

# 高级算法设计与分析

## 张量网络

夏盟佶

Xia, Mingji

中科院软件所  
计算机科学国家重点实验室

2016.6

## 张量网络

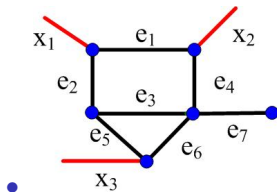


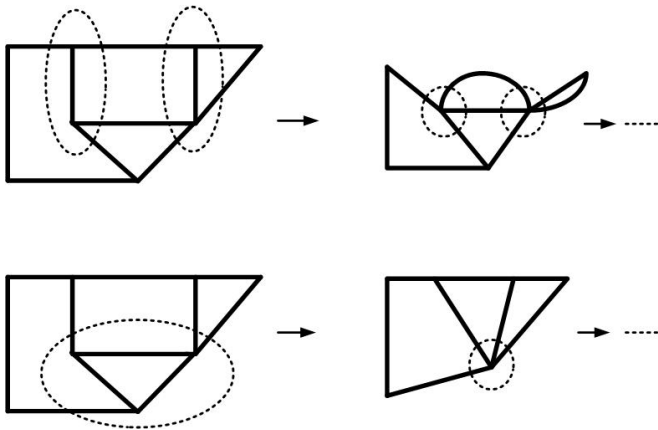
Figure: 图 $G(V, E \cup X)$

- 边是变量，点是函数，点 $v$ 被赋予函数 $F_v$ 。
- $E$ 中边有两个顶点。 $X$ 中边有一个顶点。 $E = \{e_j | j = 1, \dots, m\}$ 。
- 定义一个以 $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\} \in D^n$ 为输入的函数 $F_G$ 。

$$F_G(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{e_j \in D} \prod_{v \in V} F_v(e_{v,1}, e_{v,2}, \dots, e_{v,d_v})$$

- $X$ 是空集时，定义了一个值。

## 嵌套使用，结果总相同



称之为张量网络的结合律。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中， $X$ 外部边， $E$ 内部边。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中,  $X$ 外部边,  $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等, 都是问一个不含外部边的张量网络的值。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中， $X$ 外部边， $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类#CSP, Holant等，都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样，例如，天生自带（免费使用）的函数不同，图的要求（平面图、偶图等）不同。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中， $X$ 外部边， $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等，都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样，例如，天生自带（免费使用）的函数不同，图的要求（平面图、偶图等）不同。
- 同一类中，材料不同，问题不同。  
 $\#CSP(\mathcal{F})$ 中， $\mathcal{F}$ 是可以使用的函数。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中， $X$ 外部边， $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等，都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样，例如，天生自带（免费使用）的函数不同，图的要求（平面图、偶图等）不同。
- 同一类中，材料不同，问题不同。  
 $\#CSP(\mathcal{F})$ 中， $\mathcal{F}$ 是可以使用的函数。
- $\#CSP(\mathcal{F})$ 的实例，表示成张量网络，要求是偶图，左侧顶点的函数来自 $\{=_j \mid j \in \mathbb{N}\}$ ，右侧顶点的函数都来自 $\mathcal{F}$ 。



## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中,  $X$ 外部边,  $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等, 都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样, 例如, 天生自带(免费使用)的函数不同, 图的要求(平面图、偶图等)不同。
- 同一类中, 材料不同, 问题不同。  
 $\#CSP(\mathcal{F})$ 中,  $\mathcal{F}$ 是可以使用的函数。
- $\#CSP(\mathcal{F})$ 的实例, 表示成张量网络, 要求是偶图, 左侧顶点的函数来自 $\{=_j \mid j \in \mathbb{N}\}$ , 右侧顶点的函数都来自 $\mathcal{F}$ 。
- Holant (Read-twice CSP) 问题更一般, 左侧都是 $\{=_2\}$ 。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中,  $X$ 外部边,  $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等, 都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样, 例如, 天生自带(免费使用)的函数不同, 图的要求(平面图、偶图等)不同。
- 同一类中, 材料不同, 问题不同。  
 $\#CSP(\mathcal{F})$ 中,  $\mathcal{F}$ 是可以使用的函数。
- $\#CSP(\mathcal{F})$ 的实例, 表示成张量网络, 要求是偶图, 左侧顶点的函数来自 $\{=_j \mid j \in \mathbb{N}\}$ , 右侧顶点的函数都来自 $\mathcal{F}$ 。
- Holant (Read-twice CSP) 问题更一般, 左侧都是 $\{=_2\}$ 。
- 不可混淆问题集合的包含关系, 和两个问题的实例集合的包含关系。

