$. Brez dokaza z naslednjim izrekom podajmo pravilnost

Algoritem 2 Racionalni Decasteljaujev algoritem

```
\begin{array}{l} \mathbf{p} \leftarrow \mathbf{p}_{0}, \mathbf{p}_{1}, \ldots, \mathbf{p}_{n} \\ w \leftarrow \mathbf{p}_{0}, \mathbf{p}_{1}, \ldots, \mathbf{p}_{n} \\ \text{for } i = 0, 1, \ldots n \text{ do} \\ \mathbf{p}_{i}^{0}(t) = \mathbf{p}_{i} \\ w_{i}^{0}(t) = w_{i} \\ \text{end for} \\ \text{for } r = 1, 2, \ldots n \text{ do} \\ \text{for } i = 0, 1, \ldots, n - r \text{ do} \\ w_{i}^{r}(t) = (1 - t)w_{i}^{r-1}(t) + tw_{i+1}^{r-1}(t) \\ \mathbf{p}_{i}^{r}(t) = (1 - t)\frac{w_{i}^{r-1}(t)}{w_{i}^{r}(t)}\mathbf{p}_{i}^{r-1}(t) + t\frac{w_{i+1}^{r-1}(t)}{w_{i}^{r}(t)}\mathbf{p}_{i+1}^{r-1}(t) \\ \text{end for} \\ \text{end for} \\ \text{return } \mathbf{p}_{0}^{n}(t) \end{array}
```

algoritma 2.

Izrek 2.17. Za vmesne točke $\mathbf{p}_i^r(t)$ iz algoritma 2 in poljubno realno število t velja izraz

$$\mathbf{p}_{i}^{r}(t) = \frac{\sum_{j=0}^{r} w_{i+j} \mathbf{p}_{i+j} B_{j}^{r}(t)}{\sum_{i=0}^{n} w_{i+j} B_{j}^{r}(t)}.$$

2.9.2 Farinove točke

Uporabniku CAGD sistema želimo nuditi čim bolj naraven način kontroliranja uteži racionalne Bezierjeve krivulje. V ta namen lahko uteži predstavimo s Farinovimi točkami. Farinove točke ležijo na daljicah kontrolnega poligona, kjer *i*-ta Farinova točka \mathbf{f}_i deli *i*-to daljico kontrolnega poligona v razmerju $w_{i+1}: w_i$. Slednje označimo z $\frac{|\mathbf{f}_i - \mathbf{p}_i|}{|\mathbf{f}_i - \mathbf{p}_{i+1}|} = \frac{w_{i+1}}{w_i}$. S kontrolnimi točkami in utežmi lahko Farinove točke izrazimo takole

$$\mathbf{f}_i \coloneqq \frac{w_i}{w_i + w_{i+1}} \mathbf{p}_i + \frac{w_{i+1}}{w_i + w_{i+1}} \mathbf{p}_{i+1}.$$

Da bi uporabnik lahko s Farinovimi točkami kontroliral uteži, pa želimo obratno – s Farinovimi točkami želimo izraziti uteži. Brez izgube splošnosti lahko za prvo utež izberemo $w_0 = 1$. Ostale točke lahko nato rekurzivno izračunamo s pomočjo naslednjega izraza

$$w_{i+1} = w_i \frac{|\mathbf{f}_i - \mathbf{p}_i|}{|\mathbf{f}_i - \mathbf{p}_{i+1}|}.$$

Po želji lahko uteži tudi standardiziramo s pomočjo formule

$$\tilde{w}_i = \frac{w_i}{\sqrt[n]{w_n^i}},$$

ki sledi iz dokaza 2.9.

Na sliki 15 si lahko ogledamo delovanje Farinovih točk. Uteži na sliki niso standardizirane zato, da lahko bolje vidimo razmerja med njimi. Na grafu (a) lahko vidimo, da i-ta Farinova točka leži točno na sredini med kontrolima točkama \mathbf{p}_i in \mathbf{p}_{i+1} . Ker so vsa razmerja $|\mathbf{p}_i - \mathbf{f}_i| : |\mathbf{p}_{i+1} - \mathbf{f}_i|$ enaka, so vse uteži enake 1. Na grafu (b) lahko vidimo, da se s premikom prve Farinove točke bližje k točki \mathbf{p}_0 , k njej približa tudi krivulja. Utež w_1 , ki predstavlja razmerje $|\mathbf{p}_0 - \mathbf{f}_0| : |\mathbf{p}_1 - \mathbf{f}_0|$, je zato manjša kot 1. Na grafu (c) lahko vidimo premik Farinove točke bližje k točki \mathbf{p}_1 . Krivulja se točki približa, utež w_1 pa se poveča na več kot 1. Ker na grafoma (b) in (c) druga in tretja Farinova točka ležita na sredini svojih daljic, so uteži w_1, w_2 in w_3 enake. Na grafoma (d) in (e) lahko vidimo, kako se krivulja in uteži obnašajo ob premiku druge Farinove točke. Na grafoma (f) ter (g) pa lahko vidimo obnašanje krivulje, ko premaknemo prvo ter tretjo Farinovo točko hkrati gor oziroma dol. Poglejmo si še, kaj se zgodi, če vse tri točke premaknemo pomaknemo tako, da so razmerja na vseh daljicah enaka. Na levem grafu slike 16 lahko vidimo, da krivulja izgleda kakor začetna. Če uteži standardiziramo, kar smo storili na desnem grafu, vidimo, da je temu res tako. Da bi preprečili takšno izbiro Farinovih točk, lahko po vsakem premiku Farinove točke uteži standardiziramo, ter ponovno izračunamo Farinove točke.

