

## Производни на крива на Безие

Разгл. кр. на Безие  $\mathbf{C}(u)$  деф. чрез  $n + 1$  контр. т.  $\mathbf{P}_0, \mathbf{P}_1, \dots, \mathbf{P}_n$ :

$$\mathbf{C}(u) = \sum_{i=0}^n B_{n,i}(u) \mathbf{P}_i, \quad B_{n,i}(u) = \frac{n!}{i! (n-i)!} u^i (1-u)^{n-i}$$

$\Rightarrow$

$$\frac{d}{du} B_{n,i}(u) = B'_{n,i}(u) = n (B_{n-1,i-1} - B_{n-1,i}(u))$$

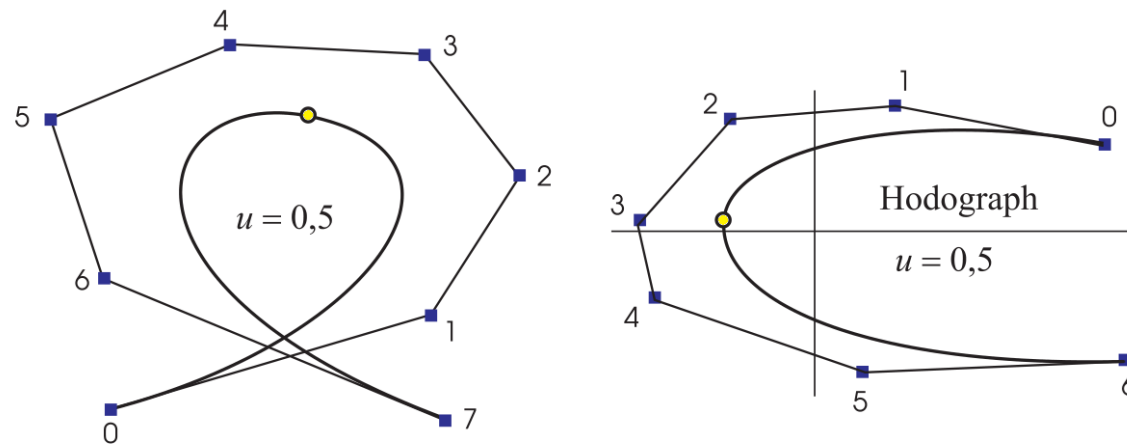
$$\frac{d}{du} \mathbf{C}(u) = \mathbf{C}'(u) = \sum_{i=0}^n B'_{n,i}(u) \mathbf{P}_i = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \{n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)\}$$

Нека пол.  $\mathbf{Q}_i = n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)$ ,  $i \in \{0, 1, \dots, n-1\} \Rightarrow$

$$\mathbf{C}'(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \mathbf{Q}_i$$

$\therefore \mathbf{C}'(u)$  е кр. на Безие от ст.  $(n-1)$  дефин. чрез  $n$  контр. т.  $\mathbf{Q}_0, \mathbf{Q}_1, \mathbf{Q}_2, \dots, \mathbf{Q}_{n-1}$   
като  $\mathbf{Q}_i = n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)$  и се нарича *ходограф* на  $\mathbf{C}(u)$ .

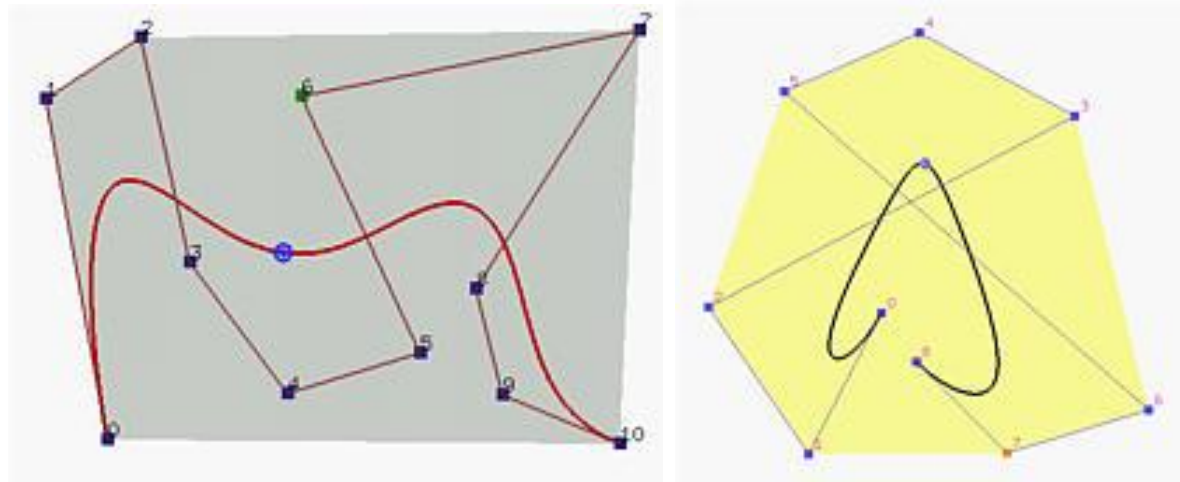
$\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i$  е в-рът по  $i$ -тото рамо  $\mathbf{P}_i \mathbf{P}_{i+1}$  на полигона  $\Pi$  на  $\mathbf{C}(u)$ .



**Кривите на Безие се допират до първото и последното рамо на полигона им**

$$\text{От } \mathbf{C}'(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \mathbf{Q}_i, \quad B_{n-1,i}(0) = B_{n-1,i}(1) = 0 \Rightarrow$$

$$\mathbf{C}'(0) = n(\mathbf{P}_1 - \mathbf{P}_0), \quad \mathbf{C}'(1) = n(\mathbf{P}_n - \mathbf{P}_{n-1}) \Rightarrow \mathbf{C}'(0) \uparrow\uparrow \overrightarrow{\mathbf{P}_0\mathbf{P}_1}, \quad \mathbf{C}'(1) \uparrow\uparrow \overrightarrow{\mathbf{P}_{n-1}\mathbf{P}_n}.$$



## Съединяване на две криви на Безие с $C^1$ -непрекъснатост

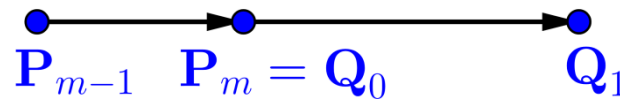
Нека I крива  $P(u)$  се опр. чрез  $P_0, P_1, P_2, \dots, P_m$  и  $\therefore$  ст. ѝ е  $m$ .

Нека II крива  $Q(u)$  се опр. чрез  $Q_0, Q_1, Q_2, \dots, Q_n$  и  $\therefore$  ст. ѝ е  $n$ .

Ако съед.  $P(u)$  и  $Q(u)$ , то трябва  $P_m \equiv Q_0$ .  $\therefore \exists C^0$ -непрек. в т. на съед.

