

# B-样条曲线的节点去除与光顺\*

满家巨<sup>1,2</sup>, 胡事民<sup>1,3</sup>, 雍俊海<sup>1,3</sup>, 孙家广<sup>1,3</sup>

<sup>1</sup>(清华大学 国家 CAD 工程中心,北京 100084);

<sup>2</sup>(浙江大学 应用数学系,浙江 杭州 310027);

<sup>3</sup>(清华大学 计算机科学与技术系,北京 100084)

E-mail: shimin@tsinghua.edu.cn

http://ncc.cs.tsinghua.edu.cn

**摘要:** 研究了 B-样条曲线节点的去除问题,简化了 B-样条曲线内部节点精确去除的充要条件。基于约束优化方法,通过扰动 B-样条曲线的控制顶点,给出了节点去除的一个新算法,并用于光顺 B-样条曲线。

**关键词:** B-样条曲线; 节点插入; 节点去除; 光顺; 约束优化

**中图法分类号:** TP391      **文献标识码:** A

B-样条曲线曲面已在计算机辅助设计与图形学中得到了广泛的应用。B-样条曲线曲面保留了 Bézier 曲线曲面的优点,采用控制顶点定义曲线曲面,同时引进 B-样条基函数表示多项式曲线,使其具有局部性质,能描述复杂形状,并且解决了采用 Bézier 样条所带来的拼接问题。

B-样条曲线有着一整套完整的算法,其中一个重要的算法便是节点插入算法。通过节点插入,可改善曲线的局部性质,得到 B-样条曲线的分段 Bézier 表示,但它同时也引入了冗余数据。与之相反的问题是节点的去除问题,通过节点去除可以减少冗余的数据,节点去除算法也可以用于曲线的光顺问题。不过,去除节点通常会改变原样条曲线的形状,因此,节点去除问题通常是一个逼近问题。

Lyche 和 Mørken<sup>[1,2]</sup>基于整体逼近给出了一个 B-样条曲线一次去除多个节点的算法; Tiller<sup>[3]</sup>也给出了在计算机容许的误差内一次去除多个节点的算法; Kjellander<sup>[4]</sup>, Farin<sup>[5]</sup>, Sapidis 和 Farin<sup>[6]</sup>等人分别基于三次 B-样条曲线的局部构造,讨论节点去除算法,并用于三次样条曲线的局部光顺; Eck<sup>[7]</sup>则基于曲线的局部结构研究节点去除算法,并给出了在离散的  $L_2$  逼近、离散的  $L_\infty$  逼近、连续的  $L_\infty$  逼近下的结果。

本文从几何上考虑 B-样条曲线的节点去除问题,通过扰动曲线的控制顶点,实现 B-样条曲线的节点去除算法和 B-样条曲线的光顺算法。

## 1 节点插入与节点删除的关系

B-样条曲线的节点插入算法增加了控制顶点个数,但不改变曲线的形状,给定正整数  $k, n, n \geqslant$

\* 收稿日期: 1999-07-14; 修改日期: 1999-10-27

基金项目: 国家自然科学基金资助项目(69902004); 浙江省自然科学基金资助项目(198022)

作者简介: 满家巨(1967—),男,湖南人,博士生,主要研究领域为计算机辅助几何设计; 胡事民(1968—),男,浙江人,博士,副教授,主要研究领域为计算机辅助几何设计,计算机图形学,面向内容图形图像检索; 雍俊海(1973—),男,福建人,博士生,主要研究领域为计算机辅助几何设计,计算机图形学; 孙家广(1946—),男,江苏人,教授,博上生导师,中国工程院院士,主要研究领域为计算机图形学,CAD/CAM,产品数据管理。

$k$  以及一个非减的节点序列：

$$T = \{t_0, t_1, \dots, t_{r-1}, t_r, t_{r+1}, \dots, t_{n+k}\}, \quad (1)$$

其中每个节点的重数不超过  $k$ , 则以  $\{d_i\}_{i=0}^n$  为控制顶点, 定义在节点序列  $T$  上的  $k$  阶 B-样条曲线可表示成

$$x(t) = \sum_{i=0}^n d_i N_{i,k,T}(t), \quad t \in [t_{k-1}, t_{n+1}], \quad (2)$$

其中  $N_{i,k,T}(t)$  表示定义在节点向量  $T$  上的 B 样条基函数.

