n元集合上的传递关系数目

江李阳

2025年6月4日

1 基本定义

对于任意 $a,b,c\in A$, $(a,b)\in R$ 并且 $(b,c)\in R$,则 $(a,c)\in R$,那么定义在集合A上的关系R称为传递的.使用量词定义为:若 $\forall a\forall b\forall c$ (((a,b) $\in R$)(b,c) $\in R$) \rightarrow (a,c) $\in R$),则定义在集合A上的关系称为传递的.

2 历史背景和研究进展

记T(n)为n元集合上的传递关系的总数,对于一个任意的n元集合,一个很自然的想法就是这个集合上的传递关系数目是多少. 该问题最早由Richard P.Stanley在组合数学研究中提及,但他并未给出直接的表达式,只是记录了一些初始值.

2.1 理论研究方向

2.1.1 穷举和递归算法

对于较小的n,可以使用计算机穷举所有的关系并验证是否满足传递性:一个n元集合上总共有 2^{n^2} 种关系,使用位运算枚举所有的关系,然后求解传递闭包t(R),由于满足 $R \subseteq t(R)$,只要满足R = t(R),即可认为原关系R是传递

的.这种方法简单直观,但是计算量随n成指数级增长,只适用于非常有限的、小的n.

2.1.2 与偏序关系的联系

偏序关系(自反,反对称,传递)一定是一个传递关系,但传递关系不一定 是偏序关系.通过研究偏序关系的结构分解方法可推广到一般传递关系.

2.1.3 图论分解

每个传递关系对应一个传递闭包,其基础图可分解为有向无环图(*DAG*).将传递关系视为*DAG*的传递闭包,通过分解为强连通组件和层次结构进行计数.

2.1.4 容斥原理和布尔矩阵

在统计满足传递性的矩阵数时需要排除违反传递性的三元组(a,b,c),其中存在边 $a \to b$ 和 $b \to c$ 但缺少 $a \to c$,由于三元组间存在重叠,会重复计数,需要通过容斥原理精确计数.

传递性下要求关系矩阵 $M^2 \leq M$,其中对M的乘积使用布尔运算,但这种只是判断条件,无法直接计数.

3 现代研究成果

3.0.1 Comtet公式

对于n元集合上的传递关系计数问题,Comtet公式通过生成函数和整数分拆给出精确的表达式:

$$T(n) = \sum_{k=1}^{n} \sum_{\lambda \vdash k} \frac{n!}{\prod_{i=1}^{k} (m_i \cdot i^{m_i})} \cdot 2^{\sum_{i} + \sum_{i < j} {\lambda_i \choose 2} \lambda_i \lambda_j}$$

初始条件为T(0) = 1,意为空集 \emptyset 上传递关系数为1. 其中k:传递诱导的等价 类个数; $\lambda \vdash k$:遍历k的所有整数分拆 $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m)$,满足 $\sum_{\lambda_i} = k$; m_i :分拆 λ 中大小为i的块的个数;系数项: $\frac{n!}{\prod_{i=1}^k (m_i \cdot i^{m_i})}$ 表示将n个元素分配到分拆 λ 指定的块结构中的方案数;指数项: $2^{\sum_i \binom{\lambda_i}{2} + \sum_{i < j} \lambda_i \lambda_j}$ 表示: $\sum_i \binom{\lambda_i}{2}$ 表示各块内部非自反边的自由度, $\sum_{i < j} \lambda_i \lambda_j$:块间严格偏序决定的边自由度.

该公式将传递关系分解为划分+块内完全图子集+块间严格偏序,链接了整数分拆、偏序计数和等价关系计数,但计算的复杂度依然很高,需要遍历所有分拆 $\lambda \vdash k$,分拆数p(k)增长迅速且求和形式无法化简为封闭表达式。

3.0.2 渐进行为与上下界

Kleitman:Kleitman通过分析传递关系矩阵中的"1"块的结构,证明了 $T(n) \leq 2^{n^2/4+o(n)}$ 。

2019 - Sharp, Pantone, Spiro:他们证明了 $T(n) = 2^{(1/4+o(1))n^2}$,核心思想为利用整数分拆来描述传递关系的结构。通过计算所有划分的权重和,证明这个和的主要贡献来自于那些块大小相对均衡的划分,最终证明最大权重对应于块大小接近 \sqrt{n} 的划分,并且在这种划分下,可添加的自幼边数大约是 $n^2/4$ 。

