

Algoritmus (Bézier–Horner).

```
BEGIN
  IF  $t^* \leq \frac{1}{2}$  THEN
    BEGIN
       $\mathbf{b} := \mathbf{b}_n$ ;
      FOR  $i := 1$  TO  $n$  DO  $\mathbf{b} := \mathbf{b} \cdot \frac{i}{n-i+1} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} + \mathbf{b}_{n-i}$ ;
       $\mathbf{b} := (1-t^*)^n \cdot \mathbf{b}$ ;
    END
  ELSE
    BEGIN
       $\mathbf{b} := \mathbf{b}_0$ ;
      FOR  $i := 0$  TO  $n-1$  DO  $\mathbf{b} := \mathbf{b} \cdot \frac{i+1}{n-i} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} + \mathbf{b}_{i+1}$ ;
       $\mathbf{b} := (t^*)^n \cdot \mathbf{b}$ ;
    END;
   $\mathbf{b}(t^*) := \mathbf{b}$ ;
END.
```

Věta (Korektnost Bézierova–Hornerova algoritmu).

Bézierův–Hornerův algoritmus je korektní, tj. jeho výsledek splývá s výsledkem Casteljauova algoritmu.

Důkaz.

Nejprve provedeme důkaz pro $t^* \leq \frac{1}{2}$. Označme výsledky v jednotlivých krocích cyklu FOR

$$\mathbf{b}^0 = \mathbf{b}_n; \quad \mathbf{b}^i = \mathbf{b}^{i-1} \cdot \frac{i}{n-i+1} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} + \mathbf{b}_{n-i}, \quad i = 1, \dots, n.$$

Dokážeme indukci, že pro $i = 1, \dots, n$ pak platí

$$\mathbf{b}^i = \mathbf{b}_{n-i} + \sum_{j=n-i+1}^n \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{t^*}{1-t^*} \right)^{i+j-n} \cdot \frac{(n+1-j) \cdots i}{(n+1-i) \cdots j}. \quad (7)$$

Pro $i = 1$ dostáváme $\mathbf{b}^1 = \mathbf{b}^0 \cdot \frac{1}{n} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} + \mathbf{b}_{n-1} = \mathbf{b}_{n-1} + \mathbf{b}_n \cdot \frac{t^*}{1-t^*} \cdot \frac{1}{n}$.

Pro $i > 1$ potom

$$\begin{aligned} \mathbf{b}^i &= \mathbf{b}^{i-1} \cdot \frac{1}{n-i+1} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} + \mathbf{b}_{n-i} = \\ &= \left[\mathbf{b}_{n-i+1} + \sum_{j=n-i+2}^n \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{t^*}{1-t^*} \right)^{i-1+j-n} \cdot \frac{(n+1-j) \cdots (i-1)}{(n+2-i) \cdots j} \right] \cdot \frac{1}{n-i+1} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} + \mathbf{b}_{n-i} = \\ &= \mathbf{b}_{n-i} + \left[\mathbf{b}_{n-i+1} \cdot \frac{t^*}{1-t^*} \cdot \frac{1}{n-i+1} + \sum_{j=n-i+2}^n \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{t^*}{1-t^*} \right)^{i+j-n} \cdot \frac{(n+1-j) \cdots i}{(n-i+1) \cdots j} \right] = \\ &= \mathbf{b}_{n-i} + \sum_{j=n-i+1}^n \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{t^*}{1-t^*} \right)^{i+j-n} \cdot \frac{(n+1-j) \cdots i}{(n-i+1) \cdots j}. \end{aligned}$$

