

Link の concordant  
classification について

大阪市大 萩谷哲夫

序

$R^3$  or  $S^3$  の knot の concordant (cobordic) classification は [1] で link に關しては [2] でやられていく。ここでは [1] と同じようなやり方で link の concordant classification を導入しようとすると link の product がうまく定義できず、あまりうまくいかないという話である。

4-dimensional Euclidean space  $R^4$  に embed された oriented surface  $F$  を考える。 $F$  の local knot type を次のようにきめる。 $N(x, R^4)$ ,  $N(x, F)$  をそれぞれ  $R^4$ ,  $F$  の真元における regular neighborhood とする。もし  $x$  が  $F$  の interior point ならば、boundary  $\partial N(x, R^4)$  は 3-sphere で  $\partial N(x, F)$  は 1-sphere である。そのとき  $\partial N(x, F)$  を  $k(x)$  と書き及ぼす  $F$  の local knot という。 $k(x)$  が trivial ならば  $F$  は

$x$  が "locally flat" といい, もし  $k(x)$  が "non-trivial" のとき,  
 $F$  は  $x$  が "locally knotted" あるいは  $x$  は  $F$  の "locally knotted  
point" という。 $F$  が  $\mathbb{R}^4$  の subspace (= properly embedded) と  
していようと  $\partial F$  の奥に離れてても local knot は考えられる  
が,  $F$  の slight modification により  $x$  は  $F$  の interior  
point と考えることによりそこで local knot ということが  
になり  $\partial F$  では locally flat と仮定してさしつかえない。  
 $F$  の各奥で locally flat のとき  $F$  は locally flat といい,  
そうでないとき  $F$  は locally knotted という。

Fox, Milnor は [1] で knot と equivalence relation を定め  
た。すなわち, knot  $k$  と  $k'$  が "concordant",  $k \sim k'$  とは  $k \# (-k')$   
が "slice knot" で定義する。 $k$  が "slice knot" とは  $\mathbb{R}^4 \supset \mathbb{R}^3[0] = \{(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid t=0\}$  に  
 $k$  が  $\mathbb{R}^3[0, \infty) = \{(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid t \geq 0\}$  で locally flat な disk をはさむときをいう。さらに  $\mathbb{R}^4$  に embed  
された 2-sphere  $S^2$  の locally knotted points のすべてを  $p_1, \dots$   
 $p_n$  としたとき,  $S^2$  上で  $p_1, \dots, p_n$  を通る arc  $\alpha$  をとると,  
 $(\partial N(\alpha, S^2), \partial N(\alpha, \mathbb{R}^4)) \approx (k(p_1) \# \dots \# k(p_n), S^3)$  が slice  
knot になる。また [1] の Theorem 3 により 次のようにも  
(1) がえられる。すなわち  $k \# k'$  なるための必要十分条件は  
 $\mathbb{R}^3[0, 1] = \{(x, y, z, t) \in \mathbb{R}^4 \mid 0 \leq t \leq 1\}$  が locally flat な annulus である

存在して  $R^3[0]$ ,  $R^3[1]$  の boundary が  $k$  と  $-k'$  になることである。これを link に拡張する。すなはち  $l$  と  $l'$  なる link が concordant,  $l \sim l'$  とは (二つとも  $l$  と  $l'$  の components の数が異なる場合も定義できるが、一応その数は同じとする。)  $R^3[0,1]$  に  $\mu(l)$  個の disjoint locally flat な annuli が存在して  $R^3[0]$ ,  $R^3[1]$  の boundary が  $l$  と  $-l'$  になるときをいう。さらにこの定義を少し弱めて、 $l$  と  $l'$  の間に locally flat でなくともよい disjoint な annuli がはれるとき  $l$  と  $l'$  は weak concordant と呼び  $l \tilde{\sim} l'$  で表す。そのとき次の 2つの Lemma は明らかである。

Lemma 1:  $\sim, \tilde{\sim}$  は equivalence relation になる。

Lemma 2: 任意の knot は weak concordant to 0 (0 は trivial knot). 特に slice knot ならば "concordant to 0."

