# B样条曲线及其导数的高效计算

许中兴
PLCT 实验室
智能软件研究中心
中国科学院软件研究所
xuzhongxing@iscas.ac.cn

#### 1 背景

本文描述 Open Cascade[1] 对 NURBS 曲线求值和求导数的实现。代码的参考文献是 [2]. 这篇文章里第 19 节的递推公式上下标有问题。这个递推公式的来源是 [3]. 但是 [3] 里的关键公式 (1)(2) 直接从 [4] 得到,没有给出推导过程。然而 [4] 中给出的公式与 [3] 所使用的不太一样。此外,[3] 中的公式 2 有一个上标错误。所以,我在这里把完整的推导过程做一遍。

## 2 思路

虽然 B 样条曲线及其导数都有标准的公式定义 [5], 但是在实际 CAD 软件实现中, 为了效率和计算稳定性的考虑, 不会直接使用标准公式进行计算, 而是通过对控制点进行递归计算, 一次性得到一个节点区间上的曲线的 Taylor 展开形式。

整个过程的核心操作就是通过升高 order 和降低求导阶数来将最终要求的低 order 和高导数的控制点用高 order 和低导数的控制点表达出来,从而完成计算。因为我们最初给定的是高 order 低导数的控制点。

最终的计算由低 order 的 B 样条基函数表达是因为只有 order 为 1 的基函数才是常数。

3 术语定义 2

#### 3 术语定义

order: 曲线的阶数. degree: 曲线的次数。我们在这里只使用 order. order = degree - 1.

knot: 曲线的节点, 在这篇文章里不显式表示出来。

# 4 符号定义

 $u_i$ : knots, 曲线的节点。 引入几个助记符变量:

$$\alpha_i = x - u_i$$

$$\beta_{i-r} = u_{i+k-r} - x$$

$$\gamma_i^r = u_{i+k-r} - u_i$$

k: 原始曲线的 order, 是固定的。 曲线的控制点有 3 个不同的维度。

- 和哪个 knot 相关
- 曲线可以用不同 order 的 B-spline 基函数来表示,不同 order 的基函数有不同的控制点。
- 曲线可以求不同次数的导数,也对应着不同的控制点。

注意, 这 3 个维度是相互独立的。

 $A_i^{r,t}$ : 控制点,上下标的含义分别为,i 表示这个控制点是和哪个 knot 相关联,r 表示消去的 order 数。r 为 0 表示这个控制点是和原始的 k order B 样条基函数相关联的控制点。t 表示求导的次数,t 为 0 表示原始曲线的控制点,t 为 1 表示求了 1 次导的曲线的控制点。

注意:因为r是消去的 order 数,所以为了降低 order 我们需要升高r。这里升高和降低是由最终的计算顺序决定的。推导公式的时候左右都是对称的,所以不用特别在意升高还是降低的说法。

## 5 基本公式

B-spline 基函数:

$$\begin{split} N_i^1 &= \begin{cases} 1 & u_i \leq u < u_{i+1} \\ 0 & otherwise \end{cases} \\ N_i^k &= \frac{u - u_i}{u_{i+k-1} - u_i} N_i^{k-1} + \frac{u_{i+k} - u}{u_{i+k} - u_{i+1}} N_{i+1}^{k-1} \\ &= \frac{\alpha_i}{\gamma_i^1} N_i^{k-1} + \frac{\beta_i}{\gamma_{i+1}^1} N_{i+1}^{k-1} \end{split}$$

B-spline 基函数的求导公式:

$$(N_i^k)' = \frac{k-1}{u_{i+k-1} - u_i} N_i^{k-1} - \frac{k-1}{u_{i+k} - u_{i+1}} N_{i+1}^{k-1}$$
$$= (k-1) \left(\frac{N_i^{k-1}}{\gamma_i^1} - \frac{N_{i+1}^{k-1}}{\gamma_{i+1}^1}\right)$$

## 6 曲线的导数对应的控制点

设原始 k 阶 B 样条曲线公式为

$$C(x) = \sum_{i=0}^{n} A_i N_i^k$$

求和上下限为 0 到 n,为了简洁起见,我们后面都不写求和上下限。  $A_i$  是原始的未求导未降阶的控制点,即可以写成  $A_i^{0,0}$  对曲线求一次导,得:

$$\begin{split} C(x)' &= \sum_{i} A_{i}^{0,0}(N_{i}^{k})' \\ &= \sum_{i} A_{i}^{0,0}(k-1)(\frac{N_{i}^{k-1}}{\gamma_{i}^{1}} - \frac{N_{i+1}^{k-1}}{\gamma_{i+1}^{1}}) \\ &= \sum_{i} (k-1)(\frac{A_{i}^{0,0}}{\gamma_{i}^{1}} - \frac{A_{i-1}^{0,0}}{\gamma_{i}^{1}})N_{i}^{k-1} \\ &=: \sum_{i} (k-1)A_{i}^{1,1}N_{i}^{k-1} \end{split}$$

