

KEG上におけるクロスキャップ数の計算

Kaito Yamada

2022-11-15

概要

クロスキャップ数の計算効率化(仮)

目次

1 はじめに	3
1.1 研究背景	3
1.1.1 S^+ とは	3
1.1.2 KEG とは	3
1.2 先行研究	3
1.2.1 $C(K) = 3$ の場合	3
1.2.2 KEG の同値判定	4
1.3 研究目的	4
2 アルゴリズムと計算量	4
2.1 グラフの拡張	4
2.1.1 頂点の分割のアルゴリズム	4
2.1.2 RI^+ のアルゴリズム	5
2.1.3 計算量	5
2.2 S^+ の対象の列挙	6
2.2.1 列挙のアルゴリズム	6
2.2.2 計算量	6
2.3 S^+ の適用	6
2.3.1 KEG における S^+ のアルゴリズム	6
2.3.2 操作例	7
2.3.3 計算量	8
3 まとめ	9
謝辞	9

1 はじめに

1.1 研究背景

1.1.1 S^+ とは

1.1.2 KEG とは

前論文 [2] で結び目をオイラー・グラフとして解釈し、Knot Eulerian Graph(KEG) のデータ構造を提案した。今回のアルゴリズムは KEG に対して定義されているが、データ構造の細部について、より適切な変更と命名を施しておく。

まず、視覚的な判別性の向上のため、奇数交点の頂点を円、偶数交点の頂点を正方形で表すこととした。

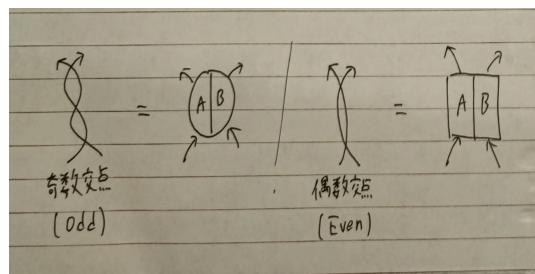


図 1: parity

そして、ある頂点を軸で区切った際の左右を**極 (pole)** と呼ぶこととする。極は順序を気にせず A/B と命名され、頂点 X の極は P_X と表す。この時 $P_X = A$ あるいは $P_X = B$ である。また、空頂点の極は N(None) とする。

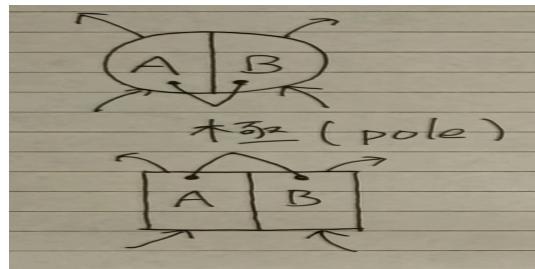


図 2: pole

また、頂点に出入りする辺の向きについて、以下の 2 パターンをそれぞれ**軸対称 (axial symmetry)**、**非軸対称 (asymmetry)** とする。

1.2 先行研究

1.2.1 $C(K) = 3$ の場合

$C(K) = 3$ の場合については、伊藤昇先生の論文 [1] にて完全なリストが作成されている。ここでは結び目に対して手作業で網羅的に S^+ を施し、生成された結果のうち、結び目として同値なものを削除している。

