

# グラフィカルモデルの基礎

統計数理研究所 数理・推論研究系

坂田 綾香

ayaka@ism.ac.jp

2021年度「計算推論基礎」講義資料

# 目次

## 1. はじめに ▶▶

1.1 条件付き確率の復習 ▶▶

1.2 グラフィカルモデルとは ▶▶

## 2. ベイジアンネットワーク ▶▶

2.1 d分離性 ▶▶

2.2 独立性の示す性質 ▶▶

2.3 DAGと確率分布の  
条件付き独立性の関係 ▶▶

## 3. マルコフネットワーク ▶▶

3.1 クリークポテンシャルとGibbs分布▶▶

3.2 分離性とGibbs分布の関係 ▶▶

## 4. 確率分布とBN, MNの関係性 ▶▶

4.1 確率分布に対するグラフの特徴づけ▶▶


4.2 BNとMNの関係 ▶▶

## 5. ベイジアンネットワーク再訪 ▶▶

## 6. これからの展開について

付録：いくつかの定理の証明 ▶▶

# 参考文献

1. 「確率的グラフィカルモデル」 共立出版 1章・2章 
  - ◆ グラフィカルモデルに関連した分野の話題を概観できる
2. 「パターン認識と機械学習(下)」 Springer Japan, 8章
  - ◆ 機械学習の一手法として説明している点特徴的
3. Pearl, “Probabilistic Reasoning in Intelligent Systems” (1988) 3章
  - ◆ AI研究に必要な知識の一つとして扱っている
  - ◆ 現在では一部否定されている話も載っているので要注意
4. Koller & Friedman, “Probabilistic Graphical Models” (2009) 3章・4章
  - ◆ グラフィカルモデルに関する推定や学習を詳しく扱っている

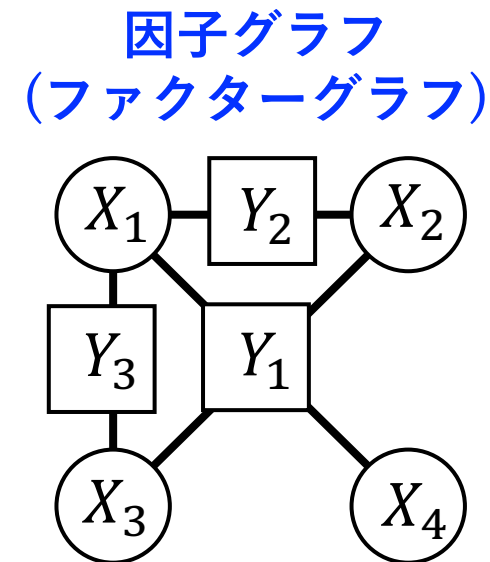
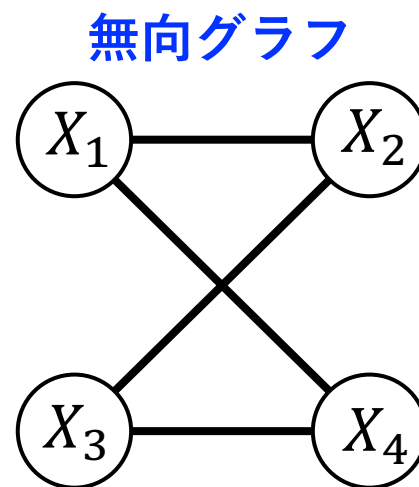
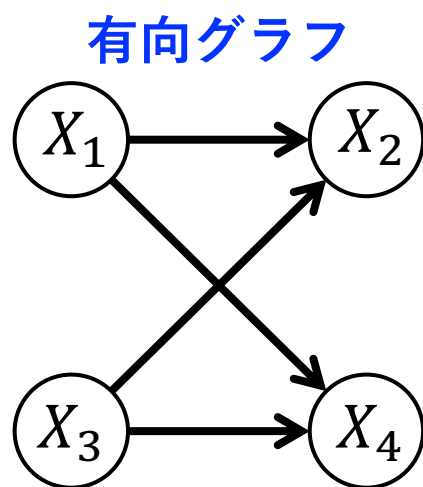


# 1. はじめに

# グラフィカルモデルとは

変数間の関係をグラフとして表したもの

◆ 4つの確率変数 $X_1, X_2, X_3, X_4$ に対するグラフィカルモデルの例



※ 今回の講義では因子グラフは扱いませんが,  
Mezard & Montanari (2009)などを参照してください.

# グラフィカルモデルを使う目的

1. 変数間の依存関係を視覚的に捉えられる
  - 独立性, 条件付き独立性
  - モデル(確率分布)の設計に役立つ
2. グラフ上での推論を行うことができる
  - 構造学習
  - 因果推論
3. グラフの構造を活かした近似計算ができる
  - 確率伝搬法など

# この講義の流れと目標

- 1回目と2回目：グラフィカルモデルの基礎
  - 3回目：グラフィカルモデルにおける変数消去
  - 4回目：グラフィカルモデルにおけるアルゴリズム（確率伝搬法）
- 条件付き確率の推定，構造学習，因果推論などの話題は扱いませんが，この講義を経て「確率的グラフィカルモデル」の後ろの章や“Probabilistic Graphical Models”の他の章を自分で読めるようになっていることが目標



# 1.1 条件付き確率の復習

確率分布による条件付き独立性の表現



# 定義：独立性

- 確率変数 $X, Y$ の同時確率分布を $p(X, Y)$ とする
- 周辺化分布を $p(X) = \sum_Y p(X, Y), p(Y) = \sum_X p(X, Y)$ とする
- 「確率変数 $X$ と $Y$ が独立である」ということを $X \perp\!\!\!\perp Y$ と表記する

確率変数の独立性は、次のように表現される

$$X \perp\!\!\!\perp Y \iff p(X, Y) = p(X)p(Y)$$

※  $\perp\!\!\!\perp$  は Dawid's notation と呼ばれますが、powerpoint の記号に入っていないので、  
‘ $\perp\!\!\!\perp$ parallel’ に下線をひいて表現しています。

# 定義：条件付き独立性

- 条件付き確率を次のように定義する

$$p(X|Y) = \frac{p(X,Y)}{p(Y)} = \frac{p(X,Y)}{\sum_X p(X,Y)}, \quad p(Y|X) = \frac{p(X,Y)}{p(X)} = \frac{p(X,Y)}{\sum_Y p(X,Y)}$$

- 「Zが所与のもとでXとYが条件付き独立である」を $X \perp\!\!\!\perp Y|Z$ と表す

$$X \perp\!\!\!\perp Y|Z \Leftrightarrow p(X,Y|Z) = p(X|Z)p(Y|Z) \quad \forall z \text{ with } p(z) > 0$$

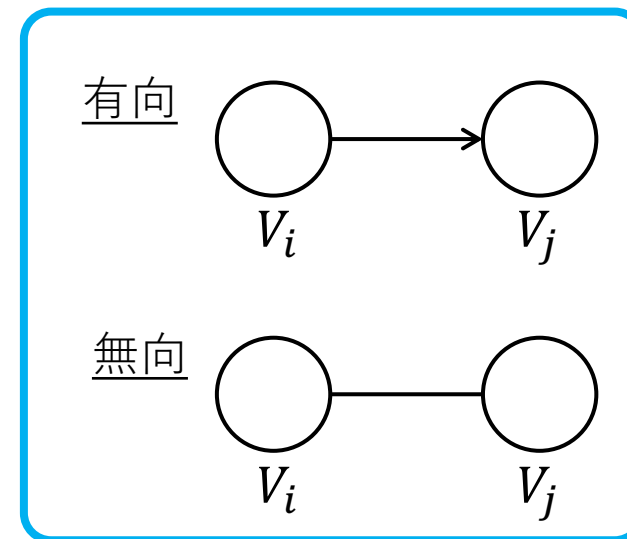
$$X \perp\!\!\!\perp Y|Z \Leftrightarrow p(X|Y,Z) = p(X|Z) \quad \forall (y,z) \text{ with } p(y,z) > 0$$

- このStatementを $I(X,Y|Z)_p$ と表記する.

## 1.2 グラフィカルモデルとは

# グラフィカルモデルとは

- グラフを  $G = (\mathcal{V}, \mathcal{E})$  と表記する
  - $\mathcal{V}$ : node(頂点)集合…確率変数を表す
  - $\mathcal{E}$ : edge(辺)集合…確率変数の依存関係を表す
    - $V_i$  と  $V_j$  の間に edge が存在すれば  $E_{ij}$  と書くことにする
    - 有向 edge:  $E_{ij} \in \mathcal{E}, E_{ji} \notin \mathcal{E}$
    - 無向 edge:  $E_{ij} \in \mathcal{E}, E_{ji} \in \mathcal{E}$
- 全ての edge が有向 edge のグラフを有向グラフ (directed graph) と呼ぶ
  - …有向グラフと確率分布のセットを **ベイジアンネットワーク (BN) モデル** という
- 全ての edge が無向 edge のグラフを無向グラフ (undirected graph) と呼ぶ
  - …無向グラフと確率分布のセットを **マルコフネットワーク (MN) モデル** という



## 2. ベイジアンネットワーク

# ベイジアンネットワークとは

$N$ 個の変数集合  $\mathbf{X} = \{X_1, \dots, X_N\}$  をもつベイジアンネットワークモデルは  $(\mathcal{D}, p_B)$  で表現される

◆  $\mathcal{D}$ : ノード集合と有向エッジにより構成される **DAG**

- Bayesian network structure とよぶ

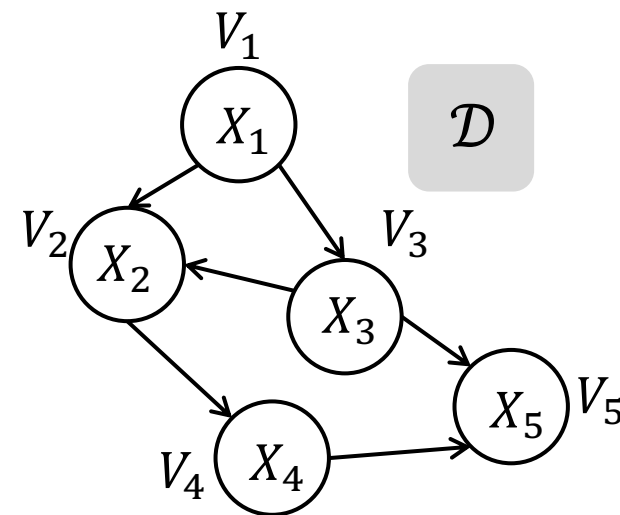
◆  $p_B(\mathbf{X}; \mathcal{D}, \Theta)$ : Underlying distribution

- DAG  $\mathcal{D}$  により指定されるルールで  
条件付き確率の集合  $\Theta$  を掛け合わせたもの

※ 今日の内容では  $\Theta$  についてはほとんど言及しないので省略

● 全ての可能な確率分布を  $\mathcal{P}$  とすると  $p_B \subset \mathcal{P}$

◆ BN は一部の確率分布しか表現できない



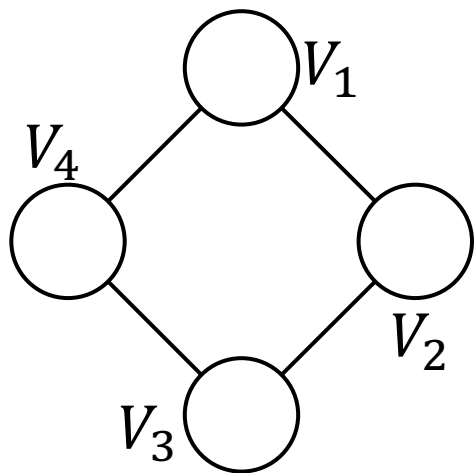
$$p_B(\mathbf{X}; \mathcal{D}, \Theta) = p(\mathbf{X}_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$$

- $\pi(i)$ :  $i$  の **親ノード** 集合  
( $\mathcal{D}$  に依存する)

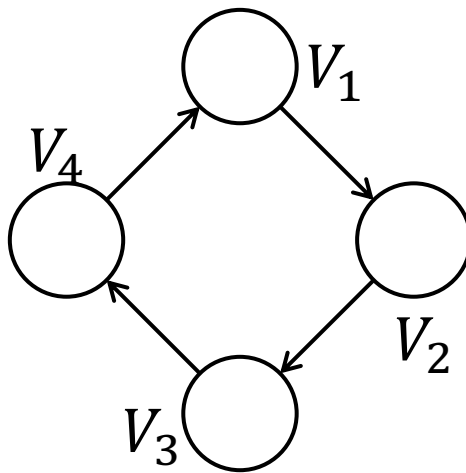
# DAG

閉路のない有向グラフのことを  
Directed Acyclic Graph (有向非巡回グラフ, DAG)とよぶ。

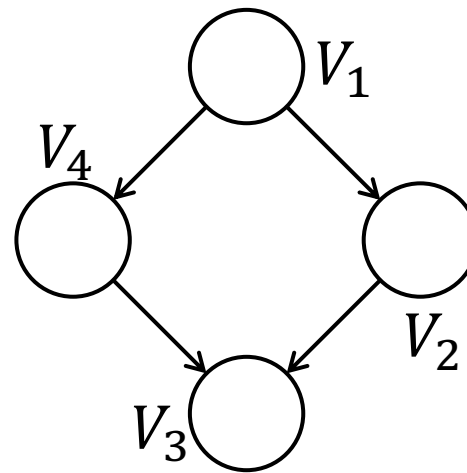
DAGではない  
(無向グラフ)



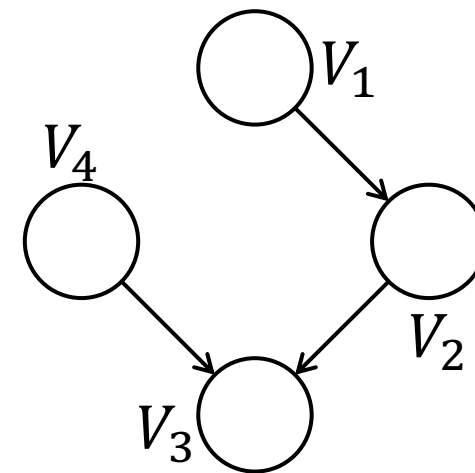
DAGではない  
(Cycleがある)



DAG



DAG



DAGはDirected Local Markov Independence  
と呼ばれる独立性を表現する

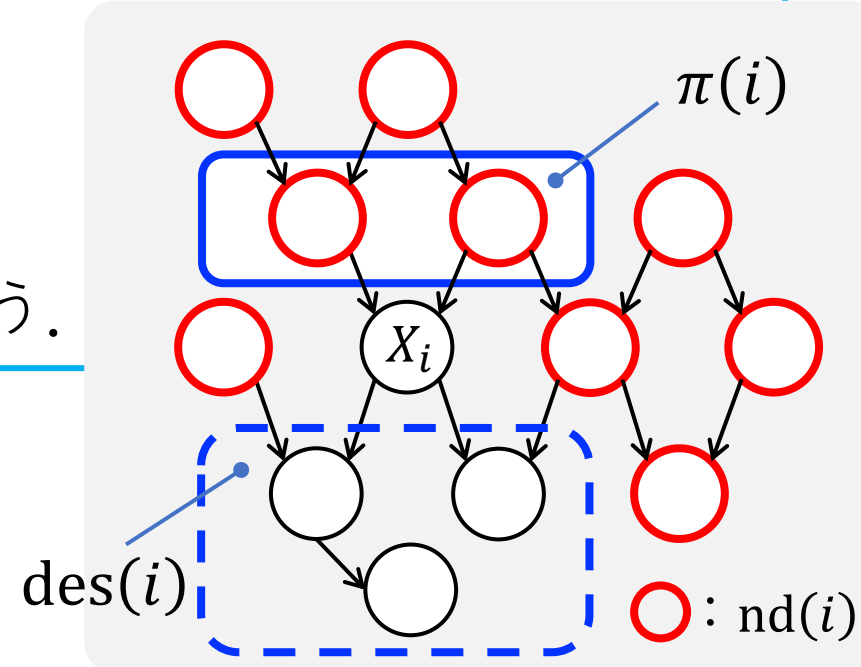
# 定義：Directed Local Markov Independence

- ノード  $V_i$  から矢印を辿って到達できるノード全てを **子孫ノード** とよび,  $\text{des}(i)$  と表記する.
- ノード  $V_i$  の **非子孫ノード** を  $\text{nd}(i) = V \setminus (i \cup \text{des}(i))$  と定義する.

Bayesian network structure  $\mathcal{D}$  は,  $i \in V$  について  
独立性の仮定  $i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i)$  を表現している.

これを Directed Local Markov Independence という.

- ◆ DAG  $\mathcal{D}$  において  $i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i)$  が表現されることを  $I(i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i))_{\mathcal{D}}$  と表記する.





# 定義：Factorized form

ベイジアンネットワークにおけるUnderlying distributionは次のように表現される

$$p_{\mathcal{B}}(\mathbf{X}; \mathcal{D}, \Theta) = \prod_{i=1}^N p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$$

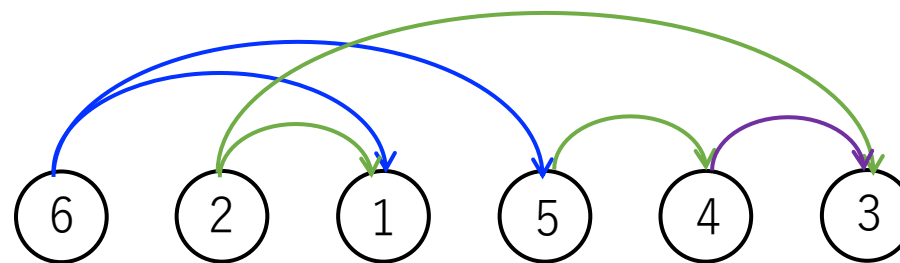
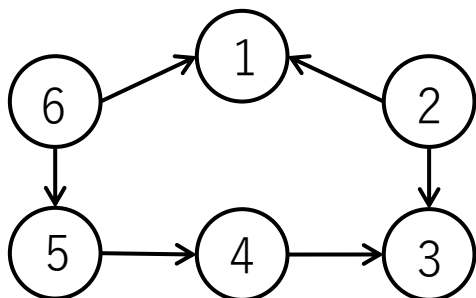
- 確率分布のChain ruleに  
Directed Local Markov Independenceを適用したものと解釈できる

※ ここで**Topological Sorting**を導入する

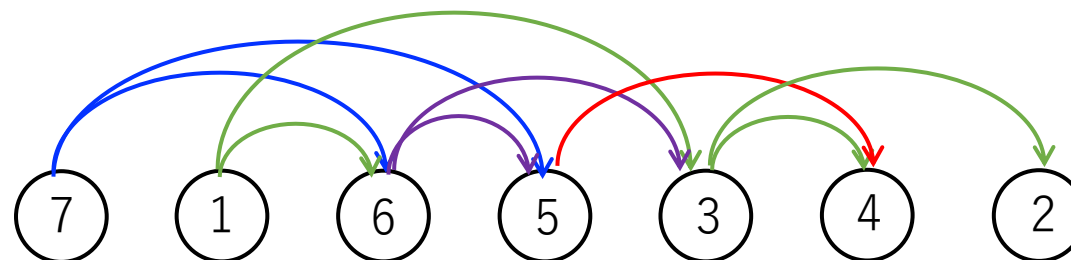
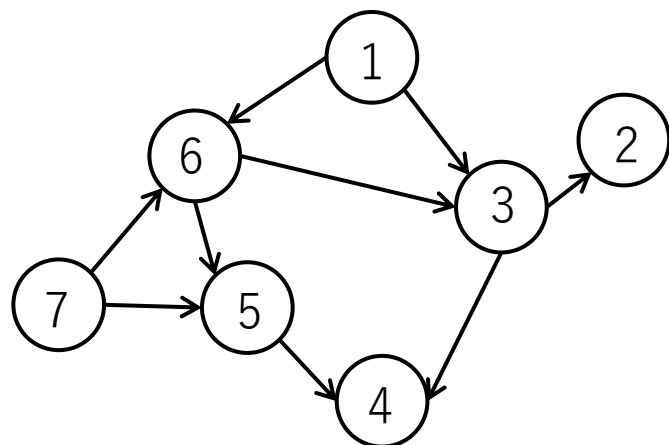
# 準備：Topological sorting

- DAGに対して定義されるノードの並べ方

◆  $u, v$ の順に並んでいるとき,  $u$ は常に $v$ より上流にならない



※ 2, 6, 5, 4, 3, 1でもよい



※ 1, 7, 6, 3, 5, 2, 4などでもよい

# 定義：Factorized form

ベイジアンネットワークにおけるUnderlying distributionは次のように表現される

$$p_B(\mathbf{X}) = \prod_{i=1}^N p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$$

- 確率分布のChain ruleに

Directed Local Markov Independenceを適用したものと解釈できる

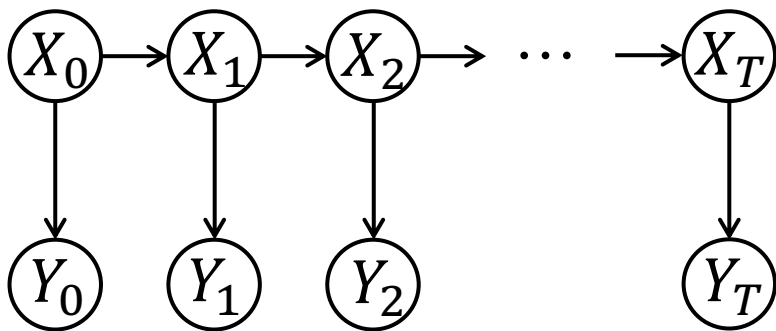
- ◆ 変数がTopological sortingにより並んでいるとき、Chain ruleより

$$P(\mathbf{X}) = p(X_N | X_1, \dots, X_{N-1}) p(X_{N-1} | X_1, \dots, X_{N-2}) p(X_1, \dots, X_{N-2})$$

$$= \prod_{i=1}^N p(X_i | X_1, \dots, X_{i-1}) \xrightarrow{\substack{i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i) \\ \pi(i) \subseteq \{X_1, \dots, X_{i-1}\}}} p_B = \prod_{i=1}^N p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$$

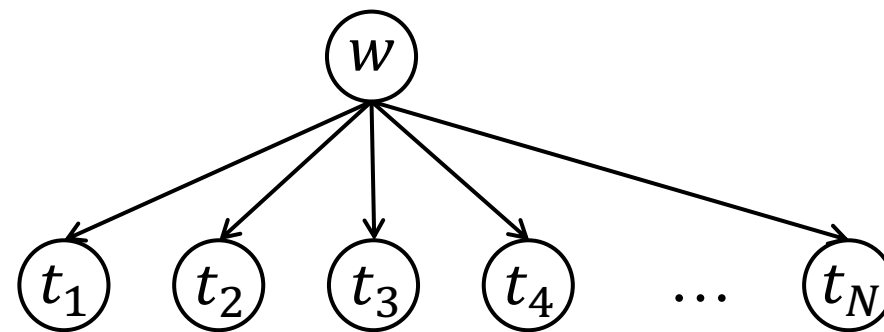
# ベイジアンネットワークモデルの例

隠れマルコフモデル  
(Hidden Markov Model)



$$P(\mathbf{X}, \mathbf{Y}) = p(X_0)p(Y_0|X_0) \prod_{t=1}^T p(X_t|X_{t-1})p(Y_t|X_t)$$

ベイズ多項式回帰モデル



$$p(t, w) = \prod_{i=1}^N p(t_i|w)$$

# d分離性

Local Markov Independence以外に，グラフから読み取れる独立性はあるか？

- **d分離性**：DAG  $\mathcal{D}$ において独立性を定義する
  - DAG  $\mathcal{D}$ のもとで，Local Markov Independenceに基づいて Factorizeされた確率分布 $p_{\mathcal{B}}$ が，  
d分離性により与えられる条件付き独立性を示すことを見ていく

## 2.1 d分離性

グラフの構造から条件付き独立性を読み取る

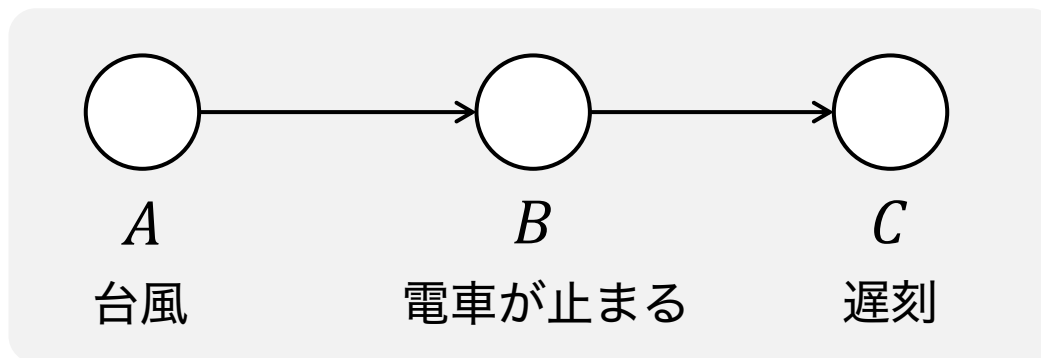
# d分離 (有向分離, d-separation)

- グラフ構造から条件付き独立性を定義するための概念
  - ◆ dは”directional”の略
- d分離は, 有向グラフにおいて3つの結合の中で定義される
  - (1) **逐次結合** (serial connections)
  - (2) **分岐結合** (diverging connections)
  - (3) **合流結合** (converging connections)

# (1) 逐次結合

「ノード  $A$  と  $C$  は、 $B$  がインスタンス化されたとき  $d$  分離である」と言い、これを  $I(A, C|B)_d$  と表記する。

- ◆ 変数の状態がわかることを「インスタンス化された」という
  - 確率変数の実現値が得られた、ということと同じ
- ◆ ノード  $B$  の状態がわかっているのであれば、ノード  $C$  の状態を知る上でノード  $A$  の情報は必要ない

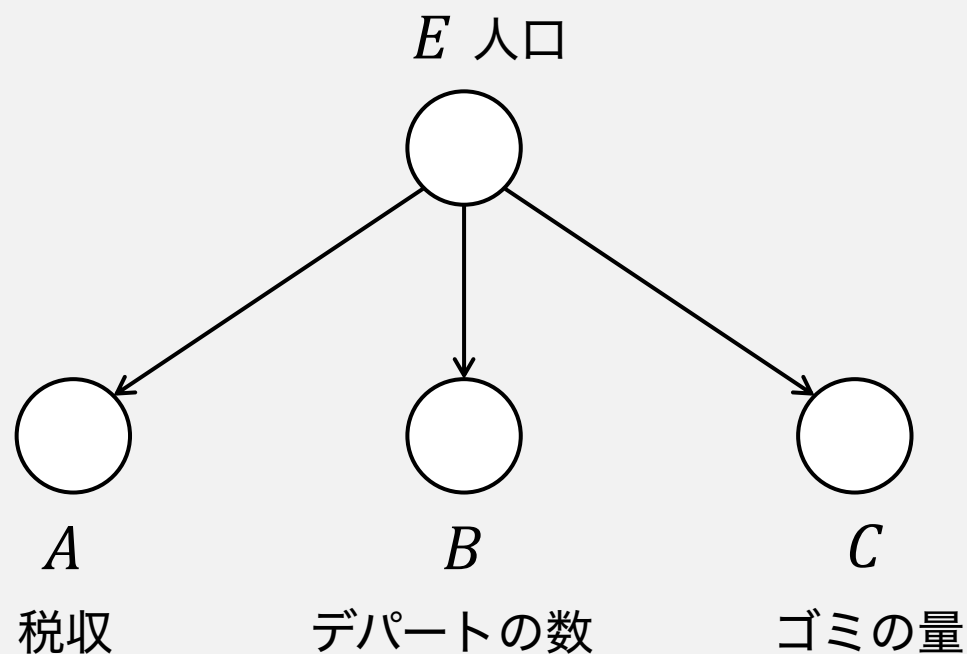




## (2) 分岐結合

「ノード $A, B, C$ は、ノード $E$ がインスタンス化されたとき $d$ 分離である」と言い、これを $I(A, B, C | E)_D$ と表記する。

- $E$ が分かれば、 $A, B, C$ をそれぞれ知る上で他の変数の情報は必要ない

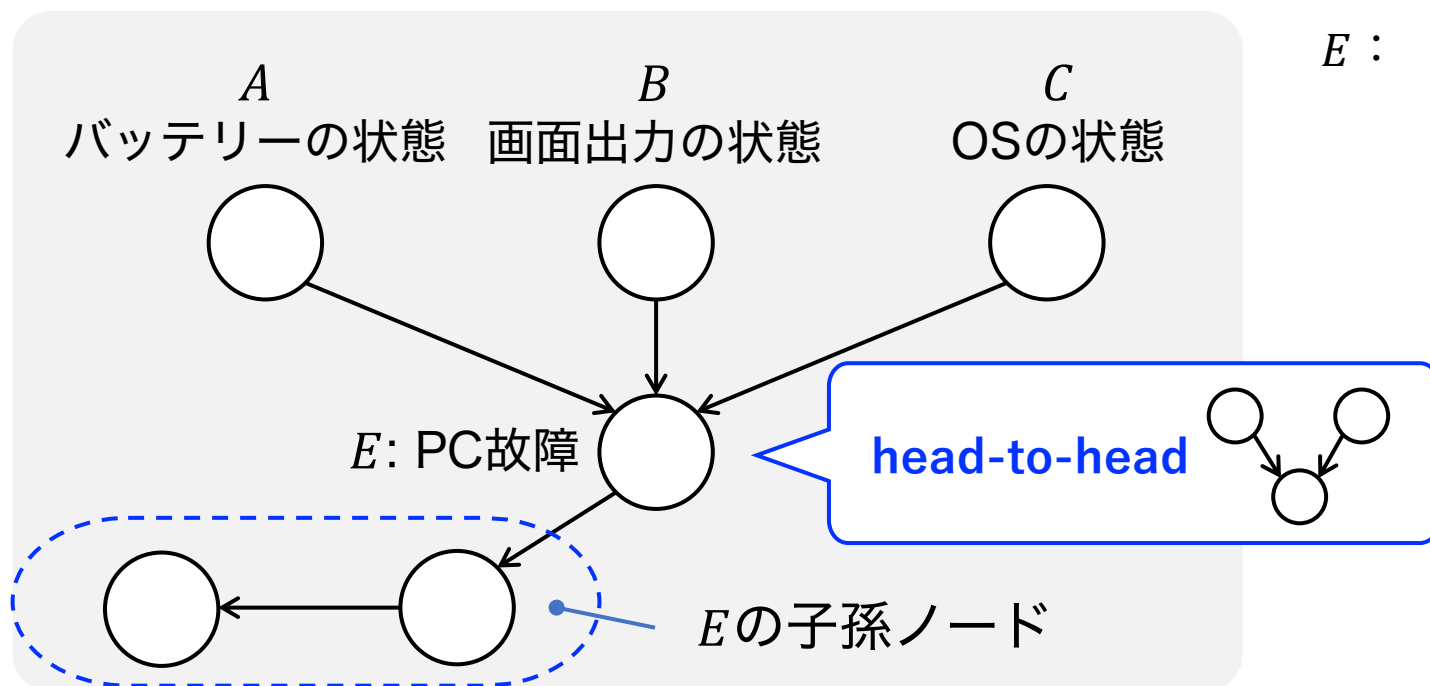


- ノード $A, B, C$ をノード $E$ の**子ノード**とよぶ  
※ 子ノード $\subseteq$ 子孫ノード
- ノード $E$ はノード $A, B, C$ の親ノード

### (3) 合流結合

「ノード $A, B, C$ は、ノード $E$ または $E$ の子孫ノードがインスタンス化されなければ、ノード $E$ を介してd分離である」という。

- 合流結合, head-to-head nodeはDAGの特徴



$E$ : 「PC故障」についてYesという情報を得る



$A, B, C$ の何処かに原因がある



$A$ は「異常なし」



$B, C$ に異常がある可能性が高まる

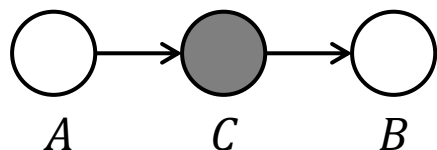
# d分離性まとめ

- $A, B, C$  を DAG  $\mathcal{D}$  におけるノードの disjoint subset とする
- DAG  $\mathcal{D}$  の有向Edgeを無向Edgeにしたグラフを **Skelton** と呼び  $S[\mathcal{D}]$  と表す

