

计算：万物的起源和终点

蒋炎岩

南京大学计算机科学与技术系

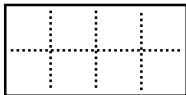


2014 年 1 月 21 日

这是一场怎样的报告？

如果有时光机
能回到十年之前
面对和你们同龄的自己
我应该对自己说点什么？

今天带给大家一个和方格有关的故事



Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题

故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界

统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

生命：物理世界中的计算机

人造的智慧

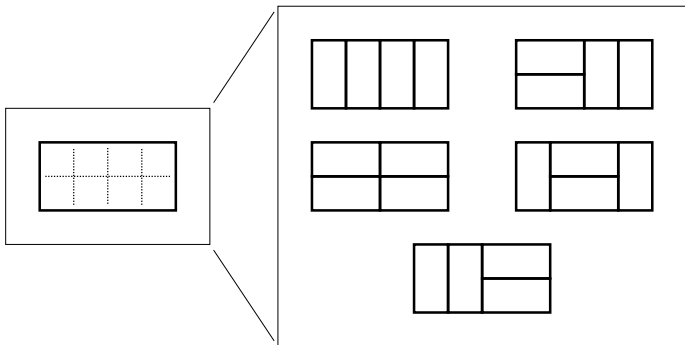
计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学

起源即是终点

$2 \times n$ 覆盖问题

用 1×2 的多米诺骨牌，覆盖 $2 \times n$ 的方格，有多少种不同的覆盖方法？



$2 \times n$ 覆盖问题：解答

假设 $S(x)$ 为覆盖如 x 所示方格的方案数，考虑覆盖第一列的两种方案：

$$S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_n\right) = S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_{n-1}\right) + S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_{n-2}\right)$$

$$f_2(n) = \begin{cases} 1 & n \leq 1 \\ f_2(n-1) + f_2(n-2), & n \geq 2 \end{cases}$$

解法：递推、通项公式、矩阵乘法……

$2 \times n$ 覆盖问题：解答

假设 $S(x)$ 为覆盖如 x 所示方格的方案数，考虑覆盖第一列的两种方案：

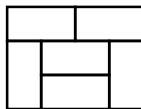
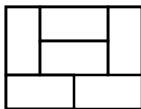
$$S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_n\right) = S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_{n-1}\right) + S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_{n-2}\right)$$

$$f_2(n) = \begin{cases} 1 & n \leq 1 \\ f_2(n-1) + f_2(n-2), & n \geq 2 \end{cases}$$

解法：递推、通项公式、矩阵乘法……

$3 \times n$ 覆盖问题

同样用 1×2 的多米诺骨牌，但是覆盖 $3 \times n$ 的方格，有多少种不同的覆盖方法？



$$f_3(4) = 3 \times 3 + 2 = 11$$

$3 \times n$ 覆盖问题：解答

同样考虑覆盖第一列的所有方案：

$$\begin{aligned} S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_n\right) &= S\left(\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}\right) + \\ &S\left(\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}\right) + \\ &S\left(\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}\right) \end{aligned}$$

Diagram illustrating the recurrence relation for the number of ways to cover a $3 \times n$ grid. The left side shows the total number of ways $S(n)$ for a $3 \times n$ grid. The right side shows the sum of three cases, each representing a different way to cover the first column:

- Case 1: The first column is covered by a single 3×1 block, leaving a $3 \times (n-1)$ grid to be covered. This is represented by $S(n-1)$.
- Case 2: The first column is covered by two 1×2 blocks (one horizontal, one vertical), leaving a $3 \times (n-1)$ grid to be covered. This is represented by $S(n-1)$.
- Case 3: The first column is covered by three 1×1 blocks, leaving a $3 \times (n-2)$ grid to be covered. This is represented by $S(n-2)$.