3 Zlepki Bezierjevih krivulj

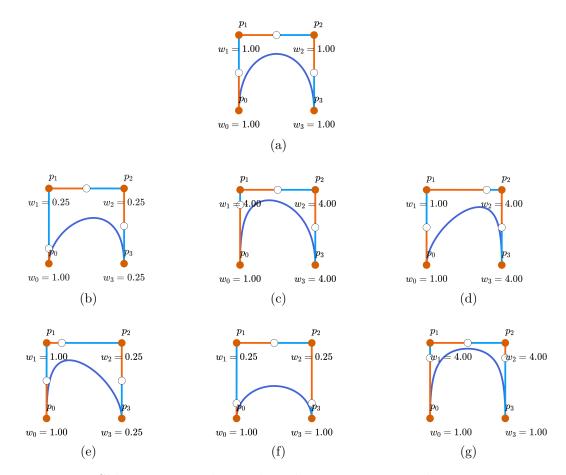
Če si ponovno ogledamo Decasteljaujev algoritem 1, lahko hitro opazimo, da je časovna kompleksnost algoritma $O(n^2)$. Računanje točk Bezierjevih krivulj pri visokih stopnjah n je zato zamudno. **Takšne krivulje se zato v CAD sistemih izkažejo za neuporabne.** Da bi ohranili čim večjo kontrolo krivulj s čim manj računanja, posežemo po zlepkih Bezierjevih krivulj.

Definicija 3.1. Zlepek krivulj $\mathbf{S}:[a,b]\to\mathbb{R}^d$ stopnje n nad zaporedjem stičnih točk $a=u_0< u_1<\cdots< u_{m-1}< u_m=b$ je odsekoma polinomska krivulja, za katero velja $\mathbf{S}|_{[u_{l-1},u_l]}\in\mathbb{P}_n^d$.

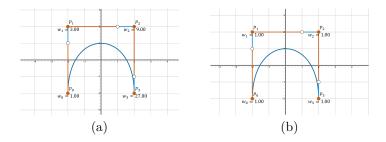
Želimo si tudi, da bi naši zlepki tvorili neprekinjeno krivuljo brez kolen, saj so takšne krivulje v CAGD sistemih najbolj uporabne. Krivulja je po definiciji na posameznih odsekih polinomska in zato tudi gladka, problem je le v stičnih točkah. Naj bo

$$\mathbf{s}(u) = \begin{cases} \mathbf{s_1}(u) = \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_i^{(1)} B_i^n (\frac{u - u_0}{\Delta u_0}), & u \in [u_0, u_1), \\ \mathbf{s_2}(u) = \sum_{i=0}^{n} \mathbf{p}_i^{(2)} B_i^n (\frac{u - u_1}{\Delta u_1}), & u \in [u_1, u_2] \end{cases}$$

zlepek dveh Bezierjevih krivulj. Da bo zlepek zvezen, mora v stični točki u_1 veljati $\mathbf{s}_1(u_1) = \mathbf{s}_2(u_1)$ oziroma $\mathbf{p}_n^{(1)} = \mathbf{p}_0^{(2)}$. Takšen zlepek, si lahko ogledamo na sliki 17.



Slika 15: Kontroliranje krivulje s Farinovimi točkami



Slika 16: Krivulja z enakimi premiki vseh Farinovih točk, pred in po standardizaciji

Vidimo lahko, da takšen zlepek v CAGD sistemih ne bo najbolj uporaben, saj ima v stični točki koleno. Če želimo, da bo zlepek vsaj zvezno odvedljiv, mora veljati prejšnje, morata pa v stični točki sovpadati tudi odvoda $\mathbf{s_1}'(u_1) = \mathbf{s_2}'(u_1)$. Iz RE-FBEZIERODVOD sledi, da mora zato veljati $\mathbf{p}_n^{(1)} - \mathbf{p}_{n-1}^{(1)} = \mathbf{p}_1^{(2)} - \mathbf{p}_0^{(2)}$. Upoštevajoč $\mathbf{p}_n^{(1)} = \mathbf{p}_0^{(2)}$, lahko enačbo zapišemo tudi kot $\mathbf{p}_n^{(1)} = \mathbf{p}_0^{(2)} = \frac{\mathbf{p}_1^{(2)} + \mathbf{p}_{n-1}^{(1)}}{2}$. Takšen zlepek si lahko ogledamo na sliki 18. Opaziti je možno tudi geometrijski pomen pogoja, saj stična kontrolna točka leži točno na sredini med kontrolnima točkama. Kaj pa, če točka ne bi bila točno na sredini? Izkaže se, da za to, da kolena v stični točki ne bi bilo, ne potrebujemo zvezne odvedljivosti v analitičnem pomenu, dovolj je zvezna odvedljivost v geometrijskem pomenu.

Definicija 3.2. Zlepek krivulj

$$\mathbf{s}(u) = \begin{cases} \mathbf{s_1}(u), & u \in [u_0, u_1), \\ \mathbf{s_2}(u), & u \in [u_1, u_2] \end{cases}$$

je n-krat geometrijsko zvezno odvedljiv, če lahko krivulji reparametriziramo v takšni parametrizaciji $\tilde{\bf s_1}$ in $\tilde{\bf s_2}$, da je zlepek krivulj

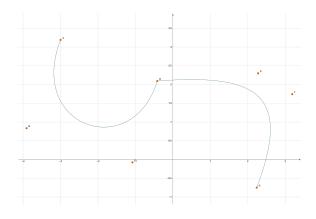
$$\tilde{\mathbf{s}}(u) = \begin{cases} \tilde{\mathbf{s}}_{\mathbf{2}}(u), & u \in [u_0, u_1), \\ \tilde{\mathbf{s}}_{\mathbf{2}}(u), & u \in [u_1, u_2] \end{cases}$$

n-krat zvezno odvedljiv.

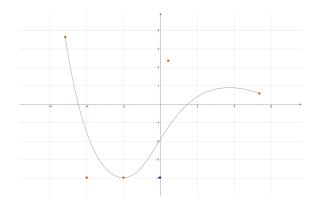
Takšna definicija, nam ne pomaga. <- ne bomo tako pustili .. :D. Pogoje za geometrijsko zveznost lahko prevedemo na enačbe imenovane beta pogoji. Zapišimo sedaj beta pogoje za geometrijsko odvedljivost stopnje 2. Zlepek iz definicije 3.2 je

- 1. G^0 , natanko tedaj, ko je zvezen v analitičnem smislu.
- 2. G^1 , natanko tedaj, ko velja (1) in obstaja realno število $\beta_1 > 0$, da velja $\mathbf{s}'_1(u_1) = \beta_1 \mathbf{s}_2(u_1)$.
- 3. G^2 , natanko tedaj, ko velja (2) in obstaja realno število β_2 , da velja $\mathbf{s_1''}(u_1) = \beta_1^2 \mathbf{s_2''}(u_1) + \beta_2 \mathbf{s_2''}(u_1)$.

