# 伪正交区域的凸四边形分解算法的实现与可视化

周伯威(2016213588)、潘毅铃(2016311947)、肖剑楠(2016213589)

## 问题介绍

#### 概念简介

伪正交区域(pseudo-rectilinear region):

- 水平边和倾斜边交替出现
- 所有内角不大于 270°
- 任意倾斜边的影子都不包含顶点(边 e 的影子: 是一个区域, 这个区域里每个点都能与 e 上(端点不算)的某个点垂直连起来, 且连线在多边形内)

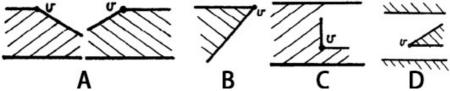
#### 选题介绍

我们这次选题的题目为伪正交区域的凸四边形剖分,主要参考了[Lubiw]和[KKK]这两篇论文。[KKK]这篇论文证明了正交多边形区域能够分解为凸四边形,[Lubiw]在[KKK]这篇论文的基础上做出了新的工作,展示了两类多边形区域时"CQ hereditary"的,分别为 1-正交多边形区域,记为 $P_1$ ,和伪正交多边形区域,记为 $P_2$ 。其中 $P_2$ 多边形区域的分解更具有普适性,因为我们这次选题主要实现 $P_2$ 类多边形区域分解算法的实现与展示。在算法的时间复杂度方面,对于包含 n 个顶点的 $P_2$ 区域,可以在O(nlogn)时间内分解成多个凸四边形。特别地,当这个区域是正交区域时,O(nlogn)是下界。

## 算法实现

算法实现中使用了扫描线技术。节点按照x坐标进行排序,算法复杂度为O(nlogn)。一条垂直的扫描线从 $x = -\infty$ 扫描至 $x = \infty$ ,在遇到节点时暂停。在扫描过程中,将节点所连的边加入到一个有序队列中,同时检查该区域的合法性。

在扫描过程中,需要搜索每个节点的右邻居<sup>2</sup>,为下一步的剖分做准备。在扫描过程中,分情况讨论,共有如下图所示的四种情况。



在情况 A, B 和 C 中, 节点 所两侧属于同一"进出对"的两条边可能为某些节点带来 initial right neighbor。以一条右边与节点 v 连接的节点没有 initial right neighbor,而任何一个以

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> "CQ hereditary"的定义是: 一个多边形区域类 ,对于其内部的一个多边形区域,如果它本身不是凸四边形,那么它有一个"可移除的四边形","可移除的四边形"指的是区域中的凸四边形,它的边是区域的边或者弦,移除了它区域仍属于这一类多边形区域中。显然,CQ hereditary 类里面的每个多边形区域都是可以被分解成凸四边形的。

 $<sup>^2</sup>$  右邻居的定义为,该区域内x坐标大于节点v,且节点v可见的节点中,x坐标最小的节点即为节点v的右邻居。

一条左边与节点 相连的节点可以继续等待一个 initial right neighbor。同时,在情况 A, C 和 D 中,节点 自身也需要等待一个 initial right neighbor。

### 系统框架

算法实现与效果演示基于 JavaScript 语言,多边形区域及结果演示基于 Canvas。由于算法的输入由用户手工输入,因而数据量较小,使用 JavaScript 这样的解释型语言来实现算法并不会有明显的负担。

系统除了依赖 jQuery 及 materialize 这两个工具包来支持对 DOM 元素的操作和布局的实现以外,并不依赖其他计算库,线段求交等几何函数为手动实现。

#### 交互部分

用户输入:由于伪正交多边形具有诸多特点,所以随机选点输入并不现实。经过讨论,我们设计的输入方式共分为两步:

- 1) 用户根据辅助线提示,在画板上连续取点,并获得多个正交区域;
- 2) 在第一步得到的正交区域基础上, 调整节点水平位置, 从而得到任意伪正交多边形区域;
- 3) 扫描及分解。

#### 算法展示

考虑到扫描线算法的特点,我们提供了两部分的效果展示,具体的交互及细节请查看 manual.pdf。

- 1) 扫描线过程展示
- 2) 分解过程展示

### 成员及分工

任务	参与者
前端框架	周伯威
交互及动画	周伯威、肖剑楠
扫描线算法及区域分解	潘毅铃、肖剑楠

## 小结

这个题目对于我们每个人来说都是一个全新的题目。每个小功能的实现,都是课程所学知识的实践和再检验。与其他的项目不同的是,为了实现这样一个算法并得到好的结果,需要反复研读论文中的每句话,才能够确保最终结果的可靠。

文章中对于扫描线过程中出现的四种情况介绍的比较简略, 初读的时候自认为理解的比较全面, 考虑到了全部的情况, 但是在落实到键盘的时候, 发现还是有很多细节并不清楚。为了弄懂作者的意图, 我们在项目中往往会加入自己的设想进行尝试, 如果猜想的不对, 就再阅读一遍原文。最终, 算法就是在"读论文-做假设-实践"的这样一个循环中逐渐完善了。还是古人的那句话说的好, "纸上得来终觉浅, 绝知此事要躬行。"

## 参考文献

[Lubiw] Lubiw, Anna. "Decomposing polygonal regions into convex quadrilaterals." Proceedings of the first annual symposium on Computational geometry. ACM, 1985.

[KKK] Kahn, Jeff, Maria Klawe, and Daniel Kleitman. "Traditional galleries require fewer watchmen." SIAM Journal on Algebraic Discrete Methods 4.2 (1983): 194-206.

[T] Toussaint, Godfried T. "Pattern recognition and geometrical complexity." Proceedings of the 5<sup>th</sup> International Conference on Pattern Recognition. Vol. 334. 1980.

[S] Sack, J., and O. An. "Algorithm for Decomposing Simple Rectilinear Polygons into Convex Quadrilaterals,"." Proceedings of the 20th Allerton Conference on Communication, Control, and Computing, Monticello. 1982.

[GJPT] Garey, Michael R., et al. "Triangulating a simple polygon." Information Processing Letters 7.4 (1978):175-179.

[PLLML] Pagli, L., et al. "On two dimensional data organization 2." Fund. Inform 2 (1979): 211-226.

[LPRS] Lingas, Andrzej, et al. "Minimum edge length partitioning of rectilinear polygons." Proc. 20th Allerton Conf. Commun. Control Comput. 1982.

[CD] Chazelle, Bernard, and David Dobkin. "Decomposing a polygon into its convex parts." Proceedings of the eleventh annual ACM symposium on Theory of computing. ACM, 1979.

[Ln] Lingas, Andrzej. "The power of non-rectilinear holes." International Colloquium on Automata, Languages, and Programming. Springer Berlin Heidelberg, 1982.

[EOW] Edelsbrunner, Herbert, Joseph O'Rourke, and Emmerich Welzl. "Stationing guards in rectilinear art galleries." Computer vision, graphics, and image processing 27.2 (1984): 167-176.