$3 \times n$ 覆盖问题：解答

同理考虑“缺一角”的方格：

$$S\left(\underbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}_n\right) = S\left(\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}\right) + S\left(\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}\right)$$

$n-1$ $n-2$

$3 \times n$ 覆盖问题：解答

$$\text{令 } f_3(n) = S\left(\overbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}^n\right), \quad g_3(n) = S\left(\overbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}^n\right),$$

$$\begin{cases} f_3(n) = 2g_3(n-1) + f_3(n-2) \\ g_3(n) = f_3(n-1) + g_3(n-2) \end{cases}$$

用一些代数技巧，得到

$$f_3(n) = 4f_3(n-2) - f_3(n-4) \quad (n \geq 4)$$

$3 \times n$ 覆盖问题：解答

$$\text{令 } f_3(n) = S\left(\overbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}^n\right), \quad g_3(n) = S\left(\overbrace{\begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \end{array}}^n\right),$$

$$\begin{cases} f_3(n) = 2g_3(n-1) + f_3(n-2) \\ g_3(n) = f_3(n-1) + g_3(n-2) \end{cases}$$

用一些代数技巧，得到

$$f_3(n) = 4f_3(n-2) - f_3(n-4) \quad (n \geq 4)$$

你能解决 $m \times n$ 的覆盖问题吗？

我们已经解决了 $2 \times n$ 和 $3 \times n$ 的覆盖问题，能够求解将 $m \times n$ 的方格用 1×2 骨牌覆盖的方案数 $f_m(n)$ 吗？

沿用之前的算法，我们可以求出：

$$\begin{aligned}f_4(n) &= f_4(n-1) + 5_4 f(n-2) + f_4(n-3) - f_4(n-4) \\f_5(n) &= 15f_5(n-4) - 32f_5(n-8) + 15_5 f(n-12) - f_5(n-16) \\&\dots\dots\end{aligned}$$

不幸的是，递推式的长度是指数增长的，刚才的思路并没有帮我们找到有效的解决方法。

你能解决 $m \times n$ 的覆盖问题吗？

我们已经解决了 $2 \times n$ 和 $3 \times n$ 的覆盖问题，能够求解将 $m \times n$ 的方格用 1×2 骨牌覆盖的方案数 $f_m(n)$ 吗？

沿用之前的算法，我们可以求出：

$$\begin{aligned}f_4(n) &= f_4(n-1) + 5_4 f(n-2) + f_4(n-3) - f_4(n-4) \\f_5(n) &= 15f_5(n-4) - 32f_5(n-8) + 15_5 f(n-12) - f_5(n-16) \\&\dots\dots\end{aligned}$$

不幸的是，递推式的长度是**指数**增长的，刚才的思路并没有帮我们找到有效的解决方法。

Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

做这样的题有什么意义？

老师和家长的名言摘录

数学就是思维训练。

你以后就知道它有什么用了。

你不要管有什么用，做就行了。

参加竞赛可以上好大学，上好大学有好工作。

覆盖问题的真正意义

用计算的手段解释物理世界中的现象。

做这样的题有什么意义？

老师和家长的名言摘录

数学就是思维训练。

你以后就知道它有什么用了。

你不要管有什么用，做就行了。

参加竞赛可以上好大学，上好大学有好工作。

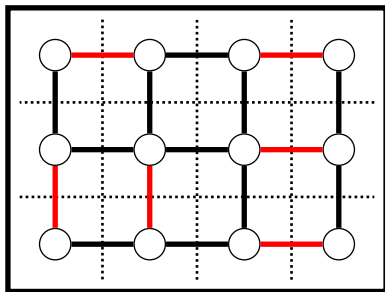
覆盖问题的真正意义

用计算的手段解释物理世界中的现象。

水面下的冰山

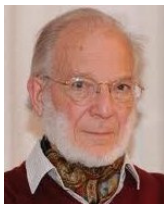
对于图 $G(V, E)$ ，给定 $M \subseteq E$ ，如果对于 $v \in V$ 满足 v 只被 M 中至多一条边包含，则 M 是 G 的一个匹配。

覆盖问题是平面图上的完备匹配计数问题的特例。



覆盖问题的解决

平面图完备匹配计数问题的多项式算法是由物理学家 Kasteleyn, Temperley 和 Fisher 在 1961 年首次独立给出的



FKT 定理 (覆盖问题推论)

$$f_m(n) = \prod_{j=1}^m \prod_{k=1}^n \left(4 \cos^2 \frac{\pi j}{m+1} + 4 \cos^2 \frac{\pi k}{n+1} \right)^{\frac{1}{4}}$$

Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

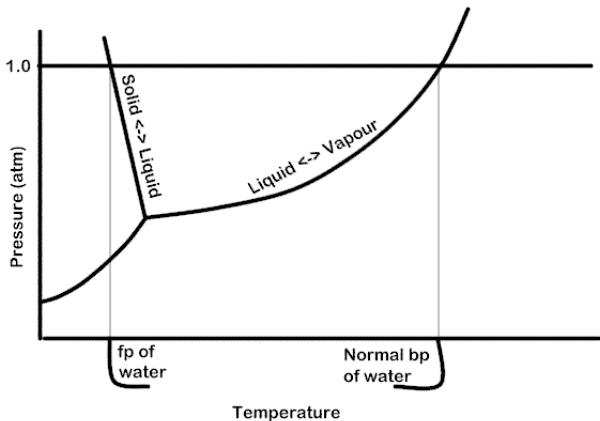
生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

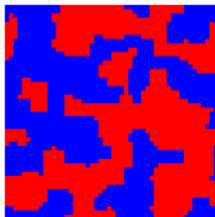
水加热为什么会沸腾？

液体究竟是什么？气体究竟是什么？为什么水加热会变成水蒸汽？

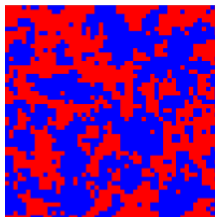


铁磁体加热为什么会失去磁性？

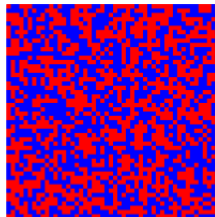
为什么铁磁体加热到特定的温度后忽然会失去磁性，冷却后磁性又会恢复？



$$T \ll T_c$$



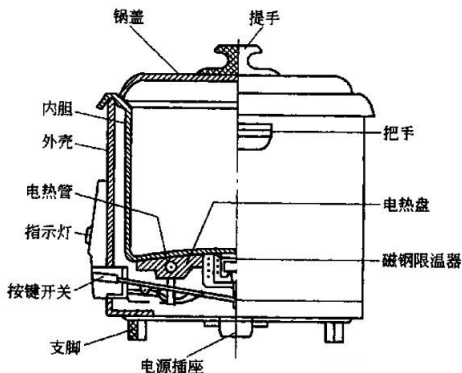
$$T = T_c$$



$$T \gg T_c$$

铁磁体相变的应用

电饭锅是一个电加热器，磁铁会在水烧干 (即锅底温度达到 105 度) 后失去磁性，关闭开关。



Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

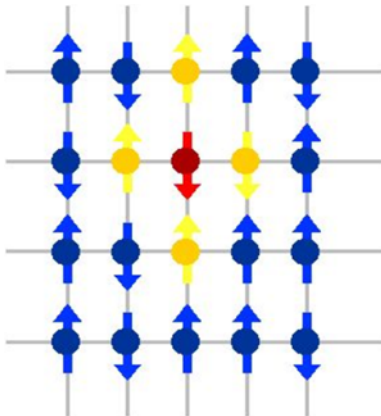
生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

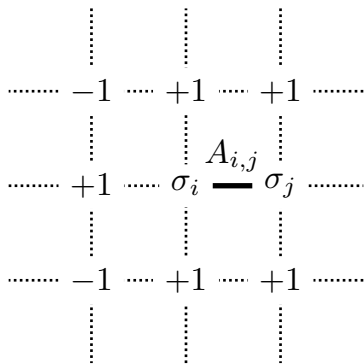
磁铁的微观结构

在一个网格中布满了原子，每个原子的状态 (自旋) 只会影响相邻原子的状态。能量越低的状态，出现的可能越大。



铁磁体的 Ising 模型¹

原子和原子间交互构成图 $G(V, E)$ ，边权 A_{ij}
每个顶点代表一个原子，状态 $\sigma_i \in \{+1, -1\}$ 。



¹Lenz. Beiträge zum verständnis der magnetischen eigenschaften in festen körpern. In *Physikalische Zeitschrift*, 21, 613–615, 1920.

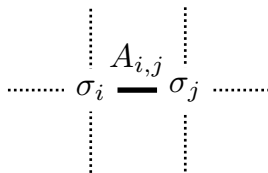
从微观到宏观

一个状态的能量是原子间交互能量的和

$$H(\sigma) = - \sum_{(i,j) \in E} A_{i,j} \sigma_i \sigma_j.$$

在温度 T 下，状态 σ 出现的概率为

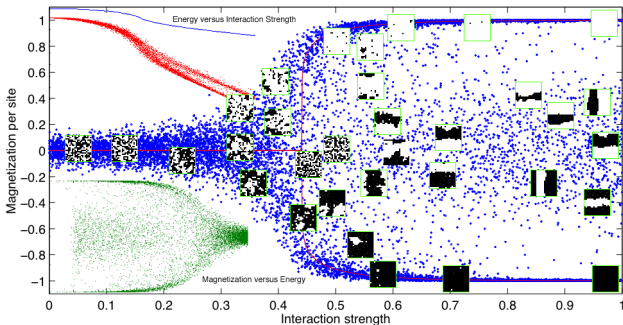
$$Pr[X = \sigma] \propto e^{-H(\sigma)/(k_b T)}.$$



