

Contest Info

date: 2020-07-18 12:00~17:00

[2020-2021 BUAA ICPC Team Supplementary Training 01](#)

[2015-2016 Petrozavodsk Winter Training Camp, Saratov SU Contest](#)

Solutions

A. Three Servers

[题目大意](#)

[题解](#)

B. Game on Bipartite Graph

[题目大意](#)

[题解](#)

C. Black and White Board

[题目大意](#)

[题解](#)

D. Catenary

[题目大意](#)

现有 n 个质量均匀分布的棒子，头在 $(0, 0)$ 点挂着，尾在 $(L, 0)$ 点挂着，然后让整条链自然下垂，求每个点自然下垂稳定之后的位置。

[题解](#)

不会奇奇怪怪的东西，我只知道自然下垂时，必然总体的重力势能是最小的。

记长度单位为米，棒子每米的质量为 m_0 重力势能为 g

记 $\alpha_i \in [0, \pi]$ 为第 i 个棒子和重力方向的夹角。写出来每个点的坐标，写一下重力势能，限制一下最后一个点的坐标为 $(L, 0)$ 用拉格朗日乘数法，我们需要最小化 $P(\vec{\alpha})$ ，
 $\lambda_1, \lambda_2 = \left(\sum_{i=1}^n -m_i g \left(\frac{1}{2} l_i \cos \alpha_i + \sum_{j < i} l_j \cos \alpha_j \right) \right) \right) + \lambda_1 \left(\left(\sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i \right)^2 - L^2 \right) + \lambda_2 \left(\sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i \right)$ 相当于最小化 $F(\vec{\alpha}, \lambda_1, \lambda_2) = \left(\sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i \right)^2 - L^2 + \lambda_1 \left(\left(\sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i \right)^2 + \sum_{j < i} l_j \cos \alpha_j \right) + \lambda_2 \left(\sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i \right)$ 偏导 $\begin{array}{l} \frac{\partial F}{\partial \alpha_i} = \frac{\partial}{\partial \alpha_i} \left(\sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i \right)^2 - L^2 + \lambda_1 \left(\sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i \right)^2 + \sum_{j < i} l_j \cos \alpha_j + \lambda_2 \sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i \\ = \sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i + \lambda_1 \sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i - \lambda_2 \sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i + \lambda_1 \sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i - \lambda_2 \sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i \\ = \sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i - \lambda_2 \sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i \end{array}$ $\frac{\partial F}{\partial \lambda_1} = \sum_{i=1}^n l_i \sin \alpha_i - L = 0$ $\frac{\partial F}{\partial \lambda_2} = \sum_{i=1}^n l_i \cos \alpha_i = 0$

目标是让偏导都为 0，但容易想到实际上偏导均为 0 应该是有两个解。另外一个是取最大值，那种情况下必然 $\alpha_1 > \frac{\pi}{2}$ 所以我们限制一下 $\alpha_1 \in [0, \frac{\pi}{2}]$

考虑一下 $\alpha_i > \alpha_{i+1}$ 容易发现如果我们将第 i 个棒子的起点和第 $i+1$ 个棒子的终点用线段连起来，会发现两个棒子都在这个线段的上方，但是我们如果让两个棒子根据这个线段对称一下，就能得到重力势能最小的解。因此在最小化重力势能的情况下 $\alpha_i \neq \alpha_{i+1}$

记 x_i 为： $x_i = \frac{1}{2} l_i + \sum_{j > i} l_j$ x_i 的差分是两个棒子长度和的一半，所以 x_i 单调递减。

我们先令 $\frac{\partial F}{\partial \alpha_i} = 0$ 容易发现只要前两个角度不同，就可以直接解出 λ_1 和 λ_2

假设 $\alpha_1 < \alpha_2$ 即 $\alpha_1 \neq \alpha_2$ 有： $\lambda_1 = \frac{\left(\sin \alpha_1 \sin \alpha_2 \right)}{\left(\sin (\alpha_1 - \alpha_2) \right)}$ $\lambda_2 = \frac{\left(\cos \alpha_1 \cos \alpha_2 - \sin \alpha_1 \sin \alpha_2 \right)}{\left(\cos (\alpha_1 - \alpha_2) \right)}$

利用 $\frac{\partial F}{\partial \alpha_i} = 0$ 可以解得 α_i 是以 $-\lambda_1$ 为对边、以 $x_i - \lambda_2$ 为临边的直角三角形中的角，可以用 atan2 来解。因为 x_i 是单调递减的，所以这样直接解出来的角度也是单调递增的。

到现在我已经分析的是头昏眼花，所以接下来的只能猜一下了。想象一下，如果 α_1 固定了，那么随着 α_2 的变化，我们通过上面的方式计算一下最后一个点的坐标，这个点划过的轨迹必然是一个连续、光滑的曲线，我们需要一个可以三分的目标函数，这个目标函数越小，就表明最终一个点越接近 $(L, 0)$

最后就只能各种距离函数都试一下了 XwX 不过确实轨迹上的曲率很难确定，而且轨迹是光滑的，因此像切比雪夫距离、曼哈顿距离之类的，在确定的距离下图形不是光滑的距离函数会比较适合。

最后发现三分第一个角套三分第二个角，最小化最终一个点到 $(L, 0)$ 的切比雪夫距离能获得正确的解，晚安。

E. Evacuation Plan

[题目大意](#)

[题解](#)

F. Empty Vessels

[题目大意](#)

[题解](#)

G. Maximum Product

[题目大意](#)

[题解](#)

H. Biathlon 2.0

[题目大意](#)

[题解](#)

I. Archaeological Research

[题目大意](#)

[题解](#)

J. Sockets

[题目大意](#)

[题解](#)

K. Toll Roads

[题目大意](#)

题解

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
<https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:intrepidsword:ru-winter-camp-2015-saratov-su&rev=1595561332>

Last update: **2020/07/24 11:28**

