

□ 提出对数行列式形式的无环性表示：具有3点优势

$$\mathbb{W}^s = \{W \in \mathbb{R}^{d \times d} \mid s > \rho(W \circ W)\}$$

Theorem 1 (Log-determinant characterization). *Let $s > 0$ and let $h_{\text{ldet}}^s : \mathbb{W}^s \rightarrow \mathbb{R}$ be defined as $h_{\text{ldet}}^s(W) \stackrel{\text{def}}{=} -\log \det(sI - W \circ W) + d \log s$. Then, the following holds:*

(i) $h_{\text{ldet}}^s(W) \geq 0$, with $h_{\text{ldet}}^s(W) = 0$ if and only if W is a DAG.

(ii) $\nabla h_{\text{ldet}}^s(W) = 2(sI - W \circ W)^{-\top} \circ W$, with $\nabla h_{\text{ldet}}^s(W) = 0$ if and only if W is a DAG.

Lemma 1. *Let \mathbb{W}^s defined as in (5). Then, for all $s > 0$:*

(i) $\text{DAGs} \subset \mathbb{W}^s$.

(ii) \mathbb{W}^s is path-connected.

(iii) $\mathbb{W}^s \subset \mathbb{W}^t$ for any $t > s$

Corollary 3. *Let $s > 0$. Then, $h_{\text{ldet}}^s(W)$ is an invex function, i.e., all its stationary points are global minima, and these correspond to DAGs.*

DAGMA首次明确指出 $h_{\text{ldet}}^s(W)$, $h_{\text{expm}}(W)$ 和 $h_{\text{poly}}(W)$ 都是凸函数。

$$h_{\text{expm}}(W) = \text{Tr}(e^{W \circ W}) - d$$

$$h_{\text{poly}}(W) = \text{Tr}((I + \frac{1}{d} W \circ W)^d) - d$$

对数行列式无环表示优势



□ $h_{ldet}^s(W)$ 不会减弱任意长度环的信息:

➤ 将 $h_{expm}(W)$ 和 $h_{poly}(W)$ 表示成矩阵幂形式:

$$\begin{array}{l|l} e^{W \circ W} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!} (W \circ W)^k & \left(I + \frac{1}{d} W \circ W \right)^d = \sum_{k=0}^d \frac{\binom{d}{k}}{d^k} (W \circ W)^k \\ h_{expm}(W) = \text{Tr}(e^{W \circ W}) - d & h_{poly}(W) = \text{Tr}\left(\left(I + \frac{1}{d} W \circ W\right)^d\right) - d \\ h_{expm}(W) = \sum_{k=0}^{\infty} \boxed{1/k!} \text{Tr}((W \circ W)^k) - d & h_{poly}(W) = \sum_{k=0}^d \boxed{\binom{d}{k}/d^k} \text{Tr}((W \circ W)^k) - d \end{array}$$

$\text{Tr}((W \circ W)^k)$ 表示所有长度为 k 的环上加权邻接矩阵元素平方乘积之和。

$h_{expm}(W)$ 和 $h_{poly}(W)$ 中长为 k 的环的信息分别被减弱 $\boxed{1/k!}$ 和 $\boxed{\binom{d}{k}/d^k}$ 。

Lemma 4. For all $W \in \mathbb{W}^{s=1}$, we have $h_{poly}(W) \leq h_{expm}(W) \leq h_{ldet}^{s=1}(W)$

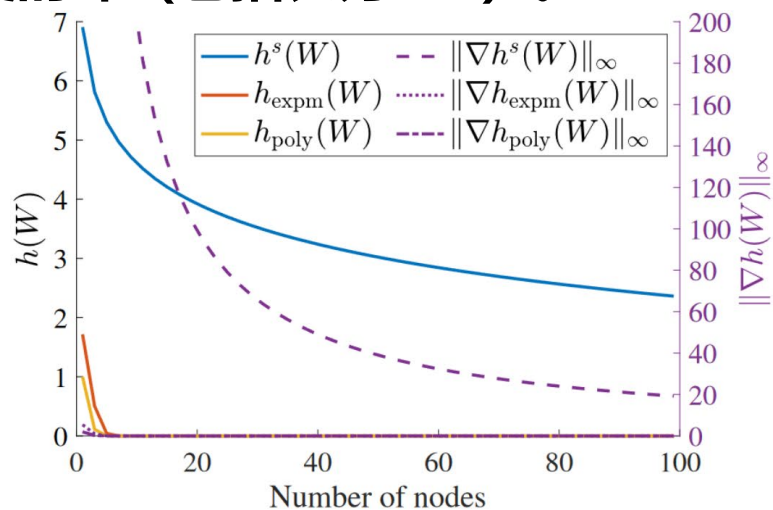
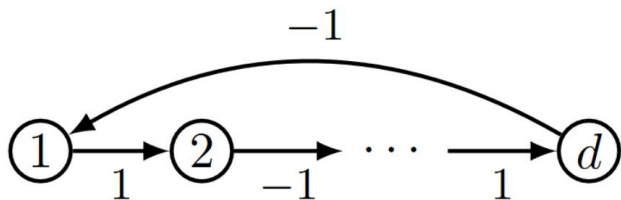
理论上可证明 $h_{ldet}^{s=1}(W)$ 是 $h_{expm}(W)$ 和 $h_{poly}(W)$ 的上界，保留更多环的信息。