Ising 模型的物理意义

对于确定参数 A 的磁体，当温度 T 确定时，给定 σ 我们能计算它出现的概率。

Ising 模型是第一个解释相变的统计物理模型。



计算配分函数

温度 T 确定、 A 确定，给定 σ 我们能计算它出现的概率。
令 $\beta = 1/(k_b T)$ ：

$$H(\sigma) = - \sum_{(i,j) \in E} A_{i,j} \sigma_i \sigma_j, \quad Z_\beta = \sum_{\sigma} e^{-\beta H(\sigma)}$$

$$Pr_\beta[\sigma] = \frac{e^{-\beta H(\sigma)}}{Z_\beta}$$

分母上的物理量 Z_β 被称为是配分函数 (Partition Function)。

难题： σ 有 $2^{|V|}$ 个，如何高效地计算 Z_β ？

统计物理与计数

FKT 定理 (Part 1)²

建立 Ising 模型和匹配模型之间的数值关系：

$$Z_{\beta} = \sum_{\sigma} \prod_{(i,j) \in E} e^{A_{ij} \sigma_i \sigma_j} \Leftrightarrow \text{PerfMatch}(G) = \sum_M \prod_{(i,j) \in M} \tanh \beta A_{ij}$$

$$Z_{\beta} = 2^{|V|} \left(\prod_{(i,j) \in E} e^{-\beta A_{ij}} \cosh \beta A_{ij} \right) \text{PerfMatch}(G)$$

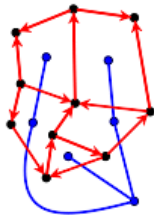
²Fisher. On the dimer solution of planar Ising models. In *Journal of Mathematical Physics*, 7, 1776–1781, 1966.

统计物理与计数

FKT 定理 (Part 2)

为平面图 G 的每一条边确定方向得到 G' ，使 G' 每个面上顺时针方向的边恰为奇数个 (Pfaffian Orientation)：

$$\text{PerfMatch}(G) = \text{pf}(G') = \sqrt{\det G'}$$
$$Z_\beta = 2^{|V|} \left(\prod_{(i,j) \in E} e^{-\beta A_{i,j}} \cosh \beta A_{i,j} \right) \sqrt{\det G'}$$



1×2 骨牌覆盖数是这个计数方法的一个推论。

Ising 模型的求解

(Onsager, 1940s) 二维格点上的通项公式

(Lee, Yang, 1950s) 二维格点的严格推导

(Fisher, Kasteleyn, Temperley, 1960s) 平面图的精确算法

(Valiant, 1970s) 计数的复杂性理论

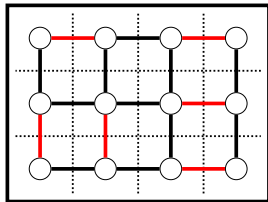
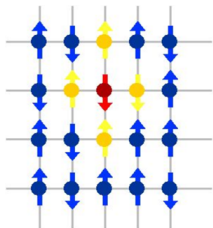
(Jerrum, Sinclair, 1980s) 任意图的随机近似算法

(Valiant, 2004) 全息图变换

(Cai, Lu, Xia, 2009) $\#CSP$ 的二分性定理

小结：物理与计算

我们相信物理世界是由简单精确的定律所支配，而



计算是理解物理世界规律的手段。

Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

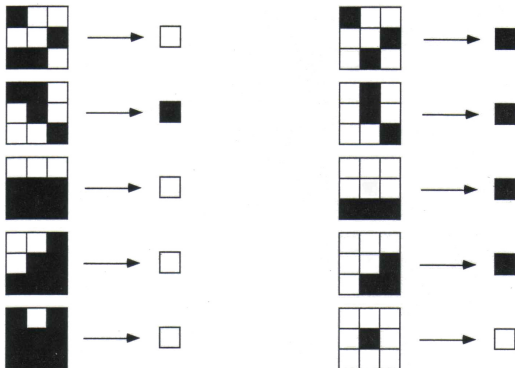
生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