Theorem 1:  $l \tilde{\sim} l'$  とする。そのとき対応する各 component が knot concordant ならば  $l \sim l'$ .

proof:  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  を  $R^3[0,1]$  の mutually disjoint な annuli で  $(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[0] \approx l$ ,  $(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[1] \approx (-l')$  なるものとする。各  $F_i$  がすべて locally flat ならばなにもする必要がないから少なくとも一つ、たとえば  $F_1$  が locally flat でないとする。

$F_1 \cap R^3[0] = k_1$ ,  $F_1 \cap R^3[1] = -k'_1$  とする。条件より  $k_1 \sim k'_1$ .  $R^3[1]$ ,  $R^3[2]$  で真  $p, p'$  をそれぞれとり 2つの cone  $p*k_1, p'*(-k'_1)$  を

作る。すると  $F_1 \cup p * k_1 \cup p' * (-k'_1)$  は 1 つの 2-sphere  $S^2$  で locally knotted points は  $p, p', p_1, \dots, p_n$  である。ここで  $p_1, \dots, p_n$  は  $F_1$  の locally knotted points の全部とする。そこで  $S^2$  上で  $p, p'$  を通り  $p_1, \dots, p_n$  を通らない arc  $\alpha$  をとる。すると  $\partial(N(\alpha, R^4) \cap S^2) \approx k_1 \# (-k'_1) \sim 0$ 。だから  $F_1$  上で  $p_1, \dots, p_n$  を通る arc  $\beta$  をとると  $\partial(N(\beta, R^4) \cap S^2) \approx k(p_1) \# \dots \# k(p_n) \sim 0$ 。だから  $N(\beta, R^4)$  の中で  $k(p_1) \# \dots \# k(p_n)$  は locally flat な disk  $D$  をはり  $\tilde{F}_1 = (F_1 - N(\beta, R^4) \cap F_1) \cup D$  とおぐと  $\tilde{F}_1$  は locally flat で  $\partial \tilde{F}_1 = \partial F_1$ 。以下、同様に  $F_2 \cup \dots \cup F_n$  を locally flat にしてきる。故に  $l \sim l'$ . q.e.d.

$l$  と  $l'$  が isotopic ならば  $l \approx l'$  だから

Corollary 1.1: (D. Rolfsen [4])  $l$  と  $l'$  が isotopic で対応する component が concordant ならば  $l \sim l'$ .

Lemma 2. と Theorem 1 より次の Corollary は明らか。

Corollary 1.2:  $l = k_1 \cup \dots \cup k_n$  を link でその components が  $k_1, \dots, k_n$  とする。 $l \approx 0_1 \cup \dots \cup 0_n$  ならば  $l \sim k_1 \cup \dots \cup k_n$ . ここで  $k \circ k'$  は split してみるという意味である。

2 つの knot  $k$  と  $k'$  の product は unique にきまるが、2 つの link  $l$  と  $l'$  の product は  $l$  と  $l'$  の projection や band の結び方などにより unique にはきまらない。ここで  $n$ -fusion なるものを定義する。 $l = k_1 \cup \dots \cup k_n$ ,

$l' = k'_1 \cup \dots \cup k'_n$  なる link とする。 $l$  と  $l'$  の異なる component を 1 個ずつ band であります。 $l$  の  $k_1, \dots, k_n$  と結ばれる  $l'$  の component を  $k'_{11}, \dots, k'_{1n}$  とするとき、できあがった link を  $f_{11\dots 1n}(l \circ l')$  と書き  $l \circ l'$  より  $n$ -fusion でえらべるという。