这两个证明确定了T(n)的指数增长率为 $(1/4)n^2$ 。

3.0.3 精确计数与算法改进

Pfeiffer:提出基于传递关系诱导的预序的树状递归结构。将问题分解为计算特定的较小的传递关系构成的更大的传递关系。这比朴素的枚举更高效。

布尔矩阵分解:传递关系看作其自反传递闭包的子集,利用布尔矩阵半环的性质,设计算法满足特的特定闭包性质的布尔矩阵数量。目前最先进的算法(基于树状分解、优化布尔矩阵计算等)已经能计算到n=24甚至更高。如T(20)是一个有几十亿位的天文数字。

3.0.4 随机传递关系

研究在n元集合所有的 2^{n^2} 个二元关系上均匀随机选取一个关系时,该关系是传递关系的概率是 $\frac{T(n)}{2^{n^2}}$ 。根据渐进结果 $T(n)=2^{(1/4+o(1))n^2}$,这个概率约为 $2^{-(3/4+o(1))n^2}$,表明传递关系极其稀少。

3.0.5 与图论和组合结构的关系

通过研究传递关系对应的有向图的性质,传递关系尤其是拟序和偏序定义了集合上的闭包算子,其闭集形成一个格,研究这些格的性质及其计数有助于理解和研究传递关系计数。

4 三元集合上的传递关系

三元集合 $S = \{a,b,c\}$ 上的关系总数为 $2^{3^2} = 512$,其中传递关系总数为T(3)=171种,按图表示关系、图同构、等价类相关知识,所有传递关系的矩阵表示如下:

1.三个顶点孤立: 三个顶点之间互相不存在边,只有自环存在或不存在 两种情况

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & c & 0 \\ c & b & c \end{pmatrix}$$

成员数: $2^3=8$;

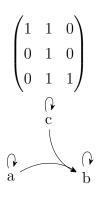
2.单向二元边: 任意不同两个元素之间存在单向边,自环不影响传递性

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

成员数: $\binom{3}{2}$ ·2³=48;

3.倒V结构: 任选一个中心元素,其余两个元素有指向中心元素的单向

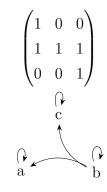
边,自环不影响传递性



倒V结构: $c \to b, a \to b$

成员数: $\binom{3}{1} \cdot 2^3 = 24$;

4.正V结构: 任选一个中心元素,中心元素指向两个剩余元素,自环不影响传递性



正V结构: $b \rightarrow c, b \rightarrow a$

成员数: $\binom{3}{1} \cdot 2^3 = 24$;

5.二元循环:任选一个孤立元素,是否存在自环不影响传递性,剩余两个元素之间形成双向有向边和自环

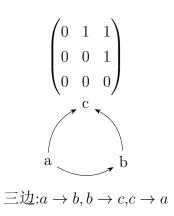
$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

孤立元素a,二元循环 $c \rightleftharpoons b$, $\circlearrowleft b \circlearrowleft c$

成员数: $\binom{3}{1} \cdot 2^1 = 6$;

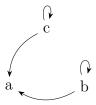
6.严格三元三边:存在有向边 $i \to j, j \to k$,及传递性产生的边 $i \to k$,自环不影响传递性



成员数: $\binom{3}{1} \cdot \binom{2}{1} \cdot 2^3 = 48;$

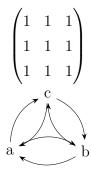
8.二元循环且指向"孤立点": 任选两个元素形成二元循环且都向剩余 元素形成指向边,剩余一个元素自环不影响传递性

$$\begin{pmatrix}
0 & 0 & 0 \\
1 & 1 & 1 \\
1 & 1 & 1
\end{pmatrix}$$



二元循环: $c \rightleftarrows b, b \to b, c \to c$,与剩余元素之间的指向边: $b \to a, c \to a$ 成员数: $\binom{3}{1} \cdot 2^1 = 6$;

9.全连通:三个元素之间都存在双向有向边



三个元素之间都存在双向有向边: $a \rightleftarrows b, b \rightleftarrows c, b \rightleftarrows c$

成员数:20=1;

总计3元集合上的传递关系数目:T(3) = 8 + 48 + 24 + 24 + 6 + 48 + 6 + 1 = 171