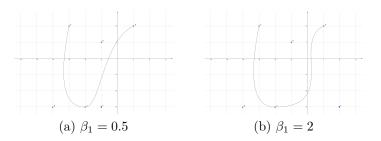
Bom dokazal to? Nevem.... Verjetno samo ustvarim parametrizacijo na podlagi pogoja (t-> bt) vstavim not in bo? Pogoj za G^1 nam pogoj za zveznost **dodajref spremeni v to, da mora stična točka ležati na daljici med drugima kontrolnima točkama nekako referencirat prave. S tem, smo pridobili prosti parameter, ki ga lahko v CAGD sistemih uporabimo za dodatno kontrolo nad krivuljo. G^1 zlepek si lahko ogledamo na sliki 19.



Slika 17: C^0 zlepek dveh Bezierjevih krivulj



Slika 18: \mathbb{C}^1 zlepek dveh Bezierjevih krivulj



Slika 19: Vpliv izbora β_1 pri G^1 zlepku

3.1 Alfa parametrizacije

Pri zlepkih se nam lahko zgodi, da imamo nekatere odseke krajše kakor druge. Pri izbiri ekvidistantnih t dobimo potem razmike na zlepku $s(t_i) - s(t_{i+1})$, ki lahko zelo varirajo. Želeli bi, da so razmiki čimbolj podobni. Pomagamo si lahko tako, da intervale definiramo glede na razdaljo med stičnimi točkami.

$$d_i = |T_i - T_{i-1}|^{\alpha}$$

NE NE NE Tisto je bilo nekaj drugega. Te alfa parametrizacije so za zlepke!! Ma mentor je najbrz mislil, da bi ne o tem a? Ker to bi prislo prav, ce naredim tudi zlepke PH krivulj (kar naceloma ne bi smelo bit tako problematicno...).

4 PH Krivulje

Motivacija: fajn so nam takšne parametrizacije, da se isto hitro premikamo po njih. (ce karkoli rises recimo) V poglavju se bomo osredotočili (mogoce celo samo govorili?) o krivuljah v \mathbb{R}^2 .

4.1 Dolžina krivulje kot racionalna funkcija

Dolžina krivulje podane s parametrizacijo $\mathbf{r}(t) = (x(t), y(t))$ je definirana z enačbo $\int_0^t \sqrt{x'^2(t) + y'^2(t)}$. Integrandu v enačbi pravimo parametrična hitrost krivulje, označimo ga z $\sigma(t)$. Idealno bi bilo, da je hitrost $\sigma(t) = 1$ za vsak $t \in [0, t_0]$, saj bi v tem primeru veljalo s(t) = t. Takšna parametrizacija je zlahka dosegljiva za črte, tudi za odseke krožnice (z rabo trigonometričnih funkcij), v splošnem pa ne. Dokaz da nobena krivulja ne more biti parametrizirana z racionalnimi funkcijami svoje dolzine.???

4.2 Polinomska parametrična hitrost

Kot smo zgoraj dokazali, ne moremo doseči racionalne parametrizacije krivulje, ki bi imela hitrost enako 1. Če krivulje nekoliko omejimo, lahko dosežemo, da bo funkcija hitrosti vsaj polinom. To dosežemo tako, da zahtevamo, da je polinom $x'^2(t) + y'^2(t)$ popoln kvadrat. V takšnem primeru se namreč koren v integrandu izraza REFNAENACBO pokrajša, pod integralom pa ostane polinom. Krivuljam za katere to drži pravimo krivulje s pitagorejskimi hodografi oziroma PH krivulje. Integral polinoma je tudi polinom, iz česar sledi, da lahko dolžino PH krivulje izračunamo tako, da evalviramo polinom. V naslednjih razdelkih bomo videli, da nam tale lastnost omogoča več, kot samo

Definicija 4.1. Hodograf krivulje podane s parametrizacijo $\mathbf{r}(t) \in \mathbb{R}^n$ je krivulja katere parametrizacija je odvod parametrizacije prvotne krivulje. **V primeru, da** komponente parametrizacije hodografa krivulje tvorijo Krivulja podana s parametrizacijo $\mathbf{r}(t) \in \mathbb{R}^n$ je krivulja s pitagorejskim hodografom, če komponente hodografa tvorijo pitagorejsko (n+1)-terko. (???????????????? se tako rece?)

Pri konstrukciji Bezierjevih PH krivulj bomo potrebovali polinome, ki tvorijo pitagorejske trojice. Pomagali si bomo z naslednjim izrekom.

Izrek 4.2. Polinomi a, b in c tvorijo pitagorejsko trojico, tj. zadoščajo enačbi
$$a^2(t) + b^2(t) = c^2(t),$$
 (4.1)

natanko tedaj, ko obstajata tuja si polinoma u in v ter nek polinom w za katere velja

$$a(t) = [u^{2}(t) - v^{2}(t)]w(t),$$

$$b(t) = 2u(t)v(t)w(t),$$

$$c(t) = [u^{2}(t) + v^{2}(t)]w(t).$$
(4.2)

Izrek tudi dokažimo.

Dokaz.

 (\Leftarrow) Dokaz je enostaven, saj lahko vrednosti polinomov a,b in c iz enačbe (4.2) vstavimo v enačbo (4.1) in preverimo.

(\Rightarrow) Najprej definiramo polinom $w(t)=\gcd(a(t),b(t),c(t))$. Pri tako definiranem polinomu w, so si polinomi $\tilde{a}(t)=\frac{a(t)}{w(t)},\tilde{b}(t)=\frac{b(t)}{w(t)},\tilde{c}(t)=\frac{c(t)}{w(t)}$ tuji in zadoščajo enačbi $\tilde{a}^2(t)+\tilde{b}^2(t)=\tilde{c}^2(t)$. Enačbo zapišemo nekoliko drugače

$$\tilde{\boldsymbol{b}}^2(t) = \tilde{\boldsymbol{c}}^2(t) - \tilde{\boldsymbol{a}}^2(t) = [\tilde{\boldsymbol{c}}(t) + \tilde{\boldsymbol{a}}(t)][\tilde{\boldsymbol{c}}(t) - \tilde{\boldsymbol{a}}(t)].$$

