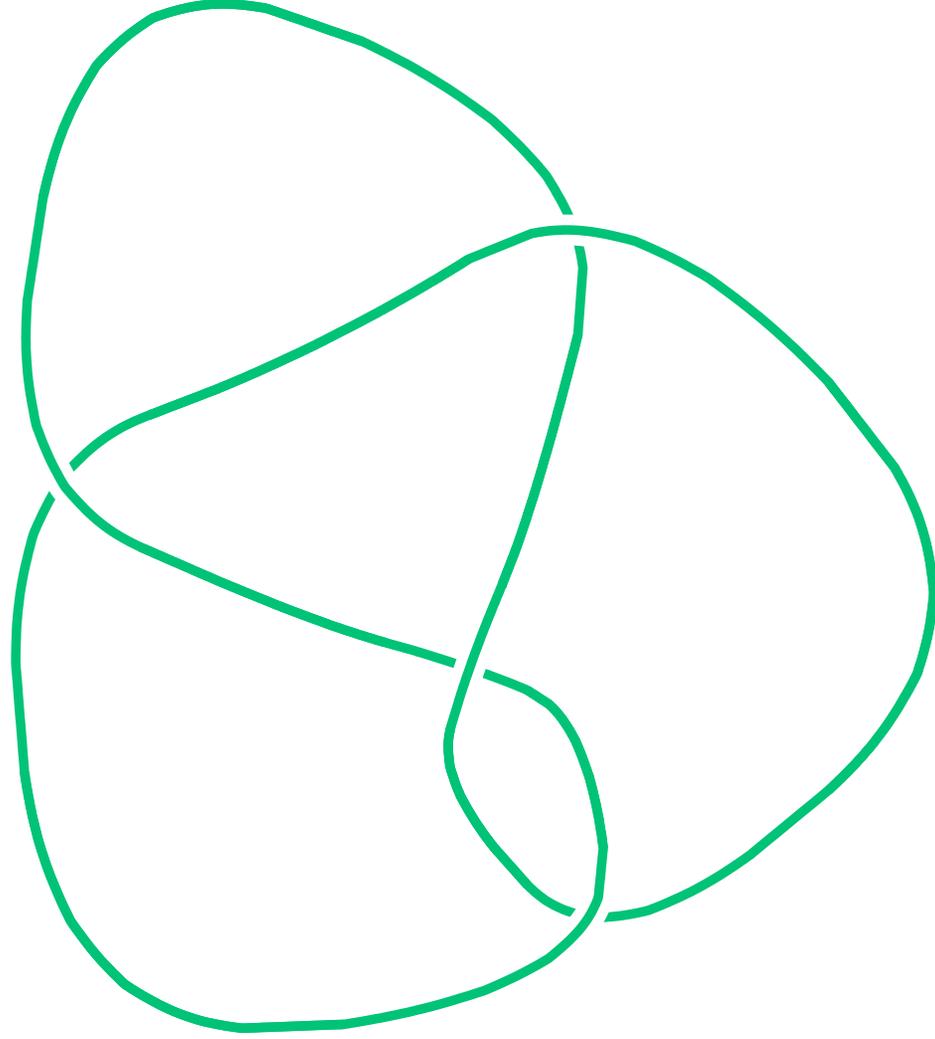
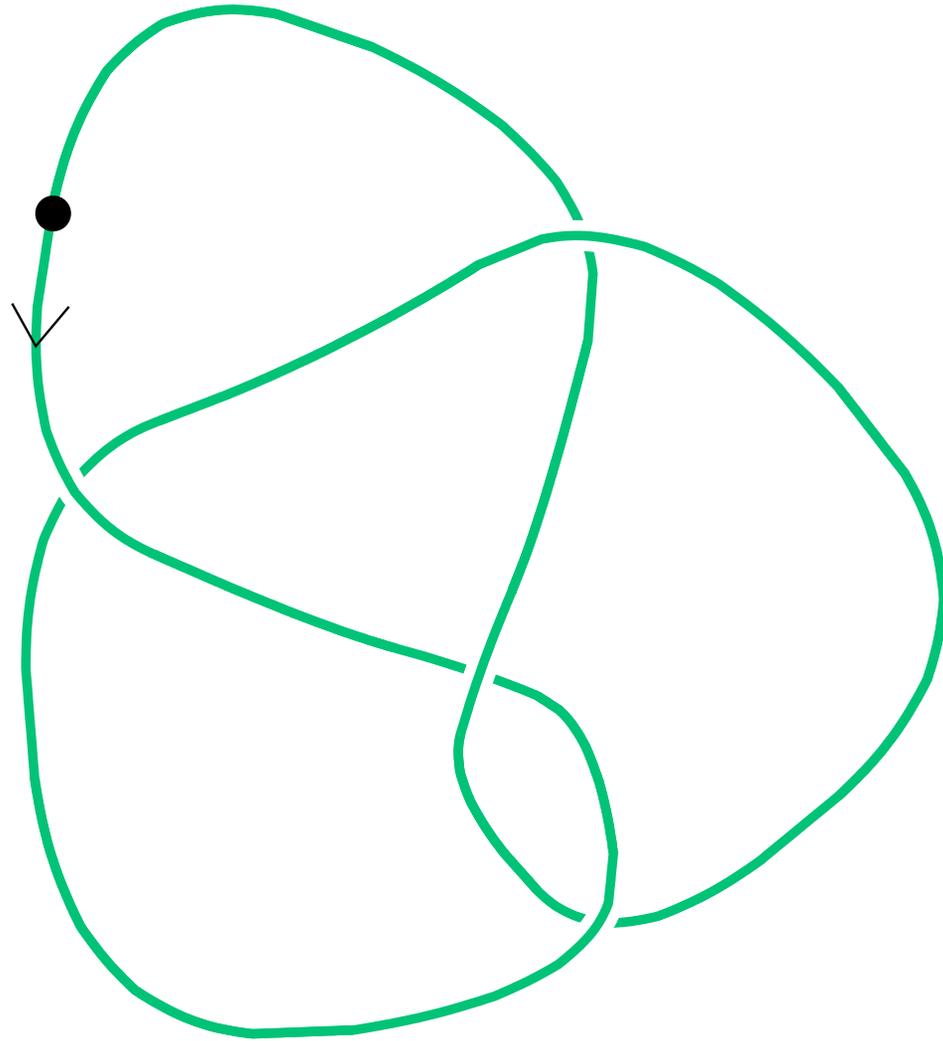