Понеже  $P(u)$  се доп. до  $P_{m-1}P_m$ , а  $Q(u)$  – до  $Q_0Q_1$ , то за да  $\exists G^1$ -непрек.,

трябва т.  $P_{m-1}, P_m = Q_0$  и  $Q_1$  да са колинеарни, както и  $\overrightarrow{P_{m-1}P_m} \uparrow\uparrow \overrightarrow{Q_0Q_1}$ .

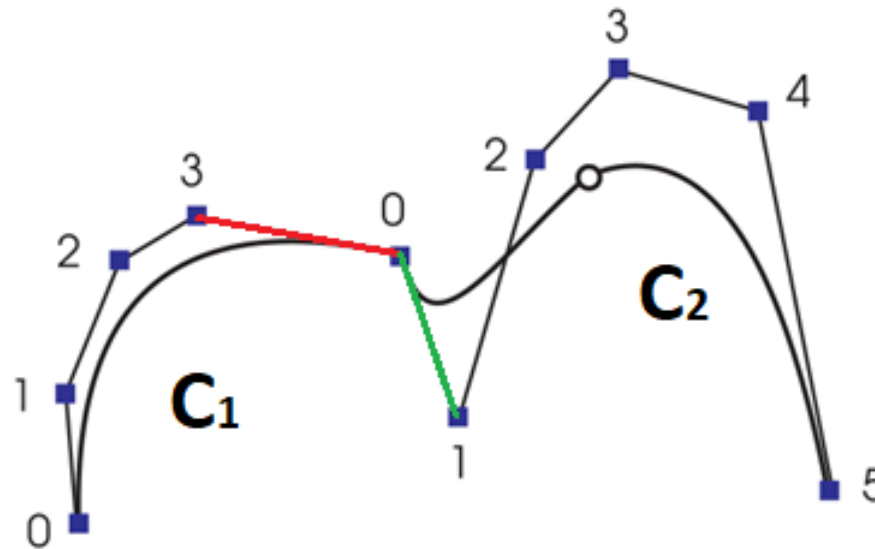


За да  $\exists C^1$ -непрек., трябва  $P'(1) = Q'(0) \Leftrightarrow$

$$m(P_m - P_{m-1}) = n(Q_1 - Q_0).$$

$$\Rightarrow |P_m - P_{m-1}| / |Q_1 - Q_0| = n/m.$$

Отляво е кр. на Безие от ст. 4, а отдясно е кр. на Безие от ст. 5.

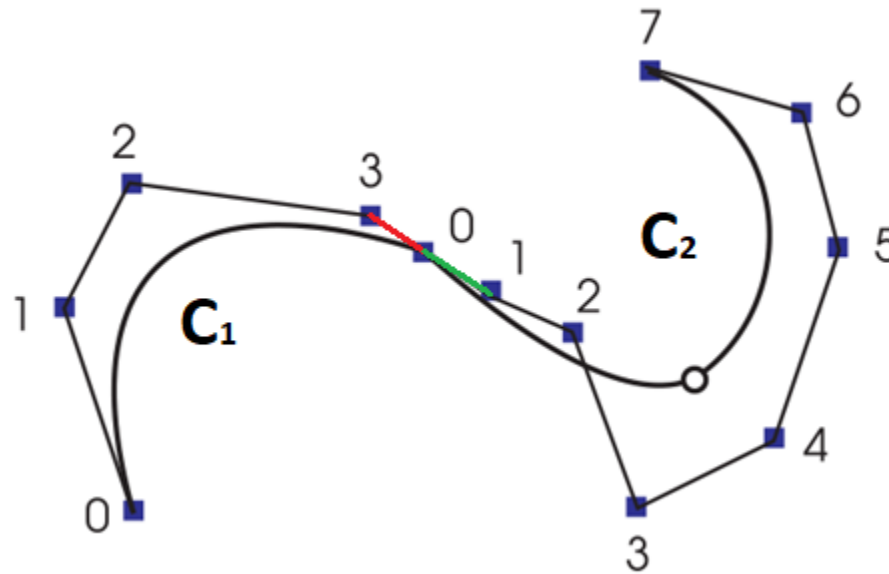


Тъй като посл. рамо **3-0** на  $C_1$  и първ. рамо **0-1** на  $C_2$  не са колинеарни, то  $C_1$  и  $C_2$  не се съединяват с  $C^1$ -непрек. в т. на съед. 0.

Следв. съставна крива е  $G^1$ -непрек., но не е  $C^1$ -непрек.

Лявата дъга е от степен 4, а дясната – от степен 7.

Отнош. на посл. рамо на лявата към първ. рамо на дясната е  $\approx 1 \neq 7/4 = 1.75$ .

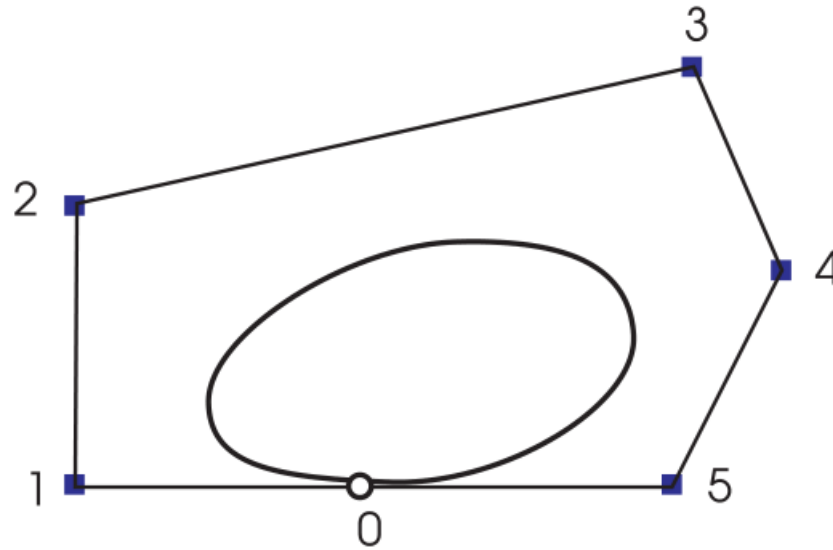


За да  $\exists C^1$ -непр., трябва

да увеличим посл. рамо **3-0** на  $C_1$  и да намалим първ. рамо **0-1** на  $C_2$ .

Тогава  $\Rightarrow G^1$ -непр.  $C_1$  и  $C_2$  в т. на съед. 0.

Ако  $P_0 = P_n$  и още  $P_1, P_0, P_{n-1}$  са колинеарни, то кр. на Безие ще бъде затворена и  $G^1$ -непр. в т. на съед.:



Това не е елипса, а полиномна крива от ст. 6.

Кр. на Безие като полиноми не могат да задават трансцендентни криви, такива като експоненциални и логаритмични криви, хиперболи, елипси или в частност окръжности.