Polinoma $\tilde{c}(t) + \tilde{a}(t)$ in $\tilde{c}(t) - \tilde{a}(t)$ ne moreta imeti skupnih ničel, saj bi to impliciralo skupne ničle polinomov $\tilde{a}, \tilde{b}, \tilde{c}$, kar bi bilo v nasprotju z njihovo definicijo. Ker skupnih ničel nimata, mora biti vsaka ničla polinoma \tilde{b} tudi ničla sode stopnje enega izmed polinomov $\tilde{c}(t) + \tilde{a}(t)$ ali $\tilde{c}(t) - \tilde{a}(t)$. Tako lahko definiramo tuja si polinoma u in v, da velja $\tilde{c}(t) + \tilde{a}(t) = 2u^2(t)$ in $\tilde{c}(t) - \tilde{a}(t) = 2v^2(t)$. Iz enačb potem hitro sledi

$$\tilde{a} = u^2(t) - v^2(t), \quad \tilde{b}(t) = 2u(t)v(t), \quad \tilde{c}(t) = u^2(t) + v^2(t).$$

Če enačbe pomnožimo s polinomom w dobimo željeno obliko (4.2).

Iz konstrukcije dokaza lahko hitro vidimo, da je za pitagorejske trojice pri katerih je največji skupni delitelj konstanta, konstanten tudi polinom w ter $\gcd(u(t),v(t))$. Takšnim trojicam pravimo primitivne pitagorejske trojice. Parametrizacijo ravninske PH krivulje $\mathbf{r}(t)=(x(t),y(t))$ lahko dobimo tako, da vstavimo tuja si polinoma u,v in polinom w v izraza

$$x'(t) = [u^{2}(t) - v^{2}(t)]w(t), \quad y'(t) = 2u(t)v(t)w(t)$$
(4.3)

in integriramo. Brez izgube splošnosti lahko x' oziroma y' asociramo z a ali b^{******} (pac kateri izraz kateremo pripopamo, ma je treba to dokazat). Nekateri izbori polinomov u, v, w porodijo izrojene(????) krivulje, takšne izbore bi radi izločili. Izbori, ki porodijo izrojene krivulje so sledeči:

- 1. w(t) = 0 ali u(t) = v(t) = 0, hodograf je v takšnem primeru enak x'(t) = y'(t) = 0. Takšen hodograf ne definira krivulje ampak točko.
- 2. Če so polinomi w(t), u(t), v(t) konstantni in ne ustrezajo točki (a), potem je konstanten tudi hodograf. Takšen hodograf definira enakomerno parametrizirano premo črto.
- 3. Če sta polinoma u in v konstantna ter vsaj en neničelen, polinom w pa ni konstanten. Potem hodograf spet definira premo črto, a tokrat parametrizacija ni enakomerna. (hitrost ni konstanta)
- 4. Enako kot v točki (c) dobimo tudi v primeru, ko je polinom w neničelen in en izmed polinomov u in v je ničelen.

Neizrojene PH krivulje dobimo torej pri izborih neničelnih polinomov u, v in w, kjer vsaj en izmed polinomov u in v ni konstanten.

S številom λ označimo stopnjo polinoma w, s številom μ pa max $(\deg(u(t)), \deg(v(t)))$. PH krivulja, pridobljena z integracijo zgornjega hodografa, je stopnje $n = \lambda + 2\mu + 1$. Prostih parametrov pa je manj. Vsak izmed polinomov u in v je namreč definiran z največ $\mu + 1$ parametri. Brez izgube splošnosti lahko vodilni koeficient polinoma w

fiksiramo na 1. Polinom w je zato definiran z λ parametri. Integracijska konstanta pri integriranju hodografa nam poda še 2 prosta parametra. Skupno je prostih parametrov zato $\lambda + 2(\mu + 1) + 2 = \lambda + 2\mu + 4 = n + 3$. Kjer zadnja enakost sledi iz zgornje enačbe za stopnjo PH krivulje. Vseh parametrov ne moremo porabiti za obliko krivulje. Dva parametra nam določi izbor začetne točke, en parameter nam določi usmerjenost/rotacija/(???) krivulje, še dva nam določi izbor parametrizacije, saj substitucija $t \to at + b$ ne spremeni oblike ali stopnje krivulje. Ostane nam n-2 prostih parametrov za obliko krivulje.

4.3 Kontrolne točke Bezierjevih PH krivulj

V tem podrazdelku bomo s kontrolnimi točkami Bezierjevih krivulj karakterizirali Bezierjeve PH krivulje, to so Bezierjeve krivulje katerih hodograf je pitagorejska trojica. Osredotočili se bomo na hodografe primitivnih pitagorejskih trojic. Takšni hodografi definirajo regularne PH krivulje, saj za njih velja $\mathbf{r}(t) \neq 0$ pri vsakem realnem številu t. Tako dobljene PH krivulje so lihe stopnje $n = 2\mu + 1$.

Najbolj osnovne netrivialne PH krivulje dobimo tako, da za polinoma \boldsymbol{u} in \boldsymbol{v} izberemo Bernsteinova polinoma

$$u(t) = u_0 B_0^1(t) + u_1 B_1^1(t), \quad v(t) = v_0 B_0 1(t) + v_1 B_1^1(t)$$

pri katerih mora veljati $u_0v_1-u_1v_0\neq 0$ in $(u_1-u_0)^2+(v_1-v_0)^2\neq 0$, da sta si polinoma u in v tuja, ter da vsaj en od njiju ni konstanten. Za polinom w izberemo konstanten polinom w(t)=1. Ko polinome vstavimo v enačbo REFERENCANAENACBO, dobimo hodograf

$$x'(t) = (u_0^2 - v_0^2)B_0^2(t) + (u_0u_1 - v_0v_1)B_1^2(t) + (u_1^2 - v_1^2)B_2^2(t)$$

$$y'(t) = 2u_0v_0B_0^2(t) + (u_0v_1 + u_1v_0)B_1^2(t) + 2u_1v_1B_2^2(t).$$

Hodograf sedaj integriramo tako, da uporabimo lastnost ?? iz izreka 2.3. Če upoštevamo še, da so Bernsteinovi polinomi razčlenitev enote dobimo