Tedy skutečně výsledek v i -tém kroku cyklu FOR je dán vztahem (7). Nyní s použitím (7) dostaneme

$$\begin{aligned} \mathbf{b}(t^*) &= (1-t^*)^n \cdot \mathbf{b}^n = (1-t^*)^n \cdot \left[\mathbf{b}_0 + \sum_{j=1}^n \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{t^*}{1-t^*} \right)^j \cdot \frac{(n-j+1) \cdots n}{1 \cdots j} \cdot \frac{(n-j)!}{(n-j)!} \right] = \\ &= \mathbf{b}_0 \cdot 1 \cdot (t^*)^0 (1-t^*)^{n-0} + \sum_{j=1}^n \mathbf{b}_j \cdot \frac{n!}{j!(n-j)!} \cdot (t^*)^j (1-t^*)^{n-j} = \\ &= \sum_{j=0}^n \mathbf{b}_j \cdot \binom{n}{j} (t^*)^j (1-t^*)^{n-j} = \sum_{j=0}^n \mathbf{b}_j B_j^n(t^*). \end{aligned}$$

A nyní provedeme důkaz pro $t^* > \frac{1}{2}$. Opět označíme výsledky po krocích cyklu FOR

$$\mathbf{b}^0 = \mathbf{b}_0; \quad \mathbf{b}^i = \mathbf{b}^{i-1} \cdot \frac{i}{n-i+1} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} + \mathbf{b}_i, \quad i = 1, \dots, n.$$

Dokážeme indukci, že pro $i = 1, \dots, n$ pak platí

$$\mathbf{b}^i = \mathbf{b}_i + \sum_{j=0}^{i-1} \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{1-t^*}{t^*} \right)^{i-j} \cdot \frac{i \cdots (j+1)}{(n-i+1) \cdots (n-j)}. \quad (\heartsuit)$$

Pro $i = 1$ dostáváme $\mathbf{b}^1 = \mathbf{b}^0 \cdot \frac{1}{n} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} + \mathbf{b}_1 = \mathbf{b}_1 + \mathbf{b}_0 \cdot \frac{1-t^*}{t^*} \cdot \frac{1}{n}$.

Pro $i > 1$ potom

$$\begin{aligned} \mathbf{b}^i &= \mathbf{b}^{i-1} \cdot \frac{1}{n-i+1} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} + \mathbf{b}_i = \\ &= \left[\mathbf{b}_{i-1} + \sum_{j=0}^{i-2} \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{1-t^*}{t^*} \right)^{i-1-j} \cdot \frac{(i-1) \cdots (j+1)}{(n-i+2) \cdots (n-j)} \right] \cdot \frac{i}{n-i+1} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} + \mathbf{b}_i = \\ &= \mathbf{b}_i + \left[\mathbf{b}_{i-1} \cdot \frac{1-t^*}{t^*} \cdot \frac{i}{n-i+1} + \sum_{j=0}^{i-2} \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{1-t^*}{t^*} \right)^{i-j} \cdot \frac{i \cdots (j+1)}{(n-i+1) \cdots (n-j)} \right] = \\ &= \mathbf{b}_i + \sum_{j=0}^{i-1} \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{1-t^*}{t^*} \right)^{i-j} \cdot \frac{i \cdots (j+1)}{(n-i+1) \cdots (n-j)}. \end{aligned}$$

Tedy skutečně výsledek po i -tém kroku cyklu FOR je dán vztahem (\heartsuit) . Nyní s použitím (\heartsuit) dostaneme

$$\begin{aligned} \mathbf{b}(t^*) &= (t^*)^n \cdot \mathbf{b}^n = (t^*)^n \cdot \left[\mathbf{b}_n + \sum_{j=0}^{n-1} \mathbf{b}_j \cdot \left(\frac{1-t^*}{t^*} \right)^{n-j} \cdot \frac{n \cdots (j+1)}{1 \cdots (n-j)} \cdot \frac{j!}{j!} \right] = \\ &= \mathbf{b}_n \cdot 1 \cdot (t^*)^{n-0} (1-t^*)^0 + \sum_{j=0}^{n-1} \mathbf{b}_j \cdot \frac{n!}{(n-j)!j!} \cdot (t^*)^j (1-t^*)^{n-j} = \\ &= \sum_{j=0}^n \mathbf{b}_j \cdot \binom{n}{j} (t^*)^j (1-t^*)^{n-j} = \sum_{j=0}^n \mathbf{b}_j B_j^n(t^*). \end{aligned}$$

V obou případech jsme tak dospěli ke stejnému výsledku jako u Casteljauova algoritmu.

□