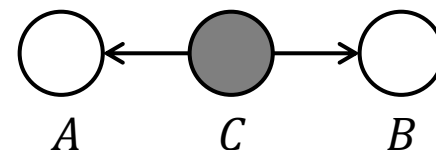
$S[\mathcal{D}]$  上での  $A-B$  間の全経路が次の条件を満たすとき、  
 $C$  は  $A$  と  $B$  を  $d$  分離する といい、 $I(A, B | C)_D$  と表記する。

(1) 経路上の head-to-head 以外の node が  $C$  に含まれる

逐次結合

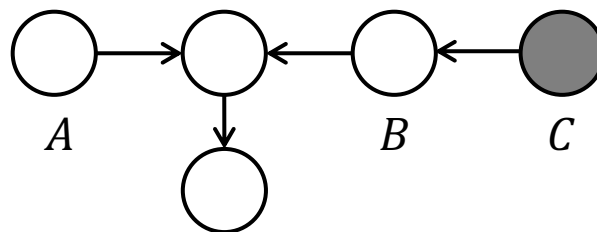


分岐結合



(2) 経路上の head-to-head node とその子孫ノードが  $C$  に含まれない

合流結合



# 経路をブロックする

## d分離の言い換え

次の条件が成立するとき、ある経路は**ブロック**されているという

- (a) 経路上にhead-to-head nodeがなく、  
経路上の変数がインスタンス化されている
- (b) 経路上にhead-to-head nodeがあり、  
そのnodeおよび子孫ノードがインスタンス化されていない

- あるノードからあるノードへ情報が伝わらない、  
という意味で「ブロック」と呼ぶ

# 補足：エビデンス

変数がインスタンス化されたときの値を**エビデンス**という

- 値がわかっている場合をハードエビデンス,  
値を取る確率がわかっている場合をソフトエビデンスと呼ぶ
  - ◆ d分離性の議論では, ハードエビデンスを考える
    - 経路をブロックするにはハードエビデンスが必要



# d分離の例

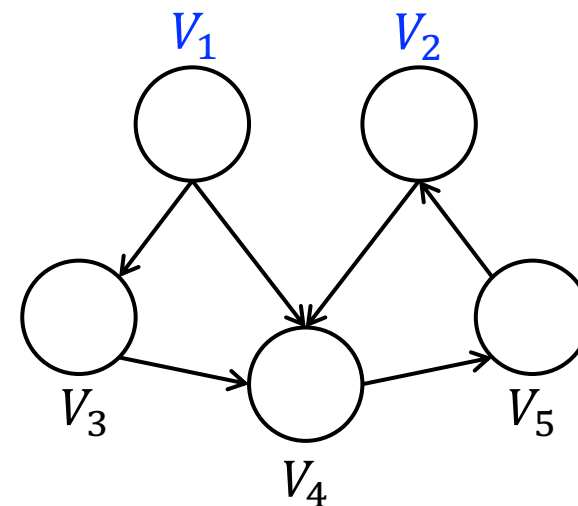
## ● Skeltonにおける $V_1$ から $V_2$ へ全ての経路を考える

### ◆ 経路：

- $V_1 \rightarrow V_4 \leftarrow V_5$ : 合流結合
- $V_1 \rightarrow V_3 \rightarrow V_4 \rightarrow V_5 \rightarrow V_2$ : 逐次結合

### ◆ $V_1$ と $V_2$ がd分離である条件：

- $V_4$ がインスタンス化されていない
  - $I(V_1, V_2 | C)_D$  ( $C \subset V \setminus \{V_1, V_2\}$ ,  $V_4 \notin C$ )
- $V_3, V_5$ のいずれかがインスタンス化されている
  - $I(V_1, V_2 | V_3)_D$ ,  $I(V_1, V_2 | V_5)_D$



※  $A \setminus B$ は、集合 $A$ から集合 $B$ の要素を除いた要素の集合、という意味

# d分離の例

- Skeltonにおける $V_1$ から $V_2$ へ全ての経路を考える

◆ 経路：

- $V_1 \rightarrow V_3 \rightarrow V_7 \leftarrow V_4 \rightarrow V_8 \leftarrow V_6 \leftarrow V_2$
- $V_1 \rightarrow V_3 \rightarrow V_7 \leftarrow V_4 \leftarrow V_5 \rightarrow V_6 \leftarrow V_2$

◆  $V_1$ と $V_2$ がd分離である条件：

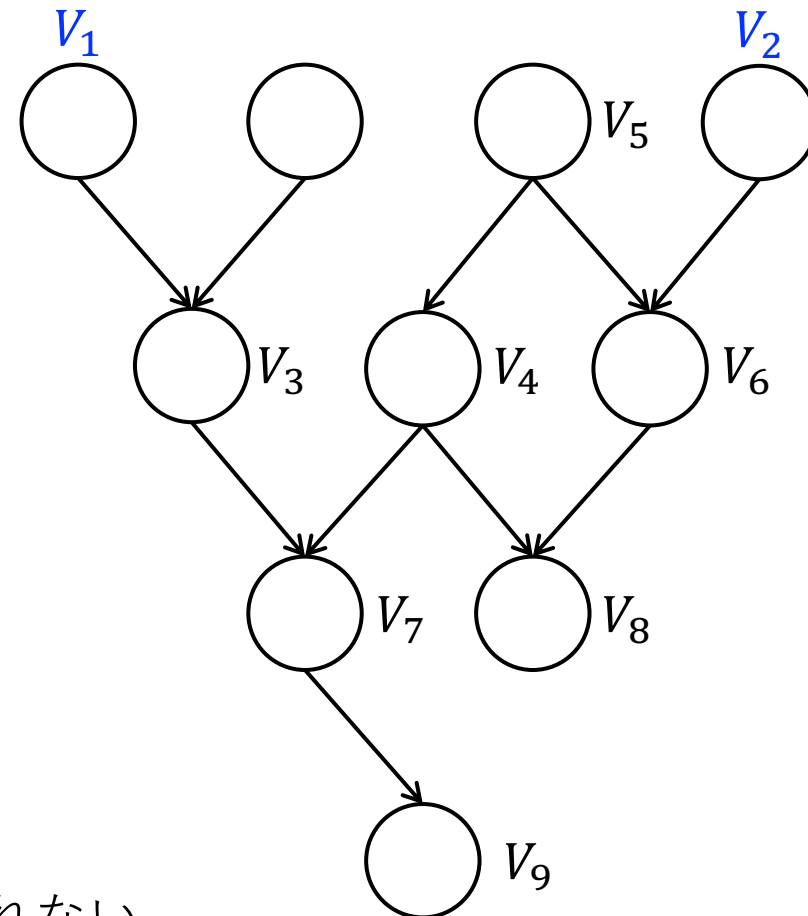
- $V_7, V_9$ がインスタンス化されない
  - $I(V_1, V_2 | C) \ C \subset V, \{V_7, V_9\} \notin C$

または

- $V_4$ がインスタンス化される
  - $I(V_1, V_2 | V_4)_D$

または

- $V_2$ がインスタンス化され,  $V_7$ がインスタンス化されない
  - $I(V_1, V_2 | C) \ C \subset V, V_2 \in C, V_7 \notin C$



# 定義：Directed Global Markov Independence

DAG  $\mathcal{D}$ において, disjointなノードのsubset  $A, B, C$ があったとする.

$A, B$ が $C$ によりd分離されるとき,

Bayesian network structure  $\mathcal{D}$ は,  $i \in V$ について

独立性の仮定 $A \perp\!\!\!\perp B | C$ を表現している.

この独立性をDirected Global Markov Independenceという.

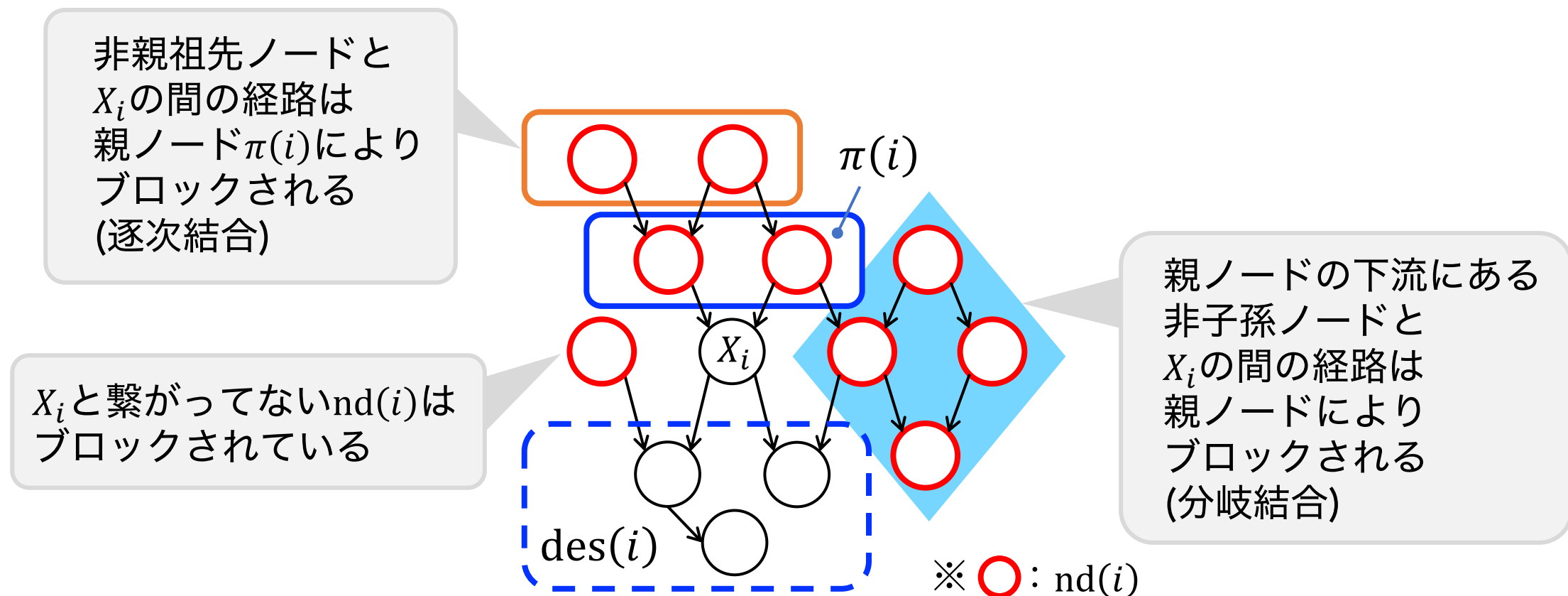
◆ DAG  $\mathcal{D}$ において $A \perp\!\!\!\perp B | C$ が表現されることを  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}}$ と表記する.



# Directed Global / Directed Local Independence

## ■ Directed Local IndependenceはDirected Global Independenceの一例

- $nd(i) = V \setminus (i \cup \text{des}(i))$ について  $i \perp\!\!\!\perp nd(i) | \pi(i)$  という性質は d分離性から示せる



# ここまでのまとめ

- ベイジアンネットワークモデルは $\{\mathcal{D}, p_{\mathcal{B}}\}$ により与えられる
  - $\mathcal{D}$  : DAG
  - $p_{\mathcal{B}}$  :  $\mathcal{D}$ のunderlying distribution
    - DAGのLocal Markov Independenceに基づいてFactorizeされる
- その他の独立性として, d分離性に基づくGlobal Markov Independenceを導入した.
- ! グラフから読み取る条件付き独立性と確率分布の条件付き独立性の関連は非自明 → これから議論していきます

## 2.2 独立性の示す性質

### Semi-graphoid, Grapoid

# 独立性のまとめ

- DAGから読み取る独立性：d分離性

- ◆  $C$ が $A$ と $B$ をd分離しているとき， $C$ 所与のもと $A$ と $B$ が独立とする： $I(A, B|C)_D$
- ◆ DAG  $D$ が仮定する条件付き独立性の集合を $J(D)$ と表記する
  - $J(D) = \{I(A, B|C)_D | C \text{は} A \text{と} B \text{をd分離する}\}$

- 確率分布の条件付き独立性

- ◆  $C$ 所与のもと $A$ と $B$ が独立なことを $I(A, B|C)_p$ と表記
- ◆ 確率分布の条件付き独立性の集合を $J(p)$ とおく。
  - $J(p) = \{I(A, B|C)_p | p(A, B|C) = p(A|C)p(B|C)\}$

$I(A, B|C)_D$ と $I(A, B|C)_p$ の満たす性質は異なる

# Semi-graphoid/Graphoid

条件付き独立性に対する5つの性質

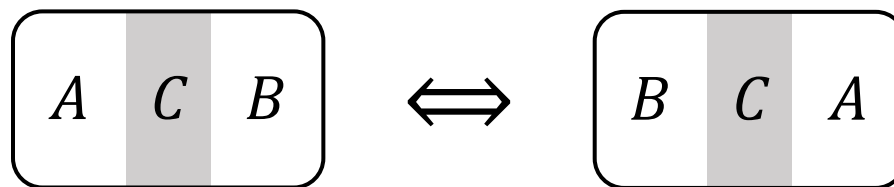
- a. **Symmetry** :  $I(A, B|C) \Leftrightarrow I(B, A|C)$
- b. **Decomposition** :  $I(A, B \cup D|C) \Rightarrow I(A, B|C) \text{ and } I(A, D|C)$
- c. **Weak Union** :  $I(A, B \cup D|C) \Rightarrow I(A, B|C \cup D)$
- d. **Contraction** :  $I(A, B|C) \text{ and } I(A, D|C \cup B) \Rightarrow I(A, B \cup D|C)$
- e. **Intersection** :  $I(A, B \cup D|C) \text{ and } I(A, B \cup C|D) \Rightarrow I(A, B \cup D|C)$


- a~dを満たす独立性のモデルを**Semi-graphoid**とよぶ
- a~eを満たす独立性のモデルを**Graphoid**とよぶ

[Pearl & Paz (1986)]

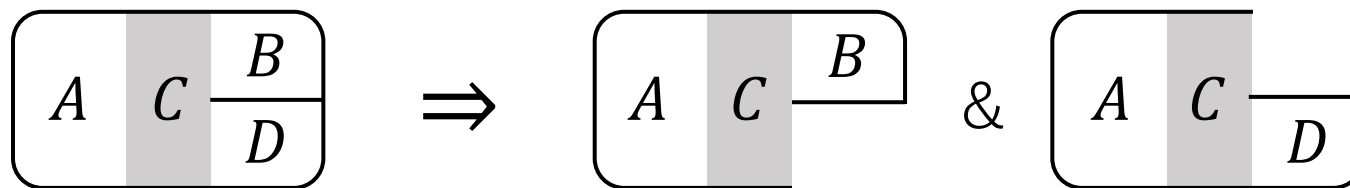
# Graphical interpretation

a. Symmetry

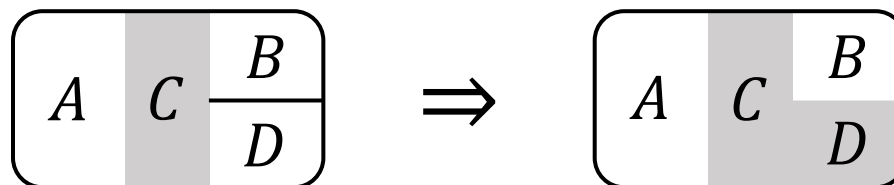


※  は"conditioned"を意味する

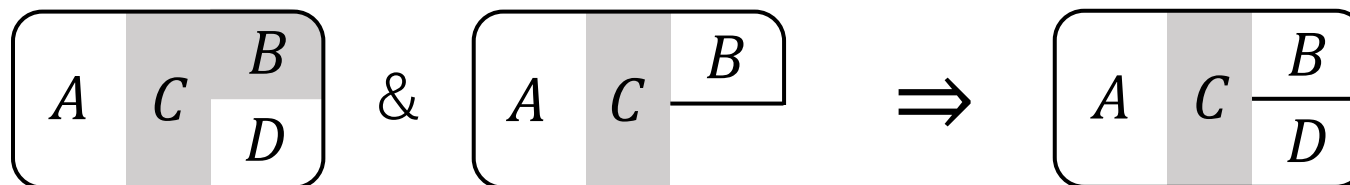
b. Decomposition



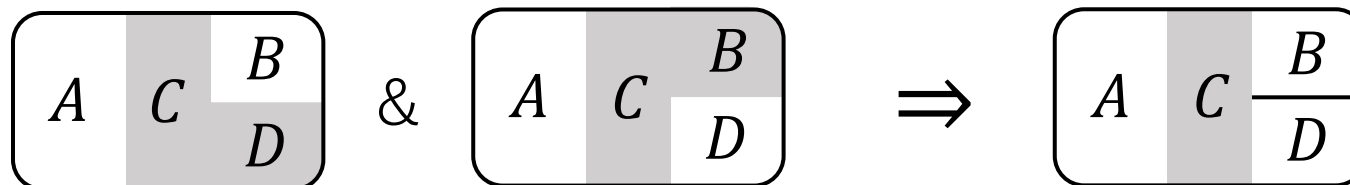
c. Weak Union



d. Contraction



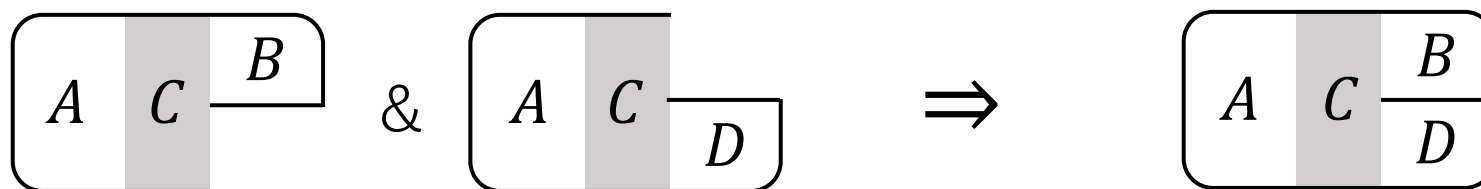
e. Intersection



# Graph-induced graphoids

- DAG  $\mathcal{D}$ においてd分離性から定義された独立性を $I(A, B|C)_{\mathcal{D}}$ とする.
- $I(A, B|C)_{\mathcal{D}}$  はGraphoid axiomとComposition propertyを満たすので「Compositional Graphoid」とも呼ばれる

**f. Composition** :  $I(A, B|C)$  and  $I(A, D|C) \Rightarrow I(A, B \cup D|C)$



- Decompositionと合わせると $I(A, B|C)_{\mathcal{D}}$  and  $I(A, D|C)_{\mathcal{D}} \Leftrightarrow I(A, B \cup D|C)_{\mathcal{D}}$
- これは次の表現と等価： $I(A, B|C)_{\mathcal{D}} \Leftrightarrow I(a, b|C)_{\mathcal{D}} \quad \forall a \in A, b \in B$

※ あとで導入する 無向グラフにおける独立性も同じ性質をみたす.

# Probabilistic graphoids

- 確率分布による条件付き独立性を  $I(A, B|C)_p$  と表記する.

$$I(A, B|C)_p \Leftrightarrow p(A, B|C) = p(A|C)p(B|C)$$

- 常に semi-graphoid であり, strictly positive ( $p(\mathbf{X}) > 0$ ) のときは graphoid である. (証明は付録▶▶)

- 一般には Composition property を満たさない

◆ Composition property を満たす例として多変量ガウス分布が知られる (付録▶▶)



# その他の独立性の例：Geometric Orthogonality

ユークリッド空間あるいはヒルベルト空間における

ベクトル  $\mathbf{L}, \mathbf{M}, \mathbf{N}$  に関する独立性

$$I(\mathbf{L}, \mathbf{M} | \mathbf{N})_o \Leftrightarrow (\mathbf{L} \ominus \mathbf{N}) \perp (\mathbf{M} \ominus \mathbf{N})$$

- ここで  $\mathbf{L} \ominus \mathbf{N} = \mathbf{L} \cap \mathbf{N}^\perp$
- $I(\mathbf{L}, \mathbf{M} | \mathbf{N})_o$  のとき,  $\mathbf{L}$  と  $\mathbf{M}$  は "meet orthogonally in  $\mathbf{N}$ " という。

- Semigraphoid である
- Intersection property は成立しない
- Composition property は満たす

## 補足：完備な公理系による条件付き独立性の表現への試み

$I(A, B|C)$ に対する公理系の**完備性(Completeness)**とは：

公理に従えば，全ての可能な条件付き独立性を記述できること

[Pearl (1986)]

- Semi-graphoid/Graphoid axiomsにより全ての確率分布の条件付き独立性を表現できる

[Gelger (1987)]

- $I(A, B|C)_D$ に対する完備な公理系が存在しないことを証明

[Studeny (1989)]：Pearl(1986)の否定

- Graphoid/Semi-graphoidで表現できない $I(A, B|C)_p$ の性質を発見

[Studeny (1992)]

- $I(A, B|C)_p$ に対する完備な公理系が存在しないことを証明

現在では，  
公理系としてではなく，  
 $I(A, B|C)_D, I(A, B|C)_p$ が  
満たす便利な性質として  
(a)-(e)が用いられている。

## 2.3 DAGと確率分布の条件付き独立性の関係

$I(\mathcal{D}) \subseteq I(p_B)$ の証明

# Factorized form再掲： $\mathbb{DF}$

- 一般の同時確率分布で成立するChain rule

$$\begin{aligned} P(\mathbf{X}) &= p(X_N | X_1, \dots, X_{N-1}) p(X_1, \dots, X_{N-1}) \\ &= p(X_N | X_1, \dots, X_{N-1}) p(X_{N-1} | X_1, \dots, X_{N-2}) p(X_1, \dots, X_{N-2}) \\ &= \prod_{i=1}^N p(X_i | X_1, \dots, X_{i-1}) \end{aligned}$$

- ベイジアンネットワークモデル

$$p_B(\mathbf{X}) = \prod_{i=1}^N p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$$

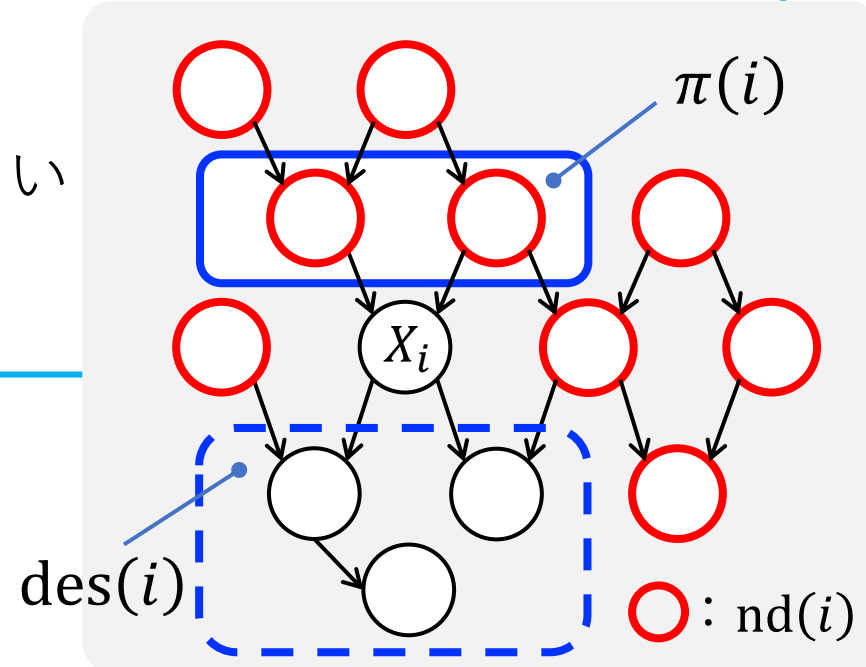
確率分布 $p$ が、DAG  $\mathcal{D}$ に規定される Local Markov Independenceのもと Factorized formで表現されることを  $\mathbb{DF}$ と表記する.

# 定義：Directed Local Markov Property $\mathbb{DL}$

- ノード  $V_i$  から矢印を辿って到達できるノード全てを子孫ノードとよび,  $\text{des}(i)$  と表記する.
- ノード  $V_i$  の非子孫ノードを  $\text{nd}(i) = V \setminus (i \cup \text{des}(i))$  と定義する.

確率分布  $p$  が  $i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i) \forall i \in V$  を満たすとき,  
 $p$  は **Directed local Markov property** を満たすといい  
 $\mathbb{DL}$  と表記する.

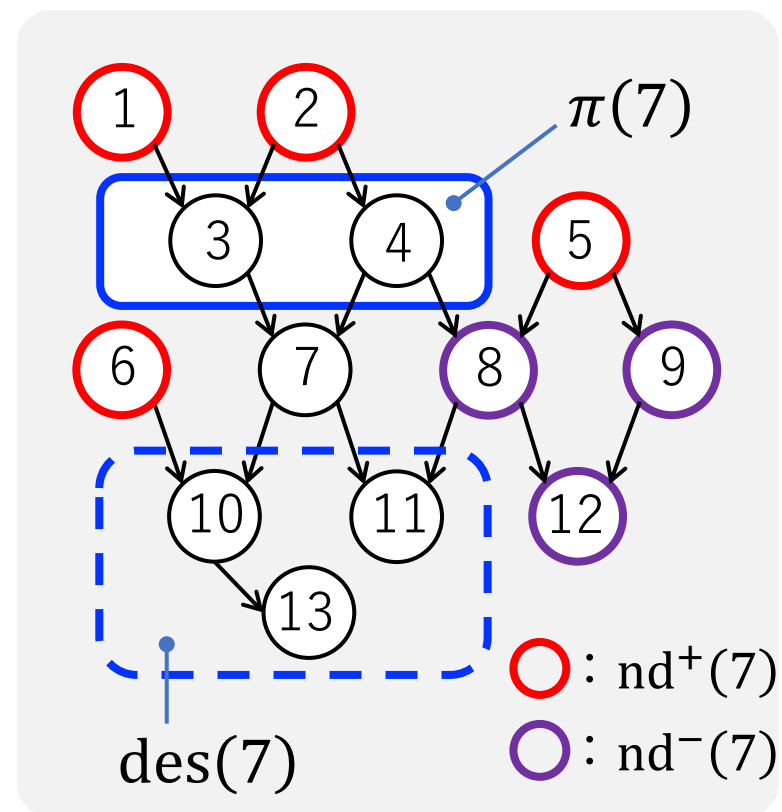
- ◆ 確率分布が  $i \perp\!\!\!\perp \text{nd}(i) | \pi(i)$  を満たすことを  
 $I(i, \text{nd}(i) | \pi(i))_p$  と表記する.



# DF $\Rightarrow$ DLは (今の段階では) 言えない

- Topological sortingにより確率変数を並べる :  $\text{des}(i) \not\subseteq \{X_1, \dots, X_{i-1}\}$
- 変数の集合を定義する
  - ◆  $\text{nd}^+(i) = \text{nd}(i) \cap \{X_1, \dots, X_{i-1}\} \setminus \pi(i)$   
 ... non-descendantのうち $\pi(i)$ を除いて  
 上流( $j < i, j \in V$ )にあるもの
  - ◆  $\text{nd}^-(i) = \text{nd}(i) \setminus \text{nd}^+(i) \cup \pi(i)$   
 ... non-descendantのうち下流にあるもの
- よって  $\{X_1, \dots, X_{i-1}\} = \text{nd}^+(i) \cup \pi(i)$
- DFを適用すると  $p(X_i | X_1, \dots, X_{i-1}) = p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)})$ ,  
 つまり  $I(X_i, \{X_1, \dots, X_{i-1}\} \setminus X_{\pi(i)} | X_{\pi(i)})_p = I(X_i, X_{\text{nd}^+(i)} | X_{\pi(i)})$

示したいのは  $I(X_i, X_{\text{nd}(i) \setminus \pi(i)} | X_{\pi(i)})$  なので, これだけでは不十分.



# 定理： $\mathbb{DL} \Rightarrow \mathbb{DF}$

DAG  $\mathcal{D}$ において確率分布 $p$ が $\forall \alpha \in V$ について $I(X_\alpha, \mathbf{X}_{\text{nd}(\alpha)} | \mathbf{X}_{\pi(\alpha)})_p$ であるとき,  
 $p$ は $\mathcal{D}$ が規定する親ノードに関する条件付き確率により因子分解される.

## ▶ 証明の概要

- $k (< N)$ 個のノード $\mathcal{V}_k$ からなるサブグラフ $\mathcal{D}_{\mathcal{V}_k}$ で $\mathbb{DF}$ が成立しているとする.  
 ◆  $k = 1$ はあきらかに成立する
- $\mathbb{DL}$ が成立しているとき,  $\mathcal{D}_{\mathcal{V}_{k+1}}$ でも $\mathbb{DF}$ が成立することを示す.

## ◆ 証明 ◆

- $\mathcal{D}_{\mathcal{V}_k}$ で $\mathbb{DF}$ が成立しているとき,  $\mathcal{D}_{\mathcal{V}_{k+1}}$ での同時確率は次のように与えられる

$$p(X_1, X_2, \dots, X_k, X_{k+1}) = \prod_{i=1}^k p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) p(X_{k+1} | X_1, X_2, \dots, X_k)$$

Decomposition  
Propertyを用いる

- $\mathbb{DL}$  :  $I(X_\alpha, \mathbf{X}_{\text{nd}(\alpha) \setminus \pi(\alpha)} | \mathbf{X}_{\pi(\alpha)})_p \Rightarrow I(X_\alpha, \mathbf{X}_{\text{nd}^+(\alpha)} | \mathbf{X}_{\pi(\alpha)})_p$  and  $I(X_\alpha, \mathbf{X}_{\text{nd}^-(\alpha)} | \mathbf{X}_{\pi(\alpha)})_p$  なので  
 $p(X_{k+1} | X_1, X_2, \dots, X_k) = p(X_{k+1} | \mathbf{X}_{\pi(k+1)})$  となり,  $\mathcal{D}_{\mathcal{V}_{k+1}}$ でも $\mathbb{DF}$ が成立する.

# 定義： $\mathbb{DG}$

確率分布 $p$ が、DAG  $\mathcal{D}$ のもと

d分離性から定義される条件付き独立性を満たす性質を

Global Markov Propertyと呼び、 $\mathbb{DG}$ と表記する.

$$\mathbb{DG} : I(A, B|C)_{\mathcal{D}} \Rightarrow I(A, B|C)_p$$



# 定理： $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG}$

確率分布  $p_B$  が DAG  $\mathcal{D}$  において factorized されているとき,  
 $C$  が  $A$  と  $B$  を d-分離する disjoint なノード集合  $A, B, C$  について  
 $p_B$  は  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C$  を満たす.