$$x(t) = x_0(B_0^3(t) + B_1^3(t) + B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}(u_0^2 - v_0^2)(B_1^3(t) + B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}(u_0u_1 - v_0v_1)(B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}(u_1^2 - v_1^2)B_3^3(t)$$

$$y(t) = y_0(B_0^3(t) + B_1^3(t) + B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}2u_0v_0(B_1^3(t) + B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}(u_0v_1 + u_1v_0)(B_2^3(t) + B_3^3(t))$$

$$+ \frac{1}{3}2u_1v_1B_3^3(t),$$

kar ustreza Bezierjevi krivulji s kontrolnimi točkami

$$\mathbf{p}_{1} = \mathbf{p}_{0} + \frac{1}{3}(u_{0}^{2} - v_{0}^{2}, 2u_{0}v_{0}),$$

$$\mathbf{p}_{2} = \mathbf{p}_{1} + \frac{1}{3}(u_{0}u_{1} - v_{0}v_{1}, u_{0}v_{1} + u_{1}v_{0}),$$

$$\mathbf{p}_{3} = \mathbf{p}_{2} + \frac{1}{3}(u_{1}^{2} - v_{1}^{2}, 2u_{1}v_{1})$$
(4.4)

kjer je točka $\mathbf{p}_0 = (x_0, y_0), x_0$ in y_0 pa sta integracijski konstanti.

Kontrolni poligoni, karakterizirani z enačbo (4.4) imajo tudi geometrijsko interpretacijo....

Kam zdej zapeljat? Se bomo sli kompleksnih stevil ali ne? Mater tezka odlocitev.... pogledat je treba racionalne odmike in shit, ce je slucjano treba dejansko nujno zapeljat v kompleksne vode.... sej so lepe samo nocem prevec balasta.

Kot smo v prejšnjem razdelku povedali, ima PH krivulja n-te stopnje n-2 parametrov, ki jih definirajo obliko. Pri pravkar definiranih krivuljah to pomeni, da ima krivulja le en prosti parameter, ki jih definira obliko. Takšne krivulje so v CAD sistemih neuporabne, saj uporabniku ne nudijo dovolj kontrole. Če želimo podoben nivo kontrole, kakor pri kubičnih Bezierjevih krivuljah, moramo poseči po kvintičnih Bezierjevih PH krivuljah. Podobno kakor prej, za polinom w izberemo w(t)=1, za polinoma u in v pa izberemo Bernsteinova polinoma, le da tokrat izberemo polinoma stopnje v

$$u(t) = u_0 B_0^2(t) + u_1 B_1^2(t) + u_2 B_2^2(t), \quad v(t) = v_0 B_0^2(t) + v_1 B_1^2(t) + v_2 B_2^2(t).$$

Da sta si polinoma u in v tuja, mora tukaj veljati $(u_2v_0 - u_0v_2)^2 \neq 4(u_0v_1 - u_1v_0)(u_1v_2 - u_2v_1)$. Vstavimo ju v hodograf in integriramo, da dobimo Bezierjevo krivuljo z naslednjimi kontrolnimi točkami

$$\mathbf{p}_{1} = \mathbf{p}_{0} + \frac{1}{5}(u_{0}^{2} - v_{0}^{2}, 2u_{0}v_{0}),$$

$$\mathbf{p}_{2} = \mathbf{p}_{1} + \frac{1}{5}(u_{0}u_{1} - v_{0}v_{1}, u_{0}v_{1} + u_{1}v_{0}),$$

$$\mathbf{p}_{3} = \mathbf{p}_{2} + \frac{2}{5}(u_{1}^{2} - v_{1}^{2}, 2u_{1}v_{1}) + \frac{1}{5}(u_{0}u_{2} - v_{0}v_{2}, u_{0}v_{2} + u_{2}v_{0})$$

$$\mathbf{p}_{4} = \mathbf{p}_{3} + \frac{1}{5}(u_{1}u_{2} - v_{1}v_{2}, u_{1}v_{2} + u_{2}v_{1}),$$

$$\mathbf{p}_{5} = \mathbf{p}_{4} + \frac{1}{5}(u_{2}^{2} - v_{2}^{2}, 2u_{2}v_{2}).$$

$$(4.5)$$

Lema 4.3. Kvintična Bezierjeva PH krivulja, definirana s kontrolnimi točkami podanimi z izrazi (4.5) ima ali dva prevoja, ali pa prevoja nima, odvisno od pozitivnosti števila

$$\Delta = (u_2v_0 - u_0v_2)^2 - 4(u_0v_1 - u_1v_0)(u_1v_1 - u_2v_1).$$

Dokaz. DRUGAČE, referenciraj se na hodograf kvintične krivulje.... Odvajaj tisto.... bedno bo, tak je lajf.

Ker smo za polinom w izbrali konstanten polinom w(t) = 1, velja $x'(t) = u^2(t) - v^2(t)$, y'(t) = 2u(t)v(t). Če polinoma x' in y' odvajamo, dobimo $x''(t) = 2(u(t) - v^2(t))$

v(t)) in y''(t) = 2(u'(t)v(t) + u(t)v'(t)). Polinome x', y', x'' in y'' vstavimo v enačbo za ukrivljenost $k = \frac{x'y'' - y'x''}{(x'^2 + y'^2)^{\frac{3}{2}}}$. Ker je imenovalec zmeraj pozitiven, nas zanima le števec.

$$x'(t)y''(t) - y'(t)x''(t) = 2(u^2(t) - v^2(t))(u'(t)v(t) + u(t)v'(t)) - 4u(t)v(t)(u(t) - v(t))$$

4.4 Parametrična hitrost in dolžina krivulje

Parametrična hitrost PH krivulje podane s parametrizacijo $\mathbf{r}(t)=(x(t),y(t))$ je dana s polinomom

$$\sigma(t) = |\mathbf{r}'(t)| = \sqrt{x'^2(t) + y'^2(t)} = u^2(t) + v^2(t).$$

Če je krivulja stopnje n, potem morata biti polinoma u in v stopnje $m = \frac{1}{2}(n-1)$. Zapišimo polinome u, v in σ v Bernsteinovi obliki

$$u(t) = \sum_{j=0}^{m} u_j B_j^m, \quad v(t) = \sum_{j=0}^{m} v_j B_j^m, \quad \sigma(t) = \sum_{j=0}^{n-1} \sigma_j B_{j,m}$$

