

絡み目図式の atom と村杉型不等式

岡村美緑

信州大学大学院 総合理工学研究科 理工専攻 数学分野

2018 年 12 月 24 日 (月)

一部は, 境圭一氏 (信州大学) との共同研究に基づく

研究内容と主結果

定理 (L. H. Kauffman, K. Murasugi, M. B. Thistlethwaite, 1987)

D : 連結な古典絡み目図式, $c(D)$: D の交点数

$$\implies \text{span} \langle D \rangle \leq 4c(D).$$

D が既約かつ連結な交代図式ならば等号成立.

定理 (N. Kamada, 2004)

D : 連結, proper かつ交代的な仮想絡み目図式,

$g(D)$: D から構成する fat frame の種数,

$$\implies \text{span} \langle D \rangle = 4(c(D) - g(D)).$$

また D : v-alternating 図式 $\implies \text{span} \langle D \rangle = 4(c(D) - g(D)) + 2.$

研究内容と主結果

定理 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

D : 連結な仮想絡み目図式, $c(D)$: D の実交点数,
 $\chi(D)$: D から構成する曲面 **atom** の Euler 標数.

$$\implies \text{span} \langle D \rangle \leq 4c(D) + 2(\chi(D) - 2).$$

D が **adequate** 図式ならば等号成立.

定理 (岡村-境, 2018)

D : **v-adequate** 図式

$$\implies \text{span} \langle D \rangle = 4c(D) + 2(\chi(D) - 2).$$

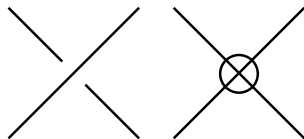
系 (岡村-境, 2018)

D : adequate 図式, D' : D から構成する v-adequate 図式.

\implies 少なくともどちらか一方は真に仮想絡み目を表す図式である.

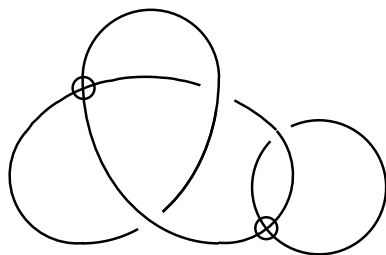
仮想絡み目図式

- ▶ D : 仮想絡み目図式, 既約かつ連結



実交点

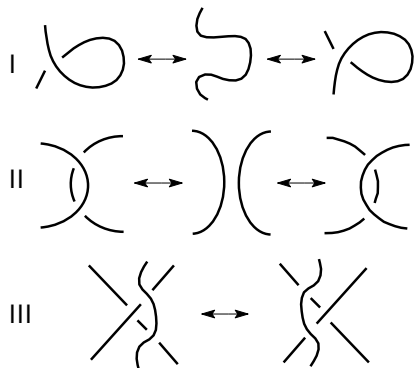
仮想交点



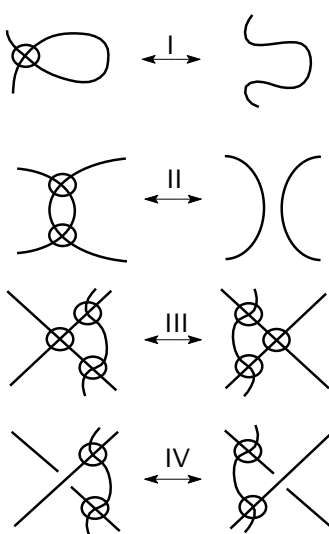
- ▶ 特に, 仮想交点をもたない図式を古典絡み目図式という.

Reidemeister move and Virtual Reidemeister move

Reidemeister move



Virtual Reidemeister move



2つの図式が同型であるとは、上記の変形で移りあうこと。

Kauffman bracket 多項式

- ▶ 写像 $s : \{D \text{ の各実交点} \} \rightarrow \{A\text{-splice, B-splice}\}$ を D の state という.
- ▶ $D(s) : \text{state } s \text{ による splice で得られた実交点のない図式}$.
- ▶ $\#D(s) : D(s)$ の成分数.
- ▶ $\#s^{-1}(A)(\#s^{-1}(B)) : D$ のある state s での A-splice(B-splice) の数.
- ▶ s の重み : $\langle D/s \rangle = A^{\#s^{-1}(A)-\#s^{-1}(B)}(-A^2 - A^{-2})^{\#D(s)-1}$.