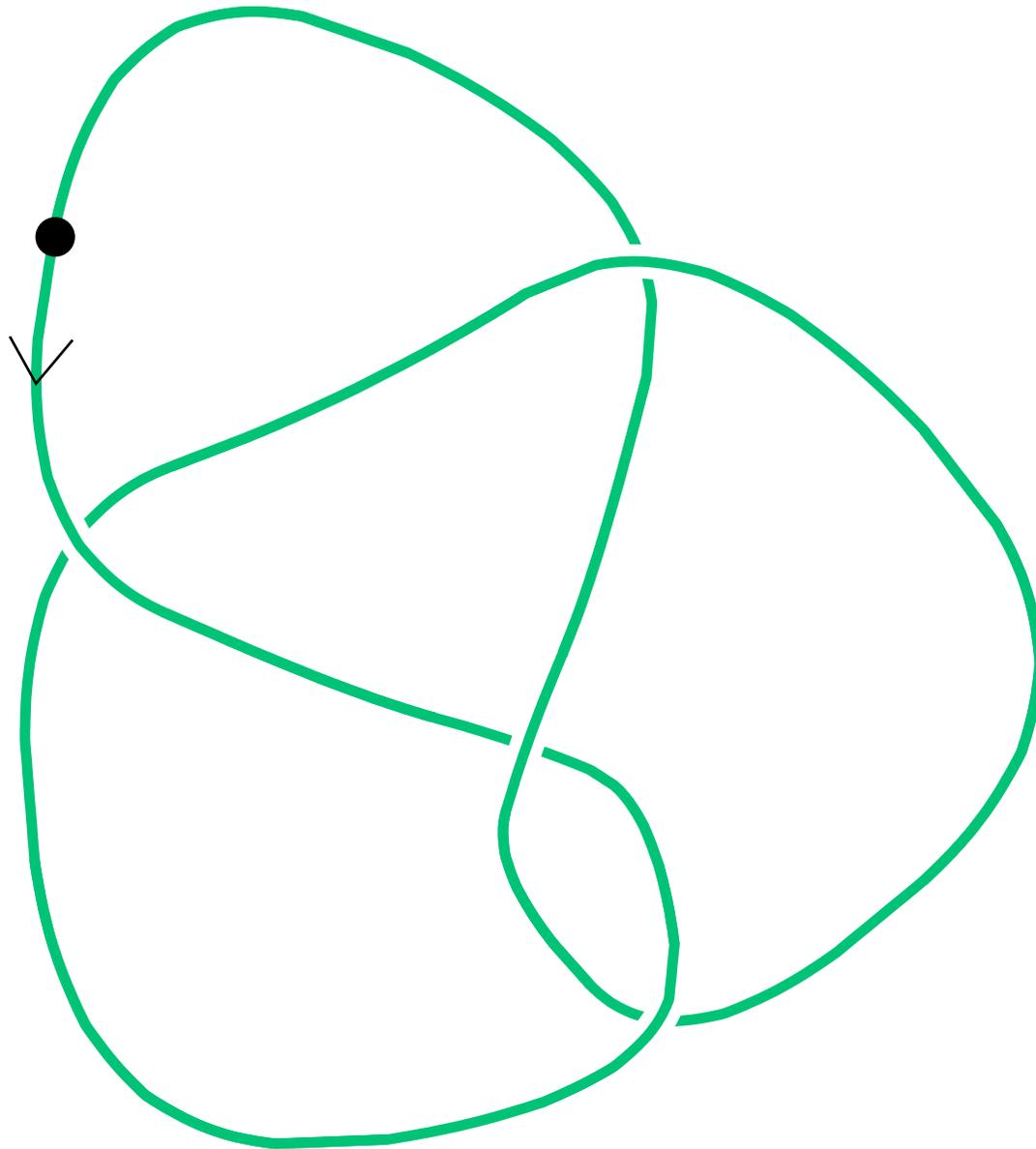
Comenzamos con un diagrama de un nudo.