▶ 証明の概要（詳細は付録▶▶）

■ 帰納法を用いる：その際に Topological sorting を行う

- $\mathcal{D}$  から末端ノード  $\omega$  を取り除いた DAG  $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$  において,  
 $I(A', B' | C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}} \Rightarrow I(X_{A'}, X_{B'} | X_{C'})_p$  が成立しているとする
  - $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$  のノード数が 1 の場合は自明に  $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG}$  が成立
- $\omega$  に対する  $\mathbb{DF}$  と  $I(A', B' | C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}} \Rightarrow I(X_{A'}, X_{B'} | X_{C'})_p$  から,  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}} \Rightarrow I(X_A, X_B | X_C)_p$  を示す.
  - つまりノード数  $k - 1$  で  $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG}$  が成立していれば  $k$  でも成立する

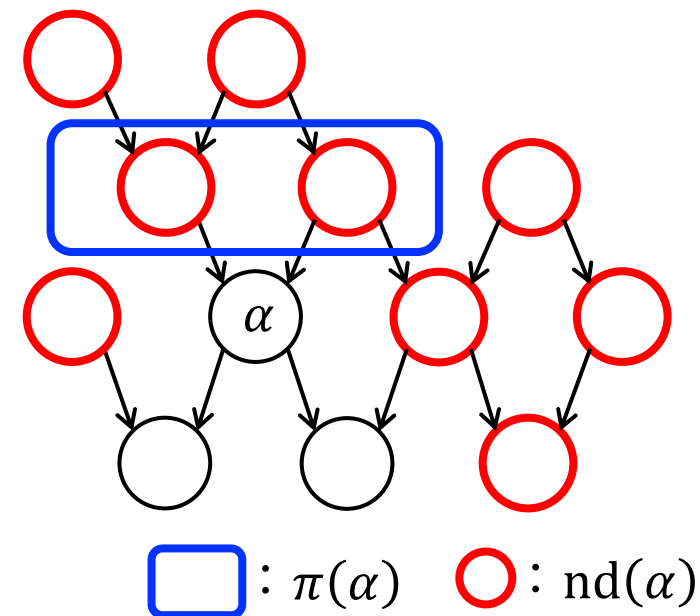
Contraction  
Property と  
Weak Union  
Property を用いる

# 定理： $\mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DL}$

ある確率分布 $p$ がDAG  $\mathcal{D}$ において  
d分離性から示される条件付き独立性を満たすとき、  
 $p$ は $\forall \alpha \in V$ について $\alpha \perp\!\!\!\perp \text{nd}(\alpha) | \pi(\alpha)$ を満たす。

## ▶ 証明の概要 (詳細▶▶)

- あるノード $\alpha$ に注目し、DAG  $\mathcal{D}$ のSkelton  $S[\mathcal{D}]$ において、 $\alpha$ から非子孫ノード $\text{nd}(\alpha)$ への可能な経路を考える
- 確率分布 $p$ がd分離性から示される条件付き独立性を満たすとき、親ノード $\pi(\alpha)$ により条件づけられると $\alpha$ から $\text{nd}(\alpha)$ への可能な経路はすべてブロックされることを示す (つまり $\mathbb{DL}: \alpha \perp\!\!\!\perp \text{nd}(\alpha) | \pi(\alpha)$ が成立)



# ここまでのまとめ

- $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DL} \Rightarrow \mathbb{DF}$ が示された. よって  $\mathbb{DF} \Leftrightarrow \mathbb{DG} \Leftrightarrow \mathbb{DL}$ 
  - ◆ Factorizeされた確率分布はd分離性から示される条件付き独立性を満たす.
  - ◆ 確率分布がd分離性から示される条件付き独立性を満たすのなら,  
Factorized formで表現できる
  - ◆ つまり  $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(p_B)$ 
    - ※  $I(A, B|C)_{\mathcal{D}} \in \mathcal{I}(\mathcal{D}) \Rightarrow I(A, B|C)_{p_B} \in \mathcal{I}(p_B)$ の意味.  
あとで登場するI-mapという概念と対応する.
- 証明において用いた仮定: Symmetry, Decomposition, Weak Union, Contraction
  - ◆ 確率分布の独立性に限らず, Semi-graphoidな独立性であれば同じ結論
- $\mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DF}$ の直接の証明も可能

# 定理： $\mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DF}$


DAG  $\mathcal{D}$ におけるd分離性から与えられる条件付き独立性を確率分布 $p_{\mathcal{B}}$ が満たすとき、確率分布 $p_{\mathcal{B}}$ はFactorizeされる。

## ▶ 証明の概要

- 証明のためには、いくつかの概念が必要

- ◆ 無向グラフにおける**Markov Property**
- ◆ **Ancestral set**
- ◆ **Moral graph**

無向グラフにおける条件付き独立性や、BNとMNの対応関係から説明します。

→ この資料の最後で $\mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DF}$ の証明を扱います。  
(詳しくは「5. ベイジアンネットワーク再訪」)

# DF $\Leftrightarrow$ DG を認めると

- 条件付き独立性を仮定したChain ruleから、対応するDAGを得ることが可能

- ◆ 一般のChain rule :  $P(X_1, X_2, X_3) = P(X_1)P(X_2|X_1)P(X_3|X_1, X_2)$

- さまざまなConditional independenceを仮定

- (1)  $p(X_1)p(X_2)p(X_3)$

- (2)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3), p(X_1)p(X_2)p(X_3|X_1), p(X_1)p(X_2)p(X_3|X_2)$

- (3)  $p(X_1)p(X_2)p(X_3|X_1, X_2)$

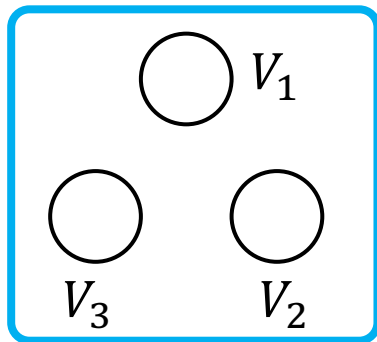
- (4)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_2)$

- (5)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_1)$

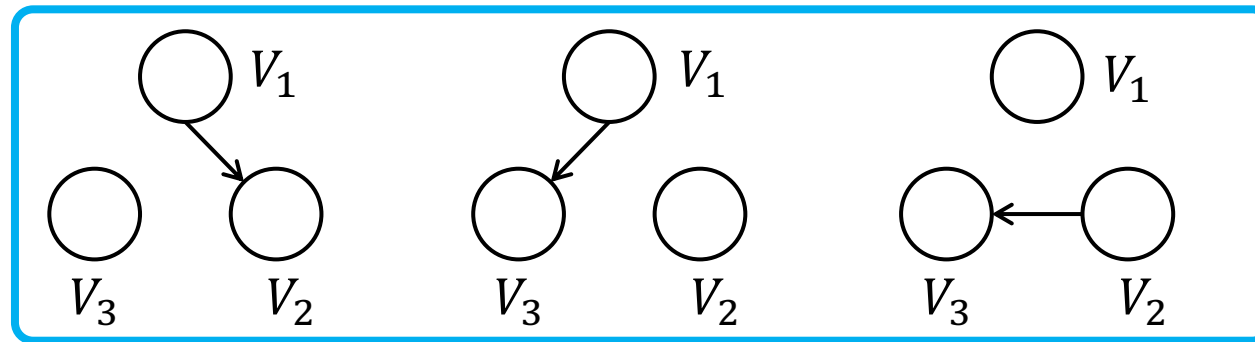
- (6)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_1, X_2)$

# DAGによる条件付き独立性の表現

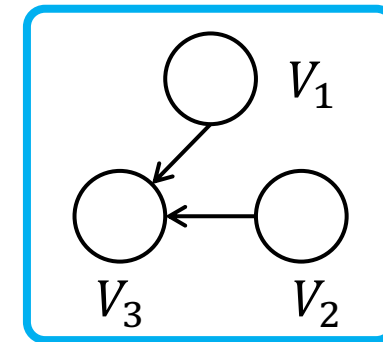
(1)  $p(X_1)p(X_2)p(X_3)$



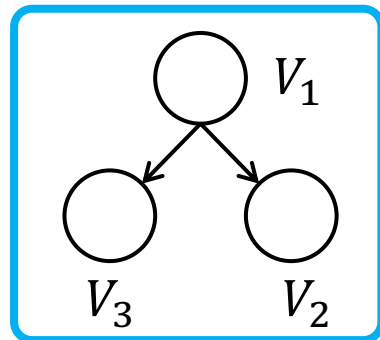
(2)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3)$  など



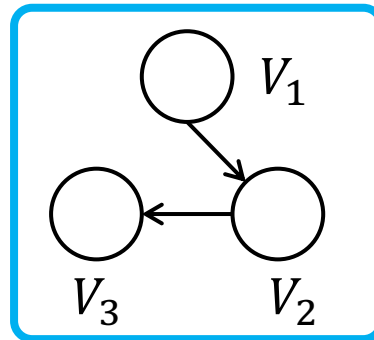
(3)  $p(X_1)p(X_2)p(X_3|X_1, X_2)$



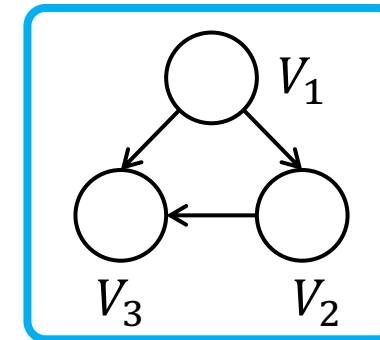
(4)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_1)$



(5)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_2)$

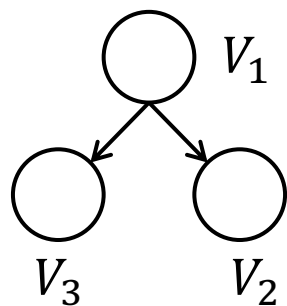


(6)  $p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_1, X_2)$

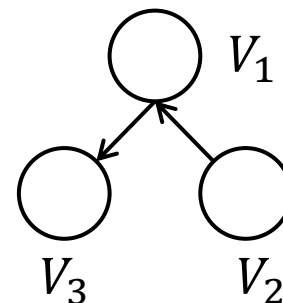


# 逐次結合と分岐結合の等価性

$$p(X_1)p(X_2|X_1)p(X_3|X_1)$$



$$p(X_2)p(X_1|X_2)p(X_3|X_1)$$



同時分布で表現すると

$$(左) \quad P(X_1)P(X_2|X_1)P(X_3|X_1) = \frac{P(X_1, X_2)P(X_1, X_3)}{P(X_1)}$$

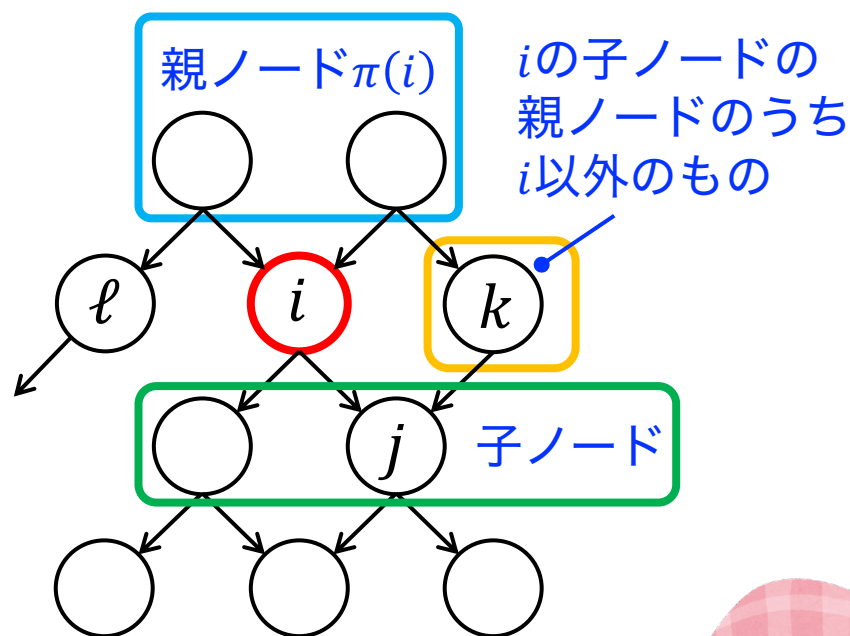
$$(右) \quad P(X_2)P(X_1|X_2)P(X_3|X_1) = \frac{P(X_1, X_2)P(X_1, X_3)}{P(X_1)}$$

同じ分布を表現している.

これを **I-equivalence** という

# Markov blanket

ノード  $V_i$  の親ノード, 子ノードと, その子ノードの  
ノード  $V_i$  以外の親ノードの集合を **Markov blanket** と呼び  $V_{M_D(i)}$  と表記する.



●  $I(i, V \setminus M_D(i) | M_D(i))_D$  である

- ◆  $i$  の親ノード  $\pi(i)$  がインスタンス化されると  $\pi(i)$  の子孫ノード (たとえば  $\ell$ ) と  $i$  は独立. またさらに先の祖先ノードとも独立.
- ◆ 子ノード  $j$  がインスタンス化されると  $i$  と  $k$  は依存. ただし  $j$  から先についてはブロックされる

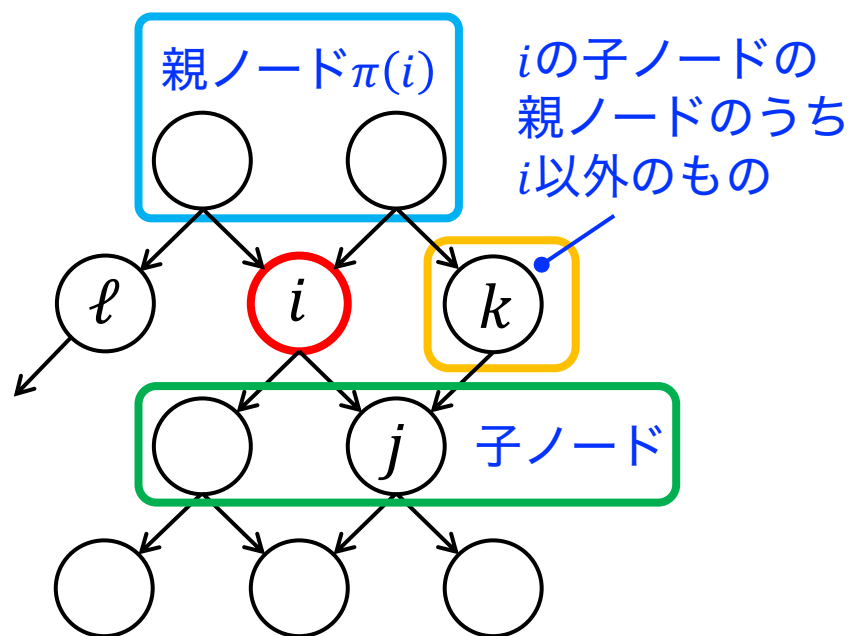


おふとんにd分離されています



# Markov blanket (条件付き確率からの説明)

- ベイジアンネットワークのunderlying distributionについて,  
 $\mathbf{X}_{\setminus i}$ で条件づけられた $X_i$ の周辺化分布を考える



$$p_B(\mathbf{X}) = \prod_{j=1}^N p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)})$$

$$p_B(X_i | \mathbf{X}_{\setminus i}) \equiv \frac{\prod_{j=1}^N p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)})}{\int \prod_{j=1}^N p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)}) d\mathbf{X}_i}$$

$$= \frac{p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \prod_{j \in \gamma(i)} p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)}) \cancel{\prod_{j \notin \gamma(i)} p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)})}}{\int p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \prod_{j \in \gamma(i)} p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)}) d\mathbf{X}_i \cancel{\prod_{j \notin \gamma(i)} p(X_j | \mathbf{X}_{\pi(j)})}}$$

※  $\gamma(i)$ :  $i$ の子ノード集合

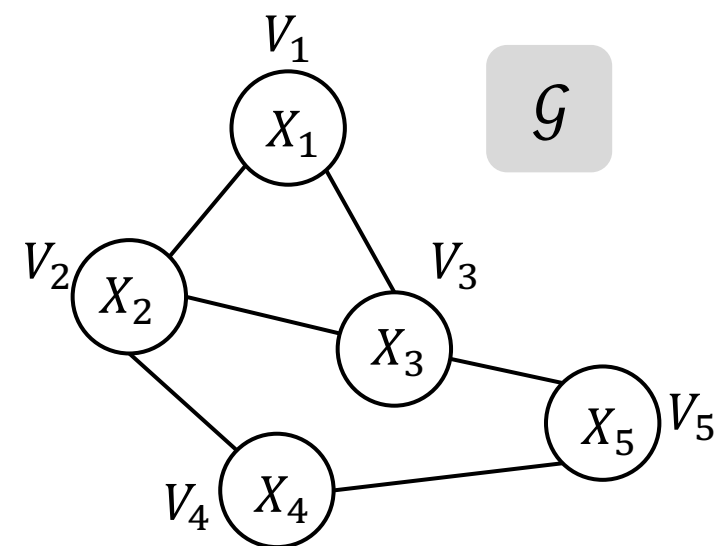
Markov blanket nodeの変数のみに依存する

### 3. マルコフネットワーク

# マルコフネットワークとは

$N$ 個の変数集合  $\mathbf{X} = \{X_1, \dots, X_N\}$  をもつマルコフネットワークモデルは  $(\mathcal{G}, p_{\mathcal{M}})$  で表現される

- ◆  $\mathcal{G}$ : ノード集合により構成される無向グラフ
  - Markov network structure とよぶ
- ◆  $p_{\mathcal{M}}$ : Underlying distribution
  - $\mathcal{G}$  により指定されるルールで  
**ファクター  $\phi$**  を掛け合わせたもの
- 全ての可能な確率分布を  $P$  とすると  $p_{\mathcal{M}} \subset P$ 
  - ◆ MN は一部の確率分布しか表現できない



$$p_{\mathcal{M}}(\mathbf{X}) = \frac{1}{Z} \prod_a \phi_a$$

- $Z$ : 分配関数(規格化定数)

# 定義：Global Markov Independence

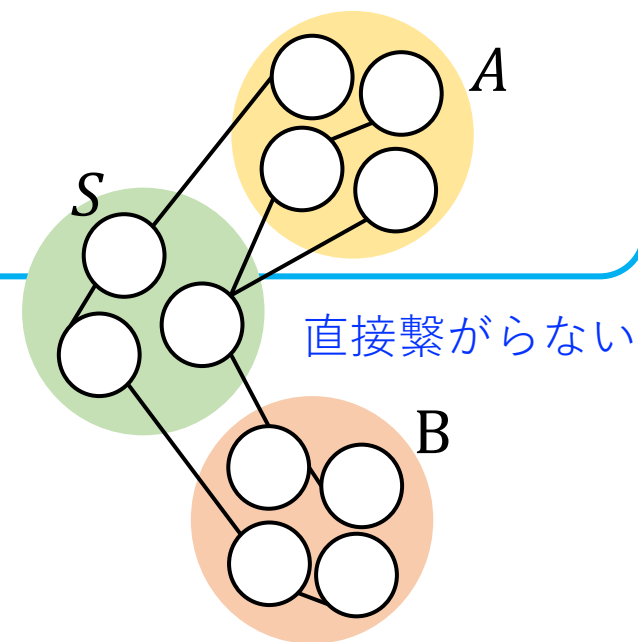
無向グラフ  $G$  において, disjointなノードのsubset  $A, B, C$ があったとする.

$A, B$ 内のノード間の全ての経路が  $C$ の少なくとも1つのノードを含むとき,

Markov network structure  $G$ は,  $i \in V$ について

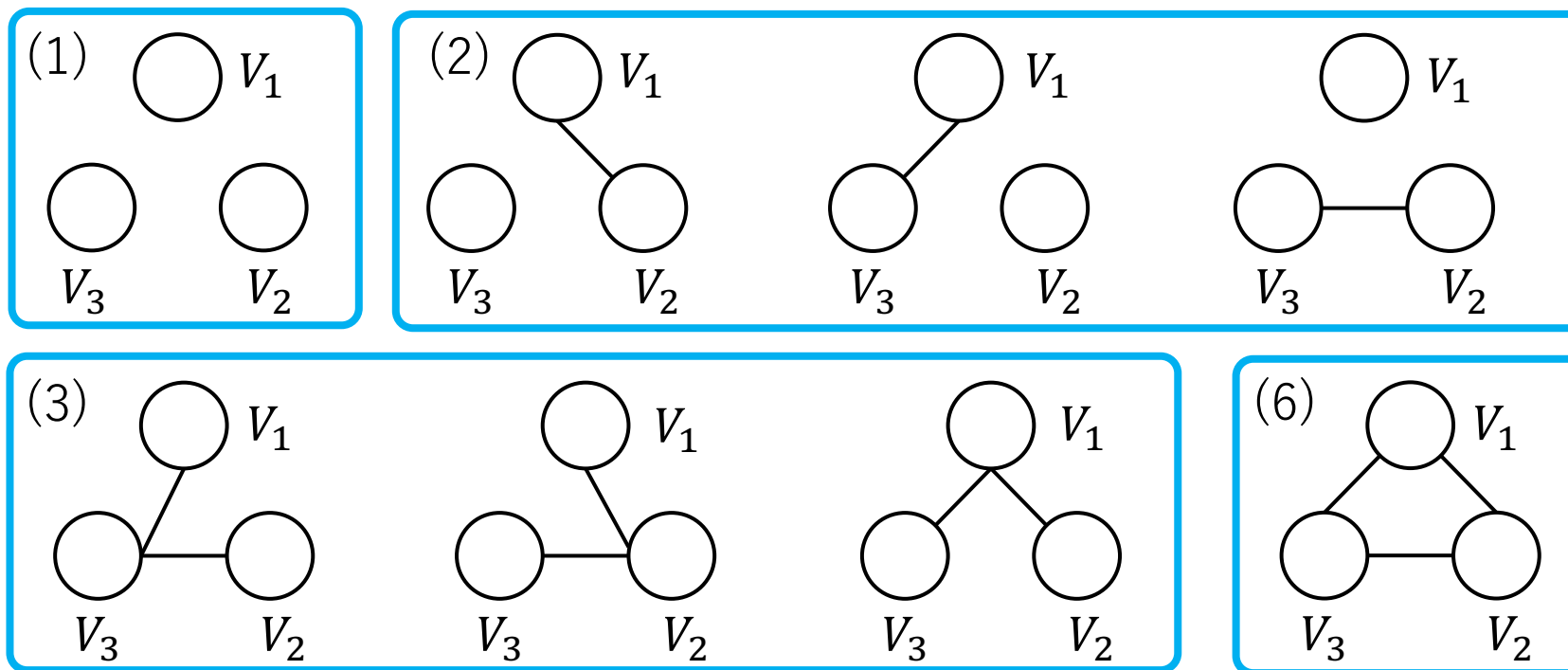
独立性の仮定  $A \perp\!\!\!\perp B | C$ を表現している.

この独立性をGlobal Markov Independenceという.



- ◆ 無向グラフ  $G$  において  $A \perp\!\!\!\perp B | C$  が表現されることを  $I(A, B | C)_G$  と表記する.

# $N = 3$ でのMN



(1)  $X_1 \perp\!\!\!\perp X_2, X_1 \perp\!\!\!\perp X_3, X_2 \perp\!\!\!\perp X_3, X_1 \perp\!\!\!\perp \{X_2, X_3\}, X_2 \perp\!\!\!\perp \{X_3, X_1\}, X_3 \perp\!\!\!\perp \{X_1, X_2\}$

(2の左端)  $X_1 \perp\!\!\!\perp X_3, X_2 \perp\!\!\!\perp X_3, X_3 \perp\!\!\!\perp \{X_1, X_2\}$

(3の左端)  $X_1 \perp\!\!\!\perp X_2 | X_3$

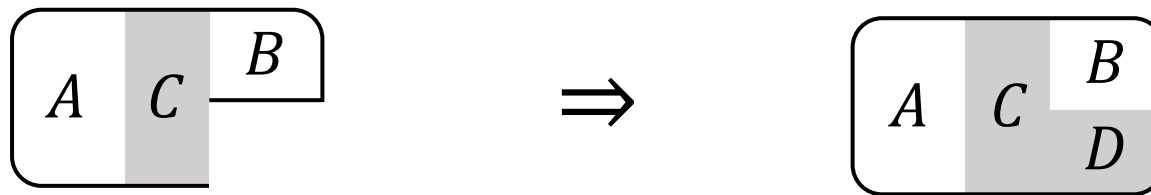
(6) 独立でない

合流結合と分岐結合が区別できないため  
 $X_1 \perp\!\!\!\perp X_2 (X_1 \perp\!\!\!\perp X_2 | X_3)$ などが表現できない

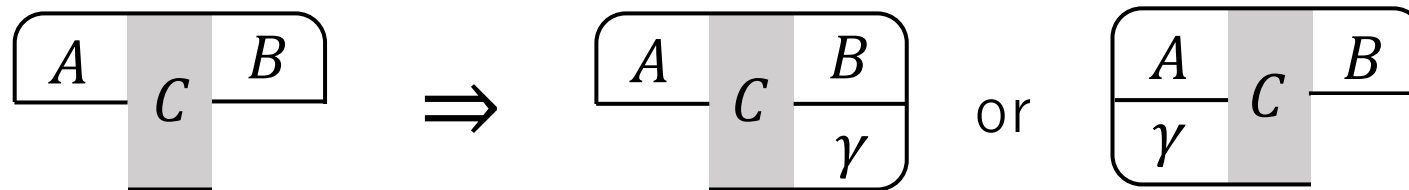
# $I(A, B|C)_G$ の性質

- Graphoidである
- Symmetry, Decomposition, Intersection, Strong union, Transitivityは  
 $\mathcal{I}(G) = \{I(A, B|C)_G \mid C \text{は} A \text{と} B \text{を分離する}\}$ の完備な公理系である

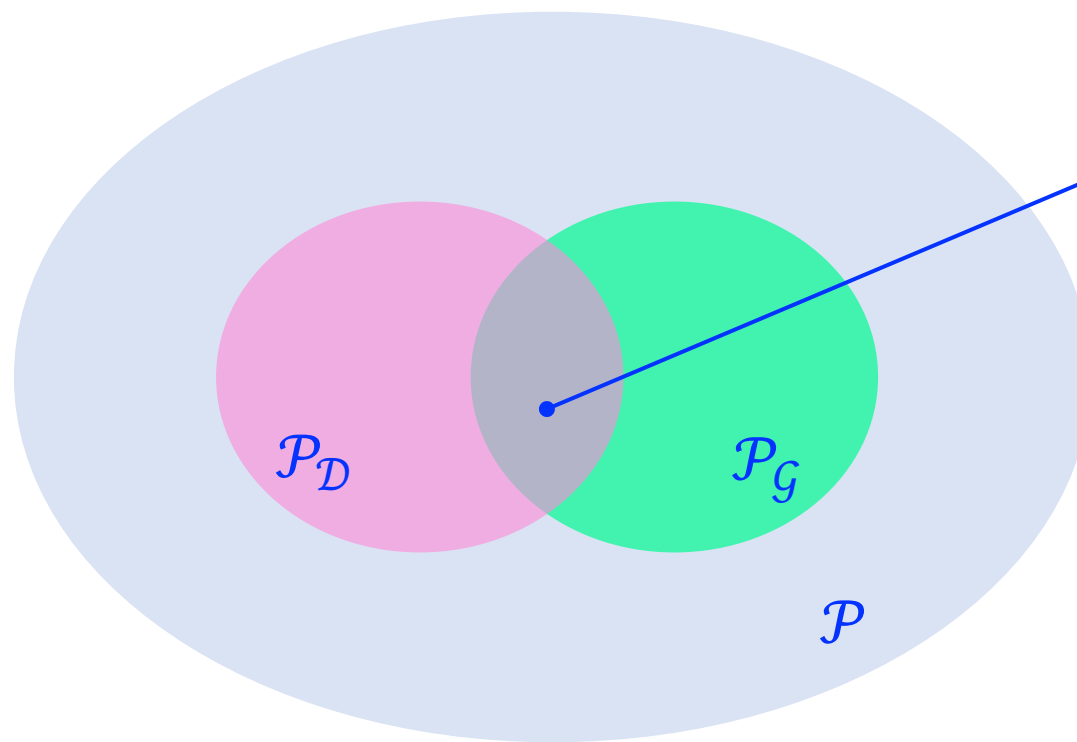
**g. Strong union** :  $I(A, B|C) \Rightarrow I(A, B|C \cup D)$



**h. Transitivity** :  $I(A, B|C) \Rightarrow I(A, \gamma|C) \text{ or } I(\gamma, B|C), \gamma \notin (A \cup B \cup C)$



# BNとMNの比較



コーダルグラフにより  
表現される確率分布  
(詳細は後ほど)

- $\mathcal{P}$ : 全ての可能な確率分布の条件付き独立性
- $\mathcal{P}_D$ : BNによって表現可能な条件付き独立性
- $\mathcal{P}_G$ : MNによって表現可能な条件付き独立性

## 3.1 クリークポテンシャルとGibbs分布

マルコフネットワークにおけるUnderlying distribution



# Factorization Property: $\mathbb{F}$ (completenessによる定義)

確率分布 $p$ が次のように表現されるとき,

無向グラフ $\mathcal{G}$ において $p$ はfactorizeされているという.

$$p(\mathbf{X}) = \frac{1}{Z} \prod_{a: a \text{ is complete}} \phi_a(\mathbf{X}_a)$$

このような分布は**Gibbs分布**ともよばれる.

ここで  $Z = \sum_{\mathbf{X}} \prod_{a: a \text{ is complete}} \phi_a(\mathbf{X}_a)$  は**分配関数**(規格化定数)である.

また関数 $\phi_a(\mathbf{X}_a)$ を**ファクター**とよぶ.

※ ベイジアンネットワークでは, 条件付き確率により同時分布をFactorizeしているため, 規格化定数が必要ない.

# Complete graph

ノード集合が全てエッジで繋がっているとき、

**完全グラフ** (complete graph) であるという

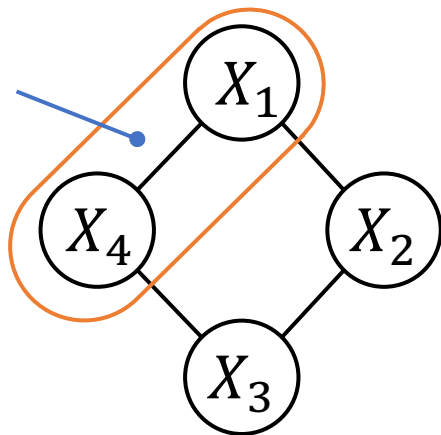
◆ Complete :

$\{X_1, X_2\}, \{X_2, X_3\}, \{X_3, X_4\}, \{X_4, X_1\}$

◆ Completeでない :

$\{X_1, X_2, X_3\}, \{X_1, X_2, X_4\}, \{X_1, X_3, X_4\},$   
 $\{X_2, X_3, X_4\}, \{X_1, X_2, X_3, X_4\}$

Completeな例



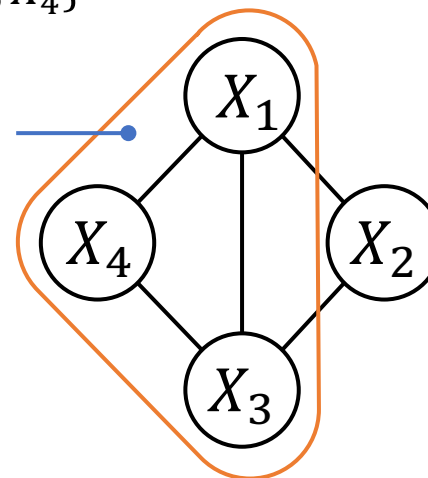
◆ Complete :

$\{X_1, X_2\}, \{X_2, X_3\}, \{X_3, X_4\}, \{X_4, X_1\}$   
 $\{X_1, X_2, X_3\}, \{X_1, X_3, X_4\}$

◆ Completeでない :

$\{X_1, X_2, X_3, X_4\}$

Completeな例



# 具体例

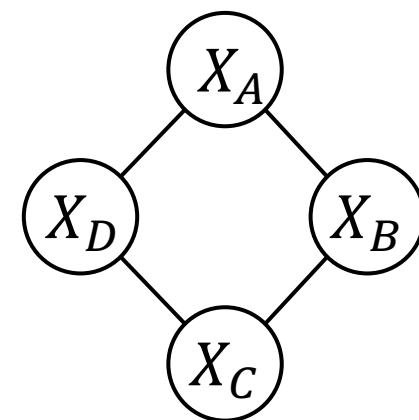
- Completeなノード集合は  $\{X_A, X_B\}, \{X_B, X_C\}, \{X_C, X_D\}, \{X_D, X_A\}$ 
  - $X$ は $\pm 1$ の値をとる
- ファクター集合は  $\Phi = \{\phi_1(X_A, X_B), \phi_2(X_B, X_C), \phi_3(X_C, X_D), \phi_4(X_D, X_A)\}$ 
  - 次の関数を仮定する： $\phi_i(a, b) = \exp(J_i ab)$

- 確率分布

$$p_{\mathcal{M}}(X_A, X_B, X_C, X_D) \propto \exp(J_1 X_A X_B + J_2 X_B X_C + J_3 X_C X_D + J_4 X_D X_A)$$

- 分配関数

$$\begin{aligned} Z &= \sum_{X_A} \sum_{X_B} \sum_{X_C} \sum_{X_D} \exp(J_1 X_A X_B + J_2 X_B X_C + J_3 X_C X_D + J_4 X_D X_A) \\ &= 4 \sum_{X_B} \sum_{X_D} \cosh(J_1 X_B + J_4 X_D) \cosh(J_2 X_B + J_3 X_D) \\ &= 4 \{ \cosh(J_1) \cosh(J_4) \cosh(J_2) \cosh(J_3) + \sinh(J_1) \sinh(J_4) \sinh(J_2) \sinh(J_3) \} \end{aligned}$$



# Factorization Property: $\mathbf{F}$ (Cliqueによる定義)

確率分布 $p$ が次のように表現されるとき,  
無向グラフ $\mathcal{G}$ において $p$ はfactorizeされているという.