定義 (Kauffman bracket 多項式)

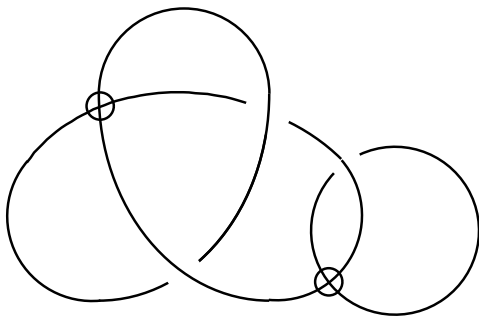
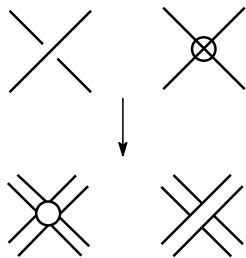
$$\langle D \rangle = \sum_s \langle D/s \rangle.$$

- ▶ Reidemeister move II, III, virtual Reidemeister move で不変.
- ▶ Reidemeister move I による変形で多項式が $-A^{\pm 3}$ 倍変化する.
- ▶ $\text{span } \langle D \rangle = \overline{\text{deg}} \langle D \rangle - \underline{\text{deg}} \langle D \rangle$ (仮想絡み目の不変量).



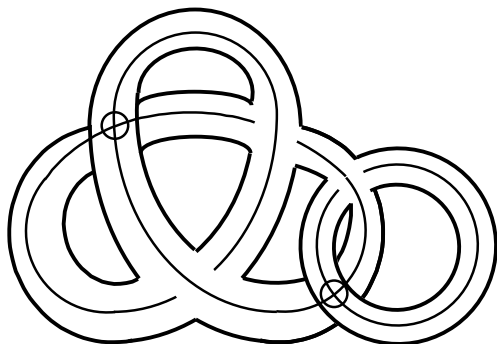
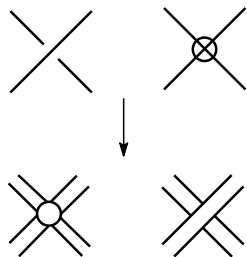
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.



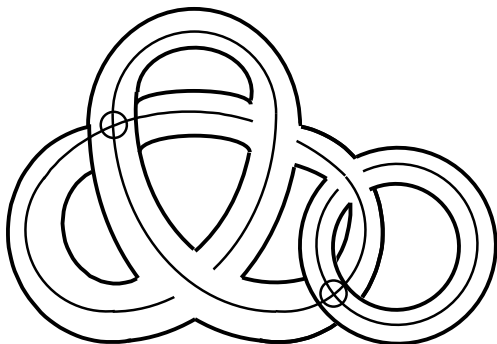
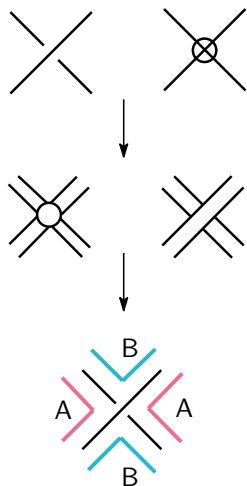
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.



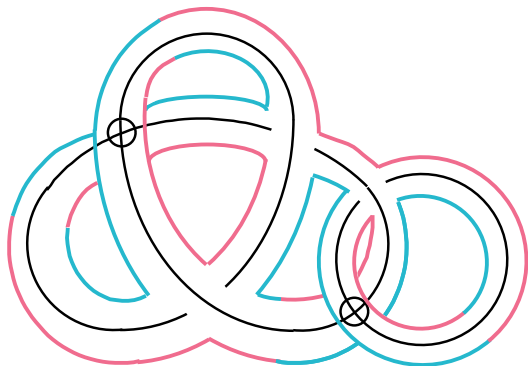
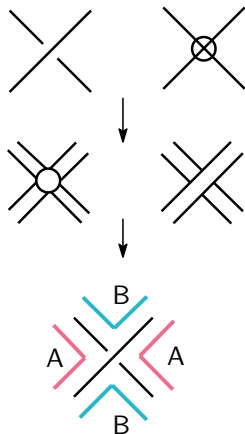
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.