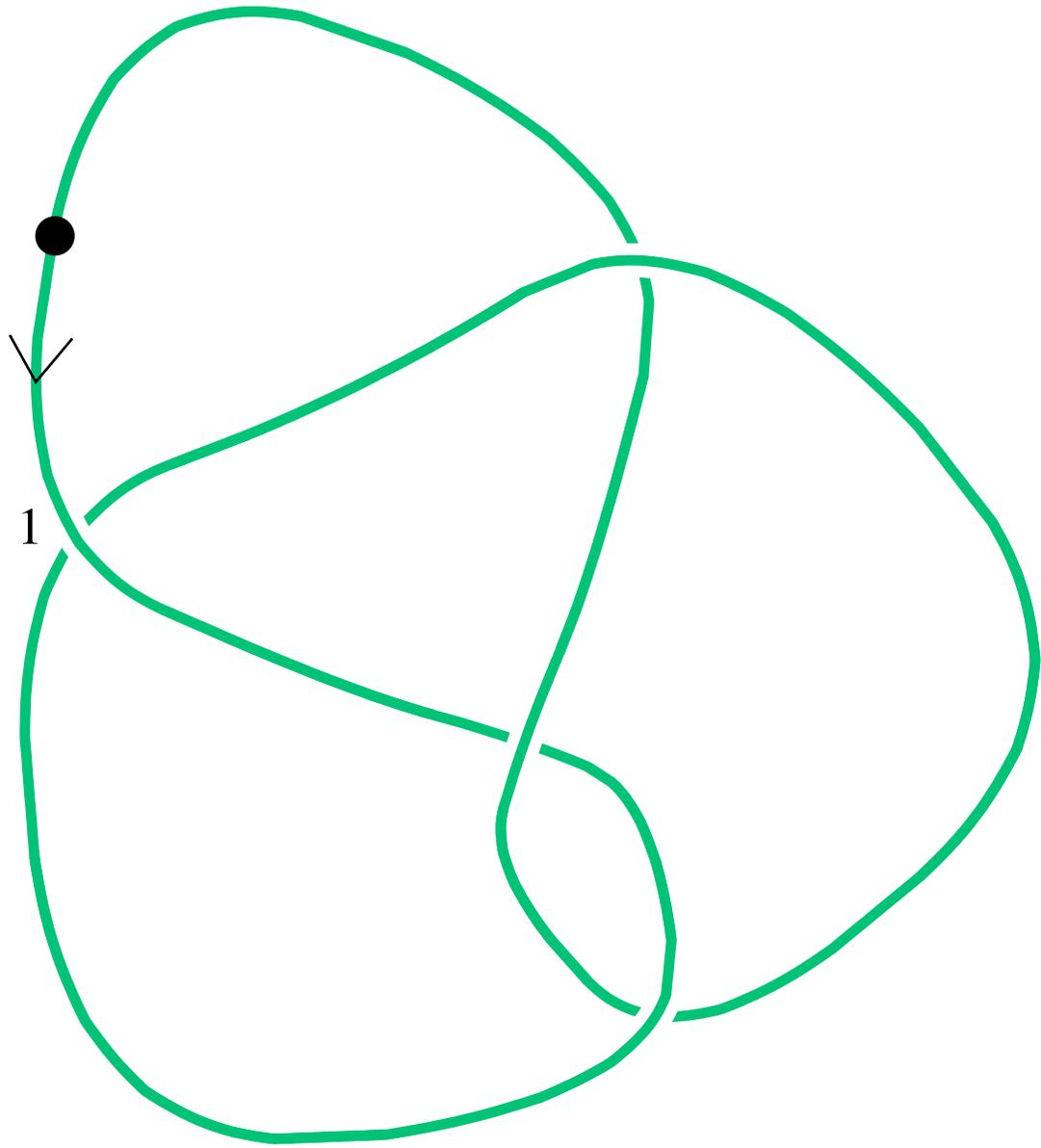


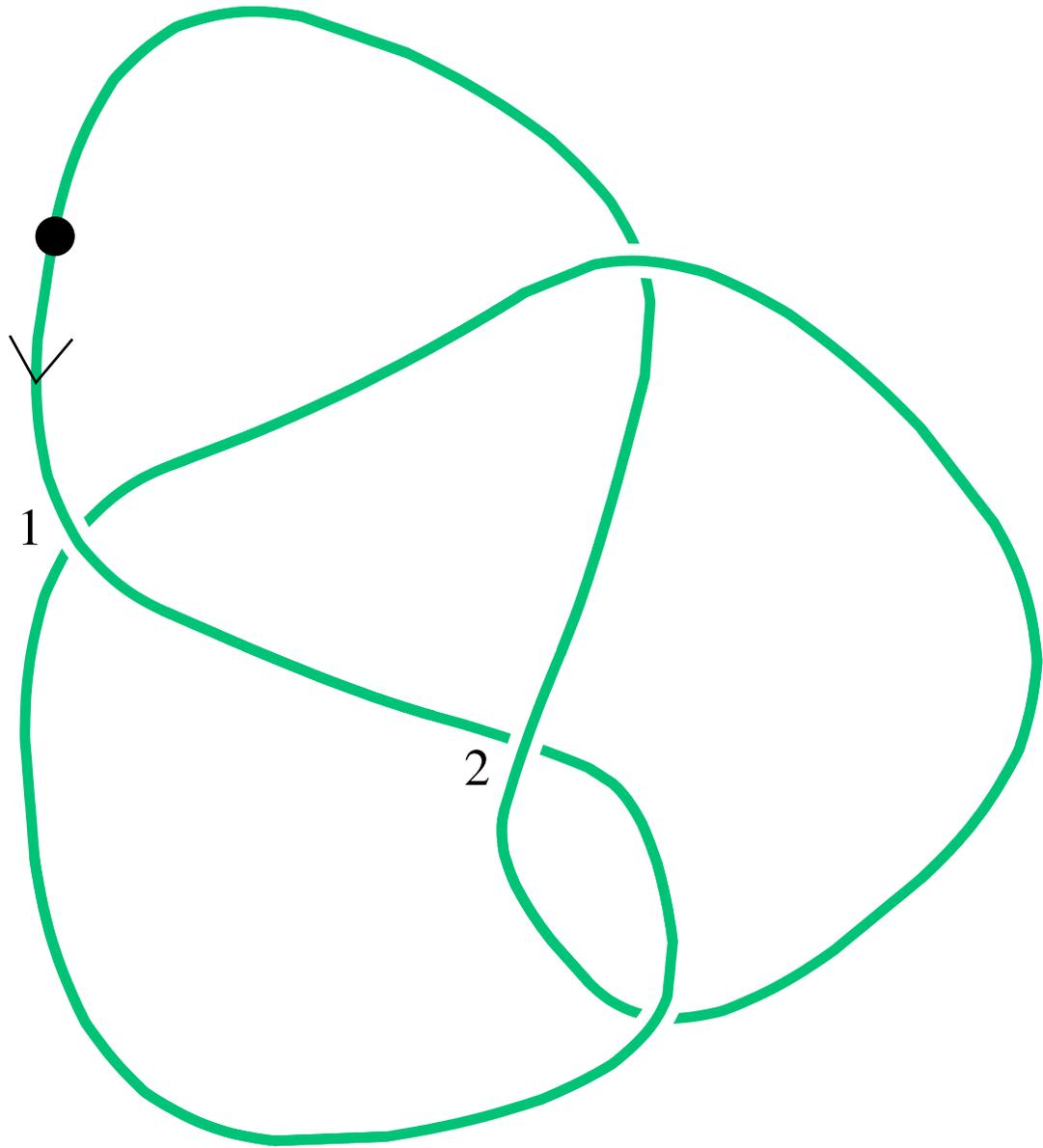
Marcamos un punto de