对数行列式无环表示优势



实际对比 $h_{\text{expm}}(W)$ 、 $h_{\text{poly}}(W)$ 和 $h_{\text{ldet}}^s(W)$ 的案例：

- 实验设置：对于 d 个节点的有环图，边权为1或-1，令 $s = 1.001$ ，作出 $h(W)$ 随 d 变化的图。
- 实验结论：当 $d = 13$ 时， $h_{\text{expm}}(W) \approx 10^{-9}$ ， $h_{\text{poly}}(W) \approx 10^{-14}$ ，实践中如果 $h(W) \in [10^{-8}, 10^{-5}]$ ，则被视为0，因此 $h_{\text{expm}}(W)$ 和 $h_{\text{poly}}(W)$ 无法检测长为13的环； $h_{\text{ldet}}^s(W)$ 能检测出更大长度的环（包括长为100）。



对数行列式无环表示优势



□ $h_{ldet}^s(W)$ 具有更好的梯度表现:

$$\nabla h_{\text{expm}}(W) = 2(e^{W \circ W})^\top \circ W$$

$$e^{W \circ W} = \sum_{k=0}^{\infty} \boxed{\frac{1}{k!}} (W \circ W)^k$$

$$\nabla h_{\text{poly}}(W) = 2\left(I + \frac{1}{d}W \circ W\right)^{d-1} \circ W$$

$$\left(I + \frac{1}{d}W \circ W\right)^{d-1} = \sum_{k=0}^{d-1} \boxed{\frac{\binom{d-1}{k}}{(d-1)^k}} (W \circ W)^k$$

$$\nabla h_{ldet}^s(W) = 2((sI - W \circ W)^{-1})^\top \circ W$$

$$(sI - W \circ W)^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \boxed{\frac{1}{s^{k+1}}} (W \circ W)^k$$

Lemma 5. For any walk of length k , its contribution to the gradients $\nabla h_{\text{expm}}(W)$ and $\nabla h_{\text{poly}}(W)$ are diminished by $1/k!$ and $\binom{d-1}{k}/(d-1)^k$, respectively. In contrast, $\nabla h_{ldet}^{s=1}(W)$ does not diminish any walk of any length. This implies that $|\nabla h_{\text{poly}}(W)| \leq |\nabla h_{\text{expm}}(W)| \leq |\nabla h_{ldet}^{s=1}(W)|$.

$\nabla h_{\text{expm}}(W)$ 和 $\nabla h_{\text{poly}}(W)$ 容易产生梯度消失问题；当令 $s = 1$ 时， $\nabla h_{ldet}^s(W)$ 对任意长度的环的信息不会被减弱，有更好的梯度信息来优化。

理论上可证明 $\nabla h_{ldet}^{s=1}(W)$ 是 $\nabla h_{\text{expm}}(W)$ 和 $\nabla h_{\text{poly}}(W)$ 的上界，保留更多环的信息。

对数行列式无环表示优势



□ 实践中 $h_{ldet}^s(W)$ 和 $\nabla h_{ldet}^s(W)$ 计算速度更快:

- 理论上 $h_{expm}(W)$ 、 $h_{poly}(W)$ 和 $h_{ldet}^s(W)$ 的计算复杂度均为 $O(d^3)$ ，但实践中 $h_{ldet}^s(W)$ 和其导数比 $h_{expm}(W)$ 、 $h_{poly}(W)$ 和其导数分别快约10倍。因为 $h_{ldet}^s(W)$ 和 $\nabla h_{ldet}^s(W)$ 的计算分别涉及矩阵的对数行列式和矩阵的逆，这两个问题已有大量工作求解；而 $h_{expm}(W)$ 、 $h_{poly}(W)$ 、 $\nabla h_{expm}(W)$ 和 $\nabla h_{poly}(W)$ 均涉及多次矩阵与矩阵乘法计算（计算更慢），四者性能类似。

$$h_{expm}(W) = \text{Tr}(e^{W \circ W}) - d$$

$$\nabla h_{expm}(W) = 2(e^{W \circ W})^\top \circ W$$

$$h_{poly}(W) = \text{Tr}((I + \frac{1}{d}W \circ W)^d) - d$$

$$\nabla h_{poly}(W) = 2((I + \frac{1}{d}W \circ W)^{d-1})^\top \circ W$$

$$h_{ldet}^s(W) \stackrel{\text{def}}{=} -\log \det(sI - W \circ W) + d \log s \quad \nabla h_{ldet}^s(W) = 2((sI - W \circ W)^{-1})^\top \circ W$$