考虑以  $(\bar{d}_i)_{i=0}^{n-1}$  为控制顶点, 定义在节点序列  $\bar{T} = T \setminus \{t_r\}$  上的  $k$  阶 B-样条曲线:

$$\bar{x}(t) = \sum_{i=0}^{n-1} \bar{d}_i N_{i,k,T}(t), \quad t \in [t_{k-1}, t_{n-1}],$$

如果  $x(t)$  是由  $\bar{x}(t)$  插入内部节点  $t_r$  之后得到的曲线, 即  $x(t) = \bar{x}(t)$ , 则一定存在下述关系:

$$d_i = \begin{cases} \bar{d}_i, & 0 \leq i \leq r-k+v-1; \\ (1-l_{k-r+i})\bar{d}_{i-1} + l_{k-r+i}\bar{d}_i, & r-k+v \leq i \leq r-1; \\ \bar{d}_{i+1}, & r \leq i \leq n, \end{cases} \quad (3)$$

其中  $v$  是节点  $t_r$  在节点序列  $T$  中的重数,  $l_j = \frac{t_r - t_{r-k+j}}{t_{r+j} - t_{r-k+j}}$ ,  $v-1 \leq j \leq k$ .

因此, 向节点序列  $\bar{T} = T \setminus \{t_r\}$  中插入节点  $t_r$ , 则新的控制顶点  $d_i$  可根据给定的  $\bar{d}_i$  从方程组(3)中给出. 反过来, 如果希望从  $T$  中去除内部节点  $t_r$ , 则根据给定控制顶点  $d_i$ , 要解出未知的  $\bar{d}_i$ , 这时, 我们必须要解一个超限方程组:

$$\begin{cases} \bar{d}_i = d_i, & 0 \leq i \leq r-k+v-1; \\ (1-l_{k-r+i})\bar{d}_{i-1} + l_{k-r+i}\bar{d}_i = d_i, & r-k+v \leq i \leq r-1; \\ \bar{d}_i = d_{i+1}, & r-1 \leq i \leq n-1. \end{cases} \quad (4)$$

通常, 该方程组是不相容的, 只有逼近解; 当且仅当它是一个相容方程组时, 才有一个精确解. 所以, 作为节点插入的反问题, 节点去除是一个逼近问题.

## 2 不相容性的克服

如果从方程组(4)中去掉一个方程, 则剩下的方程组可解. 我们可以得到如下两组解:

$$\bar{d}_i^I = \begin{cases} d_i, & 0 \leq i \leq r-k+v-1; \\ \frac{1}{l_{k-r+i}}d_i + \left(1 - \frac{1}{l_{k-r+i}}\right)d_{i-1}^I, & r-k+v \leq i \leq r-1; \\ d_{i+1}, & r \leq i \leq n-1, \end{cases} \quad (5)$$

$$\bar{d}_i^H = \begin{cases} d_i, & 0 \leq i \leq r-k+v-2; \\ \left(1 - \frac{1}{l_{k-r+i}}\right)d_{i+1} + \frac{1}{l_{k-r+i+1}}d_{i+1}^H, & r-k+v-1 \leq i \leq r-1; \\ d_{i+1}, & r-1 \leq i \leq n-1. \end{cases} \quad (6)$$

为了克服式(4)的不相容性, 引入了权系数, 作式(5)和式(6)的线性组合运算, 得到

$$d_i = \begin{cases} d_i, & 0 \leq i \leq r-k+v-2; \\ (1-\alpha_{k-r+i})d_i^I + \alpha_{k-r+i}d_i^H, & r-k+v-1 \leq i \leq r-1; \\ d_{i+1}, & r \leq i \leq n-1. \end{cases} \quad (7)$$

于是,问题转化为如何适当地选择权系数,使得由 $\{\bar{d}_i\}_{i=0}^{n-1}$ 定义在节点序列 $\bar{T}=T \setminus \{t_r\}$ 上的B样条曲线在某种意义上最佳逼近原曲线的问题。

文献[5]给出了当 $k=4$ 时几种可能的选择。文献[7]则从更一般的角度,给出在离散 $L_2$ 逼近、离散 $L_\infty$ 逼近、连续 $L_\infty$ 逼近的意义下选择权系数的方法。

根据以上讨论,传统的节点去除算法的步骤如下:

- (1) 按式(5)和式(6)计算 $\{\bar{d}_i^L\}$ 和 $\{\bar{d}_i^U\}$ ;
- (2) 按某种选择方案计算权系数;
- (3) 按式(7)计算新控制顶点 $\{d_i\}$ .