inicio y una dirección sobre el nudo

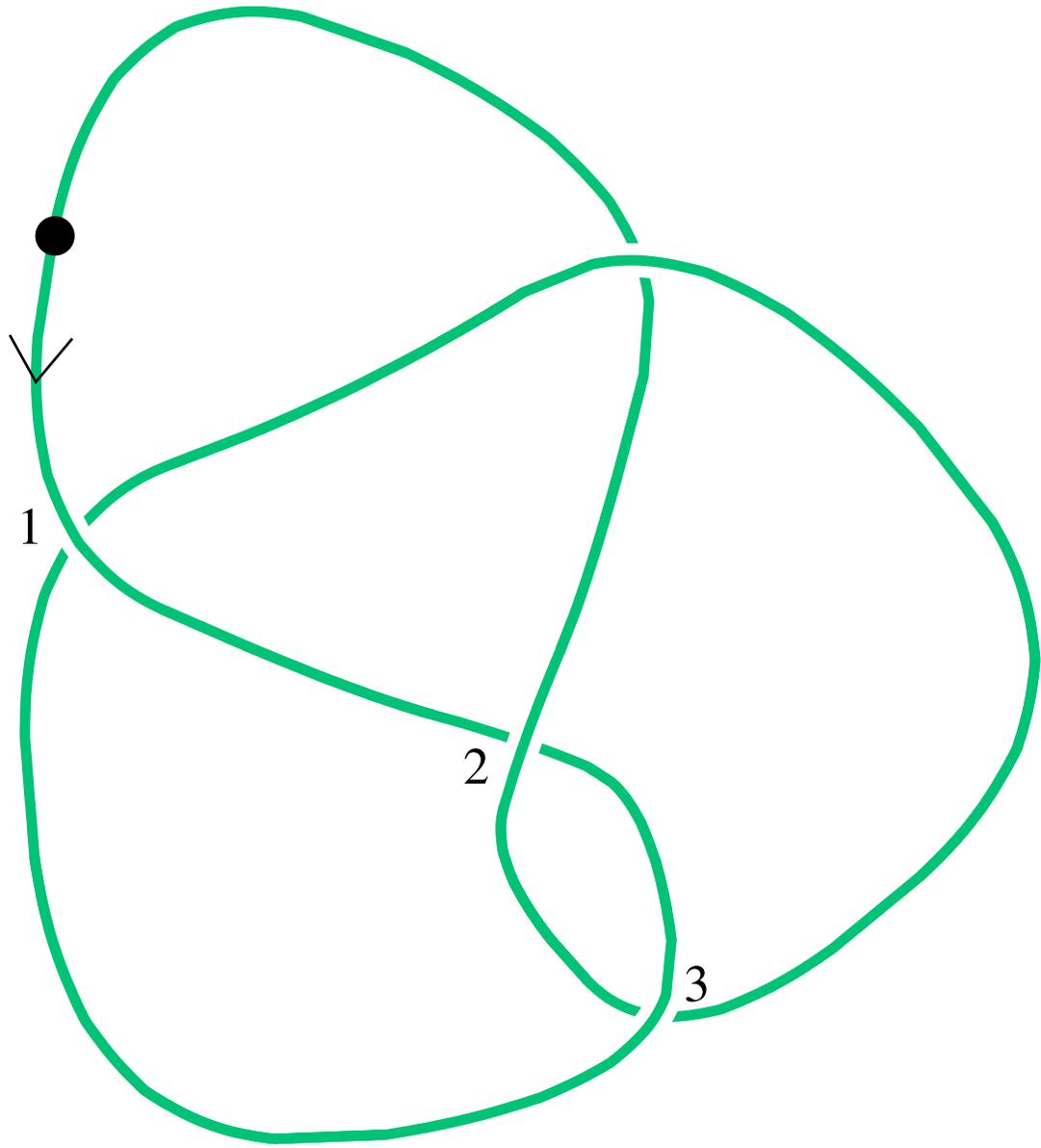