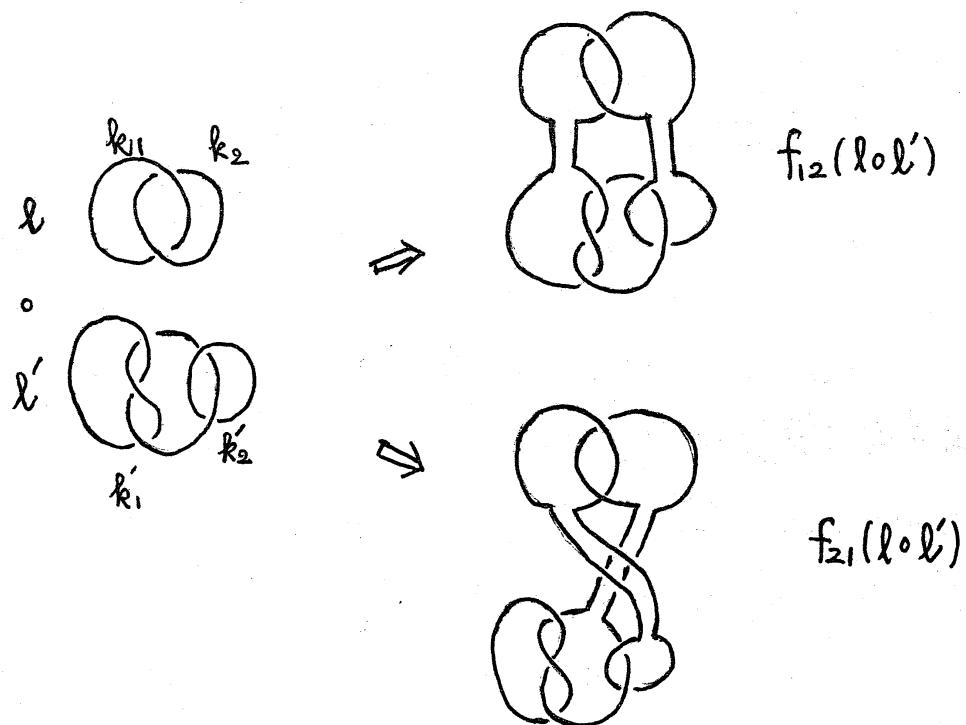


Fig 1

特に  $kk'$  の 1-fusion を  $f(k \circ k')$  と書く。さらに  $n$ -fusion は  $n!$  個の異なる component の fusion があるがそれらを区別しないとき  $f^n(l \circ l')$  と書く。

$n$ -fusion は concordance の範囲で unique ではない。たとえば、同じ  $f_{12}(l \circ l')$  で  $\#O$  になったり  $\#O$  になたりする。(Fig 2)。

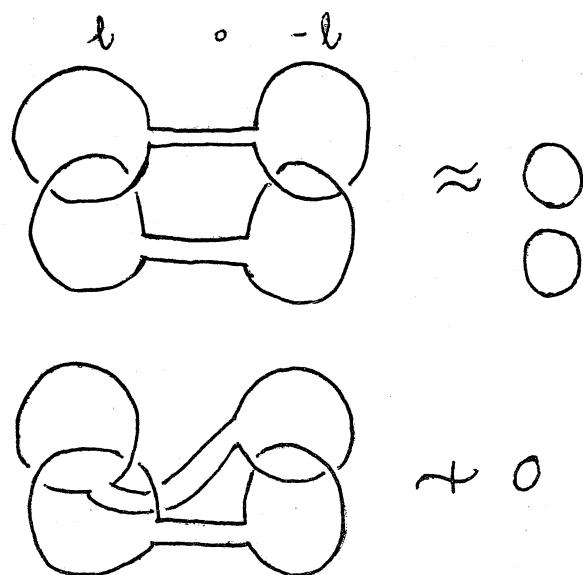


Fig 2

しかし  $l \approx 0$  or  $l' \approx 0$  であれば (weak) concordant の範囲である程度 unique にきまる。すなはち