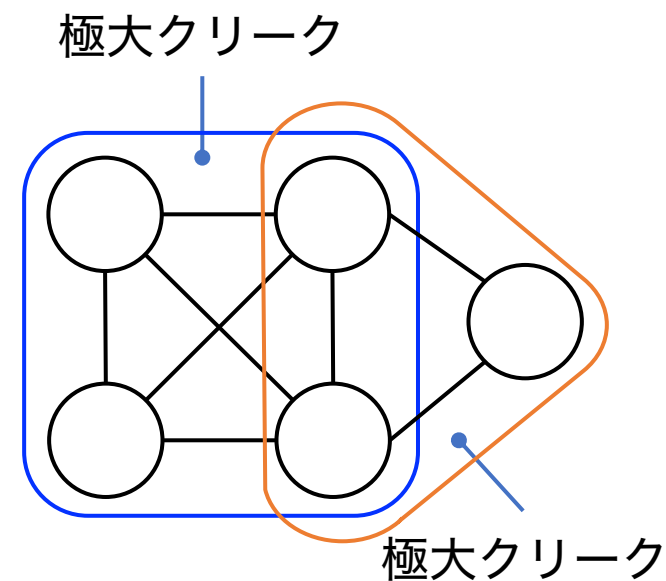
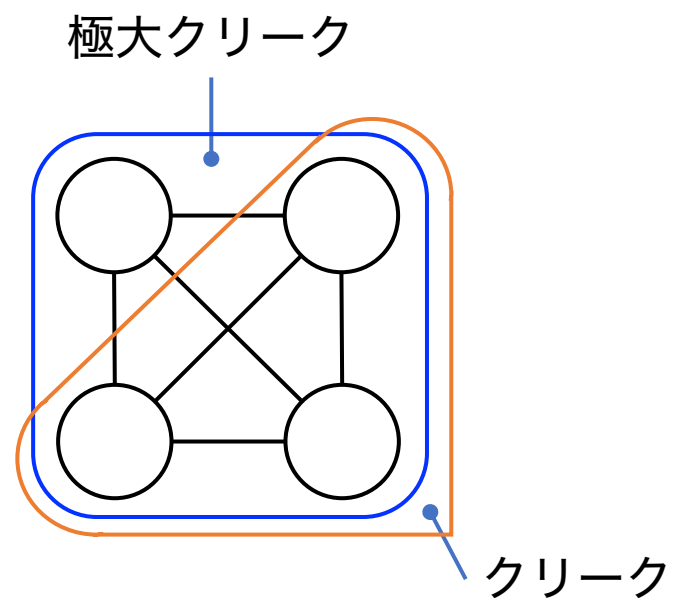
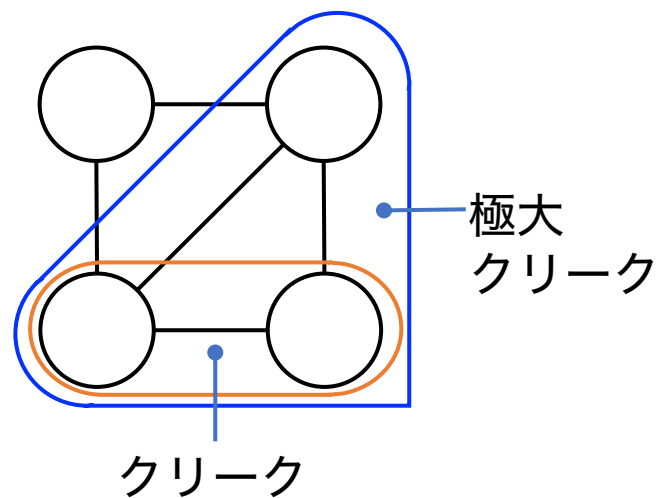
$$p(\mathbf{X}) = \frac{1}{Z} \prod_{\gamma \in \mathcal{C}} \psi_{\gamma}(\mathbf{c}_{\gamma})$$

$\mathcal{C}$ は**極大クリーク**の集合で,  $\mathbf{c}_{\gamma}$ は $\gamma$ 番目のクリークに属す変数の集合である.  
また関数 $\psi_{\gamma}(\mathbf{x}_{\gamma})$ は**クリークポテンシャル**とよばれる.

分配関数は次のように与えられる.  $Z = \sum_{\mathbf{X}} \prod_{\gamma \in \mathcal{C}} \psi_{\gamma}(\mathbf{x}_{\gamma})$

# クリーク

- グラフ $G$ の部分グラフが完全グラフであるとき、その部分グラフを**クリーク**と呼ぶ
- クリークを部分グラフとして含む他のクリークが存在しないとき、そのクリークを**極大クリーク**と呼ぶ

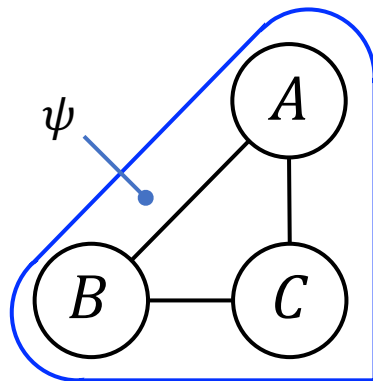


# ファクター→クリークポテンシャル

ファクター $\phi$ に含まれる変数集合を**スコープ**とよび,  $\text{Scope}[\phi]$ と表記する.

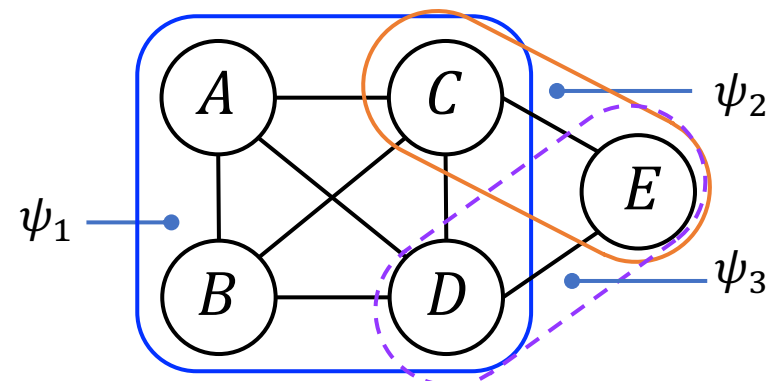
ファクター集合 $\Phi$ のもと, クリークポテンシャルは次のように与えられる

$$\psi_{\gamma}(\mathbf{c}_{\gamma}) = \prod_{\phi \in \Phi: \text{Scope}[\phi] \subseteq \mathbf{c}_{\gamma}} \phi$$



$$\Phi = \{\phi(A, B), \phi(B, C), \phi(C, A)\}$$

$$\psi(A, B, C) = \phi(A, B)\phi(B, C)\phi(C, A)$$



$$\Phi = \{\phi(A, B, C), \phi(B, C), \phi(C, D), \phi(C, E), \phi(E, D)\}$$

$$\psi_1 = \phi(A, B, C)\phi(B, C)\phi(B, D)$$

$$\psi_2 = \phi(C, E), \quad \psi_3 = \phi(E, D)$$

# 具体例：Completeグラフによる表現

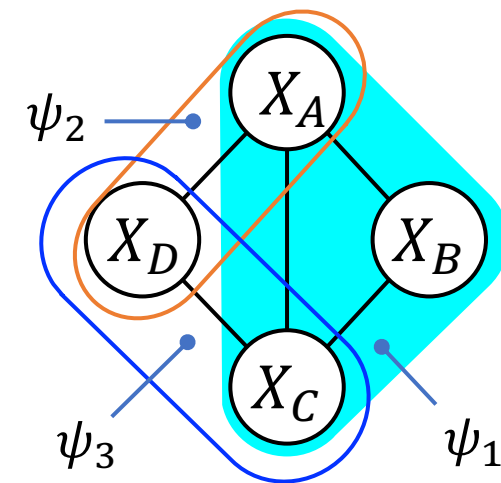
- Completeなノード集合は  $\{X_A, X_B\}, \{X_A, X_C\}, \{X_B, X_C\}, \{X_C, X_D\}, \{X_D, X_A\}$ 
  - $X$ は $\pm 1$ の値をとる
- ファクター集合： $\Phi = \{\phi_1(X_A, X_B), \phi_2(X_B, X_C), \phi_3(X_C, X_D), \phi_4(X_D, X_A), \phi_5(X_A, X_C)\}$ 
  - 次の関数を仮定する： $\phi_i(a, b) = \exp(J_i ab)$

- 確率分布

$$p_{\mathcal{M}}(X_A, X_B, X_C, X_D) \propto \exp(J_1 X_A X_B + J_2 X_B X_C + J_3 X_C X_D + J_4 X_D X_A + J_5 X_A X_C)$$

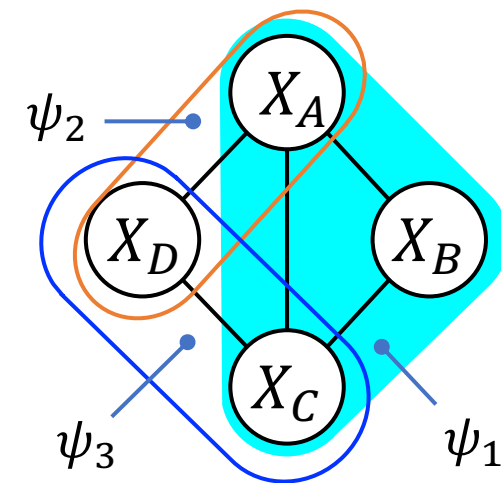
- 分配関数

$$\begin{aligned} Z &= \sum_{X_A} \sum_{X_B} \sum_{X_C} \sum_{X_D} \exp(J_1 X_A X_B + J_2 X_B X_C + J_3 X_C X_D + J_4 X_D X_A + J_5 X_A X_C) \\ &= 4 \sum_{X_A} \sum_{X_C} \{\cosh(J_1) \cosh(J_2) + X_A X_C \sinh(J_1) \sinh(J_2)\} \\ &\quad \times \{\cosh(J_3) \cosh(J_4) + X_A X_C \sinh(J_3) \sinh(J_4)\} \{\cosh(J_5) + X_A X_C \sinh(J_5)\} \\ &= \dots \text{ (略)} \end{aligned}$$



# 具体例：クリークによる表現

- クリークは  $C_1 = \{X_A, X_B, X_C\}$ ,  $C_2 = \{X_A, X_C, X_D\}$ 
  - $X$ は $\pm 1$ の値をとる
- ファクター集合： $\Phi = \{\phi_1(X_A, X_B), \phi_2(X_B, X_C), \phi_3(X_C, X_D), \phi_4(X_D, X_A), \phi_5(X_A, X_C)\}$ 
  - 次の関数を仮定する： $\phi_i(a, b) = \exp(J_i ab)$
  - クリークポテンシャル：
    - ◆  $\psi_1 = \phi_1(X_A, X_B)\phi_2(X_B, X_C)\phi_5(X_A, X_C)$
    - ◆  $\psi_2 = \phi_4(X_D, X_A)$
    - ◆  $\psi_3 = \phi_3(X_C, X_D)$
- 確率分布
 
$$p_{\mathcal{M}}(X_A, X_B, X_C, X_D) \propto \psi_1 \psi_2 \psi_3$$





## 3.2 分離性と Gibbs 分布の関係

# 無向グラフにおける独立性と $p_{\mathcal{M}}$ の独立性

無向グラフ $\mathcal{G}$ から規定される条件付き独立性： $I(A, B|S)_{\mathcal{G}}$

Disjointなノード集合 $A, B, S$ について， $S$ が $A, B$ を分離するとき条件付き独立



$I(A, B|S)_{\mathcal{G}}$ と $I(A, B|S)_{p_{\mathcal{M}}}$ の関係を議論する.

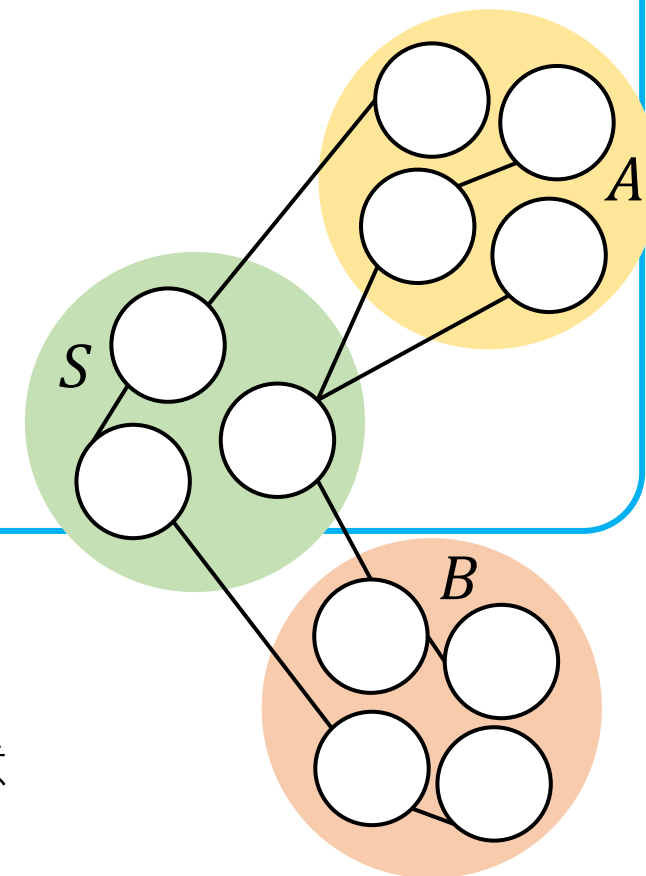
無向グラフ $\mathcal{G}$ のUnderlying distribution  $p_{\mathcal{M}}$

クリークポテンシャルによりFactorizeされる (Gibbs分布)

# 定義：Global Markov Property $\mathbb{G}$

グラフ  $G$  における disjoint なノード集合  $A, B, S$  について  $S$  が  $A$  と  $B$  を分離しているとする.

確率分布  $p$  において  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_S$  が成立するとき  $p$  は **Global Markov Property** を満たすという.



◆  $\mathbb{F} \Leftrightarrow \mathbb{G}$  が示せれば  $\mathcal{I}(G) \subseteq \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$  が言える

※  $\mathcal{I}(G) \subseteq \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$  は  $I(A, B | S)_G \in \mathcal{I}(G) \Rightarrow I(A, B | S)_{p_{\mathcal{M}}} \in \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$  の意

# 定理： $\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{G}$

確率分布  $p$  が無向グラフ  $g$  において  
Factorized form で表現されるとき、  
確率分布  $p$  は Global Markov Property を満たす。

## ▶ 証明の概要 (詳細は )

- $A$  と  $B$  が  $S$  により分離されているとき、  
 $A$  と  $B$  にまたがるクリークが存在しない性質を示す
- この性質を利用して Factorization form を適用する

Decomposition  
Property を用いる

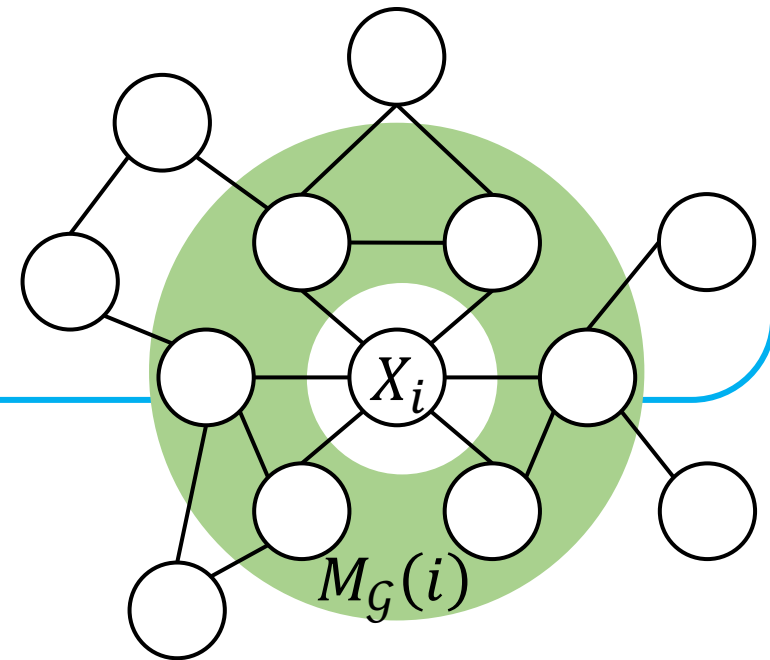
# 定義：Local Markov property $\mathbb{L}$

確率分布 $p$ が無向グラフ $g$ について次の性質を持つとき,

**Local Markov Property**を満たすという

$$p\left(X_i, \mathbf{X}_{\setminus i \cup M_G(i)} | \mathbf{X}_{M_G(i)}\right) = p\left(X_i | \mathbf{X}_{M_G(i)}\right) p\left(\mathbf{X}_{\setminus i \cup M_G(i)} | \mathbf{X}_{M_G(i)}\right) \quad \forall i \in V$$

$M_G(i)$ は $i$ の周辺ノード集合であり,  
無向グラフにおける**Markov Blanket**と  
よばれる.



# 定理： $\mathbb{G} \Rightarrow \mathbb{L}$

確率分布 $p$ が無向グラフ $g$ において

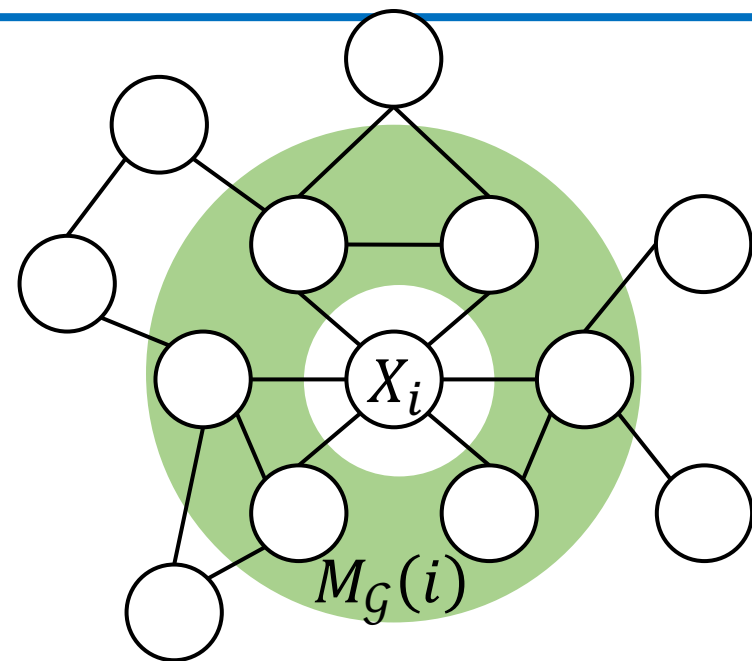
Global Markov Property ( $I(A, B|S)_g \Rightarrow I(A, B|S)_p$ )を満たすとき,

Local Markov Propertyも満たす.

◆ 証明 ◆

$i$ は $M_g(i)$ により $\mathbf{X}_{\setminus i \cup M_g(i)}$ から分離される.

したがって $\mathbb{G} \Rightarrow \mathbb{L}$ が直ちに示される.



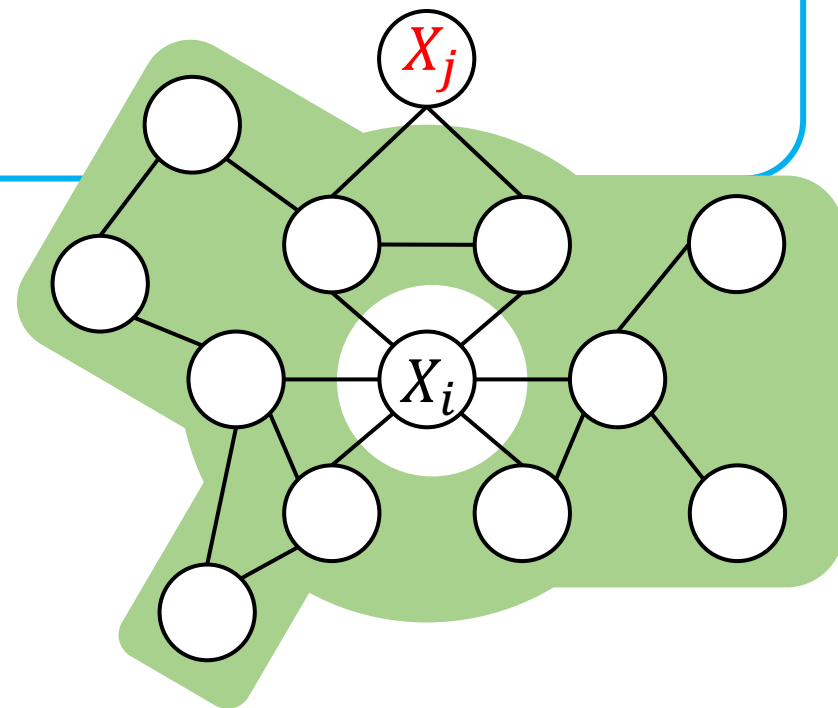
# 定義：Pairwise Markov Property $\mathbb{P}$

全ノードペア  $(i, j) \notin \mathcal{E}$  について次の関係が成立するとき,

$$p(X_i, X_j | \mathbf{X}_{\setminus i, j}) = p(X_i | \mathbf{X}_{\setminus i, j}) p(X_j | \mathbf{X}_{\setminus i, j})$$

確率分布  $p$  はグラフ  $g$  について

**Pairwise Markov Property** を持つという



# 定理： $\mathbb{L} \Rightarrow \mathbb{P}$

確率分布 $p$ が無向グラフ $g$ において

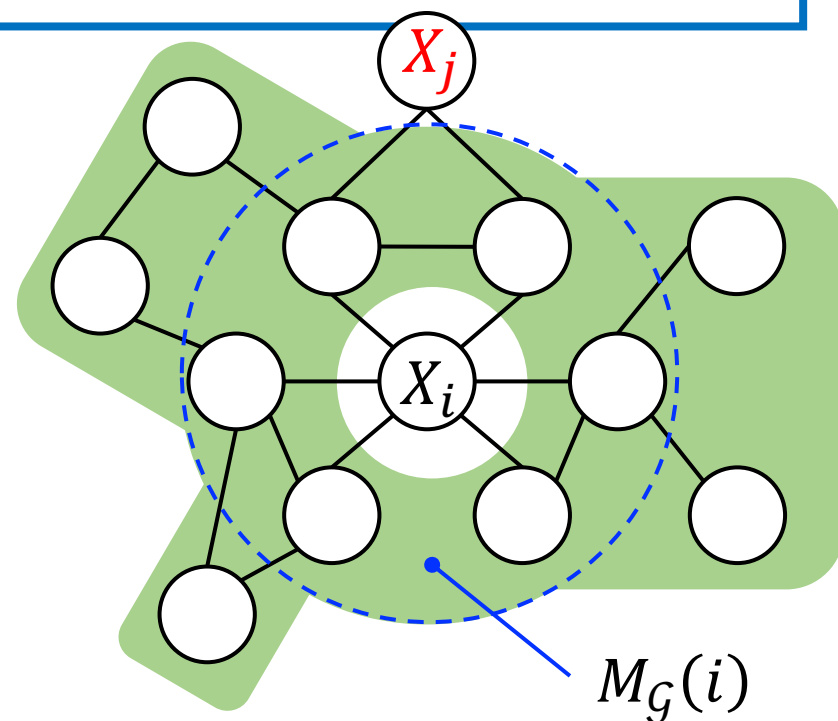
Local Markov Property  $X_i \perp\!\!\!\perp (X_j \cup \mathbf{X}_{\setminus i,j}) | \mathbf{X}_{M_G(i)} \forall i \in V$ を満たすとき、

Pairwise Markov Propertyも満たす。

## ◆ 証明 ◆

- $X_i \perp\!\!\!\perp (X_j \cup \mathbf{X}_{\setminus i,j}) | \partial_i$ にWeak Union propertyを適用すると  $X_i \perp\!\!\!\perp X_j | (\partial_i \cup \mathbf{X}_{\setminus i,j})$
- $\mathbf{X}_{M_G(i)} \subset \mathbf{X}_{\setminus i,j}$ なので  $X_i \perp\!\!\!\perp X_j | \mathbf{X}_{\setminus i,j}$

Weak Union  
Propertyを用いる





# ここまでのまとめ

$$\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{G} \Rightarrow \mathbb{L} \Rightarrow \mathbb{P}$$

- 一般に逆は成立しない
- 以下のページでは, 次のことを述べる
  - ◆  $p(\mathbf{X}) > 0$ では $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$ が成立するので $\mathbb{G} \Leftrightarrow \mathbb{L} \Leftrightarrow \mathbb{P}$
  - ◆ Hammersley-Cliffordの定理から,  $p(\mathbf{X}) > 0$ で $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{F}$ が成立

# 定理： $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$

確率分布  $p$  が intersection property を満たし、  
また無向グラフ  $G$  において  $p$  が  
Pairwise Markov Property を満たすならば  
Global Markov Property も満たす

▶ 証明の概要（詳細は▶▶）

- 3つのdisjointなノード集合  $A, B, C$  に対して帰納法を用いる（ $C$  は  $A$  と  $B$  を分離している）
  - (i)  $|C| = N - 2$  の場合（すなわち  $|A| = |B| = 1$ ）,  $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$  は直ちに成立する
  - (ii)  $|C| > n$  で  $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$  が成立しているとして,  $|C| = n$  で  $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$  が成立するかを考える

# 定理： $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{F}$

## Hammersley-Cliffordの定理

無向グラフ $G$ において確率分布 $p(\mathbf{X}) > 0$ が

Pairwise Markov propertyを満たすとき,

$p$ は $G$ のもとGibbs分布で与えられる.

### ▶ 証明の概要 (詳細は▶▶)

- あるノード集合 $b$ と $V \setminus b$ に対して,  $H_b(\mathbf{X}_b) = \log p(\mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b}^*)$ として関数 $H_b$ を定義
  - $\mathbf{X}_{V \setminus b}^*$ は実現値
- $H_b$ に対してMöbius反転公式を適用することで, 確率分布がノード集合に対してFactorizeされることを示す
- さらに, completeでないノード集合からの寄与が無いことを示す

# まとめ

- 一般に,

$$\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{G} \Rightarrow \mathbb{L} \Rightarrow \mathbb{P}$$

使った性質

- Decomposition
- Weak Union

- 確率分布が  $p(\mathbf{X}) > 0$  である場合は

$$\mathbb{F} \Leftrightarrow \mathbb{G} \Leftrightarrow \mathbb{L} \Leftrightarrow \mathbb{P}$$

- Intersection
- Decomposition

- ◆ Gibbs分布は分離性から示される条件付き独立性を満たす.
- ◆ 分離性から示される条件付き独立性を満たす確率分布は, Gibbs分布で表現できる.
- ◆ つまり  $\mathcal{I}(\mathcal{G}) \subseteq \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$  ( $I(A, B|C)_{\mathcal{G}} \in \mathcal{I}(\mathcal{G}) \Rightarrow I(A, B|C)_{p_{\mathcal{M}}} \in \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$  の意味)
  - あとで登場するI-mapという概念と対応する.

※ Contraction propertyを満たさない独立性にも適用できる

## 4. 確率分布とBN, MNの関係性

Minimal I-mapと $BN \rightarrow MN$ ,  $MN \rightarrow BN$ 変形

# 用語の整理

注) グラフの性質なのか, 分布の性質なのかを把握しないと混乱する

	グラフから 条件付き独立性を 読み取る際に 参照する性質	グラフの性質 (確率分布の独立性に 対して定義される)	グラフ上での 確率分布の形	確率分布の 独立性の性質 (グラフの独立性に 対して定義される)
BN	d分離性	<ul style="list-style-type: none"> <li>D-map</li> <li>I-map</li> <li>Perfect map</li> </ul>	Factorized Form (親ノードによる 条件付け)	Directed Markov Property
MN	分離性	<ul style="list-style-type: none"> <li>D-map</li> <li>I-map</li> <li>Perfect map</li> </ul>	Factorized Form (クリークポテンシャル による分解, Gibbs分布)	Markov Property

←  
あとで  
説明



これから説明します.

"map"とは, 真の確率分布の  
条件付き独立性をマップしているという意味.

## 4.1 確率分布に対するグラフの特徴づけ

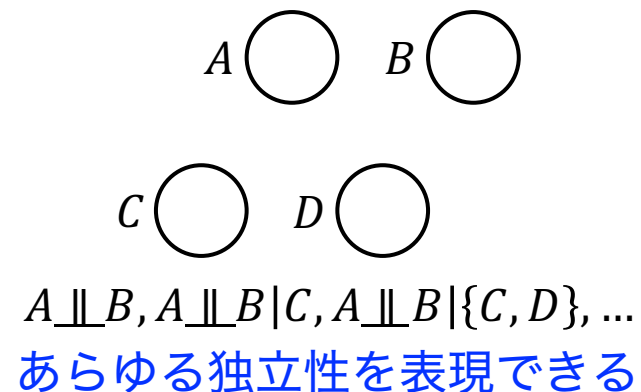
# 定義：D-map

確率分布 $p$ が持つ条件付き独立性がグラフ $G$ により全て表現されるとき、つまり任意のdisjointなノード集合 $A, B, S$ について

$$I(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_S)_p \Rightarrow I(A, B | S)_G$$

が成立するとき、グラフ $G$ を確率分布 $p$ に対する**依存性マップ**(Dependency map, D-map) とよぶ。

- $G$ はDAGでも無向グラフでもよい。  
DAGなら $I(A, B | S)_G \leftarrow I(A, B | S)_D$ ,  
無向グラフなら $I(A, B | S)_G$ とする
- 完全に分離されたグラフは、  
全ての分布に対する自明なD-map





# 定義：Maximal D-map

D-mapのうち最大のグラフ $G$ を**最大依存性マップ**(Maximal D-map)とよぶ.

D-mapである $G$ に1つでもedgeを追加すると依存性マップでなくなるとき,  
 $G$ は最大依存性マップである.

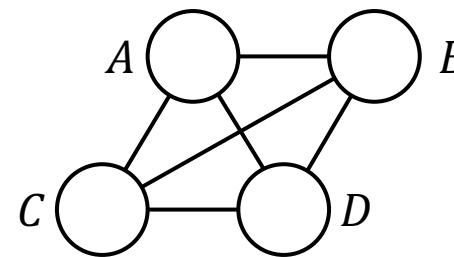
# 定義：l-map

グラフ $G$ によって規定される全ての条件付き独立性が  
確率分布 $p$ により満たされるとき、すなわち任意のノード集合 $A, B, S$ について

$$I(A, B|S)_G \Rightarrow I(A, B|S)_p$$

が成立するとき、グラフ $G$ を  
確率分布 $p$ に対する**独立性マップ**(Independence map, l-map)と呼ぶ。

- 完全グラフは  
あらゆる条件付き独立性を表現できないので、  
全ての分布に対する自明なl-mapである
- DAG  $\mathcal{D}$ は $p_{\mathcal{D}}$ のl-mapであり、  
無向グラフ $\mathcal{G}$ は $p_{\mathcal{M}}$ のl-mapであることは既に見た



あらゆる独立性を表現できない

# 定理： $\mathcal{D}$ は $p$ のI-map $\Rightarrow$ DF

DAG  $\mathcal{D}$ が確率分布 $p$ のI-mapであるとき、 $p$ はFactorizeされる

## ◆ 証明 ◆

- 確率変数 $\mathbf{X}$ のラベルをTopological sortingにより決めておく
- 確率分布のChain ruleより $p(\mathbf{X}) = \prod_{j=1}^N p(X_j | X_1, \dots, X_{j-1})$
- $I(i, \text{nd}(i) | \pi(i))_{\mathcal{D}} \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), \forall i \in V$ である.
- $\mathcal{D}$ は $p$ のI-mapなので $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(p)$ であり,  $I(X_i, \mathbf{X}_{\text{nd}(i)} | \mathbf{X}_{\pi(i)})_p \in \mathcal{I}(p), \forall i \in V$ である.
- $\mathbf{X}_{\text{nd}(i)} \subset \{X_1, \dots, X_{j-1}\}$ であるので,  
 $p(X_i | X_1, \dots, X_{i-1}) = p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \forall i \in V$ となり, Factorized formが得られる.

※ Local Markov Independenceの仮定からFactorized formを得る手続きと同じ.