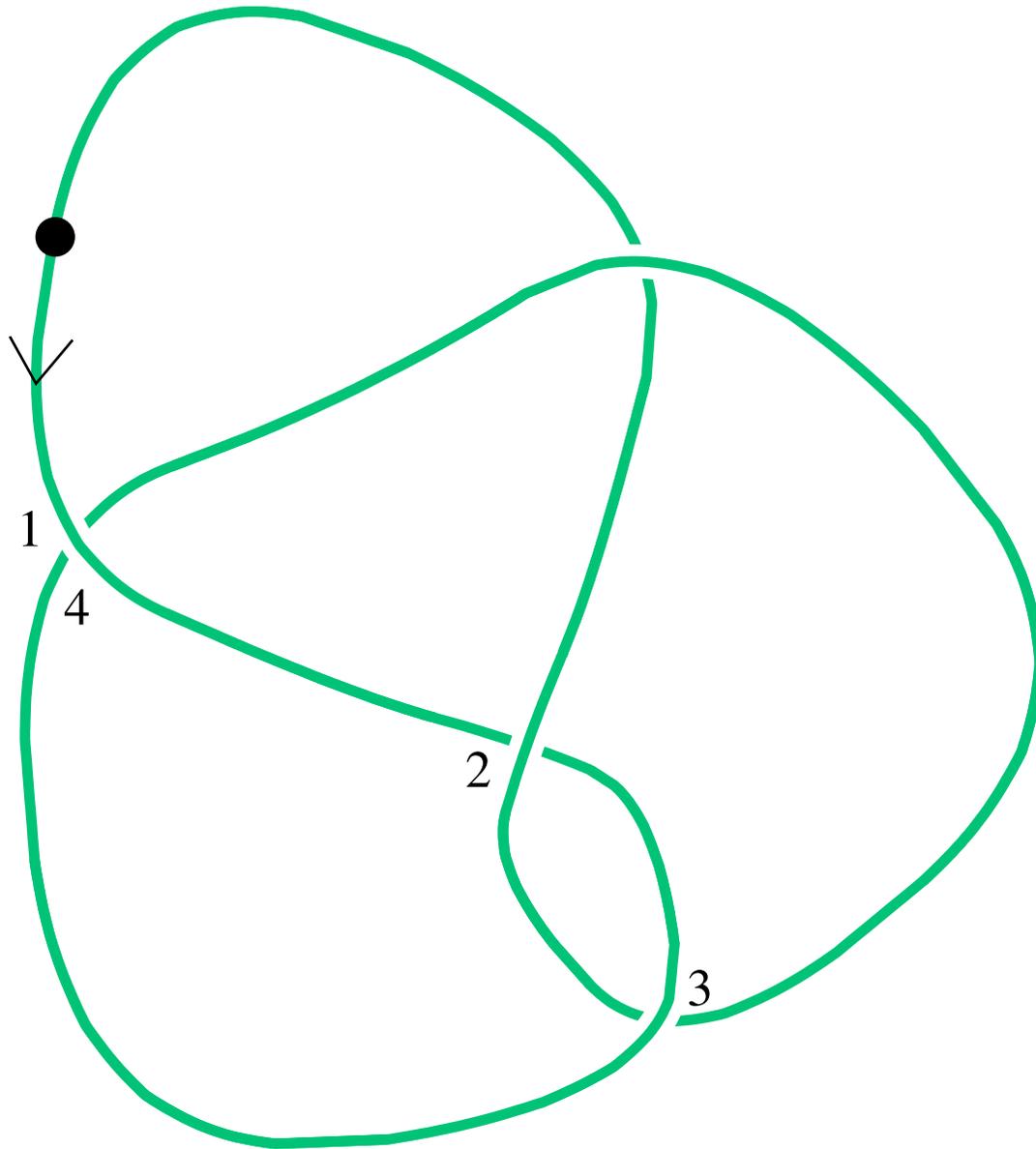
A partir del punto de inicio recorreremos el nudo y numeramos los puntos de cruce que nos vayamos encontrando hasta que regresemos al punto base.