## Зависимост между производната и алгоритъма на дьо Кастелжо

$$\begin{aligned}
 \mathbf{C}'(u) &= \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \{n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)\} \\
 &= n \left[ \left( \sum_{i=0}^{n-1} B_{n,i}(u) \mathbf{P}_{i+1} \right) - \left( \sum_{i=0}^{n-1} B_{n,i}(u) \mathbf{P}_i \right) \right] \\
 &= n[\mathbf{C}_1(u) - \mathbf{C}_2(u)],
 \end{aligned}$$

$$\mathbf{C}_1(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n,i}(u) \mathbf{P}_{i+1} \qquad \mathbf{C}_2(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n,i}(u) \mathbf{P}_i$$

$$\mathbf{C}_1(u): \mathbf{P}_1, \mathbf{P}_2, \dots, \mathbf{P}_n;$$

$$\mathbf{C}_2(u): \mathbf{P}_0, \mathbf{P}_1, \dots, \mathbf{P}_{n-1}$$

$$\mathbf{C}'(u) = n[\mathbf{C}_1(u) - \mathbf{C}_2(u)]$$



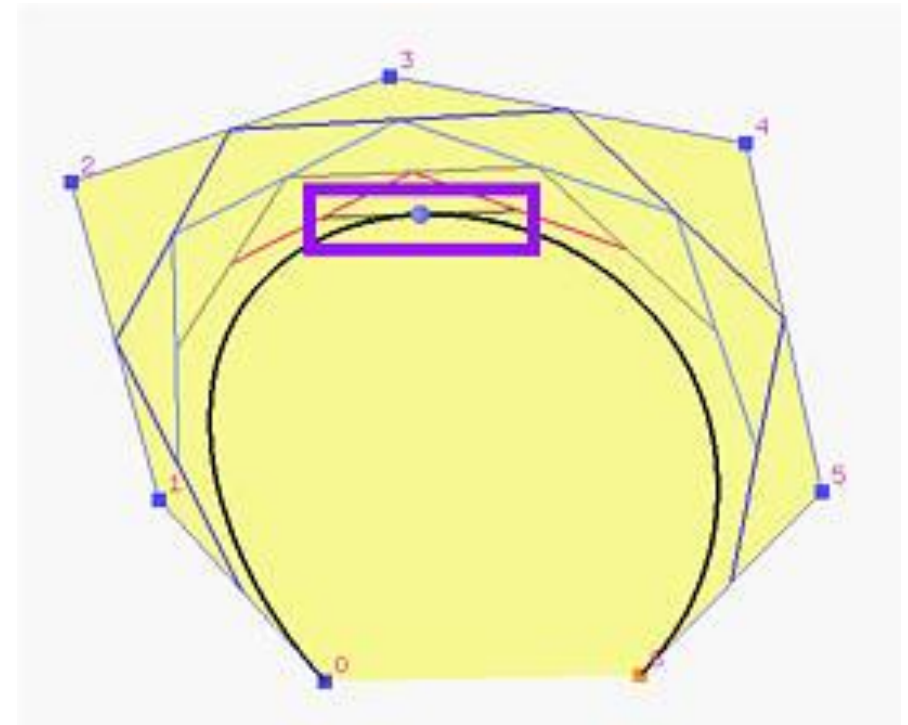


**Последният полигон (който е отсечка) от мрежата  
на дъго Кастелжо се допира до кривата на Безие в т.  $C(u)$ .**

Напр. от алг. дК за  $u = 0,5 \Rightarrow$

посл. отсечка от мрежата на дК

се допира до кривата в т.  $C(0,5)$ .



## Производни от по-висок ред

Ако  $\mathbf{Q}_i = n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)$ , то  $\frac{d}{du} \mathbf{C}(u)$  е:

$$\mathbf{C}'(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \mathbf{Q}_i$$

$$\mathbf{C}''(u) = \sum_{i=0}^{n-2} B_{n-2,i}(u) \{(n-1)(\mathbf{Q}_{i+1} - \mathbf{Q}_i)\}$$

$$= \sum_{i=0}^{n-2} B_{n-2,i}(u) \{n(n-1)(\mathbf{P}_{i+2} - 2\mathbf{P}_{i+1} + \mathbf{P}_i)\}$$

$\Rightarrow$  подв. триедър и ж в т.  $\mathbf{C}(u)$  за някое  $u$ .

**Крайна разлика** от 0. ниво е  $\mathbf{D}_i^0 = \mathbf{P}_i, 0 \leq i \leq n$

Крайна разлика от 1. ниво е

$$\mathbf{D}_i^1 = \mathbf{D}_{i+1}^0 - \mathbf{D}_i^0 = \mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i, \quad 0 \leq i \leq n-1$$

Крайна разлика от 2. ниво е

$$\mathbf{D}_i^2 = \mathbf{D}_{i+1}^1 - \mathbf{D}_i^1, \quad 0 \leq i \leq n-2$$

Крайна разлика от  $k$ . ниво е

$$\mathbf{D}_i^k = \mathbf{D}_{i+1}^{k-1} - \mathbf{D}_i^{k-1}, \quad 0 \leq i \leq n-k$$

$\Rightarrow$

$$\mathbf{C}'(u) = n \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u)(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i) = n \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u)(\mathbf{D}_{i+1}^0 - \mathbf{D}_i^0)$$

$$= n \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \mathbf{D}_i^1$$

$$\mathbf{C}''(u) = n(n-1) \sum_{i=0}^{n-2} B_{n-2,i}(u)(\mathbf{D}_{i+1}^1 - \mathbf{D}_i^1) = n(n-1) \sum_{i=0}^{n-2} B_{n-2,i}(u) \mathbf{D}_i^2$$

Продълж. този процес и изчисл.  $k$ -тата производна  $\mathbf{C}^{(k)}(u)$  чрез  $\mathbf{D}_i^k$ :