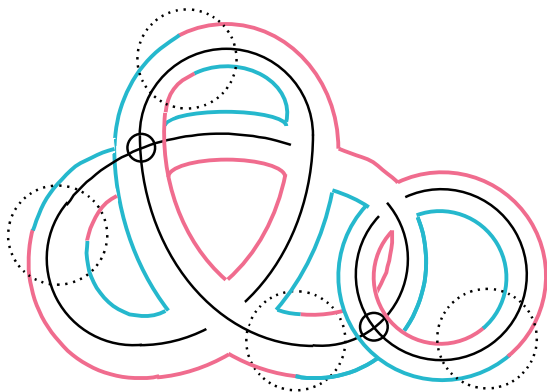
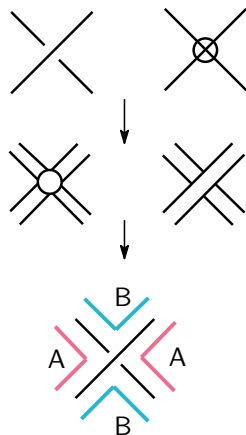
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.



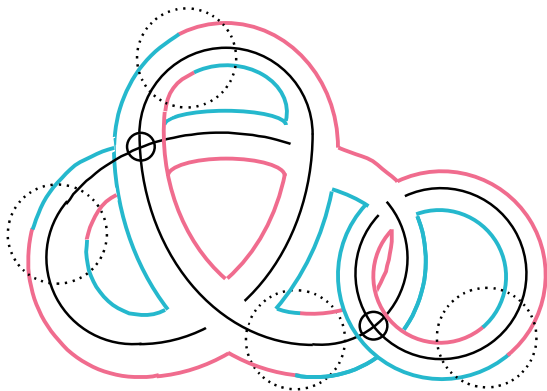
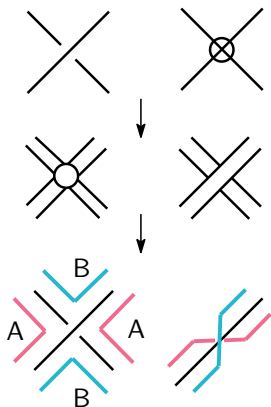
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.



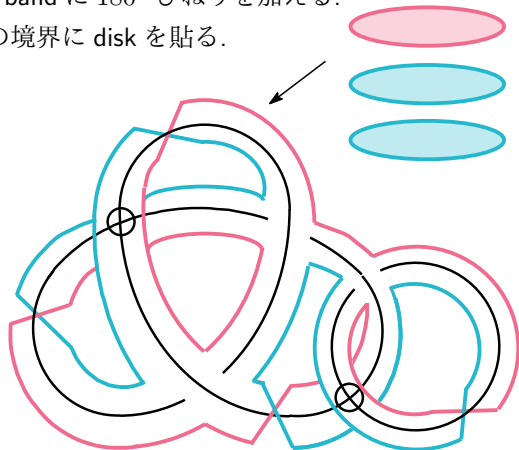
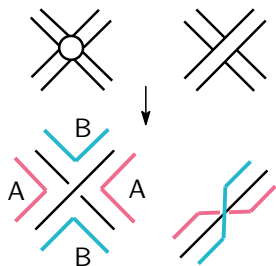
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.
- ▶ 色付けがうまくいくように band に 180° ひねりを加える.



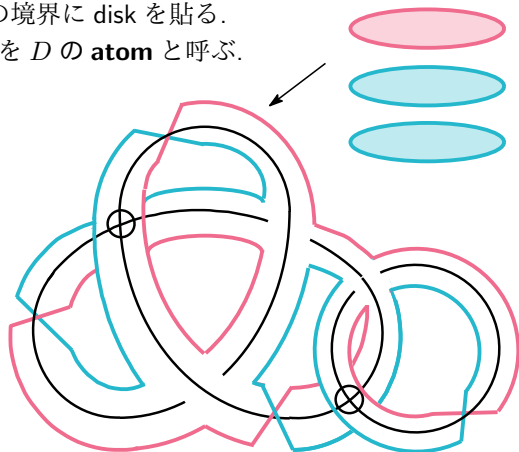
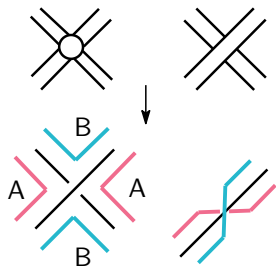
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.
- ▶ 色付けがうまくいくように band に 180° ひねりを加える.
- ▶ ひねりを加えた fat frame の境界に disk を貼る.