S pomočjo pravila za množenje Bernsteinovih polinomov iz izreka 2.3, lahko koeficiente σ_i izrazimo s koeficienti polinomov u in v:

$$\sigma_j = \sum_{k=\max(0,j-m)}^{\min(m,j)} = \frac{\binom{m}{k} \binom{m}{j-k}}{\binom{n-1}{j}} (u_k u_{j-k} + v_k v_{j-k}).$$

Pridobili smo funkcijo parametrične hitrosti PH krivulje, ki je zapisana v Bernsteinovi bazi. To je zelo super(enadrugabeseda dej), saj znamo vrednosti takšnih polinomov računati hitro*** in stabilno******, poleg tega pa takšen zapis dopušča enostavno integracijo v zaprte sisteme. Izpeljimo še funkcijo dolžine PH krivulje. Da pridobimo dolžino PH krivulje moramo izračunati določeni itegral polinoma hitrosti $\int_0^t \sigma(\tau) d\tau = s(t)$. Integral izračunamo s pomočjo integracijskega pravila iz izreka ??. Tako dobimo dolžino PH krivulje izraženo kot polinom v Bernsteinovi bazi

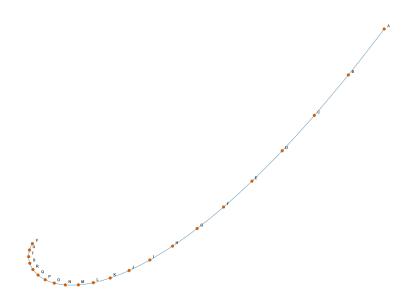
$$s(t) = \sum_{k=0}^{n} s_k \binom{n}{k} (1-t)^{n-k} t^k,$$

kjer je koeficient $s_0=0$ in koeficienti $s_k=\frac{1}{n}\sum_{j=0}^{k-1}\sigma_j$. Iz zapisa je hitro mogoče videti, da je dolžina Bezierjeve PH krivulje enaka $s(1)=\frac{\sigma_0+\sigma_1+\cdots+\sigma_{n-1}}{n}$. Ker velja $\int_a^b\sigma(t)dt=\int_0^b\sigma(t)dt-\int_0^a\sigma(t)dt=s(b)-s(a)$, lahko dolžino odseka izračunamo tako, da Bernsteinov polinom s evalviramo v točkah b in a ter vzamemo razliko. To je seveda spet super, ker je takšno računanje hitro in natančno (pri navadnih polinomih ponavadi uporabljamo aproksimacije). Lastnosti funkcije s bomo v naslednjem podrazdelku uporabli tudi pri enakomerni parametrizaciji.

4.5 Enakomerna parametrizacija

MOTIVACIJA: Želimo definirati enakomerno oddaljene točke na krivulji. Takšni problemi se naravno pojavijo pri

Krivuljo želimo s parametri $\{t_i\}_{i=0}^N$ razdeliti na N kosov. Če to naredimo tako, da parametre t_i postavimo ekvidistantno, tj. $\Delta t = t_i - t_{i-1}$ je enak za vse i, točke na krivulji ne bodo enako oddaljene druga od druge (glede na dolžino odseka med njima), ker parametrična hitrost krivulje $\sigma(t)$ ni konstantna. Slednje lahko vidimo na sliki 20. Čeprav parametrična hitrost PH krivulje niti ni konstantna, lahko

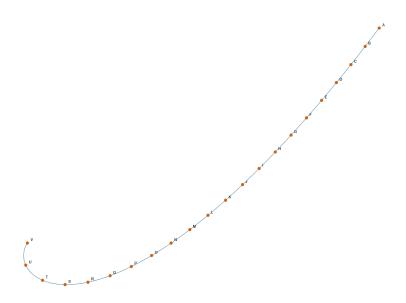


Slika 20: 20 točk na krivulji pri ekvidistantnih t_i

njen enostaven izračun izkoristimo, da najdemo parametre $\{t_i\}_{i=0}^N$ za katere velja $s(t_k)=k\Delta s$, kjer je $\Delta s=\frac{s(1)}{N}$. Ker je parametrična hitrost $\sigma(t)=s'(t)$ pozitivna za vsa realna števila $t\in[0,1]$ (ko sta u,v tuja... ampak a ni da to smo mi ze privzeli prej(?):/), je funkcija dolžine krivulje pri parametru t,s(t), strogo naraščajoča. Parametri t_i so zato enolično določeni in ležijo med t_{i-1} in 1. Uporabimo lahko Newton-Raphsonovo iteracijo. Za začetni približek vzamemo $t_k^{(0)}=t_{k-1}+\frac{\Delta s}{\sigma(t_{k-1})}$ popravljamo pa ga z iteriranjem

$$t_k^{(r)} = t_k^{r-1} - \frac{s(t_k^{(r-1)})}{\sigma(t_k^{(r-1)})}, \quad r = 1, 2, \dots$$

Takšna iteracija pri začetnih približkih, ki so dovolj blizu parametra t_k , konvergira s kvadratično hitrostjo. (referenca na bor plestenjak? :D) Za večino primerov zato izračun približka t_k , do natančnosti reda 10^{-12} , potrebuje le dva do tri korake iteracije. V praksi so takšni približki ponavadi zadovoljivi. Točke na PH krivulji pridobljene s takšnimi približki si lahko ogledamo na sliki 21.



Slika 21: 20 točk na krivulji pri ekvidistantnih t_i

4.6 Tangenta, normala in ukrivljenost

V prejšnjem razdelku smo pokazali, da je parametrična hitrost PH krivulje (pridobljene tocno s tistim integralom...) σ polinom. V tem razdelku bomo pa pokazali, da so tangenta, normala in ukrivljenost PH krivulje racionalne funkcije.

Izrek 4.4. Tangenta, normala in ukrivljenost PH krivulje, glede na parameter t so izražene kot racionalne funkcije

$$\mathbf{t} = \frac{(u^2 - v^2, 2uv)}{\sigma}, \quad \mathbf{n} = \frac{(2uv, v^2 - u^2)}{\sigma}, \quad \kappa = 2\frac{uv' - u'v}{\sigma^2}.$$

Izrek tudi dokažimo.