Lemma 3 :  $k$  と  $k'$  の any 1-fusion is product に concordant i.e.  $f(k \circ k') \sim k \# k'$

proof : 2つの knot  $f(k \circ k')$ ,  $k \# k'$  をそれぞれ  $R^3[0], R^3[2]$  における  $R^3[0,2]$  で = 0 を boundary とする genus 1 の locally flat な surface で  $R^3[1]$  との intersection が "  $k \circ k'$  になるような  $F$  をとく。さらにも十分小さな正数  $\varepsilon$  に対して  $F \cap R^3[1-\varepsilon, 1+\varepsilon] \approx F_1 \cup F'_1 = = \varepsilon^* F_1 \approx k \times [1-\varepsilon, 1+\varepsilon]$ ,  $F'_1 \approx k'_1 \times [1-\varepsilon, 1+\varepsilon]$  と仮定してさしつかえない。 $F' = cl(F - F_1)$  とおく。 $R^3[1]$  での異なる 2 点  $p, q$  をとり  $F'_1$  と交わらないような 2つの cone  $C(p) = p * (F_1 \cap R^3[1-\varepsilon])$ ,  $C(q) = q * (F_1 \cap R^3[1+\varepsilon])$

を作ることができる。そこでは  $\tilde{F} = F' \cup C(p) \cup C(q)$  は  $f(k \# k')$  と  $k \# k'$  を boundary とする locally knotted points  $p, q$  の annulus である。 $p$  と  $q$  を  $\text{Int } \tilde{F}$  の simple arc  $\alpha$  で結ぶと  $(\partial N(\alpha, \tilde{F}), \partial N(\alpha, R^3[0, 2])) = (k \# (-k), \partial N(\alpha, R^3[0, 2]))$ 。

だから  $\partial N(\alpha, \tilde{F})$  は  $\partial N(\alpha, R^3[0, 2])$  で slice knot だから  $N(\alpha, R^3[0, 2])$  で locally flat な disk  $D$  がある。このとき  $F^* = (\tilde{F} - N(\alpha, \tilde{F})) \cup D$  とすれば  $F^*$  は locally flat な annulus で  $\partial F^* = f(k \# k') \cup (-k \# k')$ 。故に  $f(k \# k') \sim k \# k'$  q.e.d.

この Lemma を使い次の2つの Theorem を証明する。

Theorem 2:  $l = k_1 \cup \dots \cup k_m, l' = k'_1 \cup \dots \cup k'_n$  なる link と  $l \sim_w^0$  and  $l' \sim_w^0$  とする。すると  $l$  と  $l'$  の任意の  $n$ -fusion は weak concordant to zero i.e.  $f^n(l \circ l') \sim_w^0$  になる。

さらに各々に対し  $k_i \sim (-k'_i)$  ならば  $f_{1,2,\dots,n}(l \circ l') \sim 0$

proof: 前半は明らか。後半も  $f_{1,2,\dots,n}(l \circ l') \sim_w^0$  で

Theorem 1 (Corollary 1.2) と Lemma 3 を使うと証明できる。

Theorem 3:  $l \sim_w^0$  と仮定すると次のことが成立する。

$$f_{i_1, \dots, i_m}(l \circ l') \sim g_{i_1, \dots, i_n}(l \circ l')$$

proof:  $l_f = f_{i_1, \dots, i_m}(l \circ l')$ ,  $l_g = g_{i_1, \dots, i_n}(l \circ l')$  と書き  $l_f \subset R^3[0]$ ,  $l_g \subset R^3[2]$  におく。 $R^3[0, 2]$  で  $n$  個の locally flat な disjoint な surface  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  で各  $F_i$  は genus 1 で,  $\partial F_i \cap R^3[0] \neq \emptyset$ ,  $\partial F_i \cap R^3[2] \neq \emptyset$ ,  $\partial(F_1 \cup \dots \cup F_n) = l_f \cup (-l_g)$