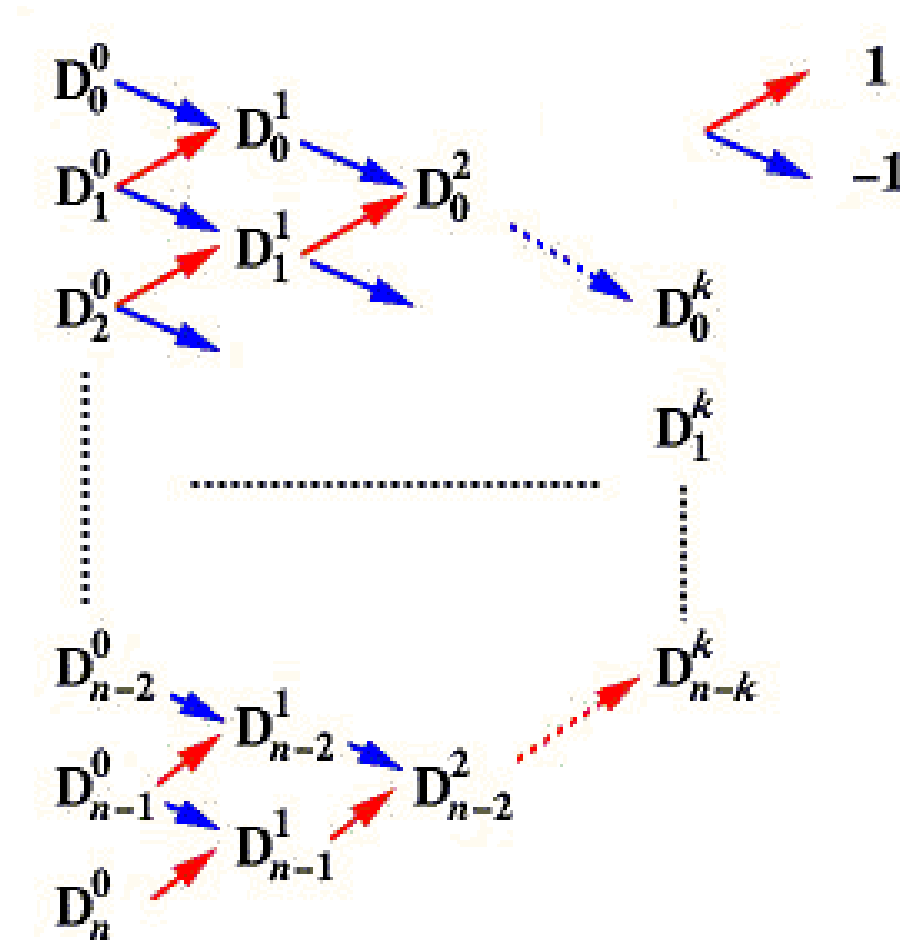
$$\begin{aligned}\mathbf{C}^{(k)}(u) &= n(n-1) \dots (n-k+1) \sum_{i=0}^{n-k} B_{n-k,i}(u) (\mathbf{D}_{i+1}^{k-1} - \mathbf{D}_i^{k-1}) \\ &= n(n-1) \dots (n-k+1) \sum_{i=0}^{n-k} B_{n-k,i}(u) \mathbf{D}_i^k \\ &= \frac{n!}{(n-k)!} \sum_{i=0}^{n-k} B_{n-k,i}(u) \mathbf{D}_i^k\end{aligned}$$

За да изч.  $\mathbf{C}^{(k)}(u)$  за някое  $u$ :

1) изч.  $\mathbf{D}_i^k$  и

2) прил. алг. дК за нам. на т., съотв. на  $u$  в/у кр. на Безие, опр. чрез  $\mathbf{D}_i^k$ .

За изч. на  $D_i^k$  изп. схемата:



Накрая прил. алг. дК за точките от кол.  $k$  за фикс.  $u$  и получ.  $C^{(k)}(u)$ .

## Подразделяне на крива на Безие

*Подразделяне* на дадена кр. на Безие  $C$  е задаването ѝ като  $C = C_1 \cup C_2$ ;

$C_1, C_2$  – криви от същия вид, съед. в избр. т. на  $C$ :

Дадена е Безие кр. на  $C(u)$ ,  $u \in [0;1]$  от ст.  $n$  чрез  $\Pi = \{P_0, P_1, P_2, \dots, P_n\}$  и  $u_0 \in [0;1]$ .

Да се нам. две Безие кр.  $C_1(u)$  и  $C_2(u)$  от ст.  $n$ ,

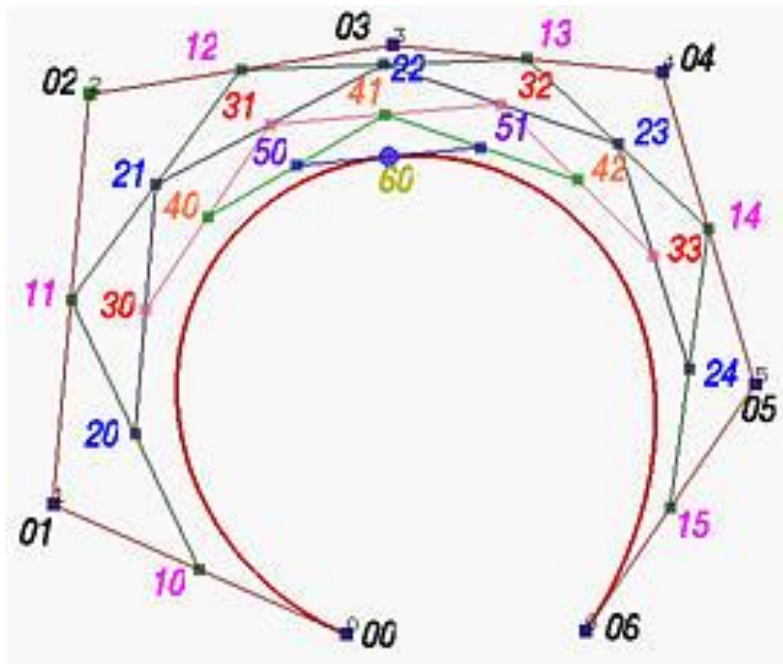
като  $C_1(u)$  е опр. чрез  $\Pi_1 = \{Q_0, Q_1, Q_2, \dots, Q_n\}$  за  $u \in [0, u_0]$ ,

а  $C_2(u)$  – чрез  $\Pi_2 = \{R_0, R_1, R_2, \dots, R_n\}$  за  $u \in [u_0, 1]$ ,

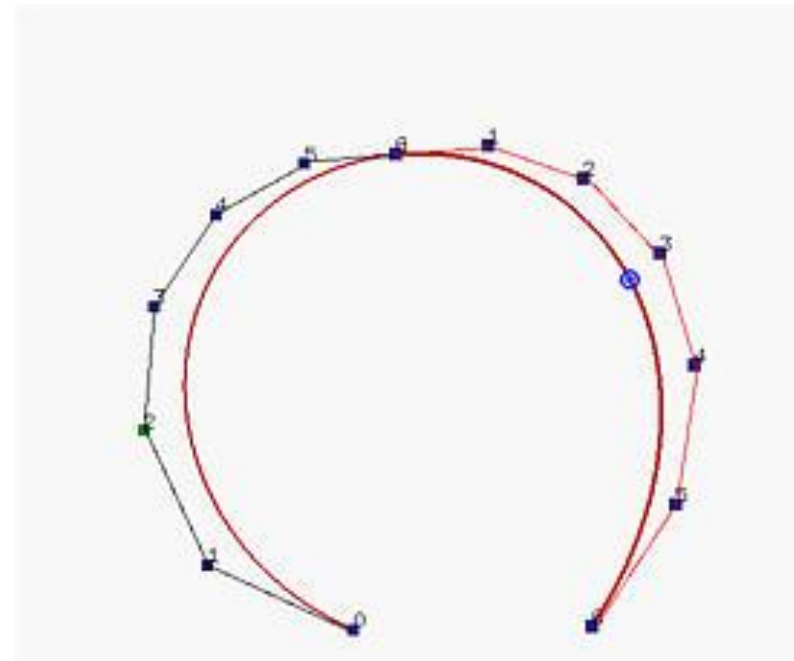
така че  $C_1(u)$  и  $C_2(u)$  да са двете части на  $C(u)$  разделена от т.  $C(u_0)$ .