# 定理： $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathcal{D}$ は $p$ の $I$ -map

確率分布  $p$  が DAG  $\mathcal{D}$  のもとで Factorize されるとき,  
DAG  $\mathcal{D}$  は  $p$  の  $I$ -map である.

## ◆ 証明 ◆

- $\mathbb{DF} \Leftrightarrow \mathbb{DG}$  なので, 確率分布  $p$  は  
グラフで規定される全ての条件付き独立性を見たす.
- よって DAG  $\mathcal{D}$  は  $p$  の  $I$ -map である.

# 定義：Minimal I-map

I-mapのうち最小のグラフ $G$ を**最小独立性マップ**(Minimal I-map)とよぶ.

I-mapである $G$ から1つでもedgeを取り除くと独立性マップでなくなる時、 $G$ は最小独立性マップである.

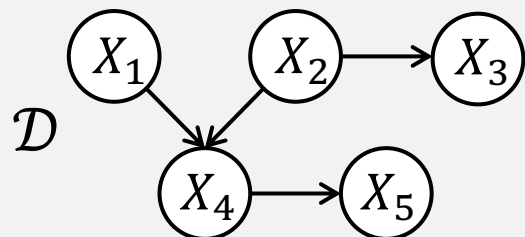
# BNではMinimal I-mapは一意ではない

## Minimal I-mapの生成アルゴリズム

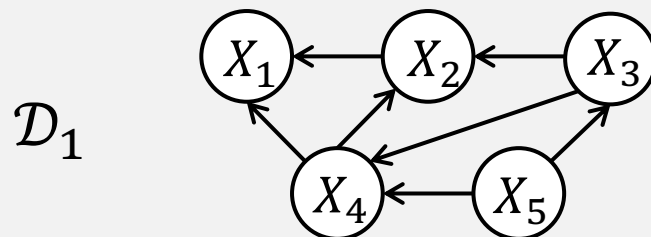
1. 変数を適当に並べ, ラベル  $i = 1, \dots, N$  を与える
2.  $X_i \perp\!\!\!\perp (\{X_1, \dots, X_{i-1}\} \setminus \mathbf{X}_{\pi(i)}) | \mathbf{X}_{\pi(i)}$  となる最小の  $\pi(i) \in \{1, \dots, i-1\}$  を選ぶ

変数の並べ方に依存して, 異なる Minimal I-map が生成される

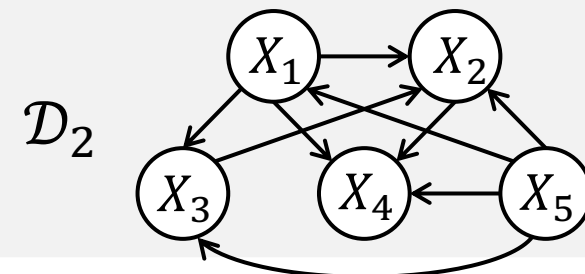
$$\mathcal{I}(p_B) = \mathcal{I}(\mathcal{D})$$



$5 \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 1$   
 とした場合の  $p_B$  の Minimal I-map  
 $\mathcal{I}(\mathcal{D}_1) = \{I(X_3, \emptyset | X_5), I(X_4, X_3 | X_5),$   
 $I(X_2, X_5 | X_3 \cup X_4), I(X_1, X_3 \cup X_5 | X_2, X_4)\}$



$5 \rightarrow 1 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 4$   
 とした場合の  $p_B$  の Minimal I-map  
 $\mathcal{I}(\mathcal{D}_2) = \{I(X_1, \emptyset | X_5), I(X_3, \emptyset | X_1, X_5),$   
 $I(X_2, X_3 | X_1 \cup X_4 \cup X_5), I(X_4, X_3 \cup X_5 | X_2, X_4)\}$



# MNではMinimal I-mapは一意である

Strictly positiveな確率分布 $p$ において,

$p(X_i, X_j | \mathbf{X}_{\setminus i,j}) \neq p(X_i | \mathbf{X}_{\setminus i,j})p(X_j | \mathbf{X}_{\setminus i,j})$ を満たす $(i, j)$ の集合 $\Omega_p$ を構成する.

このとき,  $E_{ij} \in \mathcal{E} (\forall (i, j) \in \Omega_p)$ とするedge集合 $\mathcal{E}$ からなる無向グラフ $\mathcal{G}$ は確率分布 $p$ のuniqueな最小I-mapである.

## ◆ 証明 ◆

- グラフの構成方法から, 確率分布 $p$ はグラフ $\mathcal{G}$ のもとで $\mathbb{P}$ である.
  - ◆  $E_{ij} \notin \mathcal{E}$ について $p(X_i, X_j | \mathbf{X}_{\setminus i,j}) = p(X_i | \mathbf{X}_{\setminus i,j})p(X_j | \mathbf{X}_{\setminus i,j})$ が成立している
- $p$ はstrictly positiveなので,  $\mathbb{P} \Leftrightarrow \mathbb{L} \Leftrightarrow \mathbb{G}$ となり,  $\mathcal{G}$ は $p$ のI-mapである.
- 最小性:  $\mathcal{G}$ のedgeを1つでも抜くと,  $p$ にない性質を記述してしまう.
- 一意性: 他のI-map  $\mathcal{G}'$ があったとすると,  $\mathcal{G} \subset \mathcal{G}'$ である.

# 定義：Perfect map

グラフ  $G$  により確率分布  $p$  が持つ全ての条件付き独立性を表現でき、  
かつグラフ  $G$  が規定する全ての条件付き独立性を確率分布  $p$  が持つとき、  
すなわち次の関係が成立するとき

$$I(X, Y|Z)_p \Leftrightarrow I(X, Y|Z)_G$$

グラフ  $G$  は確率分布  $p$  の**完全マップ**(Perfect map)であるという。

- つまり完全マップはD-mapかつI-mapである
- 全ての確率分布が完全マップを持つわけではない



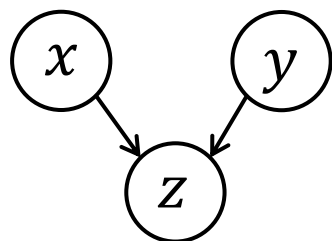
# BNで表現できない例 (1)

## ● XOR関数で与えられる確率分布

$$p(x, y, z) = \begin{cases} 1/12 & x \oplus y \oplus z = 0 \\ 1/6 & x \oplus y \oplus z = 1 \end{cases}$$

- $x, y, z \in \{0, 1\}$
- $0 \oplus 0 = 0, 1 \oplus 0 = 1, 1 \oplus 1 = 0$

◆ 右表より  $I(x, y|\emptyset)_p, I(x, z|\emptyset)_p \in \mathcal{I}(p)$



$I(x, y|\emptyset)_D$ のみ成立

$$p_B = p(x)p(y)p(z|x, y)$$

$x$	$y$	$z$	$p(x, y, z)$
0	0	0	1/12
0	0	1	1/6
0	1	0	1/6
0	1	1	1/12
1	0	0	1/6
1	0	1	1/12
1	1	0	1/12
1	1	1	1/6

$$p(x) = \begin{cases} 1/2 & x = 0 \\ 1/2 & x = 1 \end{cases}$$

※  $y, z$  も同様

$x$	$y$	$p(x, y)$
0	0	1/4
0	1	1/4
1	0	1/4
1	1	1/4

$$p(x, y) = p(x)p(y)$$

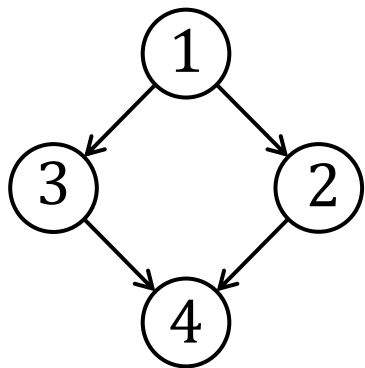
$x$	$z$	$p(x, z)$
0	0	1/4
0	1	1/4
1	0	1/4
1	1	1/4

$$p(x, z) = p(x)p(z)$$

# BNで表現できない例 (2)

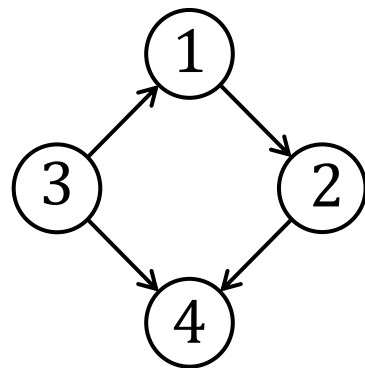
- 「 $I(V_1, V_4 | \{V_2, V_3\})$ かつ $I(V_2, V_3 | \{V_1, V_4\})$ 」という独立性

※ head-to-head nodeが $V_4$ の場合のみ列挙



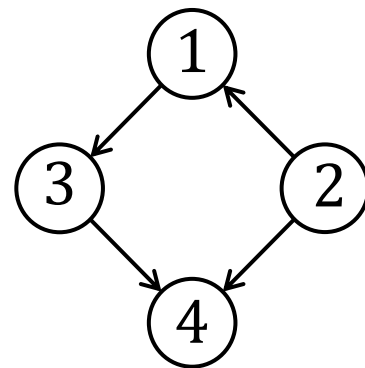
$$V_1 \perp\!\!\!\perp V_4 | \{V_2, V_3\}$$

$$V_2 \not\perp\!\!\!\perp V_3 | \{V_1, V_4\}$$



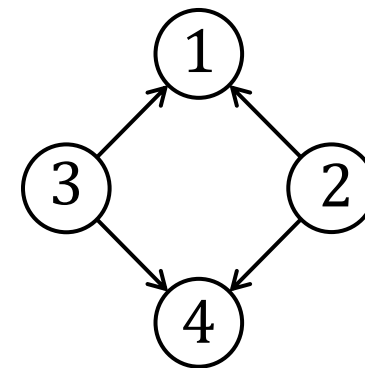
$$V_1 \perp\!\!\!\perp V_4 | \{V_2, V_3\}$$

$$V_2 \not\perp\!\!\!\perp V_3 | \{V_1, V_4\}$$



$$V_1 \perp\!\!\!\perp V_4 | \{V_2, V_3\}$$

$$V_2 \not\perp\!\!\!\perp V_3 | \{V_1, V_4\}$$



$$V_1 \perp\!\!\!\perp V_4 | \{V_2, V_3\}$$

$$V_2 \not\perp\!\!\!\perp V_3 | \{V_1, V_4\}$$

(マルコフネットワークであれば表現できる)

# 定義：Faithful

$I(X, Y|Z)_p \in \mathcal{I}(p)$ であるとき常に $I(X, Y|Z)_{\mathcal{D}} \in \mathcal{I}(\mathcal{D})$ であり,

また逆も成立するとき,

確率分布 $p$ はDAG  $\mathcal{D}$ に対してFaithfulであるという.

- 「 $\mathcal{D}$ は $p$ のperfect mapである」の言い換え

# 測度論による議論から知られていること

- 多変量ガウス分布の集合を $\mathcal{P}_{\mathcal{N}}$ とする.
- $\mathcal{P}_{\mathcal{N}}$  のI-mapとなるDAG  $\mathcal{D}$ 上で  
 $\mathcal{P}_{\mathcal{N}}$ の表現に必要なパラメータ集合(条件付き確率の集合)を $\pi_{\mathcal{D}}^{\mathcal{N}}$ とする.

## [Existence]

あらゆるDAG  $\mathcal{D}$ は, 完全マップとなる $p \in \mathcal{P}_{\mathcal{N}}$ をもつ

## [Measure zero]

$\pi_{\mathcal{D}}^{\mathcal{N}}$  上のLebesgue測度について, Unfaithfulな分布は測度ゼロである.

- ◆ 多項分布の集合 $\mathcal{P}_{\mathcal{M}}$ およびパラメータ集合 $\pi_{\mathcal{D}}^{\mathcal{M}}$ についても同じ性質が成立
  - 正規分布について: Geiger and Pearl (1998), Spirtes et al (1993)
  - 多項分布について: Meek (1995)

# 直観的な理解

- 同じFactorized formでも，条件付き分布が異なれば分布は異なる

◆  $p_B(X; \mathcal{D}, \Theta)$ ,  $\Theta$ は条件付き確率の集合

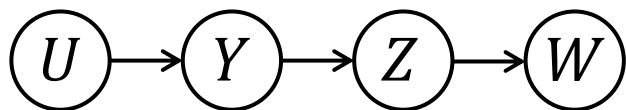
(例)  $A, B$ という2状態を取る確率変数を考える．親ノードの状態は $2^{|\pi(i)|}$ 通り．

親ノードの状態が $\sigma$ のとき， $X_i$ が $A$ を取る確率を $p(X_i = A | X_{\pi(i)} = \sigma) = \theta_{i\sigma}$ とする．

このとき $\Theta = \{\theta_{i\sigma} | i = 1, \dots, N, \sigma = 1, \dots, 2^{|\pi(i)|}\} \in \Omega_\Theta \equiv [0, 1]^{\sum_{i=1}^N 2^{|\pi(i)|}}$ となる．

- $\Theta$ の要素内に独立性があると，グラフ構造だけでは独立性を記述できない．
- $\Omega_\Theta$ の中で，そのような $\Theta$ の測度はゼロである．
  - ◆  $\Omega_\Theta$ の大きさに比べて非常に小さい．

# $\mathcal{I}(p_B) \not\subseteq \mathcal{I}(\mathcal{D})$ という例は作ることができる

 $\mathcal{D}$ 

$$p_B = p(U)p(Y|U)p(Z|Y)p(W|Z)$$

CPT

$p(u_1) = a$	$p(y_1 u_1) = 1 - (b + c)$	$p(z_1 y_1) = e$	$p(w_1 z_1) = g$
$p(u_2) = 1 - a$	$p(y_2 u_1) = c$	$p(z_2 y_1) = 1 - e$	$p(w_2 z_1) = 1 - g$
	$p(y_3 u_1) = b$	$p(z_1 y_2) = e$	$p(w_1 z_2) = h$
	$p(y_1 u_2) = 1 - (b + d)$	$p(z_2 y_2) = 1 - e$	$p(w_2 z_2) = 1 - h$
	$p(y_2 u_2) = d$	$p(z_1 y_3) = f$	
	$p(y_3 u_2) = b$	$p(z_2 y_3) = 1 - f$	

$$p(z_1|u_1) = \sum_Y p(z_1|Y)p(Y|u_1) = e - eb + fb$$

$$p(z_1|u_2) = \sum_Y p(z_1|Y)p(Y|u_2) = e - eb + fb$$

ベクトルの内積と見做せる.

また  $p(z_2|u_1) = p(z_2|u_2)$  なので  $U \perp\!\!\!\perp Z$  である.  
この独立性は  $\mathcal{I}(\mathcal{D})$  に含まれない.


$$\alpha = \begin{pmatrix} p(z_1|y_1) \\ p(z_1|y_2) \\ p(z_1|y_3) \end{pmatrix}, \beta = \begin{pmatrix} p(y_1|u_1) \\ p(y_2|u_2) \\ p(y_3|u_3) \end{pmatrix}, \gamma = \sum_Y p(z_1|Y)p(Y|u_1) \text{ としたとき, } \alpha^T \beta + \gamma = 0 \text{ を満たす } \alpha, \beta \text{ は測度ゼロ}$$

$\mathcal{I}(p_B) \not\subseteq \mathcal{I}(\mathcal{D})$  となる CPT はほとんど実現しない.

# I-map/P-mapまとめ

グラフ構造のもとFactorizeされた確率分布と  
d分離性/分離性の関係は次の通り

## ベイジアンネットワーク

- ◆  $\mathbb{D}\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{D}\mathbb{G}$ が成立する  ので  $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(p_B)$ 
  - Factorizeされているのであれば,  
d分離性から規定される  
全ての条件付き独立性を満たす
- ◆ 一部の分布では,  
 $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \neq \mathcal{I}(p_B)$ となる  $p_B \in \mathcal{P}_{\mathcal{D}}$  が測度ゼロ.  
つまりほとんどの  $p_B \in \mathcal{P}_{\mathcal{D}}$  で  $\mathcal{I}(\mathcal{D}) = \mathcal{I}(p_B)$ .

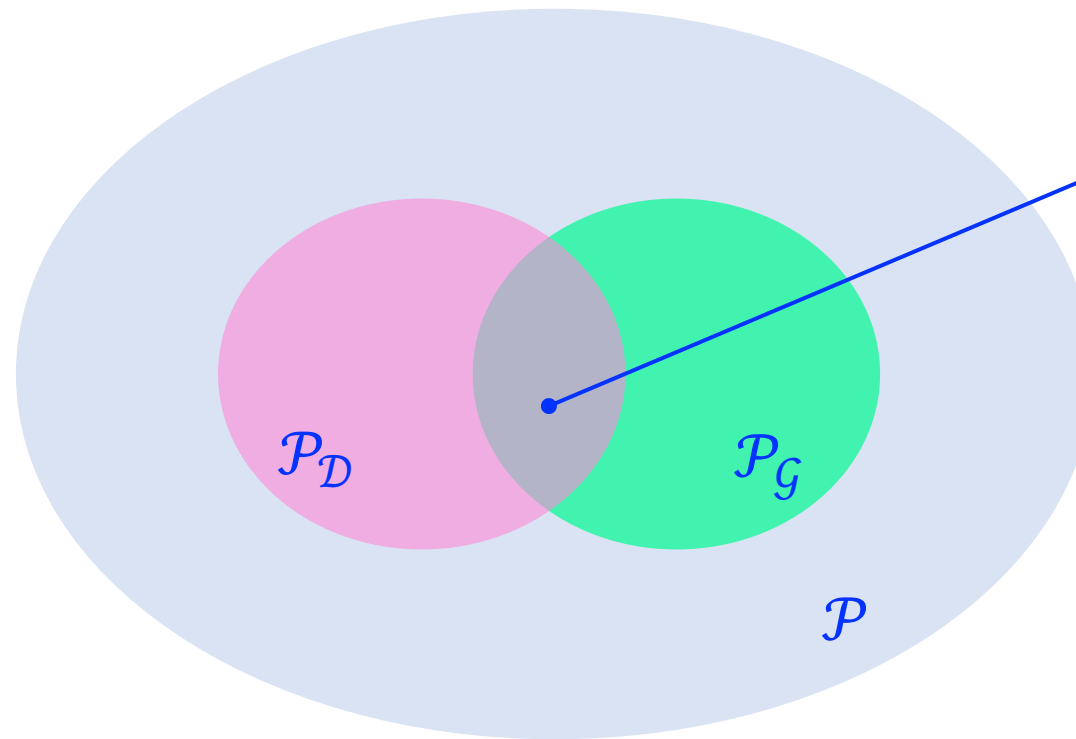
## マルコフネットワーク

- ◆  $\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{G}$ が成立するので  $\mathcal{I}(\mathcal{G}) \subseteq \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$ 
  - Factorizeされているのであれば,  
分離性から規定される  
全ての条件付き独立性を満たす
- ◆ 一部の分布では,  
 $\mathcal{I}(\mathcal{G}) \neq \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$ となる  $p_{\mathcal{M}} \in \mathcal{P}_{\mathcal{G}}$  が測度ゼロ.  
つまりほとんどの  $p_{\mathcal{M}} \in \mathcal{P}_{\mathcal{G}}$  で  $\mathcal{I}(\mathcal{G}) = \mathcal{I}(p_{\mathcal{M}})$ .

## 4.2 BNとMNの関係



# BNとMNの比較

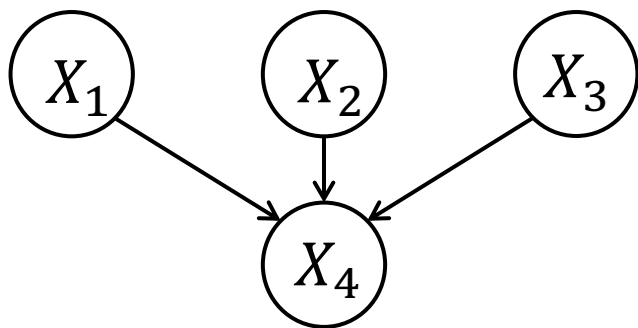


コーダルグラフにより  
表現される確率分布  
(詳細は後ほど)

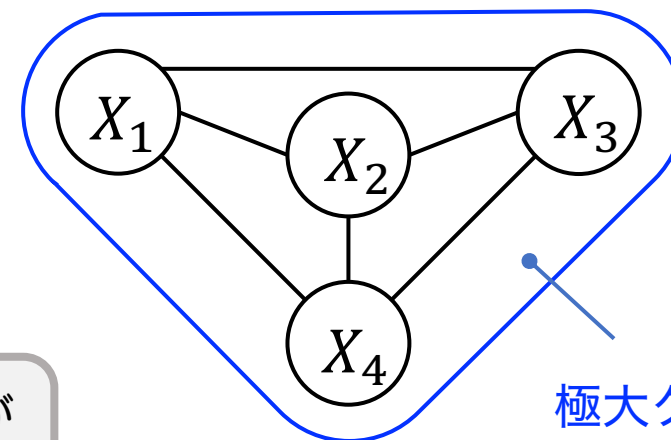
- $\mathcal{P}$ : 全ての可能な確率分布の条件付き独立性
- $\mathcal{P}_D$ : BNによって表現可能な条件付き独立性
- $\mathcal{P}_G$ : MNによって表現可能な条件付き独立性

# 定義：モラルグラフ

DAG  $\mathcal{D}$ の有向エッジを無向エッジとし、  
また親ノードを全て結合させたグラフを  
モラルグラフと呼び $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ と表記する.

 $\mathcal{D}$ 

モラル化

 $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ 

極大クリーク



「モラルグラフ」という呼び方はどうかと思いますが  
慣習的に使われているのでここでもそう呼びます.

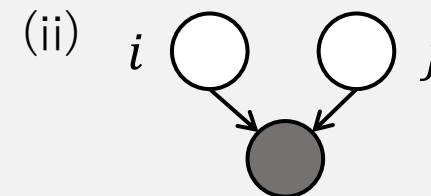
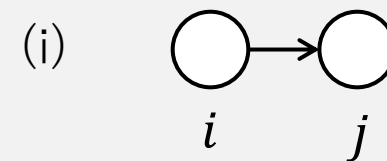
# 定理： $\mathcal{D}$ と $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ (1)

有向グラフ $\mathcal{D}$ をモラル化したグラフ $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ は、 $\mathcal{D}$ のMinimal I-mapである

◆ 証明 ◆ … 無向グラフにおけるMinimal I-mapの作り方▶にしたがう.

- $I(A, B|S)_{\mathcal{G}} \Rightarrow I(A, B|S)_{\mathcal{D}}$ となるMarkov Network  $\mathcal{G}$ を構成することを考える.
- $I(X_i, X_j | \mathbf{X}_{\setminus i \cup j})_{\mathcal{D}}$ が成立しないペア $(i, j)$ の集合を $\Omega_{\mathcal{D}}$ とする.
  - (i) 隣り合う $(i, j)$ は $\Omega_{\mathcal{D}}$ に含まれる.
  - (ii) 同じ子ノードに繋がっている $(i, j)$ は $\Omega_{\mathcal{D}}$ に含まれる.
- エッジ集合 $E_{ij} \in \mathcal{E} \forall (i, j) \in \Omega_{\mathcal{D}}$ となる無向グラフ $\mathcal{G}$ は $\mathcal{D}$ のMinimal I-mapである.
  - (i)に由来するエッジは $\mathcal{G}$ と $\mathcal{D}$ で共通
  - (ii)はモラル化していることに対応
- よって $\mathcal{D}$ のMinimal I-mapである無向グラフは $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ である.

$\Omega_{\mathcal{D}}$ に含まれる $(i, j)$ の例



# 定理： $\mathcal{D}$ と $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ (2)

有向グラフ $\mathcal{D}$ において親ノードが全結合である場合,  
モラル化されたグラフ $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ は $\mathcal{D}$ のperfect mapである

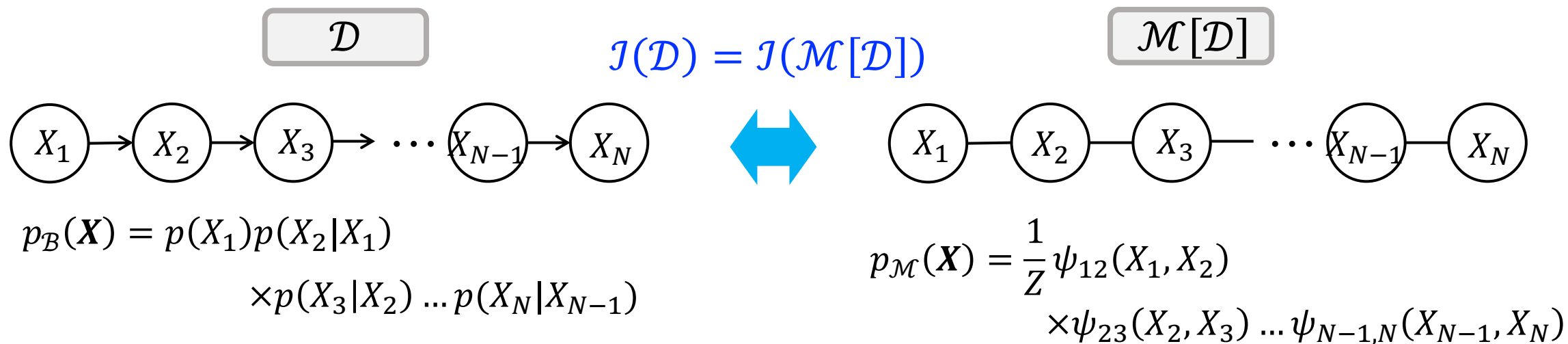
▶ 証明の概要 (詳細は▶▶)

…前ページで一般の $\mathcal{D}$ について $\mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}]) \subseteq \mathcal{I}(\mathcal{D})$ を示したので,  
 $\mathcal{D}$ において親ノードが全結合である場合に $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ を示せばよい.

● 背理法により証明する

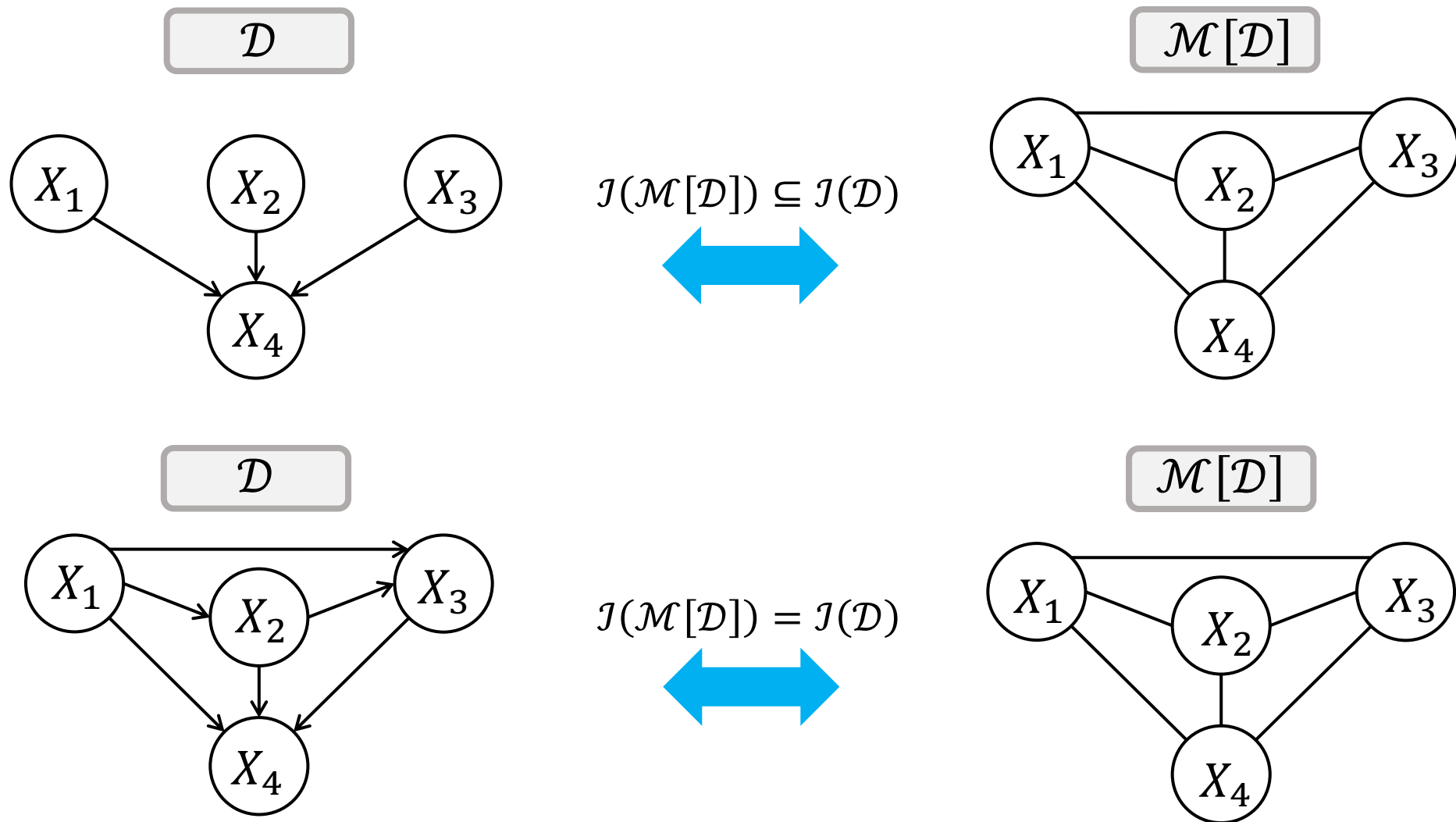
- $I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ という独立性の存在を仮定する.
- $\mathcal{D}$ の親ノードが全結合であるとき $I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ は否定され, 結果 $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ が言える.

# BNからMNへの変形例(1)



- クリークポテンシャルと条件付き確率は次のように対応する.
  - ◆  $\psi_{12}(X_1, X_2) = p(X_1)p(X_2|X_1)$
  - ◆  $\psi_{i,i+1}(X_i, X_{i+1}) = p(X_{i+1}|X_i) \ (i > 1)$
  - ◆  $Z = 1$
- Parent nodeが1つだけなので, モラル化は有向edgeを無向edgeに変えることに対応する.

# BNからMNへの変形例(2)



# 定理：MNからBNへの変形

無向グラフ $\mathcal{G}$ の最小l-mapである有向グラフを $\mathcal{D}$ とする。

このとき $\mathcal{D}$ の親ノードは全結合である。

## ◆ 証明 ◆

1. l-mapであることから： $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(\mathcal{G})$

2. 最小l-mapであることから：

$\mathcal{D}$ からエッジを1本でも抜いたときに生じる独立性は、 $\mathcal{I}(\mathcal{G})$ に含まれない

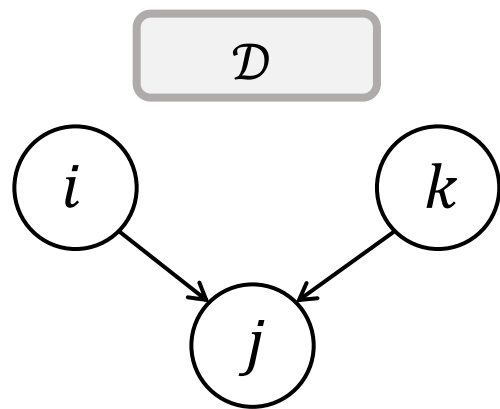
•  $\mathcal{D}$ に1つでも結合していない親ノードがあるとき、1と2を満たすことができない

## 言い換え

無向グラフ $\mathcal{G}$ の最小l-mapである有向グラフを $\mathcal{D}$ とする。

このとき $\mathcal{D}$ は**コーダルグラフ**である。

# 結合していない親ノードがあるとき



- 親ノードが繋がっていないDAG  $\mathcal{D}$ がMinimal I-mapだったとする.

