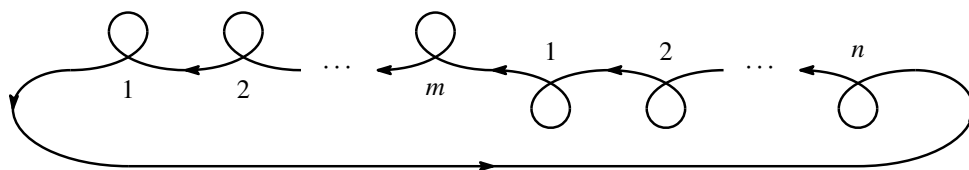


1. 0 以上の整数 m, n に対し, 次の図で表される曲線を $C_{m,n}$ とする.

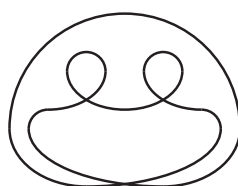


(1) J^\pm と St が連結和に関して加法的であることを使って, $J^\pm(C_{m,n}), St(C_{m,n})$ を求めよ.

ヒント. $C_{0,n} = K_{n+1}$ であり, $C_{m,n}$ は $C_{m-1,n}$ と K_0 の連結和とみなせる

(2) $C_{m,n}$ と K_{n-m+1} の間の正則ホモトピーが通過する 3 重点の回数の最小値を決定せよ.

2. (1) 次の絵で表される generic 閉曲線を C とする. $St(C)$ を求めよ.



(2) $n \geq |m|$ をみたすような $m \in \mathbb{Z}$ と $n \in \mathbb{N}$ が任意に与えられたとする. 2 重点を n 個持ち $St(C) = m$ をみたす generic 閉曲線 C を 1 つ構成せよ.

(提出の必要はありません)

補足.

(i) 今後主に考えるのは, C_0, C_1 の間の橋 Γ が与えられているとき, $St(C_0 +_\Gamma C_1)$ の値を $St(C_0), St(C_1)$ と C_0, C_1, Γ の何かしらの性質を使って表す, ということです. 簡単なものがわかっている状態から出発して複雑なものを作り, その性質を調べる, という方向です.

逆に, 与えられた曲線 C を $C_0 +_\Gamma C_1$ の形に分ける, つまり複雑なものを調べるために簡単なものに分ける, というのは一般には難しいことです. ただし C が連結和に分かれる場合には, その分け方を見つけるのは比較的容易で, Arnold の公式が有効に働きます.

(ii) \sim_g の定義から, 2 重点数の異なる 2 つの generic 閉曲線は \sim_g に関して同値ではありません. 問題 2. (2) で m を固定し n を動かすと, 同じ St の値を持つ generic 閉曲線を無限個作れます. これらは 2 重点数が異なるので, generic 閉曲線としては異なるものです. つまり St によって区別されない曲線が無限個存在することがわかります. もっとも, これらは 2 重点数で区別できてはいます.

上で述べたことは, St が曲線を区別する能力はかなり限られていることを示します. J^\pm についても同様です. (J^+, J^-, St) の 3 対を考えるともう少し強力になりますが, この 3 対でも区別されない曲線はわりとたくさんあります. Arnold の論文の締めの部分には, F. Aicardi による計算結果の膨大な表が載っています. 眺めてみると, いかに複雑な問題なのか実感できると思います.