- 1) Нам. се т.  $C(u_0)$  в/у  $C(u)$  чрез алг. дК.
- 2)  $C_1(u)$  и  $C_2(u)$  се деф. като отделни Безие кр.



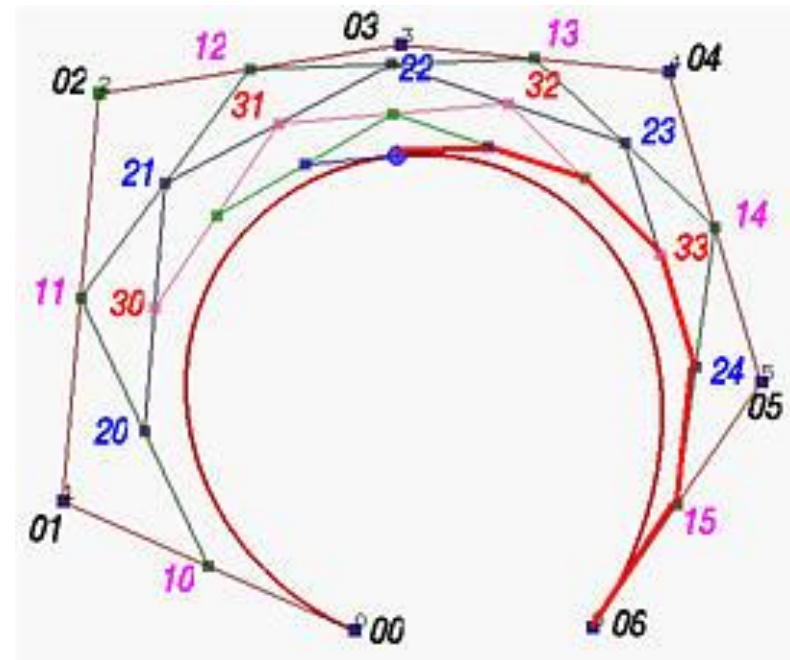
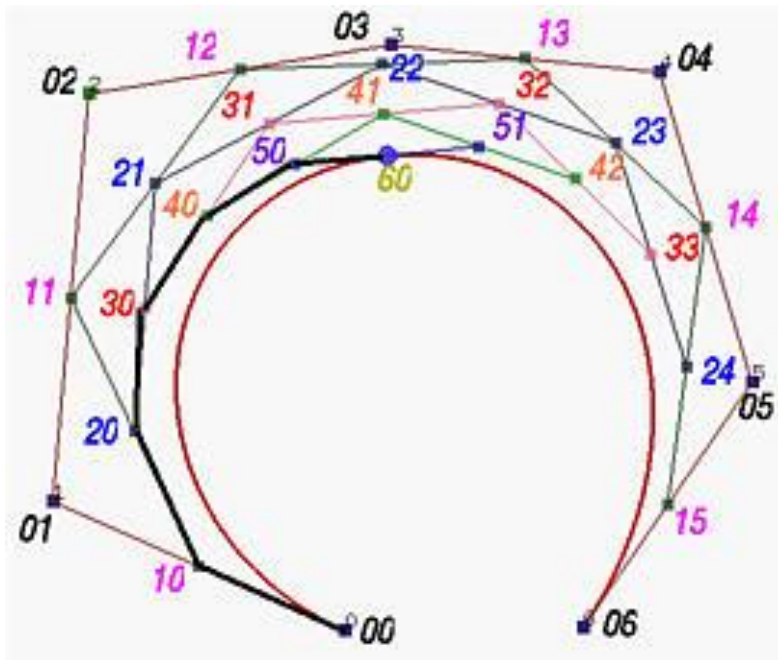
1)



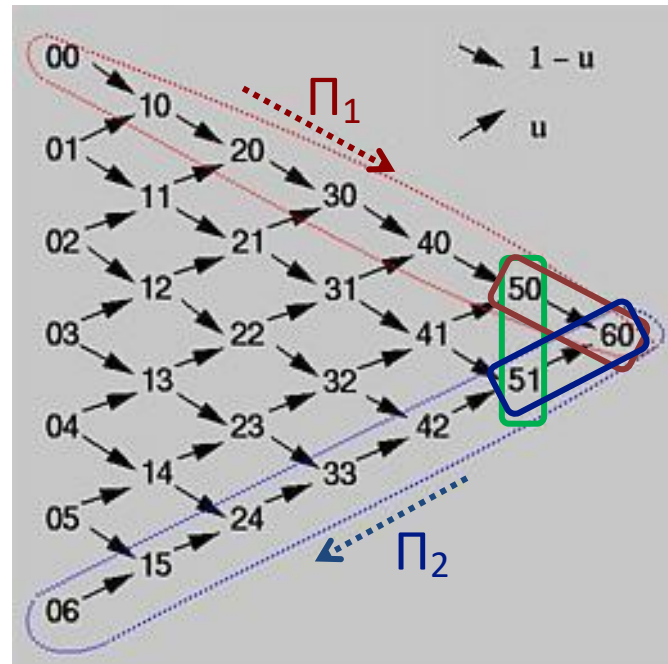
2)

$$Q_0 = P_{00} = P_0, Q_1 = P_{10}, Q_2 = P_{20}, Q_3 = P_{30}, Q_4 = P_{40}, Q_5 = P_{50} \text{ и } Q_6 = P_{60} = P(u_0)$$

$$R_0 = P_{60} = P(u_0), R_1 = P_{51}, R_2 = P_{42}, R_3 = P_{33}, R_4 = P_{24}, R_5 = P_{15} \text{ и } R_6 = P_{06} = P_6$$



На  $\Delta$  схема на алг. дК,  $\Pi_1$  на  $C_1(u)$  са по горния ръб на  $\Pi_1$  в посоката на  $\rightarrow$ ,  
а  $\Pi_2$  на  $C_2(u)$  са по долния ръб на  $\Pi_2$  в посока *обратна* на  $\rightarrow$ .



Отс. **50-51** се допира до  $C(u)$  в т. 60  $\Rightarrow$  посл. рамо **50-60** на  $C_1(u)$  се доп. до  $C_1(u)$ ,  
а първ. рамо **60-51** на  $C_2(u)$  се доп. до  $C_2(u)$ .