## 计数问题及其Gadget

- 张量网络中,  $X$ 外部边,  $E$ 内部边。
- 局部约束定义的计数问题类 $\#CSP$ , Holant等, 都是问一个不含外部边的张量网络的值。
- 不同计数问题类的要求不一样, 例如, 天生自带(免费使用)的函数不同, 图的要求(平面图、偶图等)不同。
- 同一类中, 材料不同, 问题不同。  
 $\#CSP(\mathcal{F})$ 中,  $\mathcal{F}$ 是可以使用的函数。
- $\#CSP(\mathcal{F})$ 的实例, 表示成张量网络, 要求是偶图, 左侧顶点的函数来自 $\{=_j \mid j \in \mathbb{N}\}$ , 右侧顶点的函数都来自 $\mathcal{F}$ 。
- Holant (Read-twice CSP) 问题更一般, 左侧都是 $\{=_2\}$ 。
- 不可混淆问题集合的包含关系, 和两个问题的实例集合的包含关系。
- 最朴素的 $A \leq B$ 归约方法, 就是构造 $B$ 中的构件(Gadget, 即张量网络)模拟 $A$ 中的函数。

## 函数的矩阵形式

- 设 $F$ 是一个 $n+m$ 元函数,  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m$ 是它的输入。  
对应 $d^n \times d^m$ 的矩阵 $M_F = (m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m})$ , 其中

$$m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m} = F(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m)。$$

特别的, 若取 $m = 0$ , 就表示成了列向量。

## 函数的矩阵形式

- 设 $F$ 是一个 $n+m$ 元函数,  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m$ 是它的输入。  
对应 $d^n \times d^m$ 的矩阵 $M_F = (m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m})$ , 其中

$$m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m} = F(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m)。$$

特别的, 若取 $m = 0$ , 就表示成了列向量。

- 如下张量网络的函数可用矩阵乘法表示:

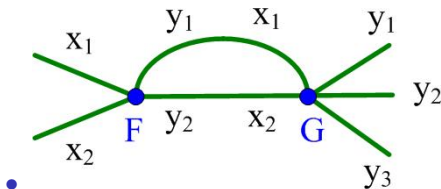
## 函数的矩阵形式

- 设 $F$ 是一个 $n+m$ 元函数,  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m$ 是它的输入。  
对应 $d^n \times d^m$ 的矩阵 $M_F = (m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m})$ , 其中

$$m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m} = F(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m)。$$

特别的, 若取 $m = 0$ , 就表示成了列向量。

- 如下张量网络的函数可用矩阵乘法表示:



$$M_F M_G$$

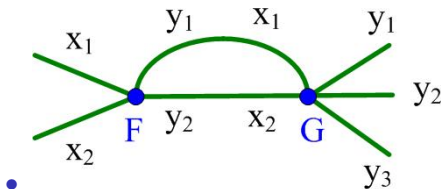
## 函数的矩阵形式

- 设 $F$ 是一个 $n+m$ 元函数,  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m$ 是它的输入。  
对应 $d^n \times d^m$ 的矩阵 $M_F = (m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m})$ , 其中

$$m_{x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_m} = F(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m)。$$

特别的, 若取 $m = 0$ , 就表示成了列向量。

- 如下张量网络的函数可用矩阵乘法表示:



$$M_F M_G$$

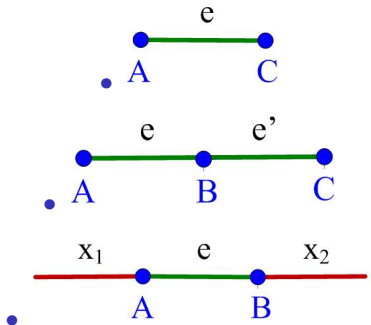
- 尽量遵循行(列)标的变量画在左(右)边。  
矩阵转置后怎么画?

## 张量网络特例:向量矩阵乘法

$$AC = \sum_{e \in [d]} A_e C_e$$

$$ABC = \sum_{e, e' \in [d]} A_e B_{ee'} C_{e'}$$

$$AB_{x_1, x_2} = \sum_{e \in [d]} A_{x_1 e} B_{ex_2}$$





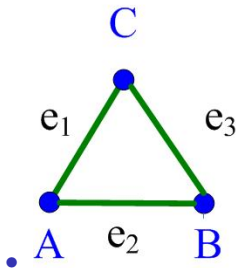
## 特例：迹

•

$$\text{trace}(ABC) = \sum_{e_1, e_2, e_3 \in [d]} A_{e_1 e_2} B_{e_2 e_3} C_{e_3 e_1}$$