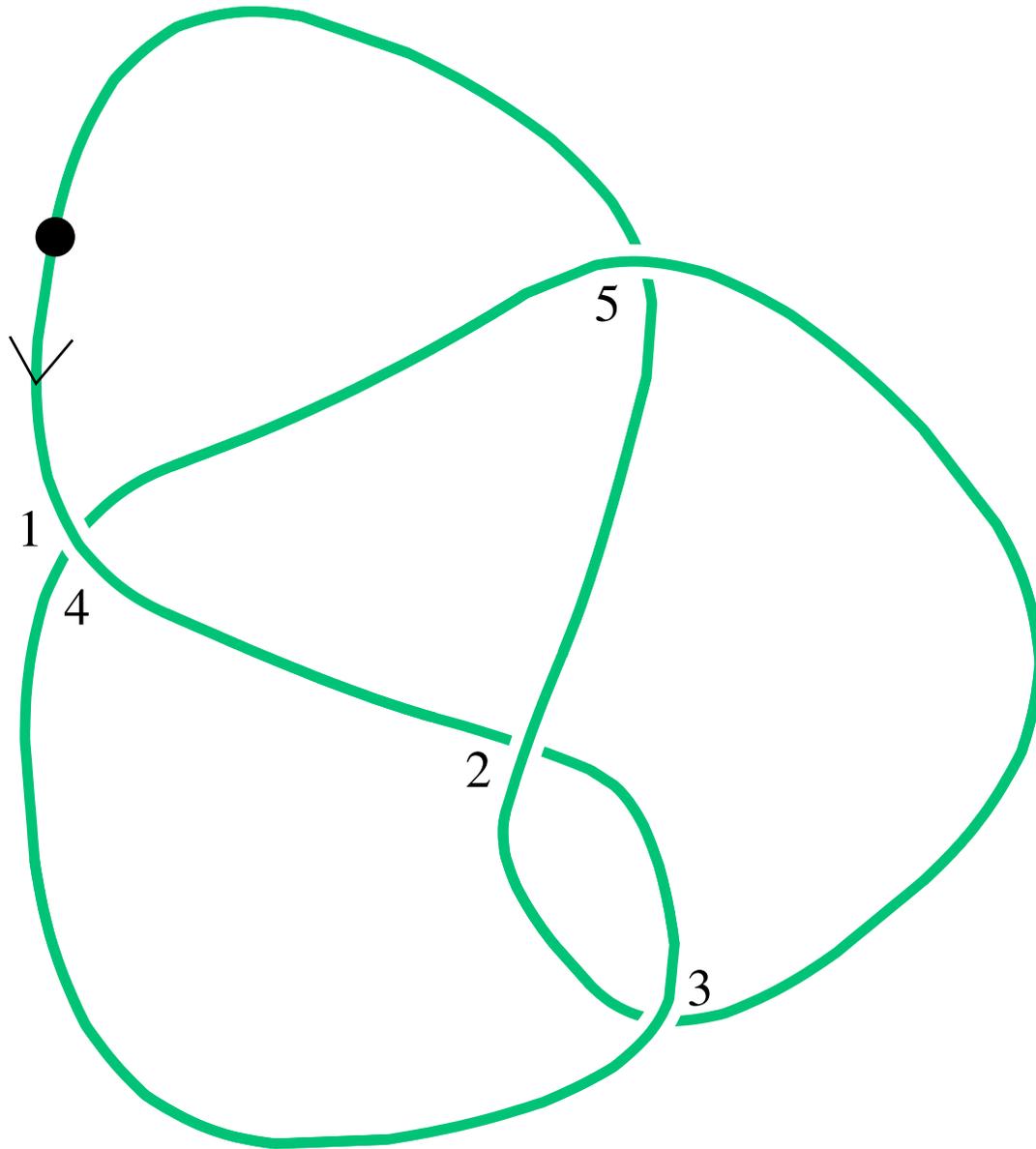