## Защо е необходимо подразделяне на крива?

Приложения на подразделянето на крива  $C$ :

- за изч. на прес. т. на  $C_1$  и  $C_2$
- за интерпр. на  $C$
- за улесняване дизайна на  $C$
- за редакт. дизайна на  $C$  – подразд.  $C$  на  $C_1$  и  $C_2$  в подх. т. на задовол. и незадовол. част; запазваме задовол. част и изменяме незадовол.

Можем да прил. многократно подразделяне, но за да запазим гладкото  $C^1$ -съед. на частите на  $C$ , трябва да запазваме колинеарността на т. на съед. и 2-те съседни контр. точки.



## Коректност на алгоритъма за подразделяне

Нека

$$\mathbf{C}(u) = \sum_{i=0}^n B_{n,i}(u) \mathbf{P}_i$$

Съгл.  $\Delta$  схема на алг. дК, т.  $\mathbf{P}_{k0}$  се изч. от контр. т.  $\mathbf{P}_0, \mathbf{P}_1, \dots, \mathbf{P}_k$  при фикс.  $u_0$  за  $u$ :

$$\mathbf{P}_{k0} = \sum_{i=0}^k B_{k,i}(u) \mathbf{P}_i$$

Безие кр. от ст.  $n$ , деф. чрез  $\mathbf{P}_{00}=\mathbf{P}_0, \mathbf{P}_{10}, \mathbf{P}_{20}, \dots, \mathbf{P}_{n0}$  за  $t \in [0,1]$  е

$$\mathbf{C}_1(t) = \sum_{k=0}^n B_{n,k}(t) \mathbf{P}_{k0}.$$

Дефин. интервал е  $[0, u_0]$ , а не  $[0,1]$ . Затова сменяме параметъра.

Заместваме  $\mathbf{P}_{k0}$  в  $\mathbf{C}_1(t)$  и  $\Rightarrow$

$$\mathbf{C}_1(t) = \sum_{k=0}^n \left\{ B_{n,k}(t) \left[ \sum_{i=0}^k B_{k,i}(u_0) \mathbf{P}_i \right] \right\}$$

$\therefore \mathbf{C}_1(t)$  е деф. чрез дадените контр. точки  $\mathbf{P}_0, \mathbf{P}_1, \dots, \mathbf{P}_n$ .

Да изч. коеф. на  $\forall$  т.  $\mathbf{P}_i$ .

Разгл. т.  $\mathbf{P}_h$ . Когато  $k \geq h$ , членът  $B_{k,h}(u_0)$  е коеф. на  $\mathbf{P}_h$ .  $\therefore$  коеф. на  $\mathbf{P}_h$  в  $\mathbf{C}_1(t)$  е:

$$\begin{aligned}
 &= B_{n,h}(t)B_{h,h}(u_0) + B_{n,h+1}(t)B_{h+1,h}(u_0) + \cdots + B_{n,n}(t)B_{n,h}(u_0) \\
 &= \sum_{j=0}^{n-h} B_{n,h+j}(t)B_{h+j,h}(u_0) \\
 &= \sum_{j=0}^{n-h} \left[ \binom{n}{h+j} t^{h+j} (1-t)^{n-(h+j)} \right] \left[ \binom{h+j}{h} u_0^h (1-u_0)^j \right]
 \end{aligned}$$

Членовете  $(tu_0)^h$ , както и  $n!$  и  $h!$  от биномните коеф. могат да се изнесат пред  $\Sigma$  и

$$= \frac{n!}{h!} (tu_0)^h \sum_{j=0}^{n-h} \left\{ \frac{1}{((n-h)-j)! j!} [t(1-u_0)]^j (1-t)^{(n-h)-j} \right\}$$

Умножаваме и разделяме с  $(n-h)!$  и  $\therefore$ .

$$= \frac{n!}{h! (n-h)!} (tu_0)^h \sum_{j=0}^{n-h} \left\{ \frac{(n-h)!}{((n-h)-j)! j!} [t(1-u_0)]^j (1-t)^{(n-h)-j} \right\}$$

Използваме формулата за биномното развитие:

$$(a+b)^m = \sum_{s=0}^m \left\{ \frac{m!}{s! (m-s)!} a^s b^{m-s} \right\}$$

$\Rightarrow$

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^{n-h} \left\{ \frac{(n-h)!}{((n-h)-j)! j!} [t(1-u_0)]^j (1-t)^{(n-h)-j} \right\} &= [t(1-u_0) + (1-t)]^{n-h} \\ &= (1-tu_0)^{n-h} \end{aligned}$$



Оттук коефициентът на  $\mathbf{P}_h$  е:

$$\binom{n}{h} (tu_0)^h (1 - tu_0)^{n-h} = B_{n,h}(tu_0)$$

Зависимостта м/у  $\mathbf{C}(u)$  и частта ѝ върху  $[0,u]$  е:

$$\mathbf{C}_1(t) = \sum_{h=0}^n B_{n,h}(tu_0) \mathbf{P}_h = \mathbf{C}(tu_0)$$

$\therefore t$  се изменя в  $[0,1]$  и се описва  $\mathbf{C}_1(t) \Leftrightarrow tu_0$  се мени в  $[0,u_0]$  и се описва  $\mathbf{C}(u)$  от  $\mathbf{C}(0)$  до т.  $\mathbf{C}(u_0)$ .

Освен това,  $\mathbf{C}_1(t) = \mathbf{C}(tu_0)$  и  $\therefore \mathbf{C}_1(t)$  за  $t \in [0,1]$  е частта на  $\mathbf{C}(u)$  за  $u \in [0,u_0]$ .

Това доказва, че алгоритъмът за подразделяне на крива на Безие е коректен.



## Повишаване степента на Безие крива

Необходимост от повишаване ст. на Безие крива **без** да се променя формата ѝ:

- Изравняване на ст. на 2 криви с цел по-лесно съед. с гладкост.
- По-голяма гъвкавост при правенето на дизайн на сложни форми.

Нека  $C(u)$  е Безие кр. от ст.  $n$ , деф. чрез  $\Pi = \{P_0, P_1, P_2, \dots, P_n\}$

и искаме да увеличим ст. ѝ до  $n + 1$  **без** промяна на формата ѝ.

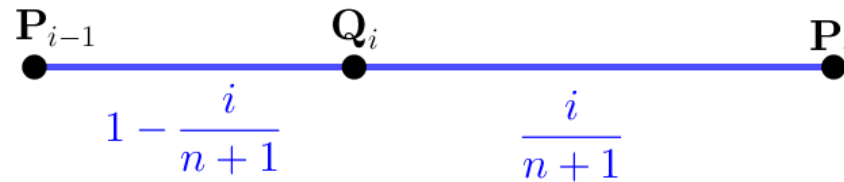
$\Rightarrow$  трябва да нам. нов  $\Pi'$  от  $n + 2$  контр. точки.

Очевидно  $P_0$  и  $P_n$  трябва да се запазят  $\therefore$  трябва да се добавят  $n$  нови контр. точки.