## 特例：迹

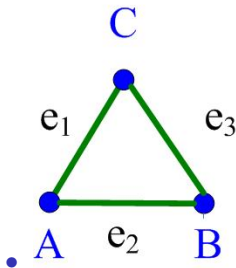
- $$\text{trace}(ABC) = \sum_{e_1, e_2, e_3 \in [d]} A_{e_1 e_2} B_{e_2 e_3} C_{e_3 e_1}$$



## 特例：迹

- 

$$\text{trace}(ABC) = \sum_{e_1, e_2, e_3 \in [d]} A_{e_1 e_2} B_{e_2 e_3} C_{e_3 e_1}$$

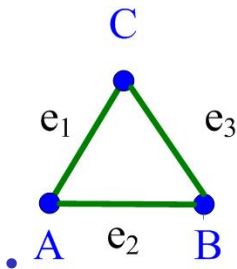


- 相同的张量网络图，  
不同的画法可表示 $\text{trace}(BCA)$ 和 $\text{trace}(C'B'A')$ 。

## 特例：迹

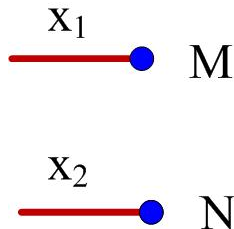
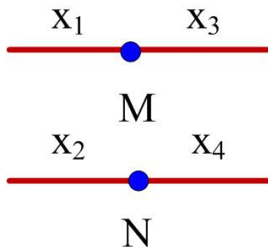
- 

$$\text{trace}(ABC) = \sum_{e_1, e_2, e_3 \in [d]} A_{e_1 e_2} B_{e_2 e_3} C_{e_3 e_1}$$



- 相同的张量网络图，不同的画法可表示 $\text{trace}(BCA)$ 和 $\text{trace}(C'B'A')$ 。
- 量子物理里用到partial trace。

## 特例：张量积



$$(M \otimes N)_{x_1, x_2, x_3, x_4} = M_{x_1, x_3} N_{x_2, x_4} \quad (M \otimes N)_{x_1, x_2} = M_{x_1} N_{x_2} \text{ or } MN'$$

$$(M^{\otimes 3} = M \otimes M \otimes M) \text{ .}$$

## 零元函数的张量积

$$\bullet \quad M \quad \bullet \quad N$$

$$(M \otimes N) = MN$$

### 推论

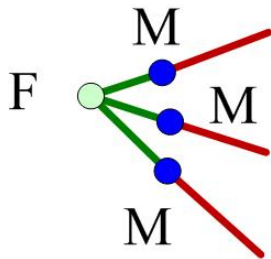
一个无外部边的张量网络的值，是它各个连通分支的值的乘积。

### Proof.

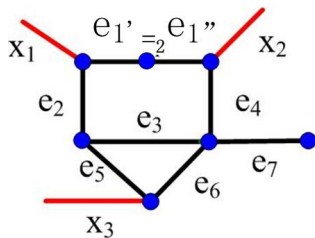
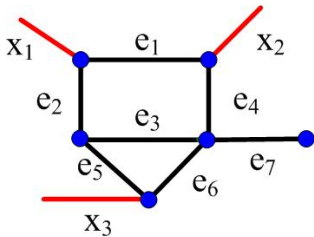
先用张量网络的结合律，把每个连通分支缩成点，然后零元函数的张量积。 □

# 矩阵乘法和张量积的联合表示一个张量网络

$$F(M^{\otimes 3})$$



一条边实际上也是“ $=_2$ ”



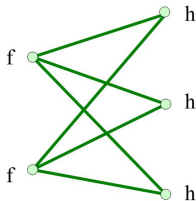


## 全息归约：Holant定理

$$AB = AEB = AMM^{-1}B = (AM)(M^{-1}B)。(E \text{ 是单位阵})$$

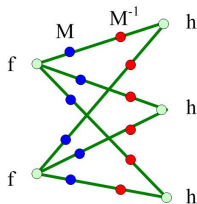
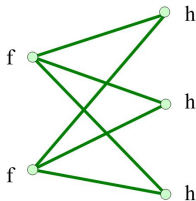
## 全息归约：Holant定理

$AB = AEB = AMM^{-1}B = (AM)(M^{-1}B)$ 。(E是单位阵)



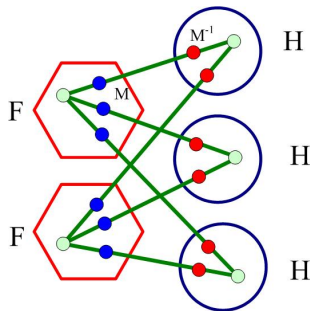
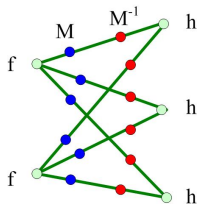
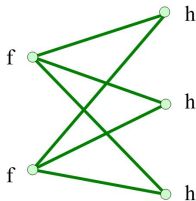
## 全息归约：Holant定理