6.1

$(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[1] = l \cup l'$  なるものを作り、さらに十分小さな正数  $\varepsilon$  に対して  $(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[1-\varepsilon, 1+\varepsilon] \approx (l \cup l') \times [1-\varepsilon, 1+\varepsilon]$  としてよい。 $l \approx 0$  だから  $l \times R^3[1-\varepsilon]$ ,  $l \times R^3[1+\varepsilon]$  は  $R^3[1-\varepsilon, 1]$ ,  $R^3(1, 1+\varepsilon]$  でそれぞれ  $O_1, \dots, O_n, O'_1, \dots, O'_n$  を disjoint な annuli  $\bigcup_{i=1}^n F_i$  と  $\bigcup_{i=1}^n F'_i$  がはれる。 $O_1, \dots, O_n, O'_1, \dots, O'_n$  は  $\varepsilon = \varepsilon(F_i) = (F_i - f_i \times [1-\varepsilon, 1+\varepsilon]) \cup F'_i \cup F''_i \cup O_i \cup O'_i$ ,  $\tilde{F} = \tilde{F}_1 \cup \dots \cup \tilde{F}_n$  とおけば  $\partial \tilde{F} = l_f \cup (-l_g)$ 。さらに Lemma 3 より  $l_f$  と  $l_g$  の対応する knot は互いに concordant で Theorem 1 を使い  $l_f \sim l_g$ . q.e.d.

[2] 2-link に 1-つの equivalence relation ( $\sim$  と書く) を導入したが、ここで  $\sim$  は  $\approx$  よりも強い relation であることを証す。すなむち、

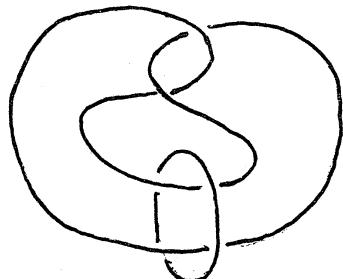
Theorem 4:  $l$  が  $l'$  に concordant ならば  $l$  は  $l'$  に cobordic になる。すなむち  $l \sim l'$  ならば  $l \approx l'$ .

proof:  $l \sim l'$  より locally flat disjoint な annuli  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  が  $R^3[0, 1]$  にあり  $(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[0] = l$ ,  $(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[1] = l'$  となっていい。 $\varepsilon = \varepsilon(F_1 \cup \dots \cup F_n)$  を用いて次のような状態にある。すなむち minimal points は  $R^3[\frac{1}{8}]$  にあり  $R^3[\frac{7}{8}]$  で  $l$  と trivial link との fusion の bands が同時に

おこる。 $R^3[\frac{3}{4}]$ で fission が同時にあこり  $l'$  & trivial link は  
わかる、maximum points が " $R^3[\frac{7}{8}]$ " にある。このように変形  
した annuli を改めて  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  と書くことにすると  $\sim$  の  
definition より  $l \sim l'' = (F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[\frac{1}{2}]$ ,  $l'' \sim l'$ .

故に  $l \sim l'$  q.e.d.

しかし逆は成立しない。たとえば



$\sim_c 0$  but  $\not\sim 0$

Fig 3

$R^{3[0,1]}$ の link  $l$  が " $R^{3[0,1]}$  で" locally flat な genus 0 の  
surface とはると  $l$  を weak slice link と呼ぶ。 $\sim 0$   
は  $\sim_w 0$ ,  $\sim_c 0$ , weak slice link になるが、 $\sim_w 0$ ,  $\sim_c 0$ ,  
weak slice link の間には強弱関係はないが"次のTheorem  
が成立する。

Theorem 5:  $l$  が "weak concordant to zero" のとき  $l$  が  
cobordic to zero と weak slice link とが"同値"になる。

proof:  $l \sim_w 0$  とすると Corollary 1.2 により  $R^{3[0,1]}$  に disjoint  
locally flat proper annuli  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  で  $\partial(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^{3[0]}$

$= k_1 \vee \cdots \vee k_n$  で  $\partial(F_1 \vee \cdots \vee F_n) \cap R^3[1] = (-k_1) \circ \cdots \circ (-k_n)$  なるものが存在する。

$l \approx 0$  ならば  $k_1 \# \cdots \# k_n \approx 0$  になる。だから  $R^3[1, 2]$  で  $k_1 \# \cdots \# k_n$  を boundary にする locally flat な disk  $D$  とは。そして  $F = (F_1 \vee \cdots \vee F_n) \cup D \cup (B_1 \vee \cdots \vee B_{n-1})$  は locally flat で genus 0 で  $\partial F = l$  である。ここで  $B_i$  は  $k_i$  と  $k_{i+1}$  の product する band とする。故に  $l$  は weak slice link である。