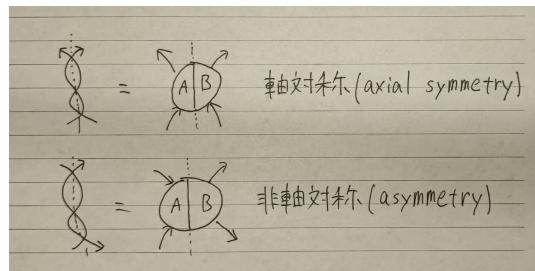


図 3: axis

1.2.2 KEG の同値判定

1.3 研究目的

2 アルゴリズムと計算量

2.1 グラフの拡張

グラフを拡張して、 S^+ の対象となりうる辺がすべて出てくるようにする。グラフを満足に”ほぐす”には、以下の 2 操作が必要となる。

- 頂点の分割
- RI⁺

ここでは例として、以下の step1 の結び目を拡張していく。

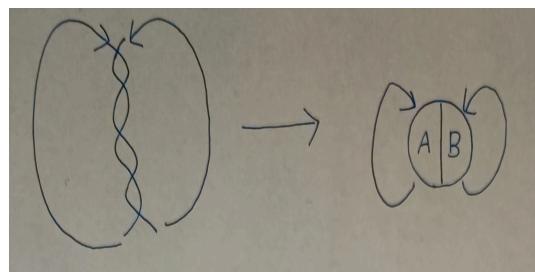


図 4: default

2.1.1 頂点の分割のアルゴリズム

頂点内の領域に対して S^+ を適用するため、一つの頂点を明示的に分割し、間を繋ぐ 2 辺を追加する。繋ぐ辺の向きは二種類存在する（軸に対して垂直/平行）

頂点は、それぞれ以下のように分割できる

- Odd → Odd + Even / Even + Odd
- Even → Odd + Odd / Even + Even

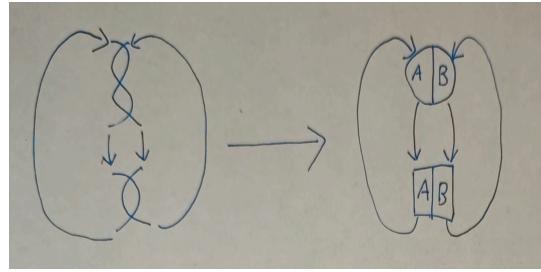


図 5: split

2.1.2 RI⁺ のアルゴリズム

解消できる自己ループを持つ Odd を追加することで、RI⁺ を表現する。

(u, v, P_u, P_v) という辺があるとき、その辺を削除し、Odd 頂点 O を追加し、辺(u, O, P_u, A), (O, O, B, A), (O, v, B, T_v) という辺を追加する。

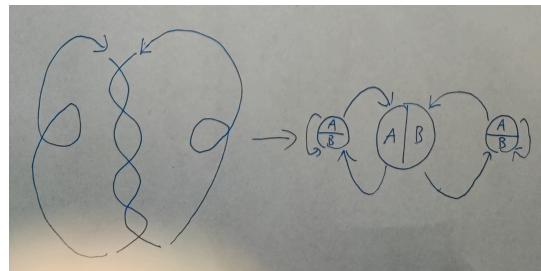


図 6: riplus

どちらの操作も施すと以下のようなになる。この時、頂点の分割は頂点に対する操作、RI⁺ は辺に対する操作であることから、頂点の分割 → RI⁺ の順で行う必要がある。

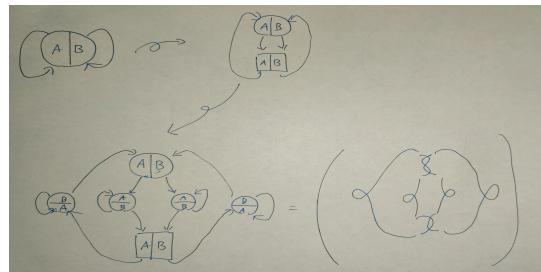


図 7: total

2.1.3 計算量

頂点の分割は、ある分割の仕方(O-OE, O-OO 縛り)で、頂点を 2 つに分割すると、辺の削除が 4 回、辺の追加が 6 回発生する。V 個の頂点すべてに分割を施すので、O(V)

愚直にやると、それぞれ 2 通りの分割の仕方があるので、2^V 通りのグラフが発生しうる。これは S⁺ の際に補正を加えることで、E 通りに抑えることができる可能性がある。

RI^+ では、ある辺について、頂点追加が 1 回、辺の削除が 1 回、辺の追加が 3 回発生する。頂点の分割で頂点数が倍になっているので、 $2V$ 頂点に対して定数操作を行うため、 $O(V)$ 全体で $O(V)$ あるいは $O(2^V)$