Нека  $Q_0, Q_1, Q_2, \dots, Q_{n+1}$  – новите контр. точки и  $Q_0 = P_0$  и  $Q_{n+1} = P_n$ . Другите са:

$$\mathbf{Q}_i = \frac{i}{n+1} \mathbf{P}_{i-1} + \left(1 - \frac{i}{n+1}\right) \mathbf{P}_i, \quad 1 \leq i \leq n$$

⇒ различава се от алг. дК



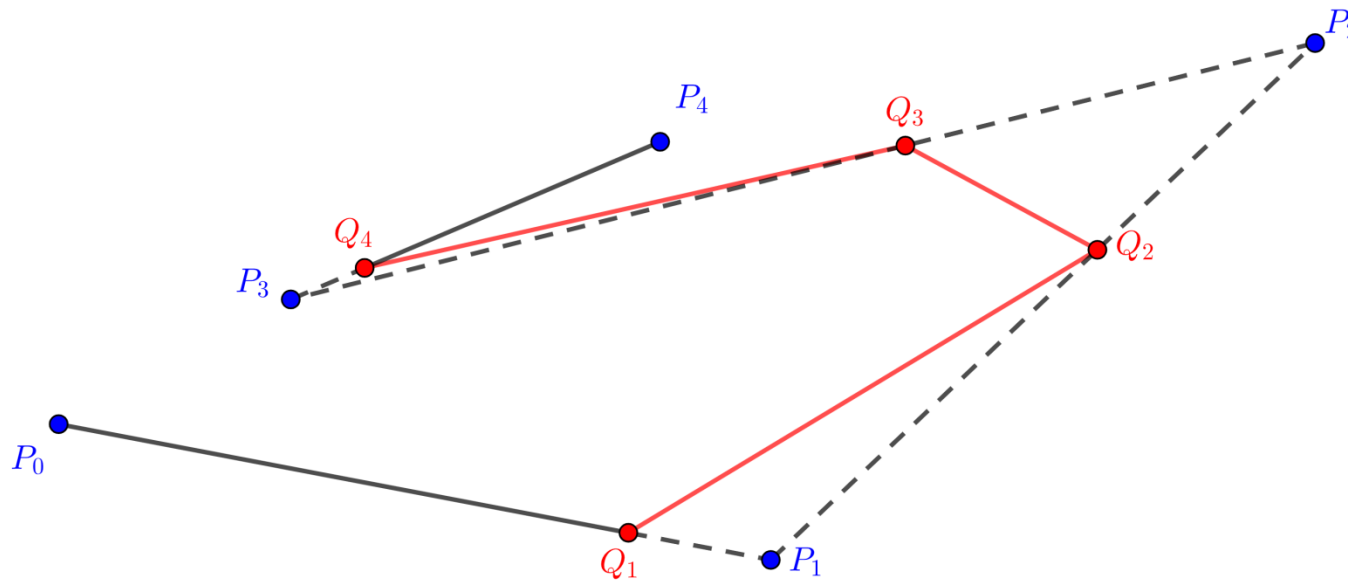
$$\frac{\mathbf{P}_{i-1} \mathbf{Q}_i}{\mathbf{P}_{i-1} \mathbf{P}_i} = 1 - \frac{i}{n+1} \neq \text{const}$$

Ефект на **отрязване на ъглите** при дадените контролни точки:

Напр.  $n = 4$  и  $\Pi = P_0 - P_1 - P_2 - P_3 - P_4$  – дадения контр. полигон

$\nearrow n + 1 = 5$  и  $Q_1, Q_2, Q_3, Q_4$  – новите контр. т., а  $Q_1 - Q_2 - Q_3 - Q_4$  – корекцията на  $\Pi$   
– пунктираните отсечки се махат (т.е. отрязват се ъглите)

$\Pi' = P_0 - Q_1 - Q_2 - Q_3 - Q_4 - P_4$  – новия контр. полигон за ст. 5.

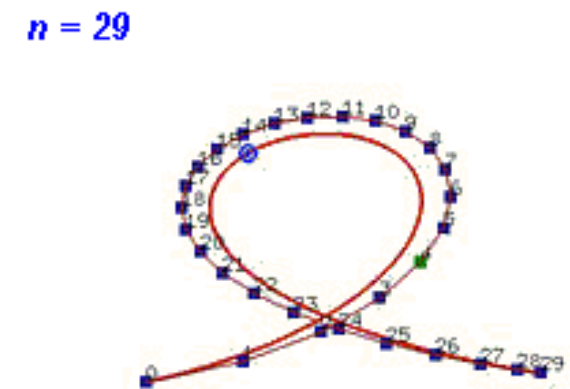
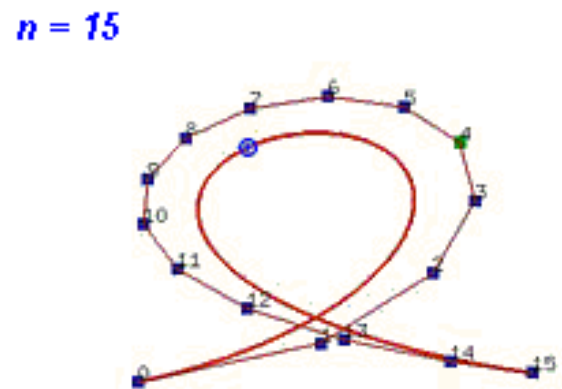
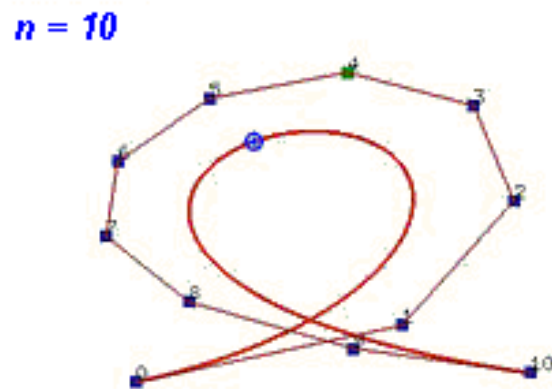
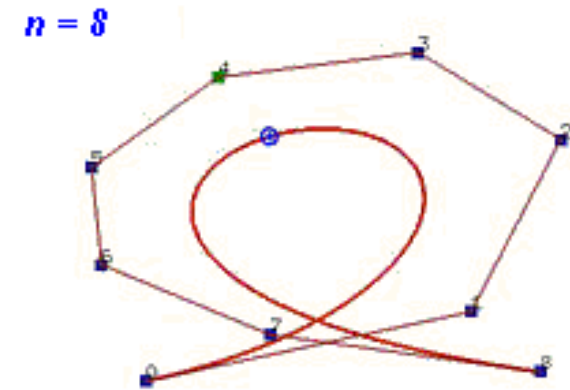
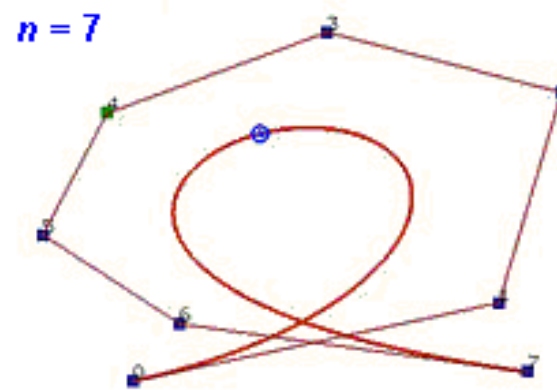
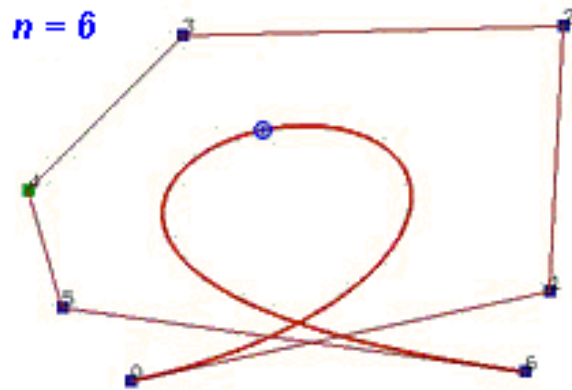