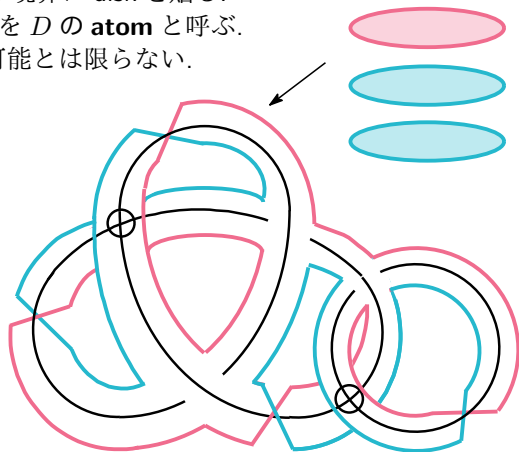
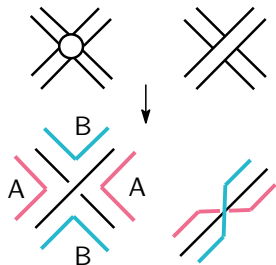
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.
- ▶ 色付けがうまくいくように band に 180° ひねりを加える.
- ▶ ひねりを加えた fat frame の境界に disk を貼る.
- ▶ この操作で得られた閉曲面を D の **atom** と呼ぶ.



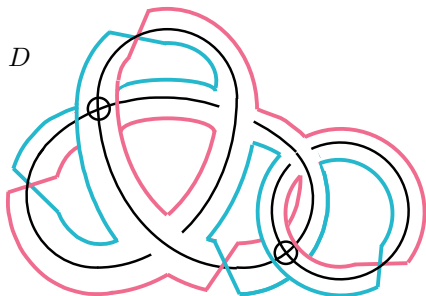
Atom の構成方法 (V. O. Manturov, D. P. Ilyutko, 2013)

- ▶ 図式 D の実交点を disk, 辺を band とみて, fat frame を構成する.
- ▶ A-splice, B-splice の色付けに従って, 交点周辺の境界に色付けを行う.
- ▶ 色付けがうまくいくように band に 180° ひねりを加える.
- ▶ ひねりを加えた fat frame の境界に disk を貼る.
- ▶ この操作で得られた閉曲面を D の **atom** と呼ぶ.
- ▶ 一般に atom は, 向きづけ可能とは限らない.



Atom の Euler 標数

- ▶ $s_A(s_B)$: D のすべての実交点を A-splice(B-splice) する state,
- ▶ $\#(\text{ひねりを加えた fat frame の境界}) = \#D(s_A) + \#D(s_B)$,
- ▶ $c(D)$: D の実交点数, $\chi(D)$: D の atom の Euler 標数,
 $\implies \chi(D) = -c(D) + \#D(s_A) + \#D(s_B)$

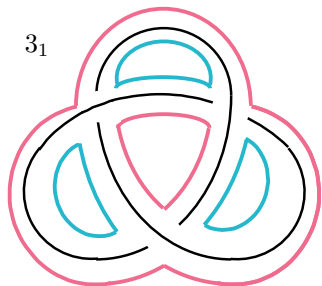


$$\begin{aligned} c(D) &= 3 \\ \#D(s_A) &= 1 \implies \chi(D) = 0 \\ \#D(s_B) &= 2 \end{aligned}$$

Atom の Euler 標数

- ▶ $s_A(s_B)$: D のすべての実交点を A-splice(B-splice) する state,
- ▶ $\#(\text{ひねりを加えた fat frame の境界}) = \#D(s_A) + \#D(s_B)$,
- ▶ $c(D)$: D の実交点数, $\chi(D)$: D の atom の Euler 標数,
 $\implies \chi(D) = -c(D) + \#D(s_A) + \#D(s_B)$

- ▶ 古典絡み目図式の atom は向きづけ可能である.
- ▶ 交代的な古典絡み目図式の atom $\approx S^2$



$$\begin{aligned}c(D) &= 3 \\ \#D(s_A) &= 2 \implies \chi(3_1) = 2 \\ \#D(s_B) &= 3\end{aligned}$$

adequate 図式の Atom と村杉型不等式

定理 (Manturov, Ilyutko, 2013)

D : 連結な仮想絡み目図式, $c(D)$: D の実交点数,
 $\chi(D)$: D から構成する曲面 **atom** の Euler 標数.

$$\implies \text{span} \langle D \rangle \leq 4c(D) + 2(\chi(D) - 2).$$

D が **adequate** 図式ならば等号成立.