Dokaz. Dokaza za tangento in normalo sta enostavna, saj hodograf REFNAHODO-GRAF le vstavimo v enačbi in upoštevamo, da je polinom $\sigma = u^2 + v^2$ da dobimo željeno. Dokažimo za ukrivljenost κ . V enačbo za ukrivljenost $\kappa = \frac{x'y'' - y'x''}{(x'^2 + y'^2)^{3/2}}$ vstavimo hodograf REFNAHODOGRAF, ter druga odvoda x'' = 2(uu' - vv') in y'' = 2(u'v + uv').

$$\kappa = 2 \frac{(u^2 - v^2)(u'v + uv') - 2uv(uu' - vv')}{(\sigma^2)^{3/2}}$$

$$= 2 \frac{u^2vu' + u^3v' - v^3u' - v^2uv' - 2u^2vu' + 2uv^2v'}{\sigma^3}$$

$$= 2 \frac{(u^2 - v^2 + 2v^2)uv' - (-u^2 + v^2 + 2u^2)u'v}{\sigma^3}$$

$$= 2 \frac{(u^2 + v^2)uv' - (u^2 + v^2)u'v}{\sigma^3}$$

$$= 2 \frac{(u^2 + v^2)(uv' - u'v)}{\sigma^3} = 2 \frac{uv' - u'v}{\sigma^2}$$

4.7 Racionalne odmične krivulje

Odmična krivulja z razdaljo d od krivulje $\mathbf{r}(t)$, je krivulja podana s parametrizacijo

$$\mathbf{r}_d(t) = \mathbf{r}(t) + d\mathbf{n}(t).$$

Takšne krivulje v splošnem niso racionalne, saj v imenovalcu enačbe za smer normale $\mathbf{n}(t)$ nastopa koren. V prejšnjem razdelku smo pokazali, da je smer normale $\mathbf{n}(t)$ za PH krivulje racionalna funkcija, iz česar sledi, da je tudi odmična krivulja PH krivulje racionalna funkcija. Še več, takšno odmično krivuljo lahko izrazimo kot racionalno Bezierjevo krivuljo s kontrolnimi točkami, ki jih lahko izrazimo s kontrolnimi točkami PH krivulje. Zapišimo kontrolne točke PH krivulje $\mathbf{r}(t)$ v homogenih koordinatah

$$\mathbf{P}_k = (W_k, X_k, Y_k) = (1, x_k, y_k), \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

Preme diference takšnih točk izgledajo takole

$$\Delta \mathbf{P}_k = \mathbf{P}_{k+1} - \mathbf{P}_k = (0, \Delta x_k, \Delta y_k), \quad k = 0, 1, \dots, n-1.$$

Označimo še pravokotno smer $\Delta \mathbf{P}_k^{\perp} = (0, \Delta y_k, -\Delta x_k)$. Parametrizacijo odmične krivulje lahko izrazimo kot

$$\mathbf{r}_d(t) = \left(\frac{X(t)}{W(t)}, \frac{Y(t)}{W(t)}\right),$$

kjer so polinomi W, X in Y stopnje 2n-1, njihovi koeficienti (v Bernsteinovi bazi??)

$$O_k = (W_k, X_k, Y_k), \quad k = 0, \dots, 2n - 1$$

pa definirajo kontrolne točke odmične racionalne Bezierjeve krivulje v homogenih koordinatah. Homogene koordinate odmične krivulje \mathbf{O}_k lahko v zaključeni obliki izrazimo s kontrolnimi točkami prvotne krivulje

$$\mathbf{O}_k = \sum_{j=\max(0,k-n)}^{\min(n-1,k)} \frac{\binom{n-1}{j} \binom{n}{k-j}}{\binom{2n-1}{k}} (\sigma_j \mathbf{P}_{k-j} + dn \Delta \mathbf{P}_j^{\perp}), \quad k = 0, \dots, 2n-1.$$

Za pokušino si sedaj oglejmo kako izgledajo kontrolne točke odmične krivulje kubične PH krivulje. Ostalih stopenj ne bomo razpisali, saj bomo v nadaljevanju predstavili zapis, ki bo vse to olajšal.

$$\mathbf{O}_{0} = \sigma_{0} \mathbf{P}_{0} + 3d\Delta \mathbf{P}_{0}^{\perp},
\mathbf{O}_{1} = \frac{1}{5} \left[2\sigma_{1} \mathbf{P}_{0} + 3\sigma_{0} \mathbf{P}_{1} + 3d(3\Delta \mathbf{P}_{0}^{\perp} + 2\Delta \mathbf{P}_{1}^{\perp}) \right],
\mathbf{O}_{2} = \frac{1}{10} \left[\sigma_{2} \mathbf{P}_{0} + 6\sigma_{1} \mathbf{P}_{1} + 3\sigma_{0} \mathbf{P}_{2} + 3d(3\Delta \mathbf{P}_{0}^{\perp} + 6\Delta \mathbf{P}_{1}^{\perp} + \Delta \mathbf{P}_{2}^{\perp}) \right],
\mathbf{O}_{3} = \frac{1}{10} \left[3\sigma_{2} \mathbf{P}_{1} + 6\sigma_{1} \mathbf{P}_{2} + 3\sigma_{0} \mathbf{P}_{3} + 3d(\Delta \mathbf{P}_{0}^{\perp} + 6\Delta \mathbf{P}_{1}^{\perp} + 3\Delta \mathbf{P}_{2}^{\perp}) \right],
\mathbf{O}_{4} = \frac{1}{5} \left[3\sigma_{2} \mathbf{P}_{2} + 2\sigma_{1} \mathbf{P}_{3} + 3d(2\Delta \mathbf{P}_{1}^{\perp} + 3\Delta \mathbf{P}_{2}^{\perp}) \right],
\mathbf{O}_{5} = \sigma_{2} \mathbf{P}_{3} + 3d\Delta \mathbf{P}_{2}^{\perp}$$

Tukaj lahko razpišem O_k za kvintične in kubične PH. Dodam slike različnih offsetov in kontrolne poligone. Lahko dodam v program, da se narisejo te crtkane crte po katerih se premikajo kontrolne točke te odmične krivulje... Na sliki 22 lahko vidimo, da se kontrolne točke odmične krivulje



Slika 22: Odmične krivulje (levo) skupaj z njihovimi kontrolnimi točkami (desno) v odvisnosti od razdalje premikajo po premicah.