生命的游戏

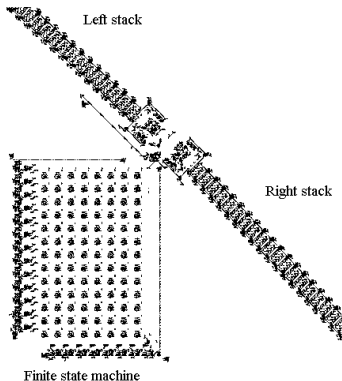
物理世界是孕育生命的温床，即便物理世界只是二维平面和简单的局部规则³。



³Gardner. Mathematical games: the fantastic combinations of John Conway's new solitaire game "life". In *Scientific American*, 223, 120-123, 1970.

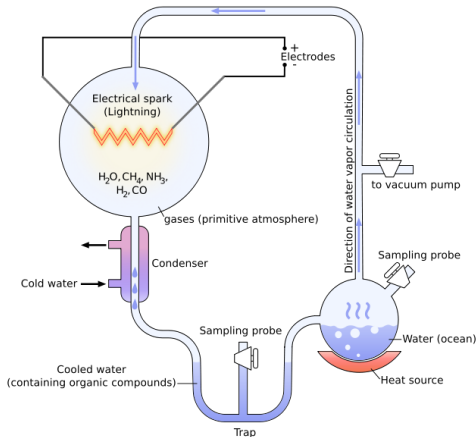
物理世界中的计算机

生命游戏是一种“细胞自动机”——如果我们有一套物理规律和一个初始状态，世界就开始了计算，开始孕育我们所见的一切。



生命即是计算

Miller-Urey 实验⁴：有 H_2O , CH_4 , NH_3 , H_2 , CO 和能量，就能创造出生命诞生的条件。

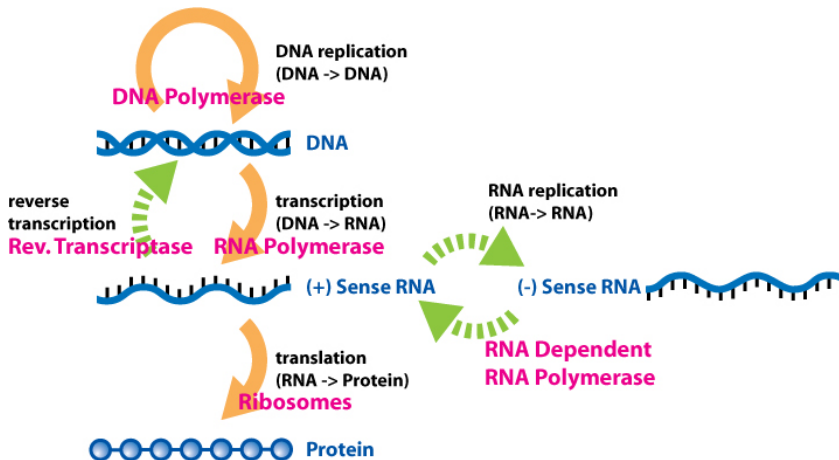


⁴Hill and Nuth. "The catalytic potential of cosmic dust: implications for prebiotic chemistry in the solar nebula and other protoplanetary systems". In *Astrobiology* 3(2): 291–304, 2003.