### 3 扰动控制顶点的约束优化方法

不妨假设对原曲线的若干控制顶点进行小扰动,使得节点 $t_r$ 可以从新曲线的节点序列中精确去除,则扰动曲线可作为我们所需的逼近解。上述想法也相当于扰动方程组(4)的常数项,使得该方程组成为一个相容方程组。

为叙述方便起见,我们先引入如下记号:

设 $\{l_i\}$ 是一组实数, $j \leq k$ 是两个非负整数,定义

$$\begin{cases} \binom{k}{j} = \prod_{i=j}^{k-1} \frac{1-l_{i+1}}{l_i}, & j \leq k \\ 1, & j=k \end{cases} \quad (8)$$

注意到 $l_{v-1}=1, l_k=0$ ,由方程组(4)的前 $r$ 个方程经过简单计算可得:

$$\bar{d}_{r-1} = - \sum_{j=v-1}^{k-1} (-1)^{k-j} \binom{k}{j} d_{r-k+j}.$$

另外,由第 $r+1$ 个方程有 $\bar{d}_{r+1}=d_r$ ,因此,要使方程组(4)成为相容方程组的充要条件是

$$d_r = - \sum_{j=v-1}^{k-1} (-1)^{k-j} \binom{k}{j} d_{r-k+j}, \quad (9)$$

即

$$\sum_{i=v-1}^k (-1)^{k-i} \binom{k}{i} d_{r-k+i} = 0. \quad (10)$$

由于我们利用了 $l_{v-1}=1, l_k=0$ ,因此与文献[7]中的式(11)相比,本文定义的式(8)更简明,且便于编程计算,因而也简化了Eck<sup>[7]</sup>给出的内节点精确去除的充要条件。

式(10)一般不成立,因此我们扰动顶点序列 $\{d_{r-k+i}\}_{i=v-1}^k$ 为 $\{d_{r-k+i} + \epsilon_i\}_{i=v-1}^k$ ,使得式(10)成立。

我们的极小目标是 $\sum_{i=v-1}^k \|\epsilon_i\|^2$ ,其中 $\|\cdot\|$ 表示Euclid范数。为此,构造Lagrange乘子函数:

$$L = \sum_{i=v-1}^k \|\epsilon_i\|^2 + \lambda \sum_{i=v-1}^k (-1)^{k-i} \binom{k}{i} (d_{r-k+i} + \epsilon_i), \quad (11)$$

这里,  $\lambda$ 为Lagrange乘子,令 $\frac{\partial L}{\partial \epsilon_i} = 0, \frac{\partial L}{\partial \lambda} = 0$ ,我们有

$$\begin{cases} 2\epsilon_i (-1)^{k-i} \binom{k}{i} \lambda = 0, & v-1 \leq i \leq k \\ \sum_{j=v-1}^k (-1)^{k-j} \binom{k}{j} (d_{r-k+j} + \epsilon_j) = 0 \end{cases}, \quad (12)$$

解此方程组可得

$$\epsilon_i = -\frac{(-1)^{k-i} \binom{k}{i}}{\sum_{j=v-1}^k \binom{k}{j}^2} \sum_{j=v-1}^k (-1)^{k-j} \binom{k}{j} d_{r-k+j}, \quad v-1 \leq i \leq k. \quad (13)$$

因此,节点去除算法可按如下步骤进行:

- (1) 根据式(13)计算  $\{\epsilon_i\}_{i=v-1}^k$ ;
- (2) 对  $v-1 \leq i \leq k$ , 执行  $d_{r-k+i} \leftarrow d_{r-k+i} + \epsilon_i$ ;
- (3) 根据式(5)计算新控制顶点  $\{\bar{d}_i\}_{i=0}^{n-1}$ .

与上一节的方法比较,显然,本节的方法更直观,而且计算量要小得多. 图 1 给出了一个节点去除的例子. 定义在节点序列  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11\}$  上的两条四阶 B-样条曲线及其控制多边形用实线表示,去除节点  $t_4=4$  后的逼近样条曲线及其控制多边形用虚线表示.



