

有向木のリンクの矢印を消して無向木を作る。リンクの両端のノードはクリークを作る。
有向木のリンクと無向木のクリークは一対一対応する。

有向木の因数分解は

$$p(x) = p(x_1) \prod_{i=2}^N p(x_i | x_{pa_i}), \quad x_{pa_i} \text{ は } x_i \text{ の親ノード} \dots \textcircled{1}$$

無向木の因数分解は、クリーク毎のポテンシャル関数の積である

$$p(x) = \prod_{i=1}^N \psi_{i, pa_i}(x_i, x_{pa_i}), \quad x_{pa_i} \text{ は } x_i \text{ の親ノード} \dots \textcircled{2}$$

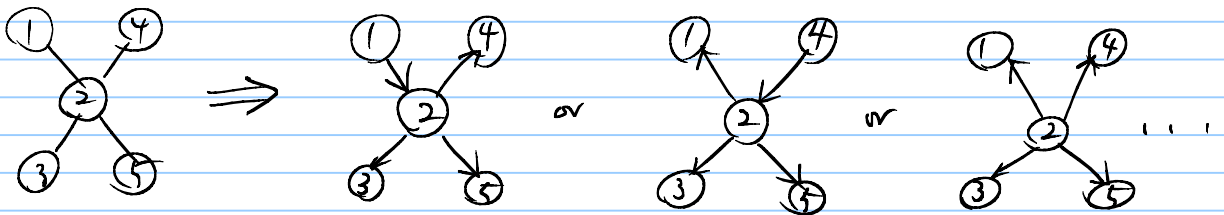
と書ける。

①と②を見比べて

$$\psi_{2,1}(x_2, x_1) = p(x_1) p(x_2 | x_1)$$

$$\psi_{i, pa_i}(x_i, x_{pa_i}) = p(x_i | x_{pa_i}), \quad i \neq 1, 2$$

とすると有向木の因数分解と同じ値をとる無向木の因数分解を得ることが出来る。



無向木を有向木にする手順

- ① 適当にルートノードを決める
- ② ルートに接続するリンクのリンク先の方に矢印をつける。
- ③ 矢印をつけられた先のノードについてトドに接続するリンクのうち矢印のついていないリンクのリンク先が未印付

無向木のクリークは、有向木のリンクと一対一対応する

無向木の因数分解は

$$p_c(x) = \frac{1}{Z_c} \prod_c \psi_c(x_c)$$

と表す。

有向木の因数分解は

$$p(x) = p(x_1) \prod_{i=2}^N p(x_i | x_{pa_i}), \quad x_{pa_i} \text{ は } x_i \text{ の親ノード}, x_1 \text{ は ルートノード}$$

無向木のクリークと有向木のリンクは一対一対応なので、因子 $p(x_i | x_{pa_i})$ に対応する因子 $\psi_c(x_c)$ が存在する

$$p(x_i | x_{pa_i}) = \frac{1}{Z_c} \psi_c(x_c), \quad Z_c = \int \psi_c(x_c) dx_c$$

とL.

また $p(x_1)$ は連続-様分布、若し C は離散-様分布、 f_c は $(-\infty, \infty)$ 範囲の σ^2 が ∞ のガウス分布である

$$p(x_1) = U(a, b) = \begin{cases} \frac{1}{b-a}, & a \leq x \leq b \\ 0, & \text{other} \end{cases} \leftarrow \text{連続-様分布}$$

したがって

$$p_2(x) = U(a, b) \prod_c \frac{1}{z_c} \psi_c(x_c) = U(a, b) \prod_c \frac{1}{z_c} \prod_c \psi_c(x_c)$$

したがって

$$U(a, b) \prod_c \frac{1}{z_c} = \frac{1}{z}$$

$$\therefore U(a, b) = \frac{1}{z} \prod_c z_c$$

したがって $f_j = a, b$ を調整すると

$$p_2(x) = \frac{1}{z} \prod_c \psi_c(x_c) = p_1(x)$$

したがって無向木の因数分解と同じ値を有向木の因数分解を得ることができる。

また、 $p(x)$ をよく設定できる場合は、無向木と等価な有向木を作ることができるといえる。

無向木から有向木を作る手順は次の通り

① ルートを決める手順は「 $\sqrt{\quad}$ 」に選択の自由度がある。

②, ③ の手順でできるリンクの方向付けは一意的である。

よって無向木から有向木への変換は N 通りある。