计算几何从入门到放弃

北京大学 吉如一

计算几何与模拟

- 误区: 计算几何与模拟是强队才需要训练的
- 特点: 消耗机时长、算法能力要求低、错误率高
- 实际上:对实力较弱的队伍来说是一个快速提升点
- 原因: 这两类题目考察 写代码 而不是 想算法

小调研

- 如果你的队伍:
 - 在比赛中后期经常出现长时间的空机
 - 有一名队员在比赛后期经常挂机
- 可以尝试让这一名队员去特训模拟/计算几何

核心思想

• 特点: 消耗机时长、算法能力要求低、错误率高

• 核心: 降低错误率

• 稳定计算几何模板

• (功能) 不断做题,测试模板正确性

• (使用) 封装: 让每一个功能的代码行数尽可能少

两种流派

• 旋转平移流

```
point turn(db k1){return (point){x*cos(k1)-y*sin(k1),x*sin(k1)+y*cos(k1)};}
```

- 板子流
 - https://onlinejudge.u-aizu.ac.jp/courses/library/4/ CGL/all

Part1: 基础

• 在这一部分, 我们过一下计算几何中的单元操作。

团队核心

- 叉积 x1 y2 x2 y1
- 点积 x1 x2 + y1 y2
- 如何判断一个多边形的顶点是顺时针排序的还是逆时针排序的

常见元素

- 点 (坐标)
- 线 (两个点,带方向)
- 圆 (点, 半径)

单元操作

- 点到直线的投影
- 直线/圆和直线/圆的交点
- 点/圆到圆的切线
- 点和多边形位置关系

凸包快速操作

- 求凸包
- 旋转卡壳
- 点到凸包的切线(以及判断位置关系)
- 直线和凸包的交点
- 闵可夫斯基和

JS012018

- 一个点集的领地为它的凸包(包括边界)
- 给出两个点集 A,B 以及 q 组询问
- 每组询问给出一个向量,问把 A 沿着这个向量平移 后,领地是否会和 B 有交
- 点集大小, q ≤ 100000

点定位

- 民工版本: 点与多边形位置关系
- 有 n 个边界不相交的圆(可能包含)
- 如何抠出边界关系?
- 平面图转对偶图
- 如果不连通?

格林公式

- 圆并
 - 恰好被 k 个圆覆盖的面积
- 多边形面积交
 - 关键步骤: 求一条直线和多边形交的状态

反演

- 点 A 对 点 O 反演至点 A'
 - OA与 OA'方向相同,且长度乘积为 1
- 圆 C 对点 O 反演
 - 若 O 在 C 上,则变成过 O 的直线
 - 否则还是一个不过 O 的圆

HDU6158

- 输出前 n 个圆的面积和
- n ≤ 1e9

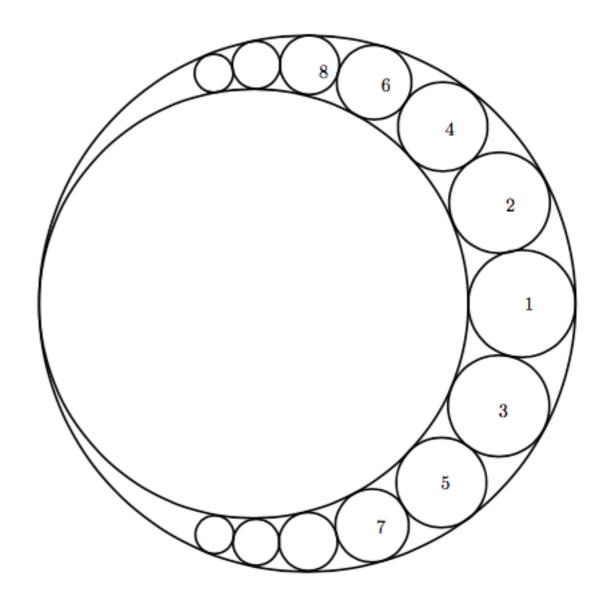


Figure 1: A Simple Example

Part2: 关键点思想1

- 计算几何中涉及到的变量往往是连续的
 - 行走的距离、转弯的角度等等
- 因此: 最优化问题中, 方案集合 S 通常是无穷的
- 找到有限集 S' 满足: 1. 包含最优解, 2. 所有元素都是合法解或者所有非法解都能被排除。