逆に  $l$  を weak slice link とする。 $R^3[2]$  で  $n$  個の異なる点  $p_1, \dots, p_n$  をとり  $R^3[1, 2]$  で  $k_1 \circ \cdots \circ k_n$  が disjoint な cones  $p_1 * k_1, \dots, p_n * k_n$  を作る。 $l$  は weak slice link だから  $R^3[-1, 0]$  で genus 0 の locally flat な surface  $F_0$  とは。そして  $S = F_0 \cup F_1 \vee \cdots \vee F_n \cup p_1 * k_1 \vee \cdots \vee p_n * k_n$  は 2-sphere で locally knotted points が  $p_1, \dots, p_n$  である。そして  $p_1, \dots, p_n$  を通る simple arc  $\alpha$  を  $S$  上でとると  $(\partial N(\alpha, S), \partial N(\alpha, R^4)) \approx (k_1 \# \cdots \# k_n, \partial N(\alpha, R^4))$  で  $k_1 \# \cdots \# k_n \approx 0$ 。故に  $l \approx 0$  q.e.d.

最後に concordance, weak concordance と link の signature ([3]) についてのべる。link  $l$  の signature, nullity を  $\sigma(l)$ ,  $n(l)$  で表わすと

Lemma 5:  $l$  と  $l'$  が concordant ならば  $\sigma(l) = \sigma(l')$   
 proof :  $l$  と  $l'$  が  $\partial$  で  $R^3[0], R^3[1]$  にあるものとし、

$R^3[0,1]$  に concordant を与える annuli  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  がある。さらに  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  は Theorem 4 の証明の時のような状態にあると仮定してよい。そのとき [3] と Lemma 6.2, Lemma 7.1 を使うと  $\sigma(l) = \sigma(l'')$ ,  $\sigma(l'') = \sigma(l')$  なることがわかる。q.e.d.

Lemma 5 を使い weak concordant のとき次の事実が成り立つ。

Theorem 6:  $l = k_1 \cup \dots \cup k_n$ ,  $l' = k'_1 \cup \dots \cup k'_n$  たと link とし  $l \sim l'$  ならば,  $\sigma(l) - \sum_{i=1}^n \sigma(k_i) = \sigma(l') - \sum_{i=1}^n \sigma(k'_i)$

proof):  $l \sim l'$  だから  $R^3[0,1]$  に disjoint な annuli  $F_1 \cup \dots \cup F_n \subset \partial(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[0] = l$ ,  $\partial(F_1 \cup \dots \cup F_n) \cap R^3[1] = -l'$  なるものが存在する。 $l$  の各 components  $k_i$  に  $l$  を split した knot  $-k_i \# k'_i$  を product して link を  $l''$  と書く。 $(-k_1 \# k'_1) \circ \dots \circ (-k_n \# k'_n)$  は  $R^3[0, \varepsilon]$  で  $F_1 \cup \dots \cup F_n$  と交わらないようを cones とする。ここで  $\varepsilon$  は十分小さな正数とする。すると Theorem 1 より  $l' \sim l''$ . Lemma 5 と [3] の Lemma 7.3 より

$$\begin{aligned}\sigma(l') &= \sigma(l'') \\ &= \sigma(l) + \sum_{i=1}^n \sigma(-k_i \# k'_i) \\ &= \sigma(l) - \sum_{i=1}^n \sigma(k_i) + \sum_{i=1}^n \sigma(k'_i)\end{aligned}\quad \text{q.e.d.}$$

## References

1. R. H. Fox and J. W. Milnor : Singularities of 2-spheres in 4-space and cobordism of knots, Osaka J. vol. 3 (1966)
2. F. Hosokawa : A concept of cobordism between links, Ann. of Math. vol. 86 (1967)
3. K. Murasugi : On a certain numerical invariant of link types, Trans. Amer. Math. Soc. vol. 117 (1965)
4. D. Rolfsen : Isotopy of links in codimension two, to appear