証明の方針

- ▶ $\langle D \rangle = \sum_s \langle D/s \rangle$.
- ▶ $\text{span} \langle D \rangle = \overline{\text{deg}} \langle D \rangle - \underline{\text{deg}} \langle D \rangle$.

上次数, 下次数を実現する state s, s' は何か?

$$\overline{\text{deg}} \langle D \rangle = \overline{\text{deg}} \langle D/s \rangle, \quad \underline{\text{deg}} \langle D \rangle = \underline{\text{deg}} \langle D/s' \rangle$$

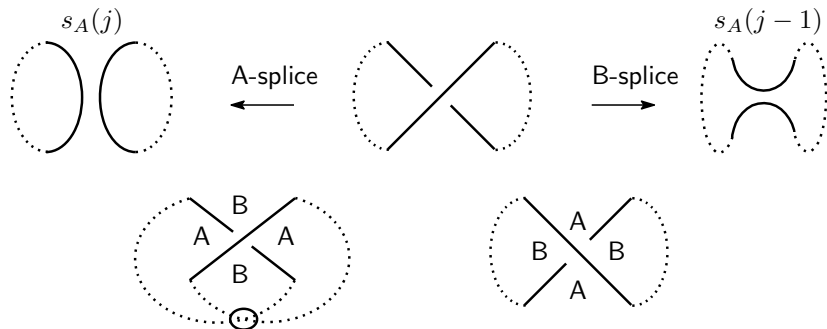
証明の概略

s の重みは $\langle D/s \rangle = A^{\sharp s^{-1}(A)} - A^{\sharp s^{-1}(B)} (-A^2 - A^{-2})^{\sharp D(s)-1}$ だから,

$$\overline{\deg} \langle D/s \rangle = \sharp s^{-1}(A) - \sharp s^{-1}(B) + 2\sharp D(s) - 2.$$

- ▶ s_A : 全ての実交点を A-splice する D の state, $\sharp s_A^{-1}(A) = c(D)$
- ▶ $s_A(j)$: s_A の j か所を A-splice から B-splice に変えた D の state,

$$\begin{aligned} \sharp D(s_A(j-1)) - 1 &\leq \sharp D(s_A(j)) \leq \sharp D(s_A(j-1)) + 1 \\ \sharp D(s_A(j)) &\leq \sharp D(s_A) + j. \end{aligned}$$



証明の概略

$\langle D/s_A \rangle$ と $\langle D/s_A(j) \rangle$ の上次数は,

$$\begin{aligned}\overline{\deg} \langle D/s_A(j) \rangle &= c(D) - 2j + 2\sharp D(s_A(j)) - 2 \\ &\leq c(D) + 2\sharp D(s_A) - 2,\end{aligned}$$

$$\overline{\deg} \langle D/s_A \rangle = c(D) + 2\sharp D(s_A) - 2.$$

- ▶ $\overline{\deg} \langle D \rangle \leq \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle = c(D) + 2\sharp D(s_A) - 2,$
- ▶ $\underline{\deg} \langle D \rangle \geq \underline{\deg} \langle D/s_B \rangle = -c(D) - 2\sharp D(s_B) + 2.$

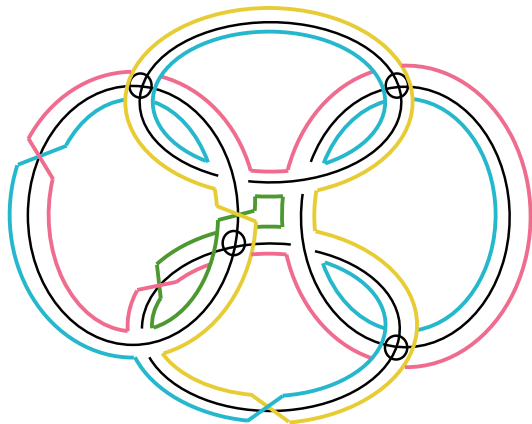
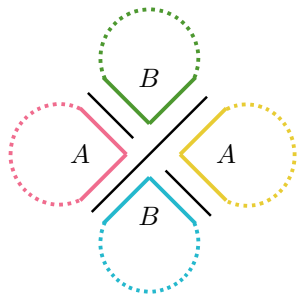
$$\begin{aligned}\text{span} \langle D \rangle &\leq \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle - \underline{\deg} \langle D/s_B \rangle \\ &= 2c(D) + 2(\sharp D(s_A) + \sharp D(s_B)) - 4 \\ &= 2c(D) + 2(\chi(D) + c(D)) - 4 \\ &= 4c(D) + 2(\chi(D) - 2).\end{aligned}$$