Tokyo2014 H

- 平面上有 n 个点是障碍物
- 求一个半径为 R 的圆盘从 s 到 t 的最短路
- n ≤ 8

Tokyo2014 H

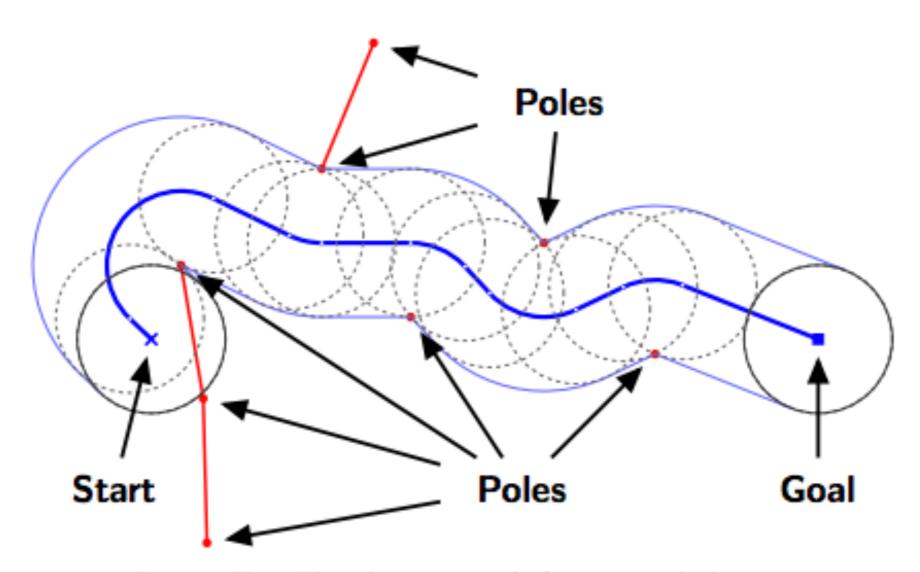


Figure H.1. The shortest path for a sample layout

JAG2016 I

- 一个矩形的城市,中间有一条河
- 河是两条从上边界到下边界且互相不交的折线
- 给定起点终点,求第一关键字水里距离,第二关键字 陆地距离的最短路
- 折线点数不超过 20

多校2018 9E

- 给出一个 n 个点的简单多边形和半径 R
- m次询问,每一次给出一个半径为R的圆,问把这个圆给完全移到多边形里的最短距离
- n,m ≤ 200, 坐标范围 1e6
- 保证 R 变化 0.1 答案不变

Part2: 关键点思想2

- 计算几何中经常会遇到分段函数
 - 沿着折线行走时,对一个点的距离
- 虽然整体复杂,但是每一段都是简单函数
 - 线性函数、二次函数、凸函数等等
- 找到分界点的一个超集,分段考虑

WF2015 B

- 给两个凸多边形,并分别给出速度向量
- 问相交面积的最大值已经第一个达到最大面积的时刻
- $n \le 10$

WF2012 A

- 三维空间中 n 个点,每个点有个速度向量
- 问在运动过程中,最小生成树变化了多少次(只有连续作为最小生成树超过 1e-6 的时间才会被计入)
- $n \le 50$
- 数据保证在任意长度大于等于 1e-6 的时间范围内, 都存在一个时刻最小生成树是唯一的

HDU4785

- 你家是个矩形,有一个扫地机器人和 n 个家具
- 机器人和家具形状都是凸多边形,家具不交且都在矩形内部
- 机器人可以任意平移(可以和家具相交也可以到房间外), 当他完全在房间内部且和家具不交时,第一个顶点除会开始 打扫
- 问能扫到的面积
- n, 凸包点数 ≤ 20

Part3: 小练习

来做些 World Finals 原题练练手吧

WF2017 A

- 给出一个 n 个点的简单多边形
- 问能放进去的最长线段长度
- $n \le 200$

WF2013 G

- 平面上有一个无限的网格,格子大小 xs x ys
- 给出一个n个点的简单多边形,横坐标范围 10xs, 纵坐标范围 10ys
- 你可以任意平移这个多边形
- 问最少和多少个格子严格有交
- $n \le 50$

WF2016 H

- 给两个简单多变形
- 你可以旋转/平移多边形
- 要求在多边形不严格相交的情况下,最大化重合的周长长度
- 多边形点数 ≤ 50

WF2012 H

- 给出一个 n 个点的凸多边形 P
- 你从P内的一个点出发,要求触碰P的每一条边最少一次然后回到原点
- 问最短路径长度
- $n \le 100$

WF2016 J

- n 个人,每个人三个参数 ai(int), bi(int), ci(bool)
- 选择实数 S 和 T, 对 ai×S+bi×T 排序(有相同则考虑最坏情况)
- 令 I,r 为第一个/最后一个 ci = true 的位置
- 最小化 r-l+1
- $n \le 250000$

WF2018 G

- 给出一个 n 个点的简单多边形
- 找到最小的 R
- 使得多边形内任何一点到最近顶点的距离小于等于 R
- $n \le 2000$

prefinal2018 Day4A

- 一个大凸多边形 A 中有一个小凸多边形 B
- 每一次可以沿着 B 的一条边剪开
- 问裁出 B 最少剪的长度是多少
- 点数 ≤ 200

prefinal2018 Day4A