2.2 S^+ の対象の列挙

2.2.1 列挙のアルゴリズム

S^+ はグラフへの操作だが、本質的にはオイラー閉路のうち二辺に対する操作である。あるグラフ G が与えられたとき、 G に対応するオイラー閉路（辺のリスト）が一つに定まるが、その閉路の中で S^+ の対象となりうる辺のペアは複数現れる。よってそのペア（操作対象）を列挙することが必要である。各ペアの列挙は、以下の操作で実現される。

1. グラフ G のオイラー閉路 C_e を求める。 C_e の長さはグラフの辺の総数と等しいので、 E 。
2. C_e を 2 個連結する。
3. $i=[0, E-1]$ をループし、 $e_s=C_e[i]$ とする。 $j=[1, E-1]$ とし、 $e_g=C_e[i+j]$ とする。

結果として生成されるペアは $E(E-1)$ 組となる。

2.2.2 計算量

1. オイラー閉路の取得 \rightarrow DFS なので $O(E + V)$
2. オイラー閉路の連結 \rightarrow 長さ E のものを結合するので $O(E)$
3. ペアの列挙 \rightarrow 各辺を e_s として、 e_g の候補が $E-1$ 通りなので $O(E^2)$

$E = 2V \Rightarrow E + V = E + \frac{1}{2}E = \frac{3}{2}E$ であるため、 $O(E + V) = O(E)$ とみなせる。

2.3 S^+ の適用

2.3.1 KEG における S^+ のアルゴリズム

KEG を対象とした S^+ のアルゴリズムはいかに示す通りである。

1. Odd 頂点 O を追加する。
2. a, b から O に、 O から c, d に繋がるように辺を追加する。この時 a と d , b と c がそれぞれ O の同じ側 (A/B) に繋がるようにする。即ち、 $(a, O, P_a, A), (b, O, P_b, B), (O, c, B, P_c), (O, d, A, P_d)$ の 4 辺を追加する。
3. C_e で e_s と e_g の間にある辺全てを逆向きにした辺を追加する。即ち、 (u, v, P_u, P_v) を (v, u, P_v, P_u) にする。
4. $[e_s, e_g]$ の辺を削除する

2.3.2 操作例

ここでは単純な例を二つ上げ、他の例については付録にて示す。

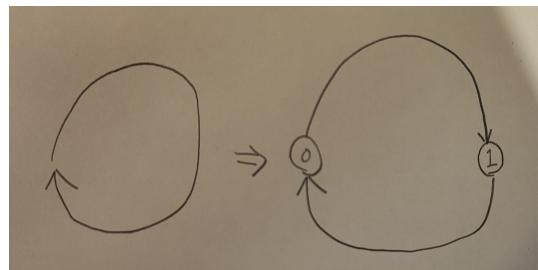


図 8: step0

2.3.2.1 step0 → step1 の例 $[(0, 1, N, N), (1, 0, N, N)]$

区間 $[0, 1]$ を対象に S^+ を行う。

1. Odd 頂点 2 を追加。

2. $a=0, P_a=N, b=1, P_b=N, c=1, P_c=N, d=0, P_d=N$ として、頂点 2 と繋がる辺を追加。 $(0, 2, N, A), (1, 2, N, B), (2, 1, B, N), (2, 0, A, N)$ の 4 辺。