5 Orodje za grafični prikaz konceptov

Vsi koncepti predstavljeni v magistrskem delu so tudi implementirani na spletni strani. Slikovno gradivo skozi magistrsko delo je bilo ustvarjeno s pomočjo orodja. Za risanje grafov sem uporabil odprtokodno knjižnico JSxGraph. Za oblikovanje spletne strani sem uporabil ogrodje bootstrap. Za ogrodje same spletne strani pa React.

5.1 Implementacija konceptov magistrskega dela

5.2 Orodja

Na levi strani vsakega grafa se nahaja kartica 23 s funkcionalnostmi za vse grafe. V naslednjih podrazdelkih bomo predstavili posamezno funkcionalnost.

5.2.1 Izvoz slik

Uporabnik lahko s stiskom na gumb SVG oziroma PNG izvozi sliko v izbranem formatu. Pri izvozu v SVG format, zaradi pomankljivosti knjižnice JSXGraph, izgubimo oznake točk.

5.2.2 Ponastavitev grafa

Na kartici se nahaja priročen gumb za ponastavljanje grafa. Ob pritisku se graf ponastavi na izbrano prednastavitev.

5.2.3 Prikaz mreže

Če uporabnik ne želi prikazovati mreže koordinatnega sistema, lahko za to uporabi preklopnik za prikaz mreže.

5.2.4 Povečava

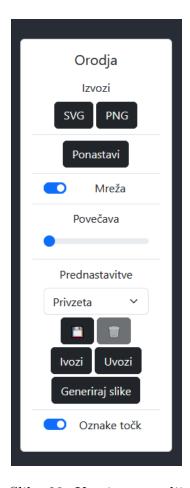
Drsnik za povečavo omogoča povečavo elementov na grafu.

5.2.5 Prednastavitve

Uporabnik lahko na posameznem grafu pripravi željeni prikaz in ga nato s poljubnim imenom shrani kot prednastavitev. Prednastavitve se shranjujejo lokalno v uporabnikovem brskalniku. Če uporabnik želi svoje prednastavitve prenesti na drug računalnik, lahko to stori tako, da pritisne gumb izvozi. S pritiskom na gumb se sproži prenos datoteke s podatki o prednastavitvah. Na drugem računalniku lahko nato datoteko uvozi s pritiskom na gumb uvozi. Uporabnik ima tudi možnost generirati slike svojih prednastavitev. Ob pritisku na gumb 'Generiraj slike' začne orodje preklapljati med prednastavitvami ter izvažati slike. Slike izvozi pod imenom prednastavitve, v PNG formatu.

5.2.6 Preklopnik za oznake točk

Preklopnik uporabniku omogoča izklop oznak točk na grafu.



Slika 23: Kartica z orodji

5.3 Ukazi izbrane krivulje

Na desni strani vsakega grafa se, v primeru, da imamo izbrano krivuljo, prikazujejo ukazi izbrane krivulje. V naslednjih podrazdelkih bomo predstavili katere ukaze premore kateri tip krivulje.

5.3.1 Vse krivulje

Vse krivulje omogočajo preklapljanje prikazovanja kontrolnega poligona, konveksne ovojnice kontrolnih točk, ter kontrolnih točk samih.

5.3.2 Bezierjeva krivulja

Bezierjeva krivulja premore poleg osnovih ukazov še ukaze za subdivizijo, ekstrapolacijo, skrčitev, višanje stopnje, ter prikazovanje decasteljaujeve sheme. Premik miške na posamezni ukaz na grafu predstavi nekakšen predogled rezultata ukaza.

5.3.3 Racionalna Bezierjeva Krivulja

Poleg funkcionalnosti bezierjeve krivulje ima še dodane ukaze za prikaz in spreminjanje uteži, ter drsnik za preklapljanje forme uteži.

5.3.4 PH Bezierjeva krivulja

PH Bezierjeve krivulje nimajo ukazov, ki so jih imele Bezierjeve krivulje, saj se pri nekaterih ukazih izgubi lastnost PH. Premorejo pa naslednje ukaze. Prikazovanje odmičnih krivulj in spreminjanje odmika. Prikaz kontrolnih točk odmik krivulj ter prikazovanje premic na katerih ležijo. Dodajanje/odstranjevanje odmik krivulj. Koordinatni sistem s hodografi, ki jih premikamo za premikanje krivulje. Gumba za povečanje ter pomanjšanje krivulje.

5.3.5 Zlepki

Zlepki imajo le ukaze osnovne krivulje.

5.4 Transformacije krivulje

Uporabnik lahko izbere krivuljo tako, da nanjo klikne. Ob kliku se okoli krivulje prikaže črtkan pravokotnik, ki izbrano krivuljo označuje. Uporabnik lahko nato s transformacijo pravokotnika transformira tudi izbrano krivuljo. Klik na oglišče pravokotnika zažene spreminjanje velikosti krivulje **referenca-slika**. Klik ob stranici pravokotnika pa zažene rotiranje krivulje **referenca-slika**. Klik znotraj pravokotnika zažene premikanje krivulje **referenca-slika**.

6 Integrali po ω -kompleksih

6.1 Definicija

Definicija 6.1. Neskončno zaporedje kompleksnih števil, označeno z $\omega = (\omega_1, \omega_2, \ldots)$, se imenuje ω -kompleks.¹

Črni blok zgoraj je tam namenoma. Označuje, da IATEX ni znal vrstice prelomiti pravilno in vas na to opozarja. Preoblikujte stavek ali mu pomagajte deliti problematično besedo z ukazom \hyphenation{an-ti-ko-mu-ta-ti-ven} v preambuli.

Trditev 6.2 (Znano ime ali avtor). Obstaja vsaj en ω -kompleks.

Dokaz. Naštejmo nekaj primerov:

¹To ime je izmišljeno.

Literatura

- [1] R. T. Farouki in C. A. Neff, On the numerical condition of bernstein-bézier subdivision processes, Mathematics of Computation 55(192) (1990) 637-647, [ogled 5.7.2024], dostopno na http://www.jstor.org/stable/2008438.
- [2] H. Hodor, The placeholder element method: solid placeholding, 1, Hold-Theplace, 1337.