- ▶ Atom の Euler 標数 $\chi(D) = -c(D) + \sharp D(s_A) + \sharp D(s_B).$
- ▶ Atom を使わないと $\sharp D(s_A) + \sharp D(s_B) \leq c(D) + 2$ より $\text{span} \langle D \rangle \leq 4c(D).$

Adequate 図式

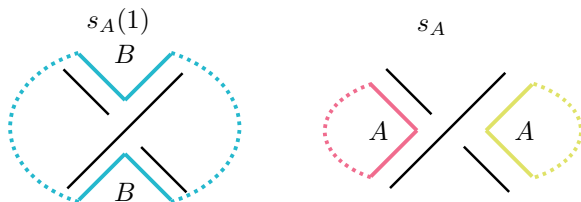
定義

D の各実交点の周辺において、 D のひねりを加えた fat frame の境界成分がすべて異なるとき、 D は **adequate** 図式であるという。



証明の概略：adequate 図式 D の場合

$$\#D(s_A(1)) = \#D(s_A) - 1, \quad \#D(s_A(j)) \leq \#D(s_A) + j - 2.$$



$\langle D/s_A \rangle$ と $\langle D/s_A(j) \rangle$ の上次数は,

$$\begin{aligned} \overline{\deg} \langle D/s_A(j) \rangle &= c(D) - 2j + 2\#D(s_A(j)) - 2 \\ &\leq c(D) + 2\#D(s_A) - 6, \\ \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle &= c(D) + 2\#D(s_A) - 2. \end{aligned}$$

したがって $\overline{\deg} \langle D/s_A(j) \rangle < \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle = \overline{\deg} \langle D \rangle$.

同様にして $\underline{\deg} \langle D/s_B(j) \rangle > \underline{\deg} \langle D/s_B \rangle = \underline{\deg} \langle D \rangle$.

証明の概略 : adequate 図式 D の場合

- ▶ $\overline{\deg} \langle D \rangle = \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle = c(D) + 2\sharp D(s_A) - 2,$
- ▶ $\underline{\deg} \langle D \rangle = \underline{\deg} \langle D/s_B \rangle = -c(D) - 2\sharp D(s_B) + 2.$

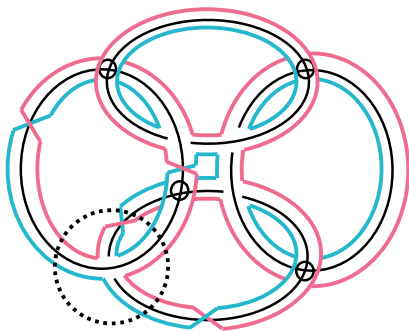
$$\begin{aligned} \text{span} \langle D \rangle &= \overline{\deg} \langle D/s_A \rangle - \underline{\deg} \langle D/s_B \rangle \\ &= 2c(D) + 2(\sharp D(s_A) + \sharp D(s_B)) - 4 \\ &= 2c(D) + 2(\chi(D) + c(D)) - 4 \\ &= 4c(D) + 2(\chi(D) - 2). \end{aligned}$$

Atom の Euler 標数

$$\chi(D) = -c(D) + \sharp D(s_A) + \sharp D(s_B)$$

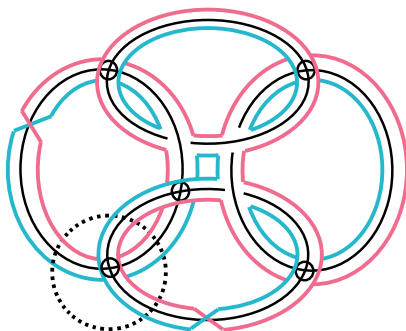
v-adequate 図式

実交点を仮想交点に置き換えることを実交点を仮想化するという. adequate 図式の実交点を 1 つ仮想化して得られた図式を **v-adequate** 図式という.



adequate 図式

仮想化
→



v-adequate 図式

v-adequate 図式 D' の atom と村杉型不等式

定理 (岡村-境, 2018)

D : adequate 図式, D' : D を仮想化して得られた **v-adequate** 図式

$$\implies \text{span} \langle D' \rangle = 4c(D') + 2(\chi(D') - 2).$$

証明の概略

$$\#D'(s_A) - 1 \leq \#D'(s_A(1)) \leq \#D'(s_A),$$

$$\#D'(s_B) - 1 \leq \#D'(s_B(1)) \leq \#D'(s_B).$$

$\because \#D'(s_A(1)) = \#D'(s_A) + 1$ と仮定すると, $\#D(s_A(1)) = \#D(s_A) + 1$.