| $i$ | $1 - i/(n+1)$ |
|-----|---------------|
| 1   | 0.8           |
| 2   | 0.6           |
| 3   | 0.4           |
| 4   | 0.2           |

Ст. повишение –  $k$  пъти

$\Rightarrow \Pi$  се увеличава с  $k$  нови контр. т. и  $\Pi'$  се премества по-близо до  $\mathbf{C}$ ;

$n \rightarrow \infty \Rightarrow \Pi^{(\infty)} \rightarrow \mathbf{C}$



## Коректност на алгоритъма за повишаване на степента

Нека  $C(u)$  от ст.  $n$  чрез  $\Pi = \{P_0, P_1, \dots, P_n\}$ , а  $D(u)$  от ст.  $n+1$  е деф. чрез  $\Pi' = \{Q_0 = P_0, Q_1, Q_2, \dots, Q_n, Q_{n+1} = P_n\}$ . Ще нам. неизв.  $n$  контр. т.  $Q_i$ .

$$C(u) = D(u) \Rightarrow C^{(k)}(u) = D^{(k)}(u), k = 1, 2, 3, \dots, n \Rightarrow C^{(k)}(0) = D^{(k)}(0) \Rightarrow Q_i$$

1) Нам.  $Q_1$  от  $C'(0) = D'(0)$ .

2) Доп., че  $Q_1, Q_2, \dots, Q_{k-1}$  са нам. и

3) Изп. тези резултати, за да нам.  $Q_k$ .

Повт. процеса  $n$  пъти и пресм. всички нови контр. т.

## Основният случай

1) Първ. произв. на  $\mathbf{C}(u)$  е

$$\frac{d}{du} \mathbf{C}(u) = \mathbf{C}'(u) = \sum_{i=0}^{n-1} B_{n-1,i}(u) \{n(\mathbf{P}_{i+1} - \mathbf{P}_i)\}$$

$$\Rightarrow \mathbf{C}'(0) = n(\mathbf{P}_1 - \mathbf{P}_0). \quad \text{Аналог. } \mathbf{D}'(0) = (n+1)(\mathbf{Q}_1 - \mathbf{Q}_0) = (n+1)(\mathbf{Q}_1 - \mathbf{P}_0).$$

$$\mathbf{C}'(0) = \mathbf{D}'(0) \Rightarrow$$

$$n(\mathbf{P}_1 - \mathbf{P}_0) = (n+1)(\mathbf{Q}_1 - \mathbf{P}_0)$$

$$\mathbf{Q}_1 = \frac{1}{n+1} \mathbf{P}_0 + \left(1 - \frac{1}{n+1}\right) \mathbf{P}_1$$

## Индукционната стъпка

2) Да доп., че  $\mathbf{Q}_0 = \mathbf{P}_0, \mathbf{Q}_1, \dots, \mathbf{Q}_{k-1}$  са коректно изч.

3) Трябва да се покаже, че  $\mathbf{Q}_k$  е също коректно намерена.

Това се прави чрез  $\mathbf{C}^{(k)}(u) = \mathbf{D}^{(k)}(u)$ .

$$\mathbf{C}(u) = \mathbf{D}(u) \Rightarrow \mathbf{C}^{(k)}(0) = \mathbf{D}^{(k)}(0).$$

От тази връзка и известните  $\mathbf{Q}_0 = \mathbf{P}_0, \mathbf{Q}_1, \dots, \mathbf{Q}_{k-1}$  ще пресм.  $\mathbf{Q}_k$ .

$$\mathbf{C}^{(k)}(u) = \frac{n!}{(n-k)!} \sum_{i=0}^{n-k} B_{n-k,i}(u) \mathbf{D}_i^k$$

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



$$\mathbf{C}^{(k)}(0) = \frac{n!}{(n-k)!} \sum_{j=0}^k (-1)^{k-j} \binom{k}{j} \mathbf{P}_j$$

Аналог. за  $\mathbf{D}(u)$  от ст.  $n+1$

$$\mathbf{D}^{(k)}(0) = \frac{(n+1)!}{(n-k+1)!} \sum_{j=0}^k (-1)^{k-j} \binom{k}{j} \mathbf{Q}_j$$

$$\mathbf{C}^{(k)}(0) = \mathbf{D}^{(k)}(0) \Rightarrow \dots \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} (n+1)\mathbf{Q}_k &= (n-k+1)\mathbf{P}_k - (-1)^k k \mathbf{P}_0 \\ &+ \sum_{j=1}^{k-1} (-1)^{k-j} \binom{k}{j} [(n-k+1)\mathbf{P}_j - (n+1)\mathbf{Q}_j] \end{aligned}$$

По индукц. хипотеза, за  $j$  от 0 до  $k - 1$ ,  $\mathbf{Q}_j$  е изв. и се изч. чрез:

$$\mathbf{Q}_j = \frac{j}{n+1} \mathbf{P}_{j-1} + \left(1 - \frac{j}{n+1}\right) \mathbf{P}_j$$

Зам. го в израза за  $(n+1)\mathbf{Q}_k \Rightarrow \dots \Rightarrow$

$$(n+1)\mathbf{Q}_k = k\mathbf{P}_{k-1} + (n-k+1)\mathbf{P}_k$$

$$\mathbf{Q}_k = \frac{k}{n+1} \mathbf{P}_{k-1} + \left(1 - \frac{k}{n+1}\right) \mathbf{P}_k$$

$\therefore$  съгл. метода на матем. индукция окончателно установяваме, че

**алгоритъмът за повишаване на степента е коректен.**