最后一行的 =: 表示"定义为"。为什么可以定义为  $A_i^{1,1}$ ? 因为控制点  $A_i^{1,1}$  是对应于降了 1 阶的基函数,并对应于求了一次导的曲线。

从上面这个推导,我们可以得到第一个递推关系(1):

$$\gamma_i^{r+1} A_i^{r+1,t+1} = A_i^{r,t} - A_{i-1}^{r,t} \tag{1}$$

计算方向为从右向左计算,即用高阶低导的控制点计算出低阶高导的 控制点。

# 7 不同阶的基函数的控制点之间的关系

这里我们应用一次降阶公式进行推导。

$$\begin{split} \sum_{i} A_{i}^{1,1} N_{i}^{k-1} &= \sum_{i} A_{i}^{1,1} (\frac{\alpha_{i}}{\gamma_{i}^{2}} N_{i}^{k-2} + \frac{\beta_{i-1}}{\gamma_{i+1}^{2}} N_{i+1}^{k-2}) \\ &= \sum_{i} (A_{i}^{1,1} \frac{\alpha_{i}}{\gamma_{i}^{2}} + A_{i-1}^{1,1} \frac{\beta_{i-2}}{\gamma_{i}^{2}}) N_{i}^{k-2} \\ &=: \sum_{i} A_{i}^{2,1} N_{i}^{k-2} \end{split}$$

我们得到第2个递推关系(2):

$$\gamma_i^{r+1} A_i^{r+1,t} = \alpha_i A_i^{r,t} + \beta_{i-(r+1)} A_{i-1}^{r,t}$$
 (2)

# 8 实际计算使用的递推关系

上面得到的 2 个递推关系是快速计算 B 样条曲线的关键。不过在计算的时候我们实际使用的递推关系还需要再推导一步。

把式 (1) 乘上  $\beta_{i-(r+1)}$  和式 (2) 一起消去  $A_{i-1}^{r,t}$ . 把式 (1) 乘上  $\alpha_i$  和式 (2) 一起消去  $A_i^{r,t}$ . 利用关系  $\alpha_i + \beta_{i-r} = \gamma_i^r$ ,可以得到 2 个新的递推关系:

$$\beta_{i-(r+1)}A_i^{r+1,t+1} = A_i^{r,t} - A_i^{r+1,t} \tag{3}$$

$$A_i^{r+1,t} = \alpha_i A_i^{r+1,t+1} + A_{i-1}^{r,t} \tag{4}$$

用于实际计算的是公式 (4), 计算方向从右向左,即利用高导的控制点, 计算出低导的控制点,阶数不变。 9 实际计算过程

#### 9 实际计算过程

5

实际的计算分成 2 个阶段进行,第一个阶段,利用递推公式 (1),得到阶数最低,求导次数最高的控制点。第二个阶段,利用递推公式 (4),得到阶数最低,求导次数依次降低到 0 的一系列值。这 2 个计算阶段可以用 2 个三角形矩阵表示,详见 [3] 的图 3.

最终,我们得到曲线在 x 处的全部 k+1 个从 0 到 k 阶的导数值:  $C(x), C^{(1)}(x), \dots, C^{(k)}(x)$ .

#### 10 对多次计算的优化

在上面的计算过程中,一次完整的迭代可以得到关于曲线上一个点的全部阶数的导数值。我们利用曲线在节点处的 Taylor 展开公式,可以避免每次都进行迭代。具体过程如下。

我们知道,对于一个 n 次多项式,我们将它在某一个点进行 Taylor 展开,可以得到它的一个精确的表达式:

$$P(x) = T_0 + T_1(x - u) + \dots + T_n(x - u)^n$$
(5)

其中,  $T_i$  是 P(x) 在 u 处的 i 阶导数。

假设我们要计算区间  $[u_i,u_{i+1}]$  里面的曲线值,我们只需要先计算一次曲线在  $u_i$  处的各阶导数值,之后便可以利用5来计算所有的位于区间  $(u_i,u_{i+1})$  里面的曲线值了。注:实际计算中对于位于区间端点的点有可能需要做一些特殊处理,具体参见 Open Cascade 的实现。

注: 在计算公式5时,我们使用 Horner 方案,即实际上的计算顺序是:  $T_0 + (x-u)[T_1 + (x-u)[T_2 + \ldots + (x-u)T_n]].$ 

## 参考文献

- [1] Open Cascade. https://www.opencascade.com/.
- [2] Wolfgang Boehm. A survey of curve and surface methods in CAGD. Computer Aided Geometric Design, 1:1–60, 1984.
- [3] Wolfgang Boehm. Efficient evaluation of splines. *Computing*, 33:171–177, 1984.

参考文献 6

[4] Carl de Boor. On calculating with B-splines. *Journal of Approximation Theory*, 6:50–62, 1972.

[5] Les Piegl and Wayne Tiller. The NURBS Book. Springer, 1997.