$AB = AEB = AMM^{-1}B = (AM)(M^{-1}B)$ 。(E是单位阵)



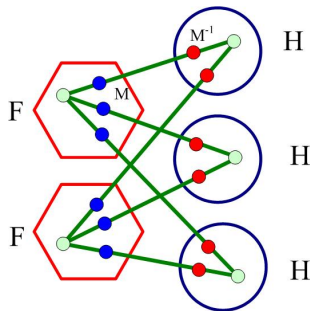
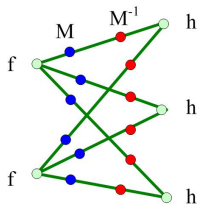
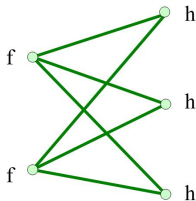
# 全息归约：Holant定理

$AB = AEB = AMM^{-1}B = (AM)(M^{-1}B)$ 。(E是单位阵)



# 全息归约：Holant定理

$$AB = AEB = AMM^{-1}B = (AM)(M^{-1}B)。(E是单位阵)$$



## 定理 (Valiant 2004)

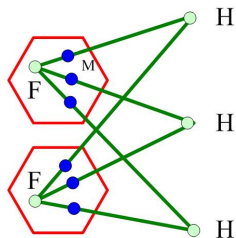
$\#\{F\}|\{G\}$ 和 $\#\{f\}|\{g\}$ 在相同的图上的值相等。其中，

$$F = fM^{\otimes 3},$$

$$(M^{-1})^{\otimes 2}g = G。$$

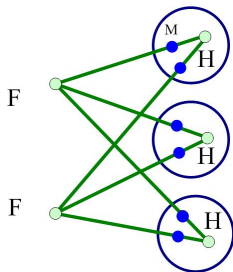
# 全息归约另一个一般形式

类比  $(AB)C = A(BC)$ 。



定理

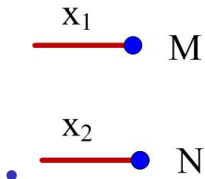
$\#\{FM^{\otimes 3}|\{H\}$  和  $\#\{F|\{M^{\otimes 2}H\}$  值相同。



## 图同态数目问题的一个易解类

- 图 $H$ 同态数目问题，问输入图 $G$ 到 $H$ 的同态映射数目。
- 就是一个二元函数 $H$ 定义的 $\#CSP$ 问题。
- 如果二元函数 $H$ 的矩阵形式的秩小于等于1，有多项式时间算法。
- 值域非负实数时，假设 $H$ 联通，这是二分定理的一个易解类。

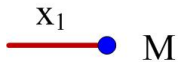
## $H$ 秩为1时的算法



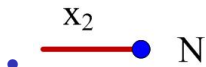
$$(M \otimes N)_{x_1, x_2} = M_{x_1} N_{x_2} \text{ or } M N'$$



## $H$ 秩为1时的算法



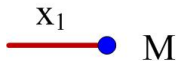
$$(M \otimes N)_{x_1, x_2} = M_{x_1} N_{x_2} \text{ or } M N'$$



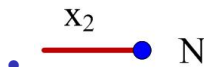
- 因为  $H$  秩为1, 设  $H = ab'$ 。



# $H$ 秩为1时的算法



$$(M \otimes N)_{x_1, x_2} = M_{x_1} N_{x_2} \text{ or } M N'$$



- 因为  $H$  秩为1, 设  $H = ab'$ 。

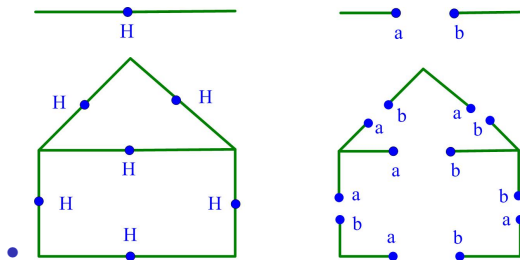


Figure: 作为输入的张量网络的两种等价形式

## 回顾——用图证明代数运算律

- 矩阵乘法和张量积的结合律，它们之间的分配律。
- 迹与矩阵乘法的律。
- 全息归约。（张量网络中的基变换）
- 二次张量积等同列向量乘行向量。（用于解释图同态易解类）

## 参考文献

- Matthew Cook, Networks of Relations, Ph.D Thesis 2005.  
(判定问题)
- <https://simons.berkeley.edu/workshops/qhc2014-3>  
(workshop "Tensor Networks and Simulations", in simons institute for the theory of computing )
- <http://arxiv.org/abs/1603.03039>
- <http://arxiv.org/abs/1306.2164>