1.  $\mathcal{D}$ のもつ独立性は $I(i, k | \emptyset)$ なので $I(i, k | \emptyset)_G \in \mathcal{I}(G)$

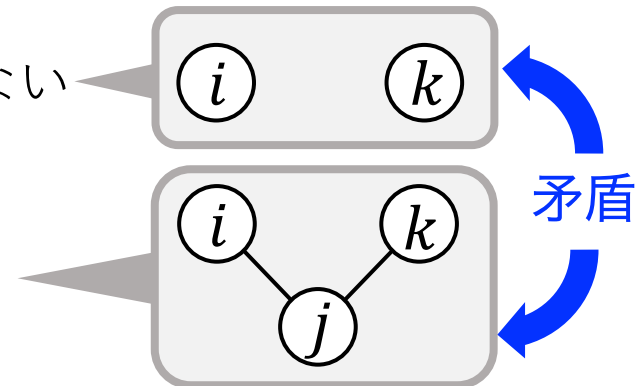
- Minimal I-mapなので, エッジを消去したときに生じる独立性は $\mathcal{I}(G)$ に含まれない.

2.  $I(i, j | k)_G, I(i, j | \emptyset)_G, I(j, k | i)_G, I(j, k | \emptyset)_G \notin \mathcal{I}(G)$

- 1, 2を満たす無向グラフ $G$ を作ってみる.

1.の $I(i, k | \emptyset) \in \mathcal{I}(G)$ より,  $G$ において $i$ と $k$ は分離していなくてはならない

2.の $I(i, j | \emptyset), I(j, k | \emptyset) \notin \mathcal{I}(G)$ より,  $i$ と $j$ ,  $j$ と $k$ 間にはエッジがある



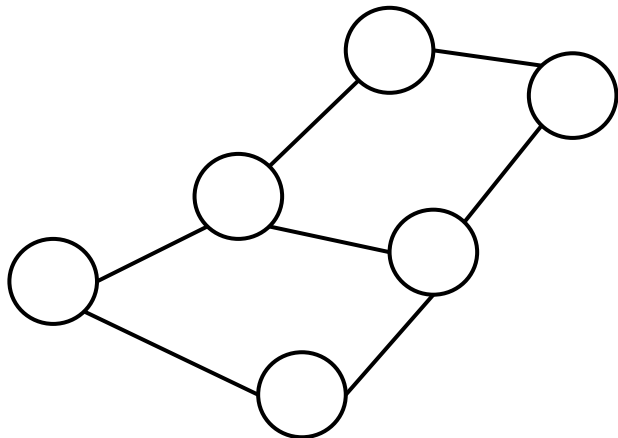


# 定義：コーダルグラフ(Chordal graph)

長さが4以上の全てのサイクルに

少なくとも1つedgeがあるグラフを**コーダルグラフ**とよぶ

コーダルグラフではない

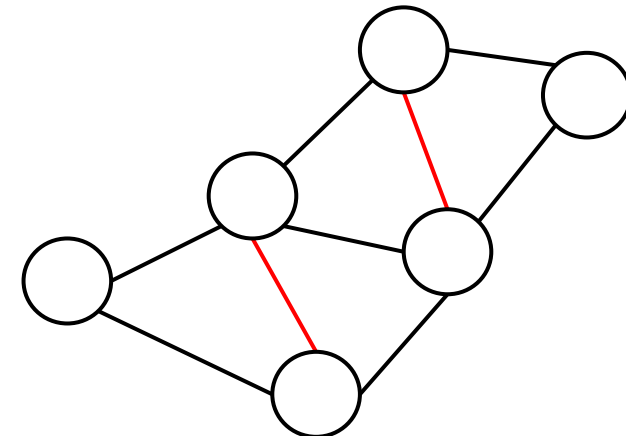


Triangulation



※ Triangulationは一意ではない

コーダルグラフ



- $N = 3$ のループしかないグラフ,  $N = 2$ でループがないグラフもコーダルグラフとする

# コーダルグラフの完全マップ

**コーダルグラフ**  $\mathcal{H}$  のもとでのマルコフネットワークモデルについて、  
完全マップとなるベイジアンネットワークモデルが存在する

- まず **クリークツリー** を導入する.

# 定義：Clique Tree

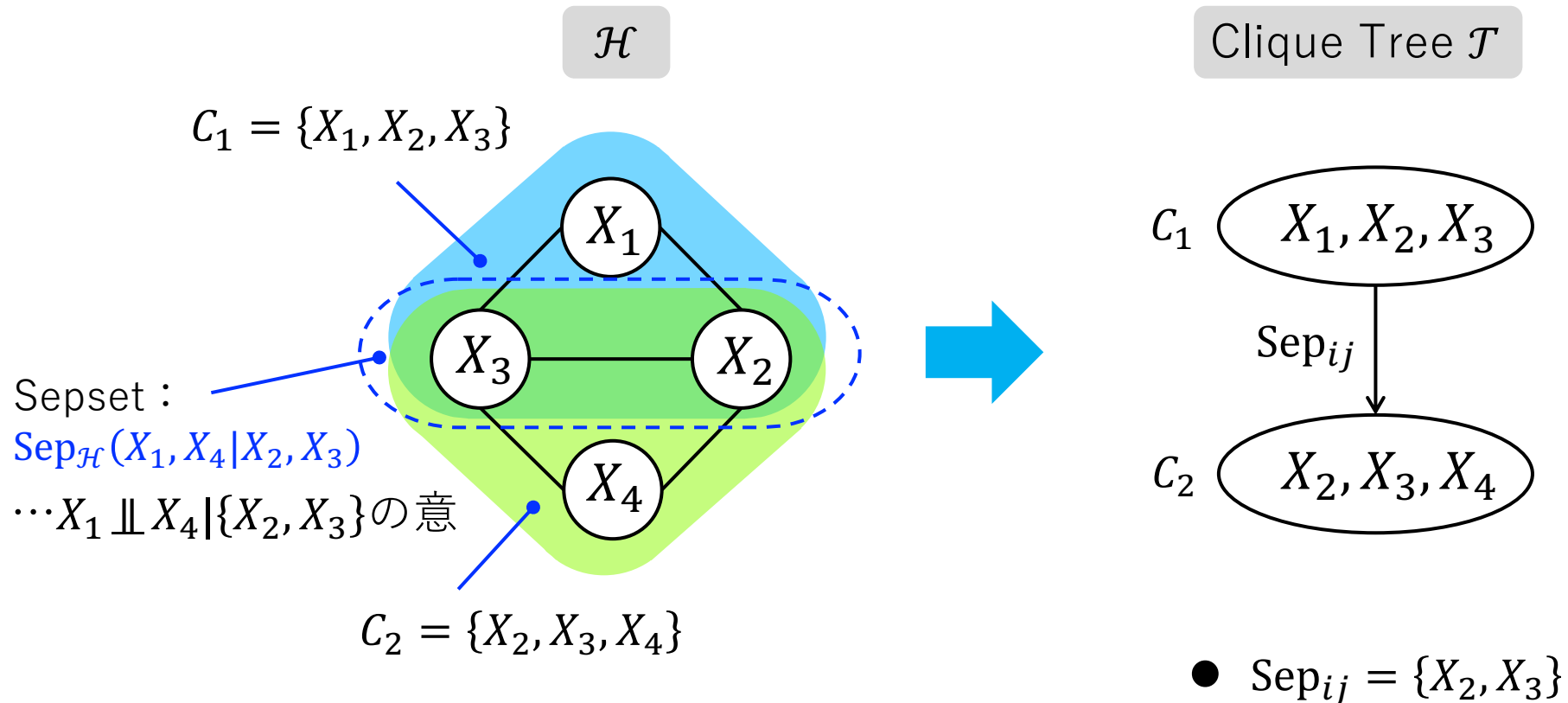
- 無向グラフ $G$ において,  $i$ 番目のクリークに属す変数集合を $C_i$ とする.
- $C_i$ と $C_j$ のintersectionをSepsetと定義して $\text{Sep}_{ij}$ と表記する.

ノード $\{C_i\}$ とエッジ $\{\text{Sep}_{ij}\}$ を持つツリー $T$ が次の性質を満たすとき,  
無向グラフ $G$ に対するクリークツリーとよぶ.

- $G$ の最大クリークは $T$ のノードである.
- $G$ において $\text{Sep}_{ij}$ が $C_i$ より手前のクリークと $C_j$ より後のクリークを分ける.

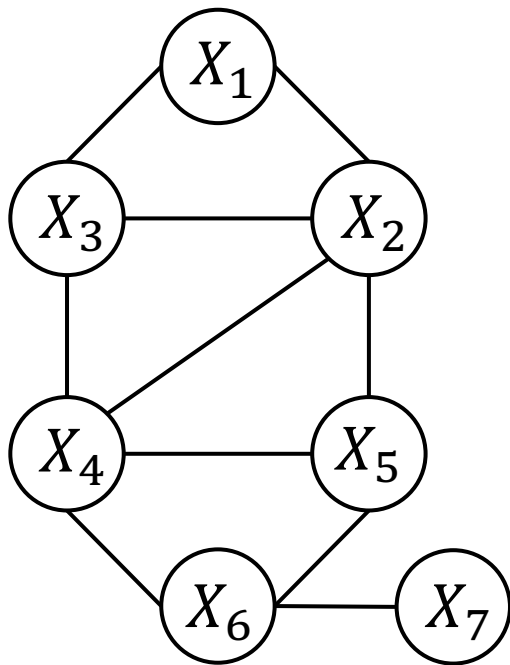
# Clique Treeの例

無向コーダルグラフ $\mathcal{H}$ は、対応するクリークツリー $\mathcal{T}$ を持つ。

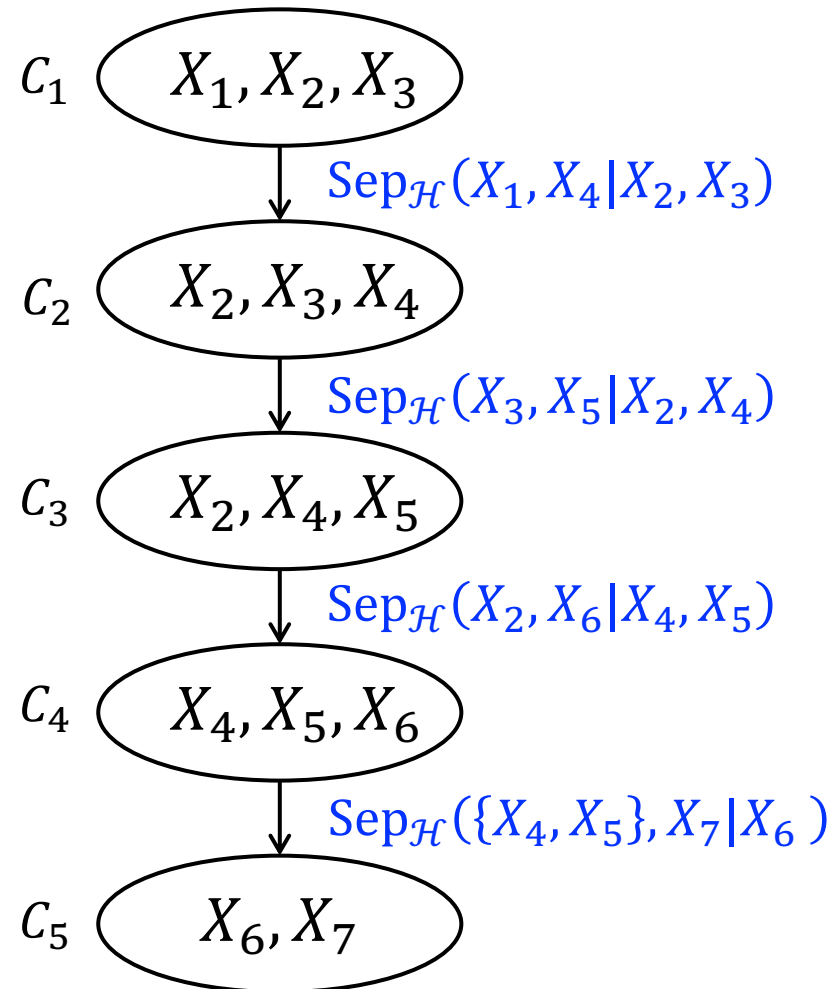


# コーダルグラフ $\rightarrow$ Clique Tree $\rightarrow$ BN

コーダルグラフ  $\mathcal{H}$



Clique Tree  $\mathcal{T}$



対応する  
BNを  
構成できる

# Algorithm: Clique Tree to Bayesian Network

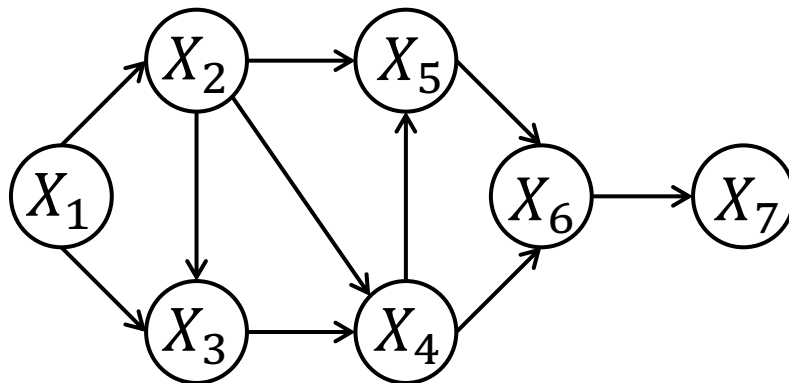
- $X_i$ が最初に登場するクリークを $C_{k(i)}$ とする.

- Parent node  $\pi(i)$ を次のように決める.

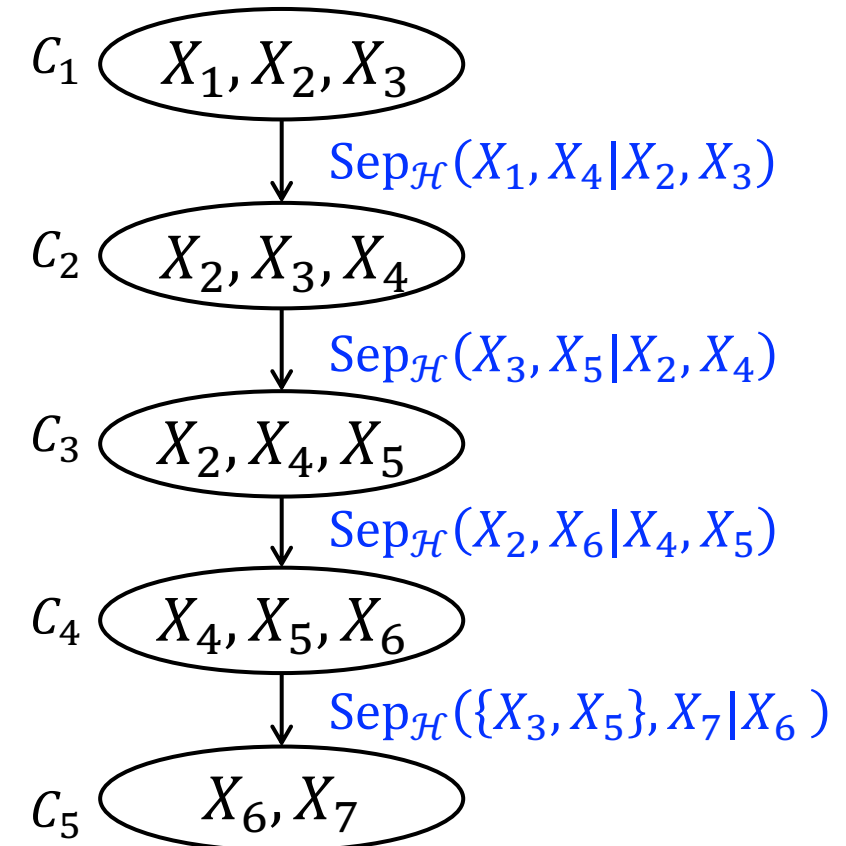
$$\pi(i) = (C_{k(i)} \setminus X_i) \cap \{X_1, \dots, X_{i-1}\}$$

- ◆  $i = 1 : \pi(1) = (C_1 \setminus X_1) \cap \emptyset \rightarrow \pi(1) = \emptyset$
- ◆  $i = 2 : \pi(2) = (C_1 \setminus X_2) \cap X_1 \rightarrow \pi(2) = X_1$
- ◆  $i = 3 : \pi(3) = (C_2 \setminus X_3) \cap \{X_1, X_2\} \rightarrow \pi(3) = \{X_1, X_2\}$
- ...

結果として得られるBN



Clique Tree  $\mathcal{T}$

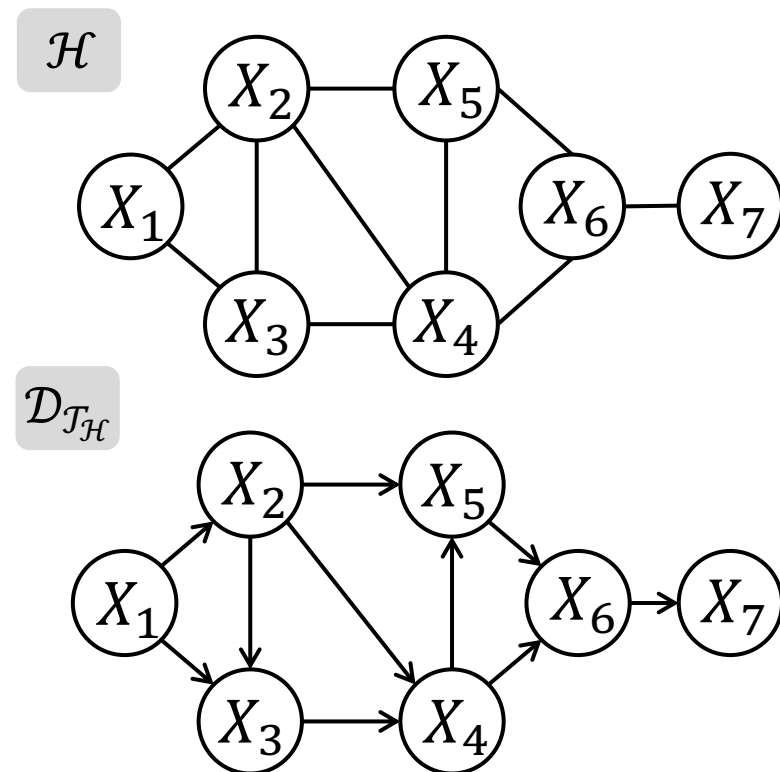


※  $C_1$ に入っている変数から $X_1, X_2, \dots$ とラベルを振る必要がある

# コーダルグラフの完全マップ：まとめ

コーダルグラフ $\mathcal{H}$ のもとでのマルコフネットワークモデルについて、  
完全マップとなるベイジアンネットワークモデルが存在する

- $\mathcal{H}$ のクリークツリー $\mathcal{T}_{\mathcal{H}}$ から,  
 $\mathcal{H} = \mathcal{M}[\mathcal{D}_{\mathcal{T}_{\mathcal{H}}}]$ となるDAG  $\mathcal{D}_{\mathcal{T}_{\mathcal{H}}}$ を構成できる.
- $\mathcal{D}_{\mathcal{T}_{\mathcal{H}}}$ において、親ノードは全結合である.
- 「有向グラフ $\mathcal{D}$ において親ノードが全結合である場合、  
モラル化されたグラフ $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ は $\mathcal{D}$ のperfect mapである」  
という定理▶▶から、  
 $\mathcal{I}(\mathcal{H}) = \mathcal{I}(\mathcal{D}_{\mathcal{T}_{\mathcal{H}}})$ が言える.



# BN $\rightarrow$ MNとMN $\rightarrow$ BNのまとめ

- BNからMNへの変形

- ◆ 一般に,  $I(\mathcal{D}) \subseteq I(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$

- ◆  $\mathcal{D}$ がコーダルグラフ(親ノードが全結合)である場合は $I(\mathcal{D}) = I(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$

- MNからBNへの変形

- ◆ 一般に,  $I(\mathcal{D}) \subseteq I(\mathcal{G})$ であるとき,  $\mathcal{D}$ はコーダルグラフ

- ◆  $\mathcal{G}$ がコーダルグラフの場合,  $I(\mathcal{G}) = I(\mathcal{D})$ となる $\mathcal{D}$ を作ることができる.



## 5. ベイジアンネットワーク再訪

DF  $\Rightarrow$  DGの証明と Directed Pairwise Markov Property

# 復習(再掲)

- $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DL} \Rightarrow \mathbb{DF}$ が示された. よって  $\mathbb{DF} \Leftrightarrow \mathbb{DG} \Leftrightarrow \mathbb{DL}$ 
  - ◆ Factorizeされた確率分布はd分離性から示される条件付き独立性を満たす.
  - ◆ 確率分布がd分離性から示される条件付き独立性を満たすのなら,  
Factorized formで表現できる
  - ◆ つまり  $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(p_B)$ :  $\mathcal{D}$ は $p_B$ のI-map
    - ※  $I(A, B|C)_{\mathcal{D}} \in \mathcal{I}(\mathcal{D}) \Rightarrow I(A, B|C)_{p_B} \in \mathcal{I}(p_B)$ の意味.
- 証明において用いた仮定: Symmetry, Decomposition, Weak Union, Contraction
- $\mathbb{DG} \Rightarrow \mathbb{DF}$ の直接の証明も可能
 

この部分を説明します

  - まずDirected Markov Propertyの別の定義を導入し,  
d分離性と等価であることを示す.

# 定義：Ancestral sets

ノード $\alpha$ の祖先ノードを $an(\alpha)$ と定義する.

ある集合 $An$ が, すべての $W \in An$ について $\pi(W) \in An$ となるとき,

$An$ をAncestral set とよぶ.

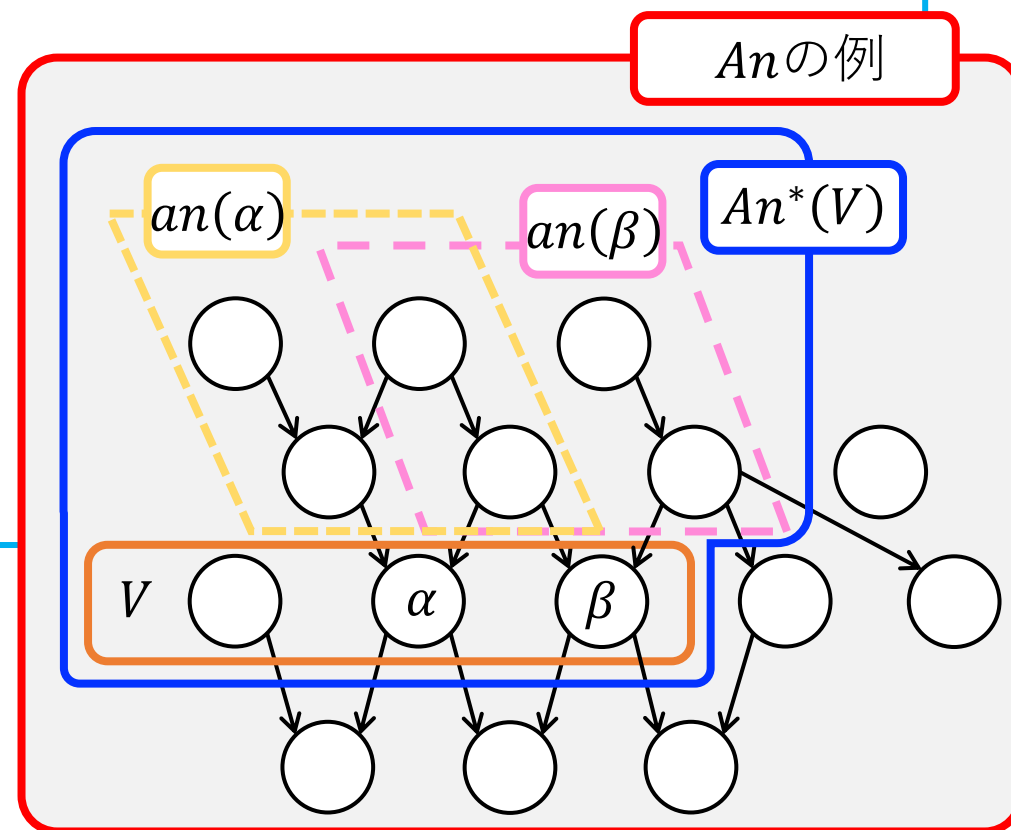
また $V$ を含むAncestral set のうち

最小のものを最小Ancestral setとよび,

$An^*(V)$ と表記する.

- 定義より  $An^*(V) = V \cup_{\alpha \in V} an(\alpha)$ ,

また  $An^*(\alpha) = \alpha \cup an(\alpha)$ である.



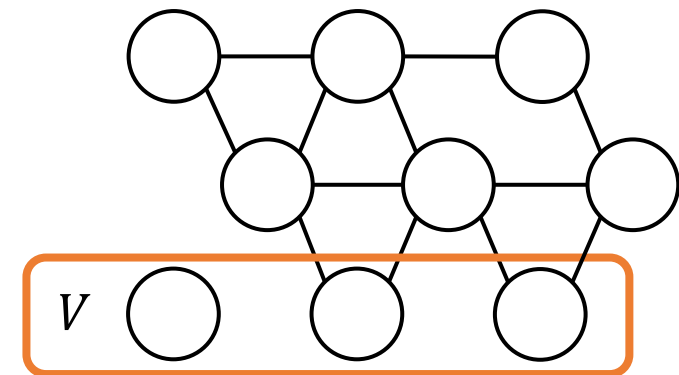
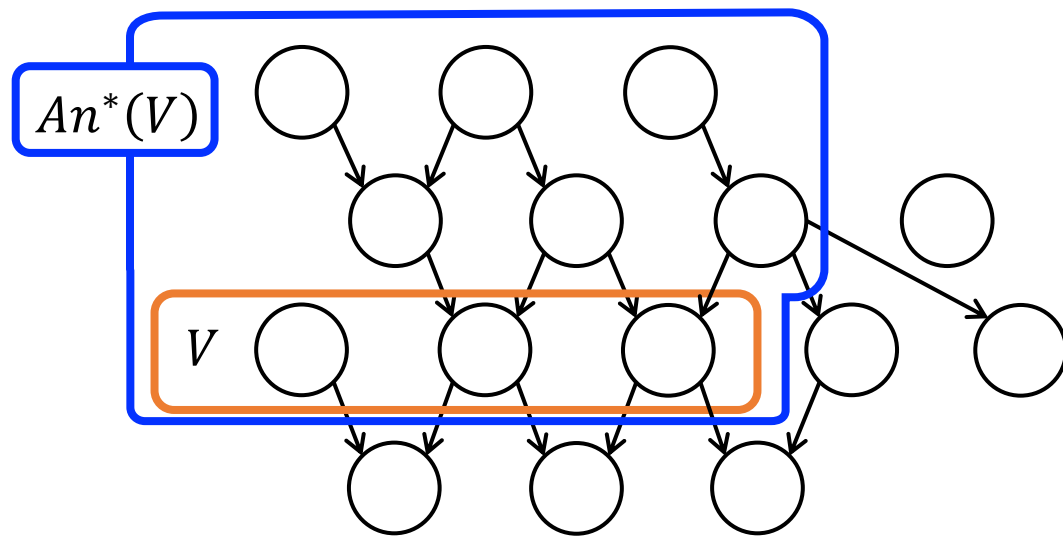
# 定義：Directed Global Markov Property $\mathbb{D}\mathbb{G}'$

DAG  $\mathcal{D}$ におけるノード集合 $A, B, C$ について,

最小ancestral set  $An^*(A \cup B \cup C)$ からなるサブグラフを $\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}$ とする.

Moral graph  $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$ において $I(A, B|C)_G \Rightarrow I(A, B|C)_p$ となる性質を

DAG  $G$ に対する**Directed Global Markov Property**とよび $\mathbb{D}\mathbb{G}'$ と書く.



最小Ancestral set に対する  $\mathcal{M}[G_{An^*(V)}]$

# 補題： $\mathbb{D}\mathbb{F} \Rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $\mathbb{G}$

DAG  $\mathcal{D}$ において $\mathbb{D}\mathbb{F}$ が成立しているとき、 $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $\mathbb{G}$ が成立する

## ◆ 証明 ◆

「 $\mathbb{D}\mathbb{F} \Rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $\mathbb{F}$ が成立する  $\Rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $\mathbb{G}$ が成立する」

という流れで証明する

- $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ では、parent nodesは完全グラフを構成する
- $\mathbb{D}\mathbb{F}$ が成立するとき、確率分布はparent nodesに条件づけられた分布の積となる
- この分布は $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ においてcomplete setごとに分解された分布と解釈できる
- したがって、 $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $\mathbb{F}$ が成立しており、すでに示された定理から $\mathbb{G}$ が成立する

# 定理： $\mathbb{D}\mathbb{F} \Rightarrow \mathbb{D}\mathbb{G}'$

$\mathbb{D}\mathbb{F}$ が成立しているとする. DAG  $G$ 上の  
disjointなノード集合 $A, B, C$ の最小Ancestral set  $An^*(A \cup B \cup C)$ に対応する  
Moral graph  $M[G_{An(A \cup B \cup C)}]$ において $\mathbb{G}$ が成立する.

## ◆ 証明 ◆

$$\mathbb{D}\mathbb{F}: p(\mathbf{X}) = \prod_{i \in V} p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) = \left( \prod_{i \in A_n} p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \right) \left( \prod_{i \in V \setminus A_n} p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \right) \quad A_n \text{はある最小Ancestral set}$$

- Ancestral setの定義から $i \in A_n$ ならば $\pi(i) \in A_n$ なので

$$p(\mathbf{X}_{A_n}) = \sum_{\mathbf{X}_{V \setminus A_n}} \prod_{i \in V} p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) = \prod_{i \in A_n} p(X_i | \mathbf{X}_{\pi(i)}) \quad \text{つまり Ancestral set内で}\mathbb{D}\mathbb{F}\text{が成立}$$

- $A_n$ によるサブグラフに対しても「DAG  $\mathcal{D}$ において $\mathbb{D}\mathbb{F} \Rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}]$ で $\mathbb{G}$ が成立」が適用できる

# 命題： $\mathbb{D}\mathbb{G}'$ と $\mathbb{D}\mathbb{G}$ の等価性

$A, B, C$ をDAG  $\mathcal{D}$ におけるdisjointなノード集合とする.

このとき $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$ において $I(A, B|C)_G$ あれば,

$\mathcal{D}$ において $I(A, B|C)_D$ である.

また $\mathcal{D}$ において $I(A, B|C)_D$ あれば,  $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$ において $I(A, B|C)_G$ である.

▶ 証明の概要 (詳細▶▶)

- DAG  $\mathcal{D}$ において：  $C$ は $A$ と $B$ をd分離しない  $\Leftrightarrow A-B$ 間に,  $C$ によりblockされない経路がある

⇕ ここを示す

- $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A, B, C)}]$ において：  $C$ は $A$ と $B$ を分離しない  $\Leftrightarrow A-B$ 間に $C$ を経由しない経路がある

# ここまでのまとめ

- マルコフネットワークでは  $F \Leftrightarrow G$  を示すために Pairwise Markov Property を用いた.
- ベイジアンネットワークの場合には,  
Directed Pairwise Markov Property を用いずに  $\mathbb{D}F \Leftrightarrow \mathbb{D}G$  を示すことができる
- ここまで Intersection property ( $p_B(\mathbf{X}) > 0$ ) を使っていない！
  - Directed Pairwise Markov Property が  $\mathbb{D}F, \mathbb{D}G$  と等価になるには Intersection property が必要

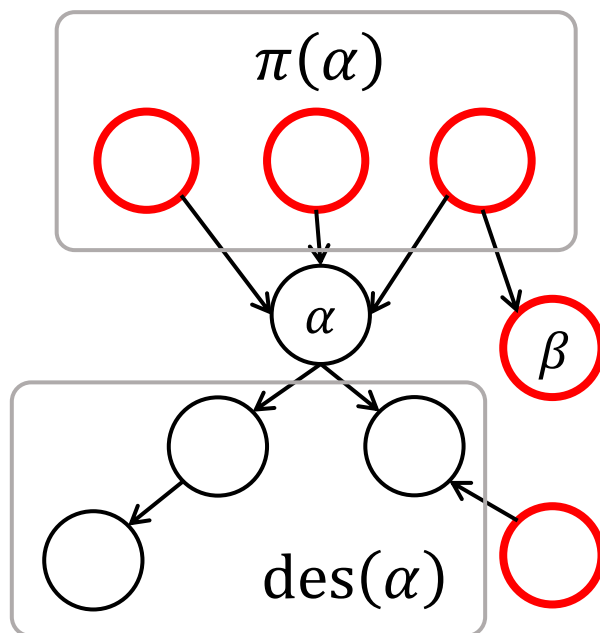


# 定義： $\mathbb{DP}$

DAG  $G$  のノード  $\alpha$  と  $\beta \in \text{nd}(\alpha)$  について、確率分布  $p$  が

$\alpha \perp\!\!\!\perp \beta \mid \text{nd}(\alpha) \setminus \beta$  を満たすとき、

確率分布  $p$  は **Directed Pairwise Markov property** を持つという.



