

选做题

2018.11.1

李昊宸

1. n 个木块放到一张桌子上

猜想一种可能的解:

要使木块伸出距离最长, 需要有每一层的所有木块搭好之后, 整体的重心恰好在桌面边缘, 那么为了充分利用每一块木块的所有重量, 整体上应成倒三角形的对称分布。

如下图, 第 n 层应有 n 个木块, 并且每层都能向外伸出 1/2 米。



所以若伸出 $n/2$ 米, 至少有 $\frac{n(n+1)}{4}$ 块

于是, 当有 $n = \frac{k(k+1)}{4} + c$, k 为整数, c 为小于 k 的整数 时, 伸出的距离为 $n/2$ 米

我们这样给出了一个算法。

证明它的最大性, 我们只需要证明, 每使木块伸出 1/2 米, 我们至少需要多少块木块。

当每层伸出 1/2 米时, 即为上述算法;

当每层伸出的距离小于 1/2 米时, 我们需要叠加多层。

利用物理学的规律我们发现, 上面一层为达到与下面一层相同的效果, 总需要使用更多的木块, 即使用的木块数一定会大于等于 n

于是最大性得证。

2. 随机游走问题

二维随机游走:

从上节课的讨论可以得到, 最终回到原点的概率为 1. 下面是一种可能的推测。

考虑到随机游走实质上为二项分布, 当 n 趋向于无穷时有正态逼近

$$f(X, Y) = \frac{1}{2\pi\sqrt{1-\rho^2}} \exp\left\{-\frac{1}{2}Q^T C^{-1}Q\right\}, \quad Q = \begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix}, C \text{ 为协方差矩阵}$$

$$\text{当 } X=Y=0 \text{ 时, } f(0,0) = \frac{1}{2\pi\sqrt{1-\rho^2}}, \text{ 根据已有的 } f(0,0) = 1$$

得到 $\rho = 0.98725$

将该数据拟合三维随机行走:

$$f(X, Y, Z) = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{3}{2}}(\det C)^{-1}} \exp\left\{-\frac{1}{2}Q^T C^{-1}Q\right\}, \quad C = \begin{pmatrix} X & & \\ & Y & \\ & & Z \end{pmatrix}, Q \text{ 为协方差矩阵}$$

$$Q = \begin{pmatrix} \sigma^2 & \rho & \rho \\ \rho & \sigma^2 & \rho \\ \rho & \rho & \sigma^2 \end{pmatrix}, \text{不妨令 } \sigma \text{ 取 } 1$$

得到 $f(0, 0, 0) = 34\%$, 与理论数据符合较好

于是我们可以推广到 N 维随机游走：

$$f(X, Y, Z) = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{n}{2}} (\det C)^{-1}} \exp\left\{-\frac{1}{2} Q^T C^{-1} Q\right\}, C = \begin{pmatrix} X_1 & & \\ & X_2 & \\ & & \dots \\ & & & X_{n-1} \\ & & & & X_n \end{pmatrix}, Q \text{ 为协方差矩阵}$$

3. 四柱汉诺塔问题

$$\text{由算法, } f(4, n) \leq \min_{1 \leq k \leq n-1} \{2f(4, k) + f(3, n-k)\}$$

$$\text{定义 } F(4, n) \leq \min_{1 \leq k \leq n-1} \{2F(4, k) + F(3, n-k)\}$$

$$\begin{aligned} F(4, n) &= \sum_{i=1}^k i 2^{i-1} + (n - \binom{k+1}{2}) \cdot 2^k \\ &= (n-1 - \binom{k}{2}) 2^k + 1, n \in [\binom{k+1}{2}, \binom{k+2}{2}] \end{aligned}$$

不难发现，该递推公式具有最优子结构，故其为最优解。