これは D が adequate 図式であることに矛盾.



証明の概略 : v-adequate 図式 D' の場合

$\#D'(s_A) - 1 \leq \#D'(s_A(1)) \leq \#D'(s_A)$ より $\#D'(s_A(j)) \leq \#D'(s_A) + j - 1$.

$\langle D'/s_A \rangle$ と $\langle D'/s_A(j) \rangle$ の上次数は,

$$\begin{aligned}\overline{\deg} \langle D'/s_A(j) \rangle &= c(D') - 2j + 2\#D'(s_A(j)) - 2 \\ &\leq c(D') + 2\#D'(s_A) - 4, \\ \overline{\deg} \langle D'/s_A \rangle &= c(D') + 2\#D'(s_A) - 2,\end{aligned}$$

したがって $\overline{\deg} \langle D'/s_A(j) \rangle < \overline{\deg} \langle D'/s_A \rangle = \overline{\deg} \langle D' \rangle$.

同様に考えて, $\underline{\deg} \langle D'/s_B(j) \rangle > \underline{\deg} \langle D'/s_B \rangle = \underline{\deg} \langle D' \rangle$

$$\begin{aligned}\text{span} \langle D' \rangle &= \overline{\deg} \langle D'/s_A \rangle - \underline{\deg} \langle D'/s_B \rangle \\ &= 2c(D') + 2(\#D'(s_A) + \#D'(s_B)) - 4 \\ &= 2c(D') + 2(\chi(D') + c(D')) - 4 \\ &= 4c(D') + 2(\chi(D') - 2).\end{aligned}$$

adequate 図式と v-adequate 図式の比較

- ▶ D : adequate 図式,
- ▶ D' : D を仮想化して得られる v-adequate 図式,

補題

$$\chi(D') = \chi(D) - 1.$$

上記の補題と $c(D') = c(D) - 1$ より, 次の系が成り立つ.

系 (岡村-境, 2018)

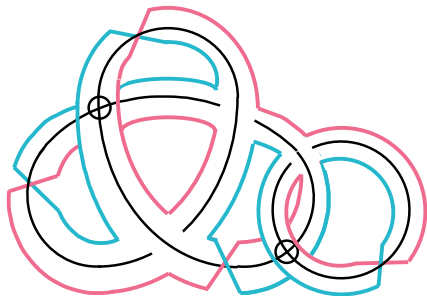
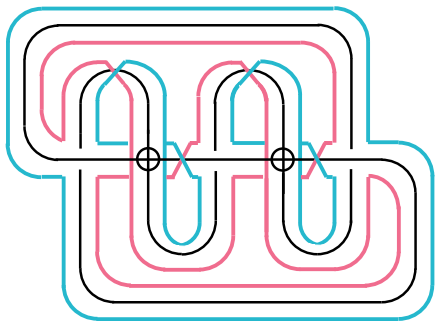
$$\text{span} \langle D' \rangle = \text{span} \langle D \rangle - 6.$$

$\text{span} \langle \text{古典絡み目} \rangle = 4$ の倍数であるから, adequate 図式と v-adequate 図式の少なくともどちらか一方は真に仮想絡み目を表す.

予想 (1) Atom の向きづけ可能性

命題

古典絡み目図式から構成する atom は向きづけ可能である.



予想

- ▶ Atom の向きづけ可能性 $+\alpha$ で仮想交点数を評価できる.
- ▶ adequate 図式の atom は向きづけ可能である.

予想 (2) Tait 型予想

L : adequate 図式をもつ仮想絡み目,

D, D' : L を表す図式,

$g(D)$ ($g(D')$) : D (D') の fat frame の種数,

$$D \text{ が adequate 図式} \implies c(D) \leq c(D'), \quad g(D) \leq g(D'),$$

(Y. Bae, H. S. Lee, C. -Y. Park, 2009).

予想

$$D \text{ が adequate 図式} \implies \chi(D') \leq \chi(D).$$