○ :  $\text{nd}(\alpha)$

# 定理： $\mathbb{DL} \Rightarrow \mathbb{DP}$

確率分布 $p$ がDAG  $G$ に対して $\mathbb{DL}$ を満たすとき， $\mathbb{DP}$ も満たす.

## ◆ 証明 ◆

- $\mathbb{DL}$ が成立するとき  $\alpha \perp\!\!\!\perp \text{nd}(\alpha) | \pi(\alpha)$
- $\beta \in \text{nd}(\alpha)$ に注目すると  $\alpha \perp\!\!\!\perp (\text{nd}(\alpha) \setminus \beta \cup \beta) | \pi(\alpha)$
- Weak Union Propertyから

$$\alpha \perp\!\!\!\perp (\text{nd}(\alpha) \setminus \beta \cup \beta) | \pi(\alpha) \Rightarrow \alpha \perp\!\!\!\perp \text{nd}(\alpha) \setminus \beta | \pi(\alpha) \cup \beta \text{ and } \alpha \perp\!\!\!\perp \beta | \pi(\alpha) \cup \text{nd}(\alpha) \setminus \beta$$

- $\pi(\alpha) \in \text{nd}(\alpha)$ なので  $\alpha \perp\!\!\!\perp \beta | \pi(\alpha) \cup \text{nd}(\alpha) \setminus \beta = \alpha \perp\!\!\!\perp \beta | \text{nd}(\alpha) \setminus \beta$

# 定理： $\mathbb{DP} \Rightarrow \mathbb{DL}$

確率分布 $p$ が $\mathbb{DP}$ を満たし,

またintersection propertyを満たすとき※,  $p$ は $\mathbb{DL}$  も満たす

※  $p$ がstrictly positiveであることと同じ.

## ◆ 証明 ◆

- $\text{nd}(\alpha) \setminus \pi(\alpha) = \{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n\}$ とする.
- $m \in \{1, \dots, n\}$ について $\alpha \perp\!\!\!\perp \{\beta_1 \cup \dots \cup \beta_m\} | \pi(\alpha) \cup \{\beta_{m+1} \cup \dots \cup \beta_N\}$ が成立するかを検討する
  - ◆  $m = n$ は $\mathbb{DL}$ に対応
- $\mathbb{DP}$ より $\alpha \perp\!\!\!\perp \beta_1 | \pi(\alpha) \cup \{\beta_2 \cup \dots \cup \beta_N\}$ ,  $\alpha \perp\!\!\!\perp \beta_2 | \pi(\alpha) \cup \{\beta_1 \cup \beta_3 \cup \dots \cup \beta_N\}$ が成立
- Intersection propertyより $A \perp\!\!\!\perp B | (C \cup D)$  and  $A \perp\!\!\!\perp C | (B \cup D) \Rightarrow A \perp\!\!\!\perp (B \cup C) | D$ なので
- $\alpha \perp\!\!\!\perp (\beta_1 \cup \beta_2) | \pi(\alpha) \cup \{\beta_3 \cup \dots \cup \beta_N\}$
- この操作を繰り返すと $\mathbb{DL}$ が得られる.

# まとめ

- 一般のDAG  $\mathcal{D}$ , 確率分布  $p_{\mathcal{B}}$  について以下が成立

$$\mathbb{D}\mathbb{F} \iff \mathbb{D}\mathbb{L} \iff \mathbb{D}\mathbb{G} \iff \mathbb{D}\mathbb{G}' \Rightarrow \mathbb{D}\mathbb{P}$$

- intersection propertyを満たすとき ( $p_{\mathcal{B}}(\mathbf{X}) > 0$ )

$$\mathbb{D}\mathbb{F} \iff \mathbb{D}\mathbb{L} \iff \mathbb{D}\mathbb{G} \iff \mathbb{D}\mathbb{G}' \iff \mathbb{D}\mathbb{P}$$

## 6. グラフィカルモデルの展開について

# グラフィカルモデルに関連する話題(1)

**推定**：グラフ構造を活用した効率的推定方法


- 変数消去 (3回目の講義で扱います)
  - 「確率的グラフィカルモデル」 1 章, “Probabilistic Graphical models” 9章
- 確率伝搬法 (4回目の講義で扱います)
  - “Probabilistic Graphical models” 10章, 11章

# グラフィカルモデルに関連する話題(2)

**学習**：条件付き確率とグラフ構造をデータから学習する


- パラメータ推定
  - ・ 「確率的グラフィカルモデル」 1 章, “Probabilistic Graphical models” 17章
- グラフの構造学習
  - ・ 「確率的グラフィカルモデル」 2 章, “Probabilistic Graphical models” 18章

**因果推論**：因果関係をDAGにより表す

- 構造方程式モデル
  - ・ 「確率的グラフィカルモデル」 3章, 4章, “Probabilistic Graphical models” 21章
  - ・ 黒木学「構造的因果モデルの基礎」 共立出版 

# 付録 (1)

確率分布と条件付き独立性の性質

 [本文に戻る](#)



# 定理：確率分布はDecomposition Propertyを満たす

$$\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C \Rightarrow \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C \text{ and } \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C$$

## ◆ 証明 ◆

•  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C$ なので  $p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C) p(\mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) \cdots \star$

1.  $\sum_{\mathbf{X}_D} p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) = p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C)$

2.  $\star$ を用いると  $\sum_{\mathbf{X}_D} p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C) p(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C)$

1.2 の比較から  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C$  と言える

3.  $\sum_{\mathbf{X}_B} p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) = p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C)$

4.  $\star$ を用いると  $\sum_{\mathbf{X}_B} p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C) p(\mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C)$

3.4 の比較から  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_D | \mathbf{X}_C$  と言える

# 定理：確率分布はWeak Union Propertyを満たす

$$\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C \Rightarrow \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | (\mathbf{X}_C \cup \mathbf{X}_D) \text{ and } \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_D | (\mathbf{X}_C \cup \mathbf{X}_B)$$

## ◆ 証明 ◆

- $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C$  から  $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C)$
- またDecomposition Propertyを用いると  
 $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C$  から  $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C)$  と言える
- よって  $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D)$  となり  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | (\mathbf{X}_C \cup \mathbf{X}_D)$ .
- またDecomposition Propertyを用いると  
 $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) | \mathbf{X}_C$  から  $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_B) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C)$  と言える
- よって  $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) = p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C)$  となり  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_D | (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_C)$ .

定理：確率分布  $p(\mathbf{X}) > 0$  は Intersection property を満たす

Strictly positive な確率分布について,

$$\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | (\mathbf{X}_C \cup \mathbf{X}_D) \text{ and } \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_C | (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D) \Rightarrow \mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_C) | \mathbf{X}_D$$

◆ 証明 ◆

- $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | (\mathbf{X}_C \cup \mathbf{X}_D)$  なので

$$P(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D) = P(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D) \rightarrow P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D)$$

- $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_C | (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_D)$  なので

$$P(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D) = P(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_C | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_D) \rightarrow P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_C | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_D)$$

$P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) \neq 0$  等を仮定すると  $P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) = P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D)$ . ここから次のことが言える

$$\spadesuit P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_D) = \sum_{\mathbf{X}_B} P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_D) = \sum_{\mathbf{X}_B} P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_B | \mathbf{X}_D) = P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D)$$

$$\spadesuit P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_D) = \sum_{\mathbf{X}_C} P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_C, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D) = \sum_{\mathbf{X}_C} P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D) P(\mathbf{X}_C | \mathbf{X}_D) = P(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B, \mathbf{X}_D)$$

よって  $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp (\mathbf{X}_B \cup \mathbf{X}_C) | \mathbf{X}_D$

## 付録 (2)

多変量正規分布がCompositional Graphoidであることを示す

 [本文に戻る](#)

# 準備：多変量ガウス変数の線形変換

多変量ガウス分布に従う変数を線形変換した変数も 多変量ガウス分布に従う。  
 具体的に、 $\mathbf{X} \sim \mathcal{N}(\boldsymbol{\xi}, \Sigma)$  に対して  $\mathbf{Y} = \mathbf{L}\mathbf{X} + \mathbf{b}$  は  $\mathcal{N}(\mathbf{L}\boldsymbol{\xi} + \mathbf{b}, \mathbf{L}\Sigma\mathbf{L}^T)$  に従う

- $\mathbf{L} \in \mathbb{R}^{r \times d}, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^r$  とする。  $\mathbf{L}$  は横長・縦長行列でも良い。

## ▶ 証明の概要

- 「変数  $a$  と  $b$  のモーメント母関数が一致するとき、  
 変数  $a$  と  $b$  は同じ確率分布に従う」という性質を使う

## ◆ 証明 ◆

- $\mathbf{X}$  のモーメント母関数：  $M_{\mathbf{X}}(\mathbf{t}) = E[\exp(\mathbf{t}^T \mathbf{X})] = \exp\left(\frac{1}{2} \mathbf{t}^T \Sigma \mathbf{t} - \boldsymbol{\xi}^T \mathbf{t}\right)$
- $\mathbf{Y}$  のモーメント母関数  $M_{\mathbf{Y}}(\mathbf{t}) = \exp(\mathbf{t}^T \mathbf{b}) E[\exp(\mathbf{t}^T \mathbf{L}\mathbf{X})]$  は次のように与えられる

$$M_{\mathbf{Y}}(\mathbf{t}) = \exp\left(\frac{1}{2} \mathbf{t}^T \mathbf{L}\Sigma\mathbf{L}^T \mathbf{t} - (\mathbf{L}\boldsymbol{\xi} + \mathbf{b})^T \mathbf{t}\right) \quad \cdots \mathcal{N}(\mathbf{L}\boldsymbol{\xi} + \mathbf{b}, \mathbf{L}\Sigma\mathbf{L}^T) \text{ のモーメント母関数と一致}$$

# 定理：多変量ガウス分布はCompositional Graphoid

- 多変量ガウス分布 (変数の和を $N$ とする)

$$p(\mathbf{X}) = \frac{1}{\sqrt{(2\pi)^N |\Sigma|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})^T \Sigma^{-1}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})\right)$$

- 精度行列 $K = \Sigma^{-1}$ を用いた場合は

$$p(\mathbf{X}) = \sqrt{\frac{|K|}{(2\pi)^N}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})^T K(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})\right)$$

## ▶ 証明の概要

- 確率変数を Disjoint な subset  $A, B$  ( $A \cup B = V$ ) に分け, 次の表現を導入する

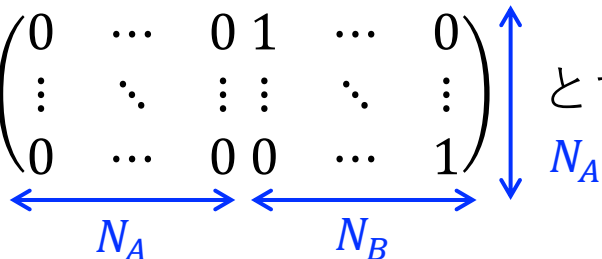
$$\boldsymbol{\xi} = \begin{pmatrix} \xi_A \\ \xi_B \end{pmatrix}, \quad \Sigma = \begin{pmatrix} \Sigma_{AA} & \Sigma_{AB} \\ \Sigma_{BA} & \Sigma_{BB} \end{pmatrix}, \quad K = \begin{pmatrix} K_{AA} & K_{AB} \\ K_{BA} & K_{BB} \end{pmatrix}$$

(1) 「 $\mathbf{X}$ が多変量正規分布に従うとき,  $\mathbf{Y} = \mathbf{L}\mathbf{X} + \mathbf{b}$ も多変量正規分布に従う」を利用して周辺化分布を求める

- 確率変数をDisjointなsubset  $A, B$  ( $A \cup B = V$ )に分け, 次の表現を導入する

$$\boldsymbol{\xi} = \begin{pmatrix} \boldsymbol{\xi}_A \\ \boldsymbol{\xi}_B \end{pmatrix}, \quad \Sigma = \begin{pmatrix} \Sigma_{AA} & \Sigma_{AB} \\ \Sigma_{BA} & \Sigma_{BB} \end{pmatrix}$$

- $\mathbf{X} \in \mathbb{R}^N, \mathbf{X}_A \in \mathbb{R}^{N_A}, \mathbf{X}_B \in \mathbb{R}^{N_B}, N_A + N_B = N$ とする
- $\boldsymbol{\xi}_A \in \mathbb{R}^{N_A}$ は $\mathbf{X}_A = \{X_i | i \in A\}$ の平均,  $\boldsymbol{\xi}_B \in \mathbb{R}^{N_B}$ は $\mathbf{X}_B = \{X_i | i \in B\}$ の平均
- $\Sigma_{AA} \in \mathbb{R}^{N_A}$ は $\mathbf{X}_A$ 内の分散共分散行列,  $\Sigma_{AB} \in \mathbb{R}^{N_A \times N_B}$ は $\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B$ 間の分散共分散行列,

- $L = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}$   とすると $\mathbf{X}_B = \mathbf{L}\mathbf{X}$ なので周辺化分布を得ることができる.

$$p(\mathbf{X}_B) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|\Sigma_{BB}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)^T \Sigma_{BB}^{-1}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)\right)$$

## (2) 条件付き確率の導出

$$p(\mathbf{X}_A|\mathbf{X}_B) = \frac{p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B)}{p(\mathbf{X}_B)} \text{なので}$$

$$p(\mathbf{X}_A|\mathbf{X}_B) \propto \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})^T \Sigma^{-1}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi}) + \frac{1}{2}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)^T \Sigma_{BB}^{-1}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)\right)$$

- Concentration matrix  $K = \Sigma^{-1}$ を定義し，分散教分散行列と同様に  $K = \begin{pmatrix} K_{AA} & K_{AB} \\ K_{BA} & K_{BB} \end{pmatrix}$ とする.

$$\begin{aligned} p(\mathbf{X}_A|\mathbf{X}_B = \mathbf{x}_B) &\propto \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_A)^T K_{AA}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_A) + (\mathbf{x}_B - \boldsymbol{\xi}_B)^T K_{AB}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_A)\right) \\ &\propto \exp\left(-\frac{1}{2}\mathbf{X}_A^T K_{AA}\mathbf{X}_A + \boldsymbol{\xi}_A^T K_{AA}\mathbf{X}_A + (\mathbf{x}_B - \boldsymbol{\xi}_B)^T K_{AB}\mathbf{X}_A\right) \end{aligned}$$

規格化すると

$$p(\mathbf{X}_A|\mathbf{X}_B = \mathbf{x}_B) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|K_{A|B}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_{A|B})^T K_{A|B}^{-1}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_{A|B})\right)$$

$$\boldsymbol{\xi}_{A|B} = \boldsymbol{\xi}_A - K_{AA}^{-1}K_{AB}(\mathbf{x}_B - \boldsymbol{\xi}_B), K_{A|B} = K_{AA}^{-1} \text{となる}$$

$\Sigma_{AA}, \Sigma_{AB}, \Sigma_{BB}$ とも正則とする

$$K_{AA}^{-1} = \Sigma_{AA} - \Sigma_{AB}\Sigma_{BB}^{-1}\Sigma_{BA}$$

$$K_{AA}^{-1}K_{AB} = -\Sigma_{AB}\Sigma_{BB}^{-1}$$



## (3) 条件付き独立性

- $p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B = \mathbf{x}_B) = p(\mathbf{X}_A)$  のとき  $\mathbf{X}_A$  は独立

$$p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B = \mathbf{x}_B) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|K_{AA}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \xi_{A|B})^T K_{A|B}^{-1}(\mathbf{X}_A - \xi_{A|B})\right) \quad \text{いずれにしろガウス分布}$$

$$\xi_{A|B} = \xi_A + \Sigma_{AB}\Sigma_{BB}^{-1}(\mathbf{x}_B - \xi_B), \quad K_{A|B} = \Sigma_{AA} - \Sigma_{AB}\Sigma_{BB}^{-1}\Sigma_{BA}$$

$$p(\mathbf{X}_A) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|\Sigma_{AA}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \xi_A)^T \Sigma_{AA}^{-1}(\mathbf{X}_A - \xi_A)\right)$$

二つの分布の比較から  $\Sigma_{AB} = 0 \Rightarrow X_A \perp\!\!\!\perp X_B$

- 一方で  $X_A \perp\!\!\!\perp X_B$  であるなら

$$p(\mathbf{X}_A, \mathbf{X}_B) \propto \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \xi_A)^T \Sigma_{AA}^{-1}(\mathbf{X}_A - \xi_A) - \frac{1}{2}(\mathbf{X}_B - \xi_B)^T \Sigma_{BB}^{-1}(\mathbf{X}_B - \xi_B)\right)$$

$$K = \begin{pmatrix} \Sigma_{AA}^{-1} & 0 \\ 0 & \Sigma_{BB}^{-1} \end{pmatrix} \text{このとき } \Sigma = K^{-1} = \begin{pmatrix} \Sigma_{AA} & 0 \\ 0 & \Sigma_{BB} \end{pmatrix} \quad X_A \perp\!\!\!\perp X_B \Rightarrow \Sigma_{AB} = 0$$

## (3) 一般化

- Conditionされた多変量正規分布は 多変量正規分布であるため
- $X_C$ についてconditionされた分布を次のように置く

$$p(\mathbf{X}_{\setminus C} | \mathbf{X}_C = \mathbf{x}_C) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|\Sigma^{\setminus C}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_{\setminus C} - \boldsymbol{\xi}^{\setminus C})^T \Sigma^{\setminus C^{-1}}(\mathbf{X}_{\setminus C} - \boldsymbol{\xi}^{\setminus C})\right)$$

$$\begin{aligned} a &= \{A, B\} \\ b &= \{A, D\} \end{aligned} \quad p(\mathbf{X}_a, \mathbf{X}_b) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|\Sigma_a|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_a - \boldsymbol{\xi}_a)^T \Sigma_{aa}^{-1}(\mathbf{X}_a - \boldsymbol{\xi}_a)\right)$$

$$p(\mathbf{X}_A | \mathbf{X}_B = \mathbf{x}_B, \mathbf{X}_C = \mathbf{x}_C) = \frac{1}{\sqrt{2\pi|K_{AA}^{\setminus C}|}} \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_{A|B}^{\setminus C})^T K_{A|B}^{\setminus C^{-1}}(\mathbf{X}_A - \boldsymbol{\xi}_{A|B}^{\setminus C})\right)$$

$$X_A \perp\!\!\!\perp X_B | X_C \Leftrightarrow \Sigma_{AB}^{\setminus C} = 0$$


$$\Sigma_{AB}^{\setminus C} = 0 \text{ and } \Sigma_{AD}^{\setminus C} = 0 \Rightarrow X_A \perp\!\!\!\perp X_B \cup X_D | X_C$$

$$p(\mathbf{X}_a, \mathbf{X}_b | \mathbf{X}_B) \propto \exp\left(-\frac{1}{2}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi})^T \Sigma^{-1}(\mathbf{X} - \boldsymbol{\xi}) + \frac{1}{2}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)^T \Sigma_{BB}^{-1}(\mathbf{X}_B - \boldsymbol{\xi}_B)\right)$$

$d = B \cup D$  とすれば  $\Sigma_A^{\setminus C} = 0$

# 付録 (3)

DF  $\Rightarrow$  DGの証明

 本文に戻る

**目標** DAG  $\mathcal{D}$ において, disjoint set  $A, B, C$ があり  $I(A, B|C)_{\mathcal{D}}$ とする.  
 このとき  $\mathbb{DF}$ を満たす  $p$ について,  $I(X_A, X_B|X_C)_p$ が成立することを示す.

- 方針：
  - Topological Sortingによりノードを並べる
    - ◆ 末端ノードには子孫がない
  - $\mathcal{D}$ から末端ノード  $\omega$ を取り除いた DAG  $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$ において,
  $I(A', B'|C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}} \Rightarrow I(X_{A'}, X_{B'}|X_{C'})_p$ が成立しているとする
    - ◆  $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$ のノード数が1の場合は自明に  $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG}$ が成立
  - $\omega$ に対する  $\mathbb{DF}$ と  $I(A', B'|C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}} \Rightarrow I(X_{A'}, X_{B'}|X_{C'})_p$ から,  $I(A, B|C)_{\mathcal{D}} \Rightarrow I(X_A, X_B|X_C)_p$ を示す.
    - ◆ つまりノード数  $k-1$ で  $\mathbb{DF} \Rightarrow \mathbb{DG}$ が成立していれば  $k$ でも成立する
- 前提をまとめると
  - (i)  $I(A, B|C)_{\mathcal{D}}$ である
  - (ii)  $I(A', B'|C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}} \Leftrightarrow I(X_{A'}, X_{B'}|X_{C'})_p$ が成立している
- $\omega$ と  $A, B, C$ の関係により次の3通りを考える
  - (1)  $\omega$ が  $A, B, C$ に含まれない場合
  - (2)  $\omega \in A$ の場合 ( $\omega \in B$ の場合も同様)
  - (3)  $\omega$ が  $C$ に含まれる場合

(1)  $\omega$ が $A, B, C$ に含まれない場合

$A = A', B = B', C = C'$ なので、直ちに

$$I(A, B|C)_D \Leftrightarrow I(X_A, X_B|X_C)_p$$

(2)  $\omega \in A$ の場合 ( $\omega \in B$ の場合も同様)

- $A = A' \cup \omega$
- $I(A, B|C)_D \Rightarrow I(\omega, B|C)_D, \pi(\omega) \notin B$

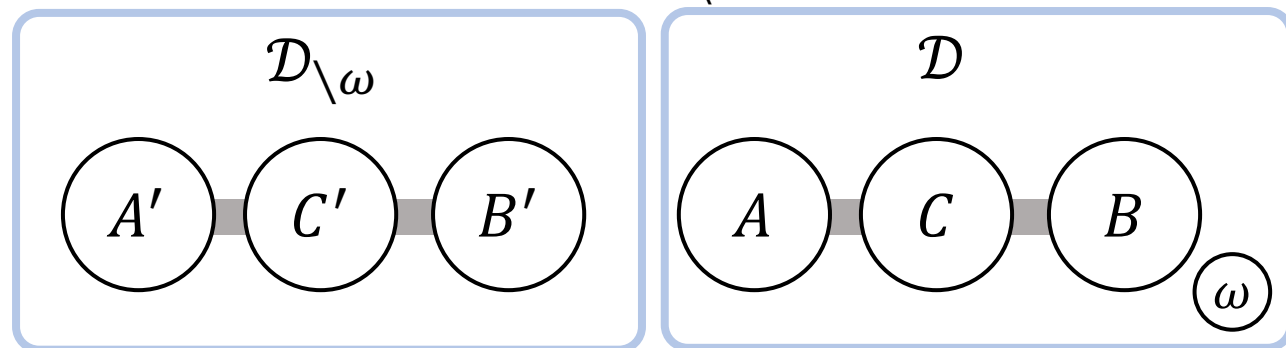
Chain ruleより

$$\begin{aligned} p(A, B, C) &= p(\omega, A', B, C) \\ &= p(\omega|A', B, C)p(A', B, C) \\ &= p(\omega|A', C)p(A', B, C) \quad \cdots \pi(\omega) \notin B \text{なのでIDFを適用} \end{aligned}$$

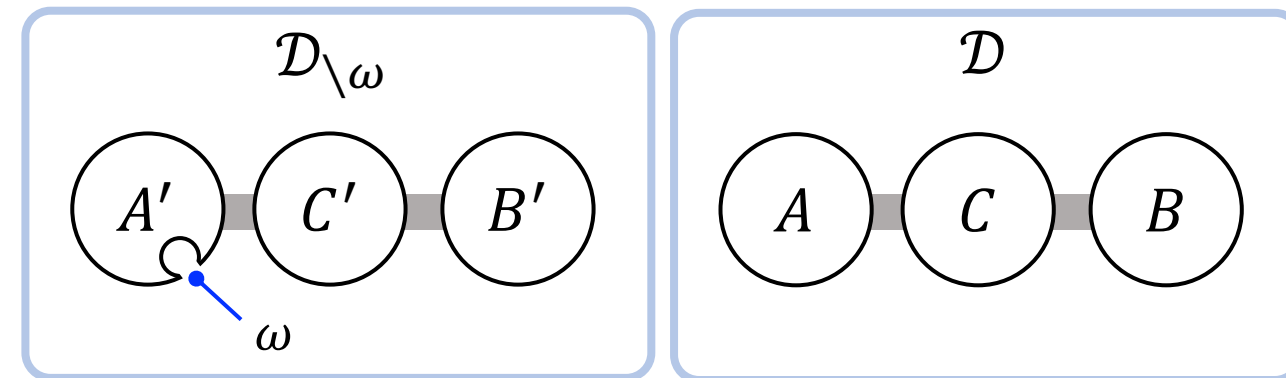
よって $I(X_\omega, X_B|X_{A'} \cup X_C)_p$ .

$I(X_{A'}, X_{B'}|X_{C'})_p$ と合わせると、Contractionより $I(X_{A'} \cup X_\omega, X_{B'}|X_{C'})_p = I(X_A, X_B|X_C)_p$

(1)の場合の $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$ と $\mathcal{D}$

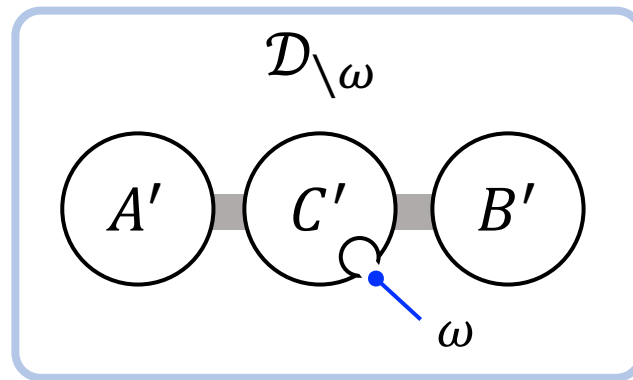
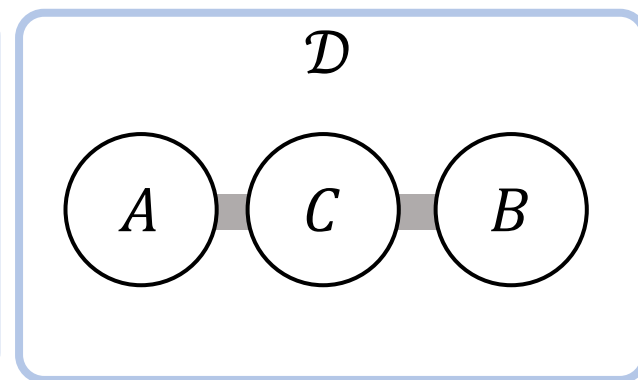
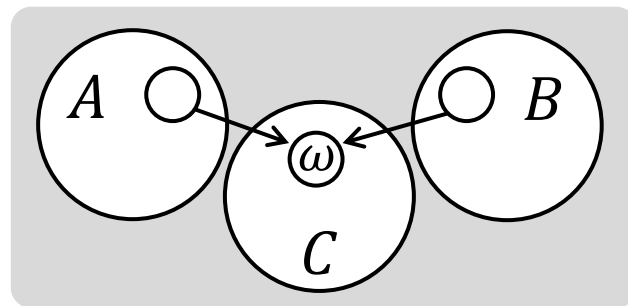
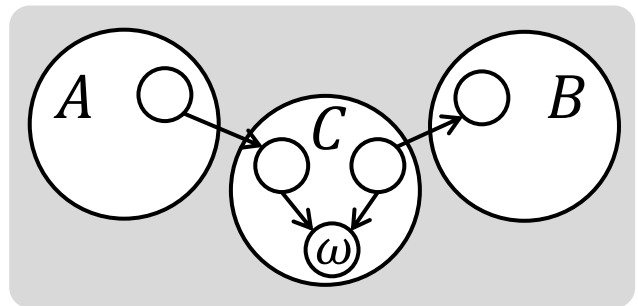
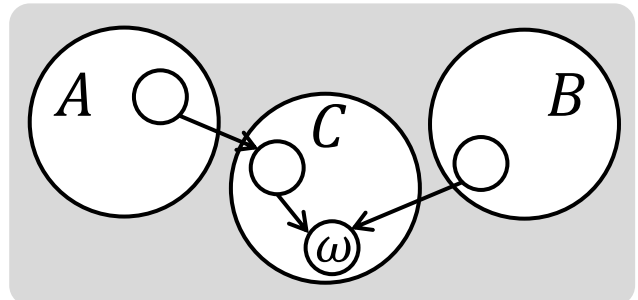
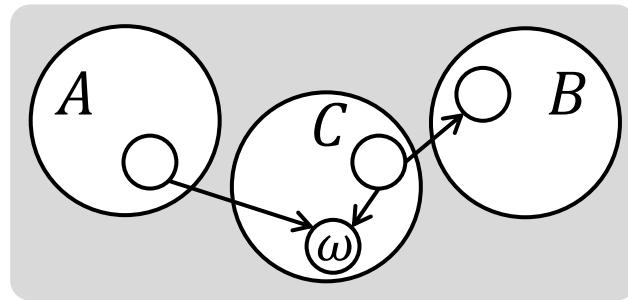


(2)の場合の $\mathcal{D}_{\setminus \omega}$ と $\mathcal{D}$




(3)  $\omega$  が  $C$  に含まれる場合

- $C = C' \cup \omega$
- $I(A, B | C' \cup \omega)_{\mathcal{D}}, I(A, B | C')_p, I(A, B | C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}}$
- ♦  $I(A, B | C')_{\mathcal{D}_{\setminus \omega}}$  と  $I(A, B | C' \cup \omega)_{\mathcal{D}}$  の両立は、 $A - B$  間経路で、 $\omega$  にブロックされるものはないことを意味する
- ♦  $\omega$  は  $C'$  によって  $A$  または  $B$  と d 分離される必要がある (右図 (b, c, d) 参照)
- ♦ Chain rule より
 
$$p(A, B, C) = p(\omega | A, B, C') p(A, B | C') p(C')$$
  - (b) の場合  $p(\omega | A, B, C') = p(\omega | C')$ 
    - ▣ Weak Union より
 
$$I(\omega, A \cup B | C')_p \Rightarrow I(\omega, B | A \cup C')_p$$
    - ▣ Contraction より
 
$$I(A, \omega | C')_p \text{ and } I(A, B | C' \cup \omega)_p \\ \Rightarrow I(A \cup \omega, B | C')_p \Rightarrow I(A, B | C' \cup \omega)_p \\ = I(A, B | C)_p$$
- (c), (d) の場合も同様に示すことができる.