生命：物理世界里的计算机

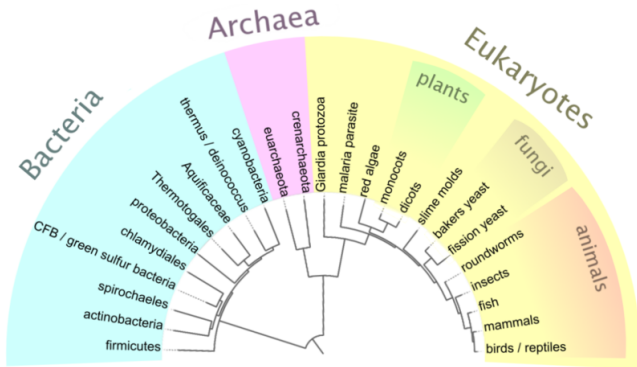
生命诞生自建立在物理规律上的编码。

程序被刻在我们的 DNA 中，不断在物理世界中被执行。



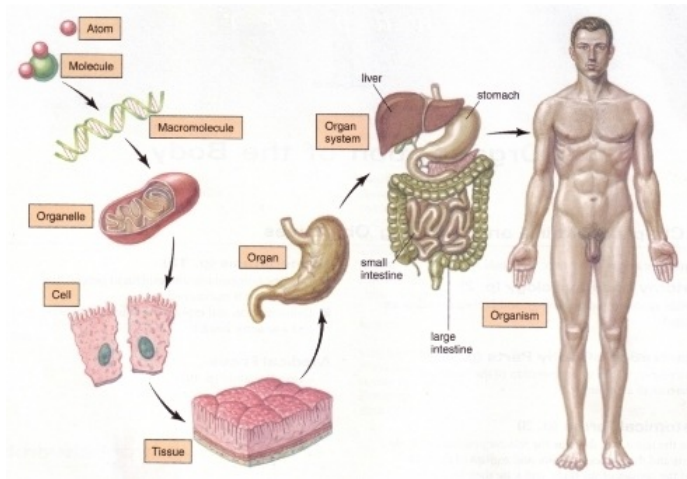
编码、融合与重生

我们的每一个细胞都承载了漫长的历史。
我们身体中的程序完成了无数次的修改、变化和淘汰。



上帝在寻找什么？

很遗憾，我们只知道“我们”只是这场旷日持久计算的中间结果。



Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

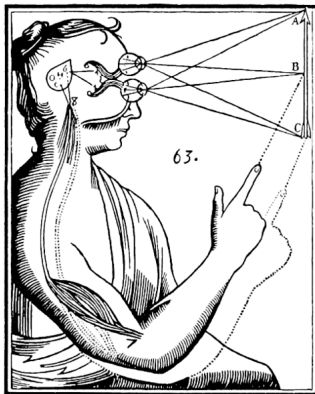
生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

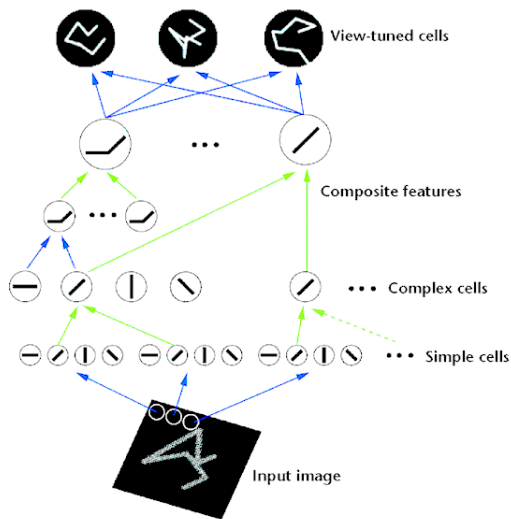
回归理论计算机科学
起源即是终点

心灵与意识

感知 - 计算 - 效应的循环：生命世界最伟大的创造，心灵，也是计算的形式吗？还是连接另一个世界的桥梁？

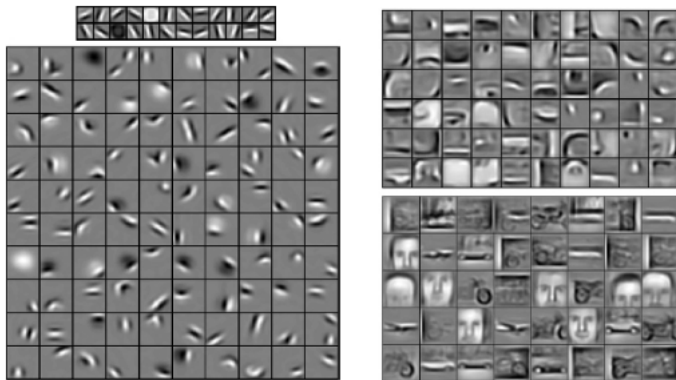


模拟出的心智：人工神经网络



模拟出的心智

我们透过计算重新认识自己，认识自己理解世界的方式。
人工神经网络⁵得到的图像分层表示：



⁵Lee et al. Unsupervised learning of hierarchical representations with convolutional deep belief networks. In *Communications of ACM*, 10(54), 95–103, 2011.