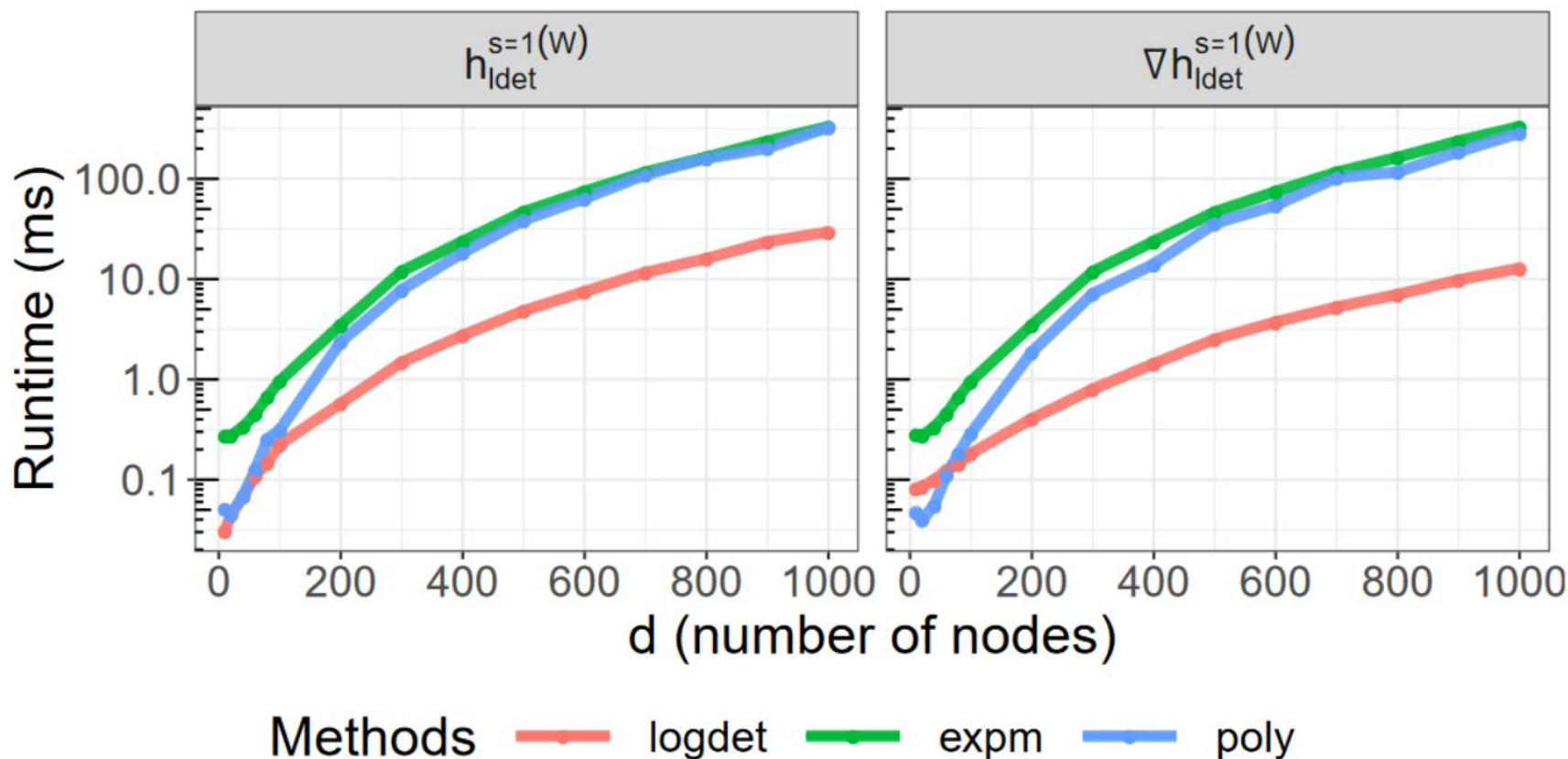
实践中，矩阵对数行列式和求逆的计算快于矩阵与矩阵乘法计算

对数行列式无环表示优势



□ 实践中 $h_{ldet}^s(W)$ 和 $\nabla h_{ldet}^s(W)$ 计算速度更快:

➤ 实验设置: 对于每个 d , 从标准正态分布中随机采样30个矩阵。



Algorithm 1 DAGMA

Require: Data matrix \mathbf{X} , initial central path coefficient $\mu^{(0)}$ (e.g., 1), decay factor $\alpha \in (0, 1)$ (e.g., 0.1), ℓ_1 parameter $\beta_1 > 0$ (e.g., 0.01), log-det parameter $s > 0$ (e.g., 1), number of iterations T .

1: Initialize $\theta^{(0)}$ so that $W(\theta^{(0)}) \in \mathbb{W}^s$.

2: **for** $t = 0, 1, 2, \dots, T - 1$ **do**

3: Starting at $\theta^{(t)}$, solve $\theta^{(t+1)} = \arg \min_{\theta} \mu^{(t)} (Q(f_{\theta}; \mathbf{X}) + \beta_1 \|\theta\|_1) + h_{\text{ldet}}^s(W(\theta))$

4: Set $\mu^{(t+1)} = \alpha \mu^{(t)}$

Ensure: $W(\theta^{(T)})$