3. $(0, 1, N, N), (1, 0, N, N)$ を消去。

最終的に残る辺は $[(0, 2, N, A), (1, 2, N, B), (2, 1, B, N), (2, 0, A, N)]$ の 4 辺。

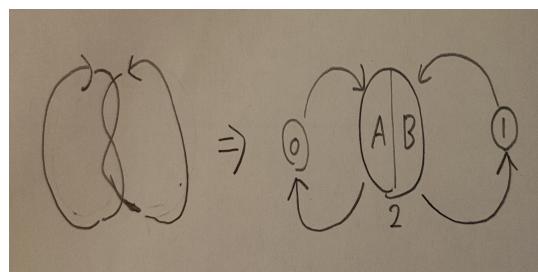


図 9: step1

2.3.2.2 step1 → step2-2 の例 step1 に RI^+ を行い、Odd 頂点 3 が追加され以下の状態になる。

$[(1, 2, N, B), (2, 0, A, N), (0, 3, N, A), (3, 3, B, A), (3, 2, B, A), (2, 1, B, N)]$

区間 $[0, 3]$ を対象に S^+ を行う。

1. Odd 頂点 4 を追加

2. $a=1, P_a=N, b=2, P_b=B, c=3, P_c=B, d=3, P_d=A$ として、頂点 3 と繋がる 4 辺を追加。 $(1, 4, N, A), (2, 4, B, B), (4, 3, B, B), (4, 3, A, A)$ の 4 边。

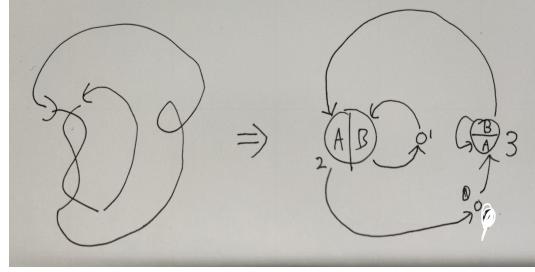


図 10: step1riplus

3. $(1, 2, N, B), (3, 3, B, A)$ を消去。

4. $(2, 0, A, N), (0, 3, N, A)$ を反転して $(0, 2, N, A), (3, 0, A, N)$ にする。

$[(3, 2, B, A), (2, 1, B, N), (1, 4, N, A), (2, 4, B, B), (4, 3, B, B), (4, 3, A, A), (0, 2, N, A), (3, 0, A, N)]$

頂点 3, 4 は Odd+Odd \rightarrow Even に統合でき、Even 頂点 5 の追加と空頂点の削除をすると以下の通りになる。

$[(2, 5, B, B), (5, 2, B, A), (2, 5, B, A), (5, 2, A, A)]$

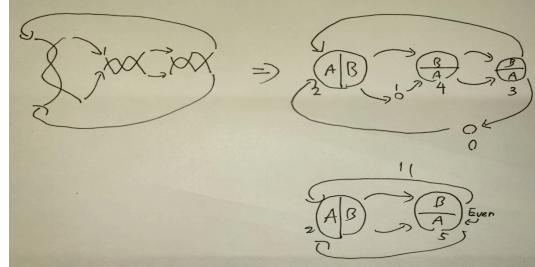


図 11: step2-2

2.3.3 計算量

ある KEGにおいて、任意の 2 辺に対する S^+ の結果を得るのに必要な計算量を考えていく。

1. 頂点追加 $\rightarrow O(1)$
2. Odd 頂点への 4 辺の追加 \rightarrow 定数なので $O(1)$
3. e_s と e_g の間の辺を逆にする \rightarrow 最大 $E-2$ 辺に行われる所以 $O(E)$
4. 逆転前の辺を削除する \rightarrow 最大 $E-2$ 边に行われる所以 $O(E)$

2.2 節で列挙したペアのそれぞれについて S^+ を適用するため、各計算ステップの最大次数を見ると E^2 回のループで $O(E)$ の操作をするためトータルで $O(E^3)$

3 まとめ

謝辞

本論文を作成するにあたり、— みなさまに感謝の意を表します。

参考文献

- [1] Noboru Ito and Yusuke Takimura. Crosscap number three alternating knots. *J. Knot Theory Ramifications*, 31(4):2250026–1–2250026–11, 6 2022.
 - [2] Noboru Ito and Kaito Yamada. Plumbing and computation of crosscap number. *JP Journal of Geometry and Topology*, 26(2):103–115, 11 2021.