总结：起源即是终点

哲学的终极问题：如何认识我自己？
计算给我们提供了一个粗糙的答案：

生命是物理规律创造的计算机，
计算是理解物理世界乃至生命规律的工具。

Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

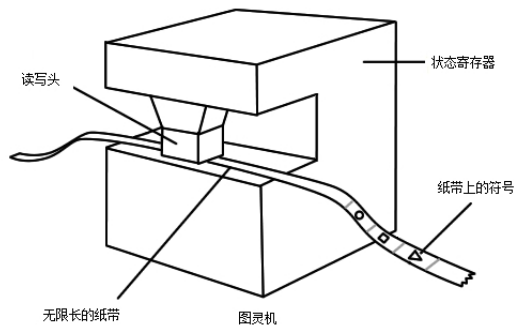
生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

回归理论计算机科学
起源即是终点

图灵的机器

图灵机 (Turing Machine) $M = \langle Q, \Gamma, b, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle$
 $M = \text{纸带} + \text{程序 } \delta : Q \setminus F \times \Gamma \rightarrow Q \times \Gamma \times \{L, R\}$



现代计算机可以看作是有很长且能任意移动纸带的图灵机。

Church-Turing 论题

任何在算法上可计算的问题同样可由图灵机计算，当然包括你们在屏幕上看到的一切：你可以写出一个图灵机输出游戏的画面！



理论计算机科学：可计算性

那是否意味着，我们有了计算机，就能计算一切？如果物理世界是由规律控制的，那我们是否能用计算预测未来？

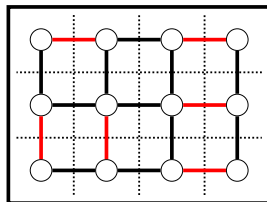
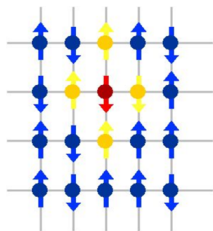


计算的能力

存在不可计算的问题，但离散有界的问题都可计算。

为什么无法模拟真实的物理世界？

需要足够大的计算机和足够长的时间，但这是我们没有的。



计算平面图的完备匹配数存在多项式时间 $O(n^\omega)$ 的算法，但计算任意图的完备匹配数却是 $\#P$ -Complete 的⁶。目前已知的最好算法也是指数的。

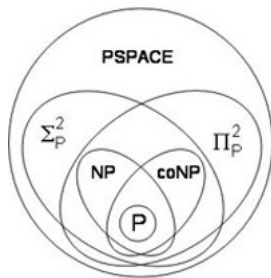
⁶Valiant. “The complexity of computing the permanent”. In *Theoretical Computer Science*, 8(2), 189–201.

理论计算机科学：计算复杂性

计算的限制

如果我们只有有限的时间和空间，什么问题可以解决，什么又不能？

特别的，就我们现今的计算机而言，我们能解决又不能解决什么问题？



Outline

从一个计数问题谈起

一个家喻户晓的计数问题
故事的缘起

进入微观世界

神奇的物理世界
统计物理与计数

生命与心灵的奇迹

生命：物理世界中的计算机
人造的智慧

计算：万物的起源和终点

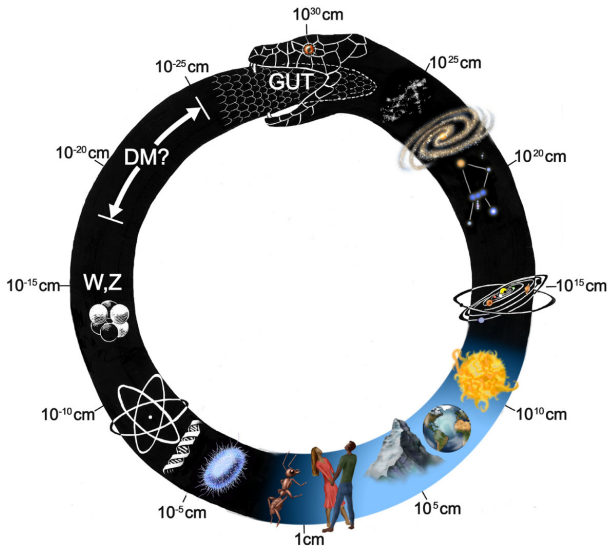
回归理论计算机科学
起源即是终点

我们身处何方，去到何处？

规则孕育了物理世界
物理世界创造了生命
生命拥有了意识和思维
思维认识了计算
计算回归了物理的本源
.....

我们为计算而生，终回到计算的长河中。

起源即是终点



写在最后

只言片语的说教是苍白的
科学是深刻的，也非遥不可及的
请永葆应有的敬畏，和纯真的热情

——写给十年前的自己