Fig. 1 Knot-Removed of B-Spline curves

图 1 B-样条曲线节点去除

为了增强局部控制特性,我们可以增加约束条件,例如,  $\epsilon_{v-1} = \epsilon_k = 0$ , 然后求解扰动系数. 这种局部控制能力是很重要的,因为在很多应用中,常常只允许改变一部分数据,有时甚至只允许改变一个控制点.

#### 4 节点去除与 B 样条光顺

文献[5]提出的 B-样条光顺方法是先去除节点,然后再重新插入该节点一次. 这是因为,经过上述处理后,B-样条曲线在该节点的光滑度提高一次,其主要步骤可描述如下:

- (1) 按某种判定法则决定需要进行光顺的内部节点;
- (2) 在该节点处执行节点去除算法;
- (3) 对该节点执行节点插入算法.

对某个内部节点  $t_r$ , 按上一节方法扰动控制顶点,使得曲线扰动后,该节点  $t_r$  可以从节点序列中精确去除. 这就是说,曲线在该节点的光滑度得到提高,因而达到了光顺的目的,但我们并不真正进行节点去除与插入,于是我们可以得到如下的光顺方法:

- (1) 按某种判定法则决定需要进行光顺的内部节点;
- (2) 扰动控制顶点,扰动量根据式(13)计算.

由于省略了节点去除和节点插入过程,只对部分控制顶点计算扰动量,因而本文的方法大大减少了 Farin 光顺方法的计算量.

## 5 结 论

本文讨论了B-样条曲线节点的问题,充分利用B-样条曲线控制顶点的优点,直接扰动控制顶点以达到去除节点的目的,并给出一个简单的样条曲线光顺方法。本文去除节点的方法显然可以直接应用到样条曲面,但并不能直接用于样条曲面的光顺,因为先在 $u$ 方向去除一个节点再在 $v$ 方向去除一个节点之后,并不能使曲面达到 $k$ 次光滑。

### References:

- [1] Lyche, T., Mørken, K. Knot removal for parametric B-spline curves and surfaces. Computer Aided Geometric Design, 1987, 4(3):217~230.
- [2] Lyche, T., Mørken, K. A data reduction strategy for splines with application to the approximation of function and data. IMA Journal of Numerical Analysis, 1988, 8(2):185~208.
- [3] Tiller, W. Knot-removal algorithms for NURBS curves and surfaces. Computer Aided Design, 1992, 24(8):445~453.
- [4] Kjellander, J. Smoothing of cubic parametric splines. Computer Aided Design, 1983, 15(3):175~179.
- [5] Farin, G., Rein, G., Sapidis, N., et al. Fairing cubic B-spline curves. Computer Aided Geometric Design, 1987, 4(1~2):91~163.
- [6] Sapidis, N., Farin, G. Automatic fairing algorithm for B-spline curves. Computer Aided Design, 1990, 22(2):121~129.
- [7] Eck, M., Hadenfeld, J. Knot-removal for B-spline curves. Computer Aided Design, 1995, 12(3):259~282.

## Knot-Removal and Fairing of B-Spline Curves

MAN Jia ju<sup>1,2</sup>, HU Shi min<sup>1,3</sup>, YONG Jun-hai<sup>1,3</sup>, SUN Jia-guang<sup>1,3</sup>

<sup>1</sup>(National CAD Engineering Center, Tsinghua University, Beijing 100084, China);

<sup>2</sup>(Department of Applied Mathematics, Zhejiang University, Hangzhou 310027, China);

<sup>3</sup>(Department of Computer Science and Technology, Tsinghua University, Beijing 100084, China)

E-mail: shimin@tsinghua.edu.cn

<http://ccv.cs.tsinghua.edu.cn>

Received July 14, 1999; accepted October 27, 1999

**Abstract:** The problem of knot-removal for B-spline curves is investigated in this paper. The sufficient and necessary condition for removing knots of B-spline curves exactly is simplified. Based on the constrained optimization method, a new algorithm of knot-removal is derived by perturbing the control points of B-spline curves. This method can also be used to fair B-spline curves.

**Key words:** B-spline curve; knot-insert; knot-removal; fairing; constrained optimization