(a)  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}}$  と矛盾(b)  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}}$  と矛盾しない  
:  $I(A \cup B, \omega | C')_{\mathcal{D}}$ (c)  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}}$  と矛盾しない  
:  $I(B, \omega | C')_{\mathcal{D}}$ (d)  $I(A, B | C)_{\mathcal{D}}$  と矛盾しない  
:  $I(A, \omega | C')_{\mathcal{D}}$ 

# 付録 (4)

$F \Rightarrow G$  の証明

 本文に戻る

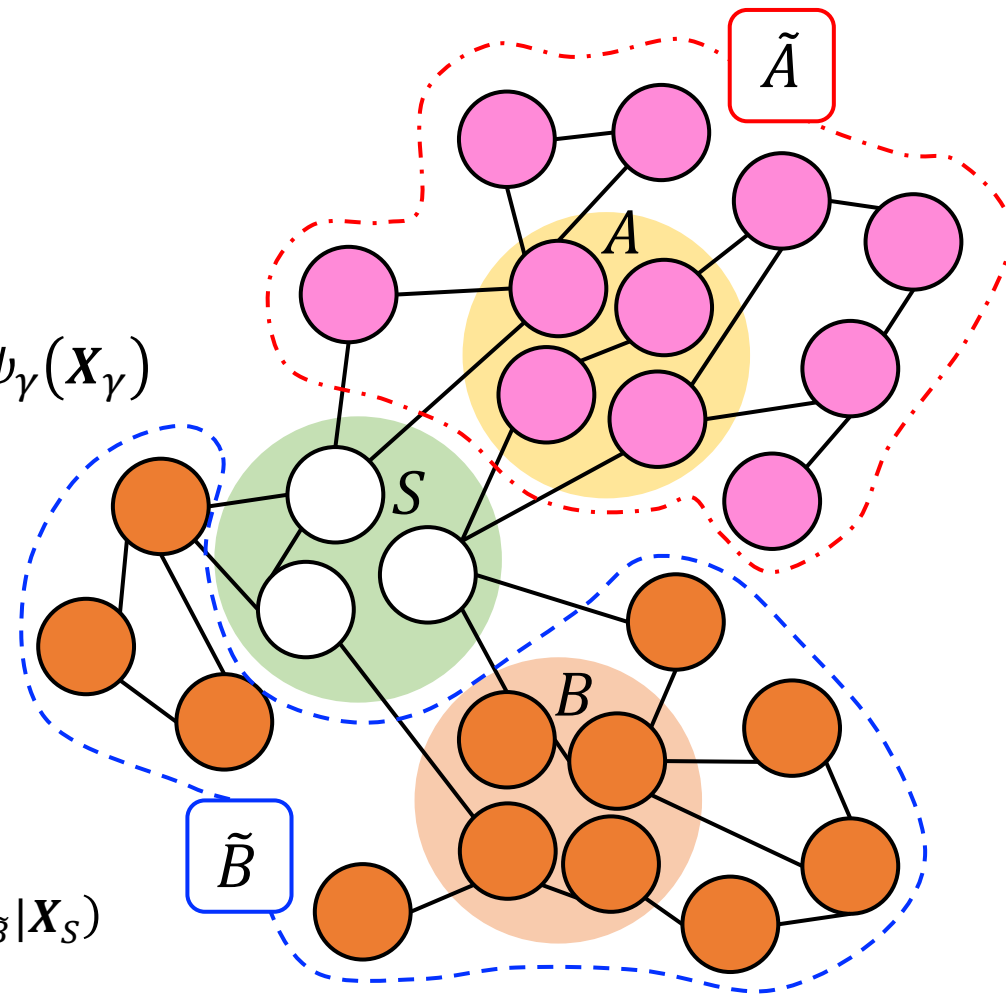
- disjointなノード集合 $A, B, S$ を考える.
- $V \setminus S$ のうち,  $A$ を含むconnected componentを $\tilde{A}$ とする ( $B \notin \tilde{A}$ )
- $\tilde{B} = V \setminus (\tilde{A} \cup S)$ とする.  $B \subset \tilde{B}$ となる. また $V = \tilde{A} \cup \tilde{B} \cup S$ .
- $S$ は $\tilde{A}$ と $\tilde{B}$ を分離するので,  $\mathcal{G}$ 上の全クリークは  
 $\tilde{A} \cup S$ または $\tilde{B} \cup S$ のどちらか一方のノードを含む

$$\begin{aligned} \text{• } \mathbb{F} \text{ より } P(\mathbf{X}) &= P(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S) = \frac{1}{Z} \prod_{C \in \gamma(\tilde{A} \cup S)} \psi_\gamma(\mathbf{X}_\gamma) \prod_{C \in \gamma(\tilde{B} \cup S)} \psi_\gamma(\mathbf{X}_\gamma) \\ &\equiv f(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_S) g(\mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S) \end{aligned}$$

- Factorizeされた形を利用すると

$$\begin{aligned} P(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_{\tilde{B}} | \mathbf{X}_S) &= \frac{P(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S)}{\sum_{\mathbf{X}_{\tilde{A}}} \sum_{\mathbf{X}_{\tilde{B}}} P(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S)} \\ &= \frac{f(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_S) g(\mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S)}{\sum_{\mathbf{X}_{\tilde{A}}} f(\mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_S) \sum_{\mathbf{X}_{\tilde{B}}} g(\mathbf{X}_{\tilde{B}}, \mathbf{X}_S)} \equiv p(\mathbf{X}_{\tilde{A}} | \mathbf{X}_S) p(\mathbf{X}_{\tilde{B}} | \mathbf{X}_S) \end{aligned}$$


- よって $\mathbf{X}_{\tilde{A}} \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_{\tilde{B}} | \mathbf{X}_S$ . さらに $\mathbf{X}_A \subset \mathbf{X}_{\tilde{A}}, \mathbf{X}_B \subset \mathbf{X}_{\tilde{B}}$ なので $\mathbf{X}_A \perp\!\!\!\perp \mathbf{X}_B | \mathbf{X}_S$ . (Decomposition Property)





## 付録 (5)

Intersection Propertyが成立するとき  $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$  の証明

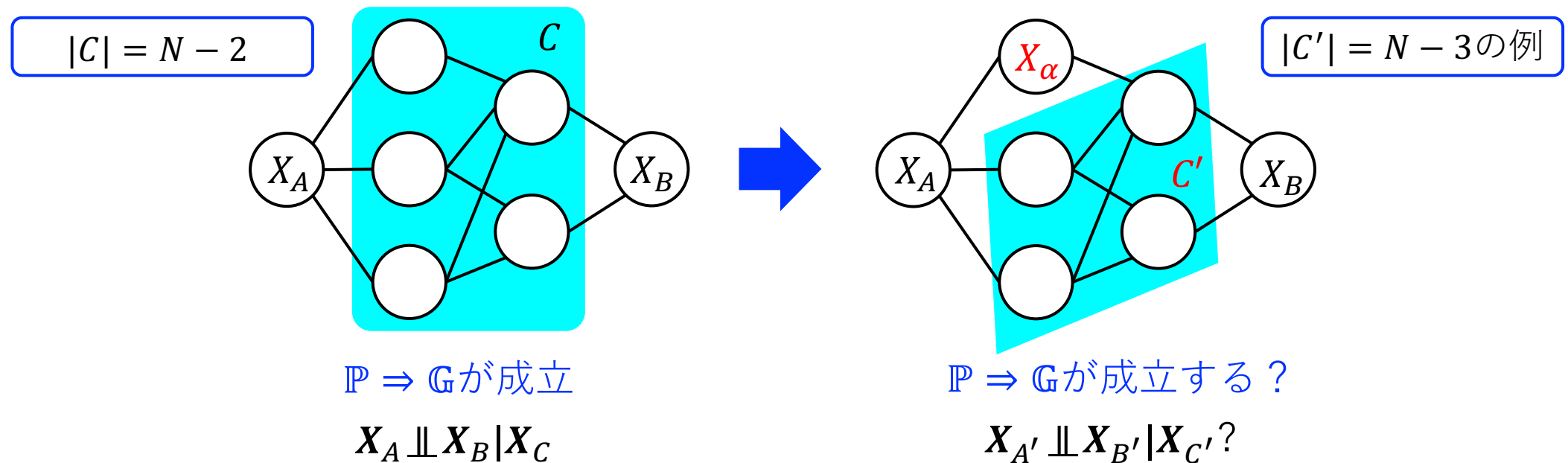
 本文に戻る

- $I(A, B|C)_G$ を満たすdisjointなノード集合 $A, B, C$ を考える

► 証明の概要

- $|C| = N - 2$ の場合( $|A| = |B| = 1$ ),  $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$ は直ちに成立。
- $|C| > n$ で $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$ が成立しているとして、 $|C| = n$ で $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{G}$ が成立するかどうかを考える
- これを繰り返すことで、

任意のdisjointなノード集合に対して $I(A, B|C)_G$ が成立することを示す

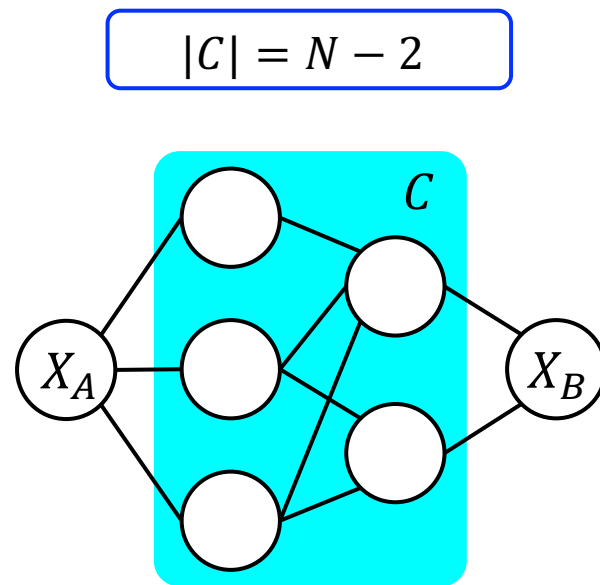


- 新しいノード集合を $A', B', C'$ とする

## 2通りの可能性が考えられる

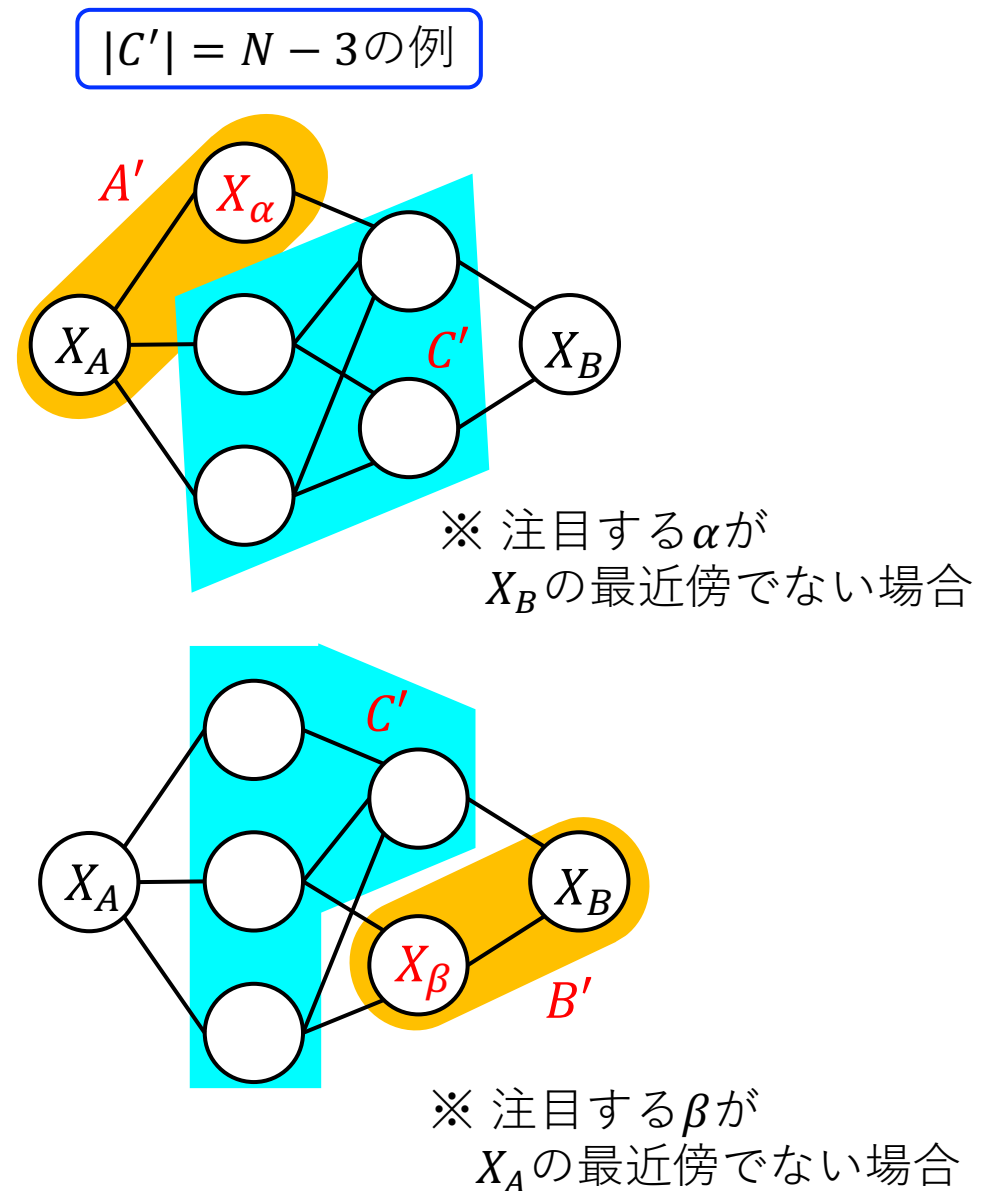
(1)  $A' \cup B \cup C' = V$  (または  $A \cup B' \cup C' = V$ )

- $C$ の一部を $A$ または $B$ に加える



(右上の,  $A', B, C'$ とした例のみ示す)

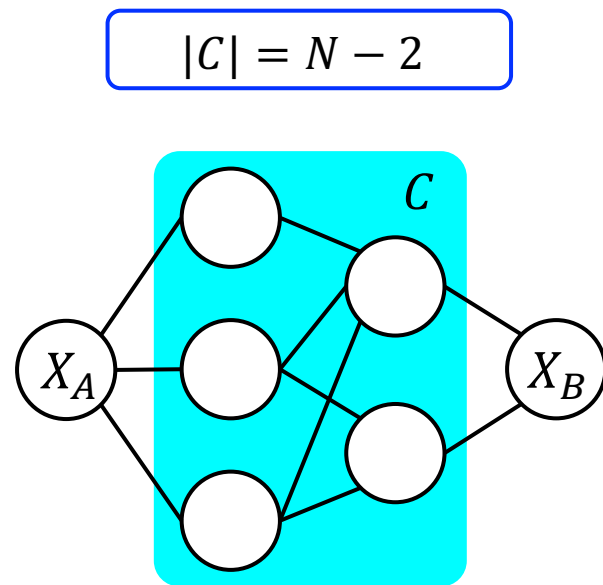
- $X_A \perp\!\!\!\perp X_B | X_C \Rightarrow X_A \perp\!\!\!\perp X_B | X_{C'} \cup X_\alpha$
- また  $X_\alpha \perp\!\!\!\perp X_B | X_{C'} \cup X_A$ なので,  
Intersection Propertyより  $X_B \perp\!\!\!\perp X_{A'} | X_{C'}$



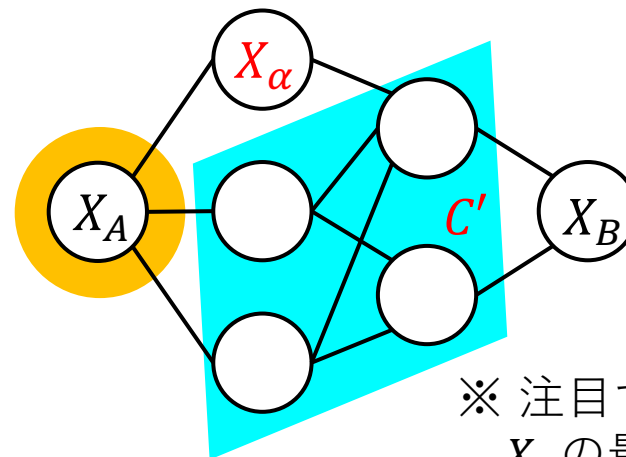
2通りの可能性が考えられる

(2)  $(A \cup B \cup C') \subset V$

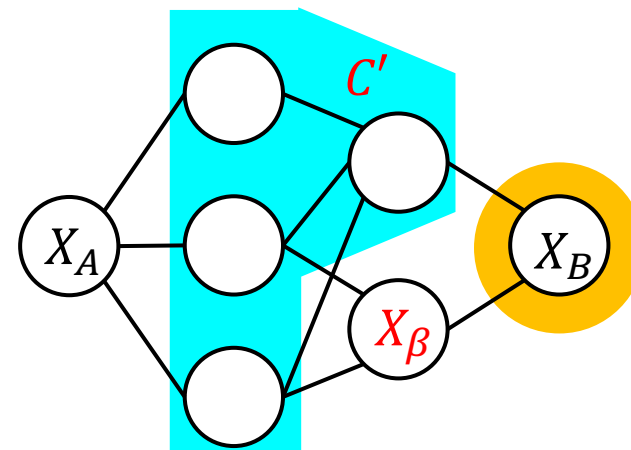
- $C$ の一部を取り除き,  $A$ または $B$ に加えない



$|C'| = N - 3$ の例



※ 注目する $\alpha$ が  
 $X_B$ の最近傍でない場合




※ 注目する $\beta$ が  
 $X_A$ の最近傍でない場合

(右上の例のみ示す)

- $X_A \perp\!\!\!\perp X_B | X_C \Rightarrow X_A \perp\!\!\!\perp X_B | X_{C'} \cup X_\alpha$
- $X_\alpha \perp\!\!\!\perp X_B | X_{C'} \cup X_A$ なので,  
Intersection Propertyより $X_B \perp\!\!\!\perp (X_A \cup X_\alpha) | X_{C'}$ ,  
またDecomposition Propertyより $X_B \perp\!\!\!\perp X_A | X_{C'}$

## 付録 (6)

$\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{F}$ : Hammersley-Cliffordの定理の証明

 本文に戻る

# 準備：Möbius inversion lemma

- $a \subseteq V$ とする
- $V$ の可能なsubsetに対して定義される関数 $\Phi, \Psi$ を用意する
- このとき次の二つの表現は等価である

$$\Psi(a) = \sum_{b:b \subseteq a} \Phi(b) \quad \dots \star$$

$$\Phi(a) = \sum_{b:b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} \Psi(b) \quad \dots \blackstar$$

# Möbius inversion lemmaの証明

- ★→☆を示す
  - ★の両辺について和をとる

$$\begin{aligned}
 \sum_{b:b \subseteq a} \Phi(b) &= \sum_{b:b \subseteq a} \sum_{c:c \subseteq b} (-1)^{|b \setminus c|} \Psi(c) \\
 &= \sum_{c:c \subseteq a} \Psi(c) \left\{ \sum_{b:c \subseteq b \subseteq a} (-1)^{|b \setminus c|} \right\} \\
 &= \sum_{c:c \subseteq a} \Psi(c) \left\{ \sum_{h:h \subseteq a \setminus c} (-1)^{|h|} \right\} \\
 &= \Psi(a)
 \end{aligned}$$

※ non-empty setについて,  
要素数が偶数の集合と奇数の集合は同数存在する

# Möbius inversion lemmaの証明(つづき)

- ☆ → ★を示す
  - ☆の両辺について和をとる

$$\begin{aligned}
 \sum_{b:b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} \Psi(b) &= \sum_{b:b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} \sum_{c:c \subseteq b} \Phi(c) \\
 &= \sum_{c:c \subseteq a} \Phi(c) \left\{ \sum_{b:c \subseteq b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} \right\} \\
 &= \sum_{c:c \subseteq a} \Phi(c) \left\{ \sum_{h:h \subseteq a \setminus c} (-1)^{|h|} \right\} \\
 &= \Phi(a)
 \end{aligned}$$

※ non-empty setについて,  
要素数が偶数の集合と奇数の集合は同数存在する



# $\mathbb{P} \Rightarrow \mathbb{F}$ : Hammersley-Cliffordの定理の証明

## ▶ 証明の概要

- あるノード集合 $b$ と $V \setminus b$ に対して,  $H_b(\mathbf{X}_b) = \log p(\mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b}^*)$ とする.  $\mathbf{X}_{V \setminus b}^*$ は実現値.

(1)  $H_b$ に対してMöbius 反転公式を適用

$$\Phi_a(\mathbf{X}_a) = \sum_{b: b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} H_b(\mathbf{X}_b)$$

$$H_V(\mathbf{X}) \equiv \sum_{a: a \subseteq V} \Phi_a(\mathbf{X}_a)$$

→ここから,  $p(\mathbf{X}) = \prod_{a \subseteq V} \exp(\Phi_a(\mathbf{X}_a))$  という形になることがわかる

(2) さらに, ノード集合 $a$ がcompleteでない場合 $\Phi_a(\mathbf{X}_a) = 0$ であることを示す

→ここから,  $\Phi_a(\mathbf{X}_a)$ がポテンシャルとみなせることを示す

## ◆ 証明 ◆

- $\alpha, \beta \in a$  ( $E_{\alpha\beta} \notin E$ )という二つのノードを考える. また  $c = a \setminus \{\alpha, \beta\}$  とする

$$\begin{aligned}
\Phi_a(\mathbf{X}_a) &= \sum_{b:b \subseteq a} (-1)^{|a \setminus b|} H_b(\mathbf{X}_b) \\
&= \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b|} H_b(\mathbf{X}_b) + \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}|} H_b(\mathbf{X}_b) \\
&\quad + \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b \cup \{\alpha\}|} H_b(\mathbf{X}_b) + \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b \cup \{\beta\}|} H_b(\mathbf{X}_b) \\
&= \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b|} \{H_b(\mathbf{X}_b) + (-1)^{-2} H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}}) + (-1)^{-1} H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha}) + (-1)^{-1} H_{b \cup \beta}(\mathbf{X}_{b \cup \beta})\} \\
&= \sum_{b:b \subseteq c} (-1)^{|a \setminus b|} \{H_b(\mathbf{X}_b) + H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}}) - H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha}) - H_{b \cup \beta}(\mathbf{X}_{b \cup \beta})\}
\end{aligned}$$

- $H_b(\mathbf{X}_b)$ ,  $H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}})$ ,  $H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha})$ ,  $H_{b \cup \beta}(\mathbf{X}_{b \cup \beta})$ についてそれぞれ考える.

$$\begin{aligned}
 \blacklozenge \quad H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}}) &= \log p(X_\alpha, X_\beta, \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) \\
 &= \log p(X_\alpha, X_\beta | \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) + \log p(\mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) \\
 &= \log p(X_\alpha | \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) + \log p(X_\beta | \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) + \log p(\mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*)
 \end{aligned}$$

… Pairwise Markov Propertyを用いた.

$$\begin{aligned}
 \blacklozenge \quad H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha}) &= \log p(X_\alpha, \mathbf{X}_b, X_\beta^*, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) \\
 &= \log p(X_\alpha | \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) + \log p(X_\beta^*, \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*)
 \end{aligned}$$

… Pairwise Markov Propertyを用いた.

よって

$$H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}}) - H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha}) = \log p(X_\beta, \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) - \log p(X_\beta^*, \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*)$$

$$\blacklozenge H_{b \cup \beta}(\mathbf{X}_{b \cup \beta}) = \log p(X_\beta, \mathbf{X}_b, X_\alpha^*, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) = \log p(X_\beta, \mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*)$$

$$\blacklozenge H_b(\mathbf{X}_b) = \log p(\mathbf{X}_b, \mathbf{X}_{V \setminus b}^*) = \log p(\mathbf{X}_b, X_\alpha^*, X_\beta^*, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*) = \log p(\mathbf{X}_b, X_\beta^*, \mathbf{X}_{V \setminus b \cup \{\alpha, \beta\}}^*)$$

よって,  $H_b(\mathbf{X}_b) + H_{b \cup \{\alpha, \beta\}}(\mathbf{X}_{b \cup \{\alpha, \beta\}}) - H_{b \cup \alpha}(\mathbf{X}_{b \cup \alpha}) - H_{b \cup \beta}(\mathbf{X}_{b \cup \beta}) = 0$ なので,

ノード集合がdisjointなノードを含むとき常に $\Phi_a(\mathbf{X}_a) = 0$ である.

このことから,

$$H_V(\mathbf{X}) = \sum_{a: a \subseteq V} \Phi_a(\mathbf{X}_a) = \sum_{a: a \text{ is complete}} \Phi_a(\mathbf{X}_a)$$

となり, よって,

$$p(\mathbf{X}) = \prod_{a: a \text{ is complete}} \exp(\Phi_a(\mathbf{X}_a))$$

… これはFactorized formである.


## 付録 (7)

MoralなDAG  $\mathcal{D}$ の完全マップが $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ であることの証明

- $I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ という独立性の存在を仮定する.
  - ◆  $\mathcal{M}[\mathcal{D}]$ において $Z$ を経由しない $X - Y$ 経路がある.
  - ◆ 同じ経路は $\mathcal{D}$ にも存在しなければならない ( $\mathcal{D} \rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}]$ により追加される経路はないため).
- 仮定から,  $X - Y$ 経路は $\mathcal{D}$ において $Z$ によりブロックされていなければならない
  - $X - Y$ 経路上にhead-to-head nodeがある必要がある。
- しかし,  $\mathcal{D}$ では親ノードが全結合なので, head-to-head nodeの親ノードは繋がっているため,  
head-to-head nodeでブロックされる経路とは別の経路が生じてしまう
- よって,  $\mathcal{D}$ の親ノードが繋がるとき $I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ は否定され,  
以下のいずれかが成立する.
  - ◆  $I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$
  - ◆  $I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$
  - ◆  $I(X, Y|Z) \notin \mathcal{I}(\mathcal{D}), I(X, Y|Z) \in \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$
- これは $\mathcal{I}(\mathcal{D}) \subseteq \mathcal{I}(\mathcal{M}[\mathcal{D}])$ を意味する.

# 付録 (8)

$\mathbb{D}G \Leftrightarrow \mathbb{D}G'$  の証明

 本文に戻る

【DAG  $\mathcal{D}$ において $A-B$ 間に $C$ によりblockされていない経路がある

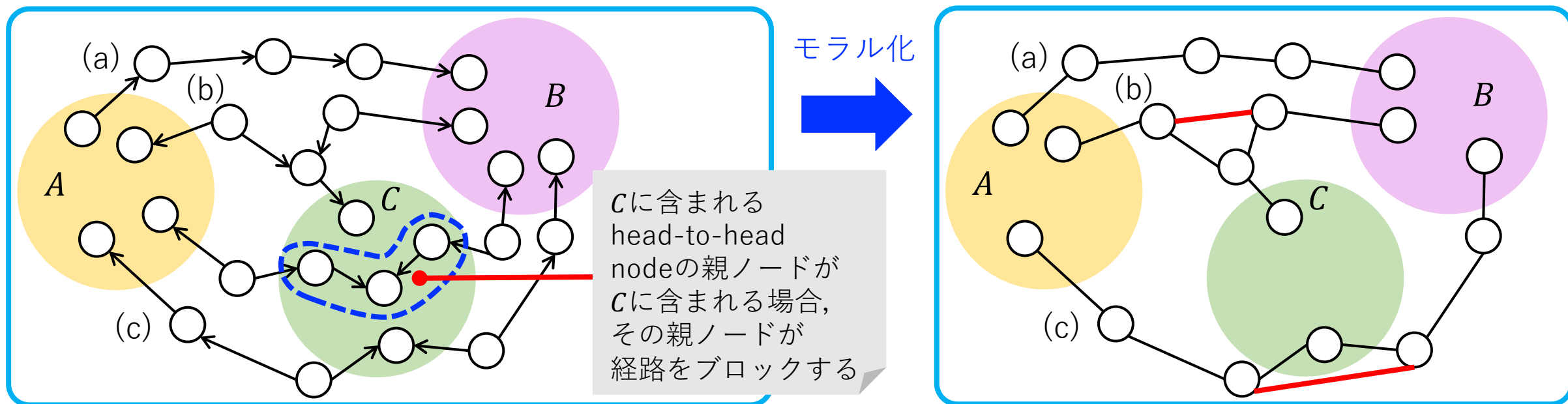
$\Rightarrow \mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$ において $A-B$ 間に $C$ を経由しない経路がある】

- $A-B$ 経路上の全てのノードが $An^*(A \cup B \cup C)$ にある場合を考えれば良い

DAG  $\mathcal{D}$ において $A-B$ 間がblockされていないということは、以下いずれかの経路がある。

- (a)  $C$ を通らない $A-B$ 間経路にhead-to-head nodeがない
- (b)  $C$ を通らない $A-B$ 間経路にhead-to-head nodeがあり、その子孫が $C$ に含まれる
- (c)  $A-C-B$ 間で、 $C$ に含まれるhead-to-head nodeがある。  
ただしそのhead-to-headの親ノードのうち少なくとも2つは $C$ に含まれない。

いずれの経路も、モラル化により $C$ を経由しない経路を生じさせる。





【  $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$  において  $A-B$  間に  $C$  を経由しない経路がある

⇒ DAG  $\mathcal{D}$  において  $A-B$  間に  $C$  により block されていない経路がある】

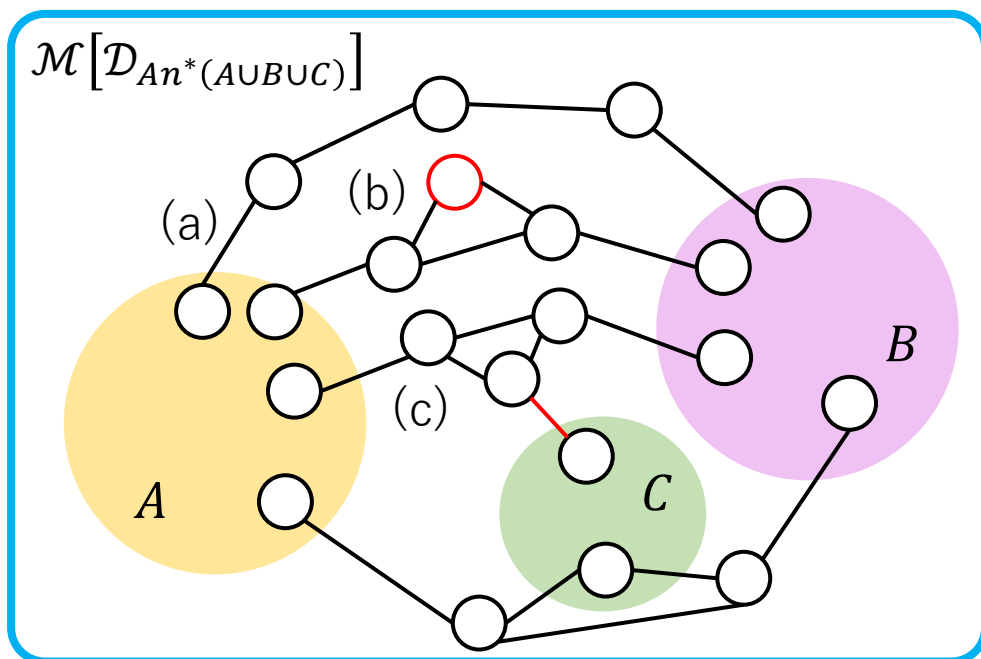
- $\mathcal{M}[\mathcal{D}_{An^*(A \cup B \cup C)}]$  で、 $C$  を経由しない  $A-B$  経路のパターンを全て考える(下図参照).

(a)  $N = 3$  のループがない

- $\mathcal{D}$  においてこの経路には head-to-head node がなく、ブロックされない

(b)  $C$  のノードを含まない  $N = 3$  のループがある

- $An^*(A \cup B \cup C)$  を考えているので、 $\mathcal{D}$  において頂点(赤丸)は head-to-head ではない  
 ※  $\mathcal{D}$  において head-to-head node であれば  $An^*(A \cup B \cup C)$  に含まれない
- よってこの経路はブロックされない



(c)  $C$  に含まれるノードにつながる  $N = 3$  のループがある


- $\mathcal{D}$  において、ループとつながる edge(赤)は  $C$  に入る向きになる。
- このとき、ループの矢印の向きが  $C$  に分離されない

(d)  $C$  を含む  $N = 3$  のループがある

- $C$  に含まれるノードは head-to-head node であり、 $C$  により分離されない

# 付録 (9)

$\text{DG} \Rightarrow \text{DL}$ の証明

 本文に戻る

- ノード $\alpha$ の親ノード集合を $\pi(\alpha)$ , 子孫ノード集合を $\text{des}(\alpha)$ とする.

- DAG  $\mathcal{D}$ のSkelton  $S[\mathcal{D}]$ において,  
 $\alpha$ からnon-descendants  $\text{nd}(\alpha) = V \setminus (\alpha \cup \text{des}(\alpha))$ への  
 可能な経路を考える ( $\pi(\alpha) \subset \text{nd}(\alpha)$ である)

- 3通りの経路が考えられる

(i)  $\alpha$ から $\pi(\alpha)$ への経路： $\pi(\alpha)$ によりブロックされる

(ii)  $\gamma \in \pi(\alpha)$ を通り $\beta_1 \in \text{nd}(\alpha) \setminus \pi(\alpha)$ に至る経路

- $\gamma$ はhead-to-head nodeではない
- $\pi(\alpha)$ は条件づけられているので,  $\alpha - \beta_1$ の経路はblockされている

(iii)  $\varepsilon \in \text{des}(\alpha)$ を通り $\beta_2 \in \text{nd}(\alpha) \setminus \pi(\alpha)$ に至る経路

- 経路上にhead-to-head nodeが存在する必要があり, これにより経路はblockされる

(i),(ii),(iii)を合わせると, d分離性より $\alpha \perp\!\!\!\perp \text{nd}(\alpha) | \pi(\alpha)$