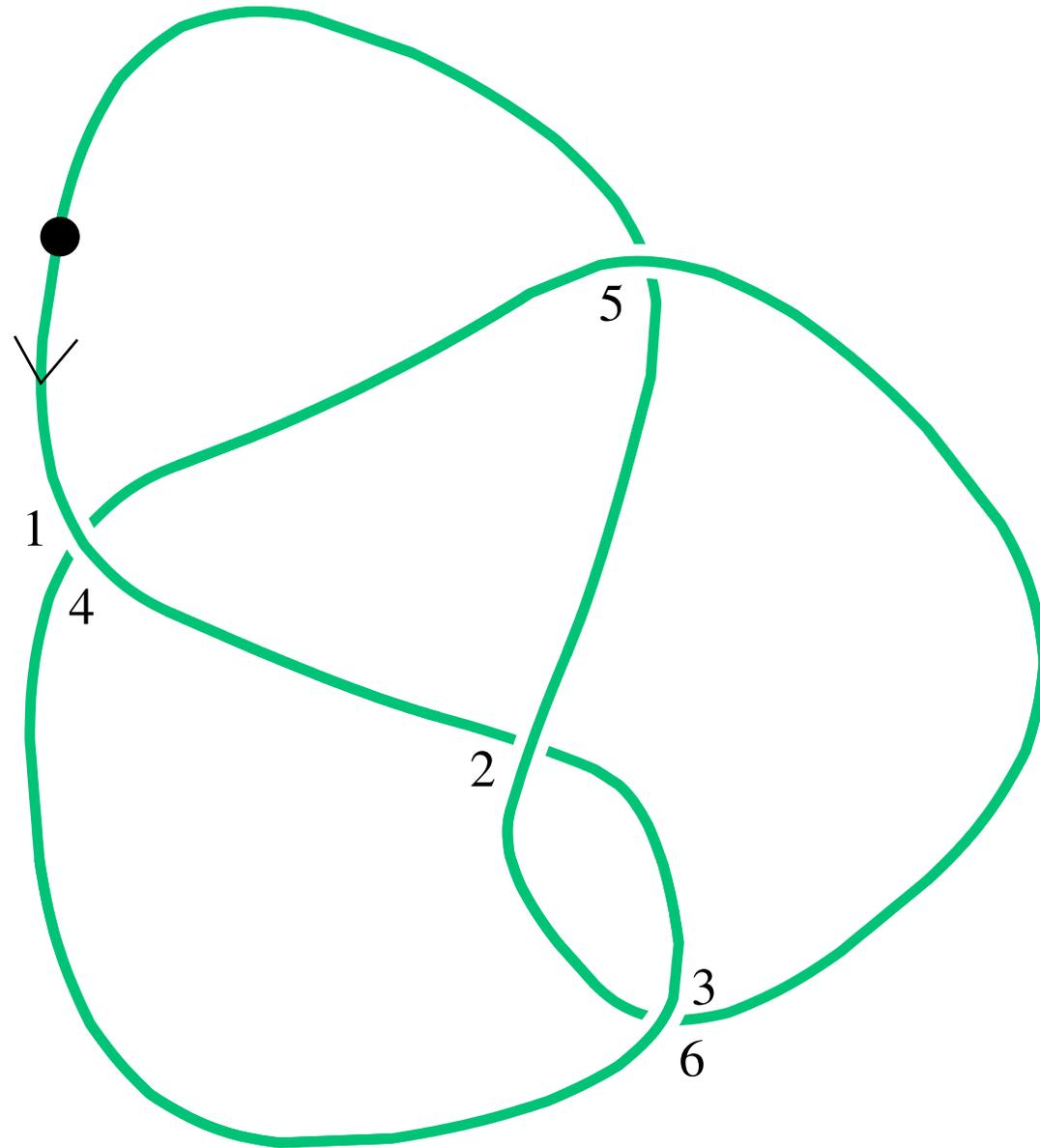


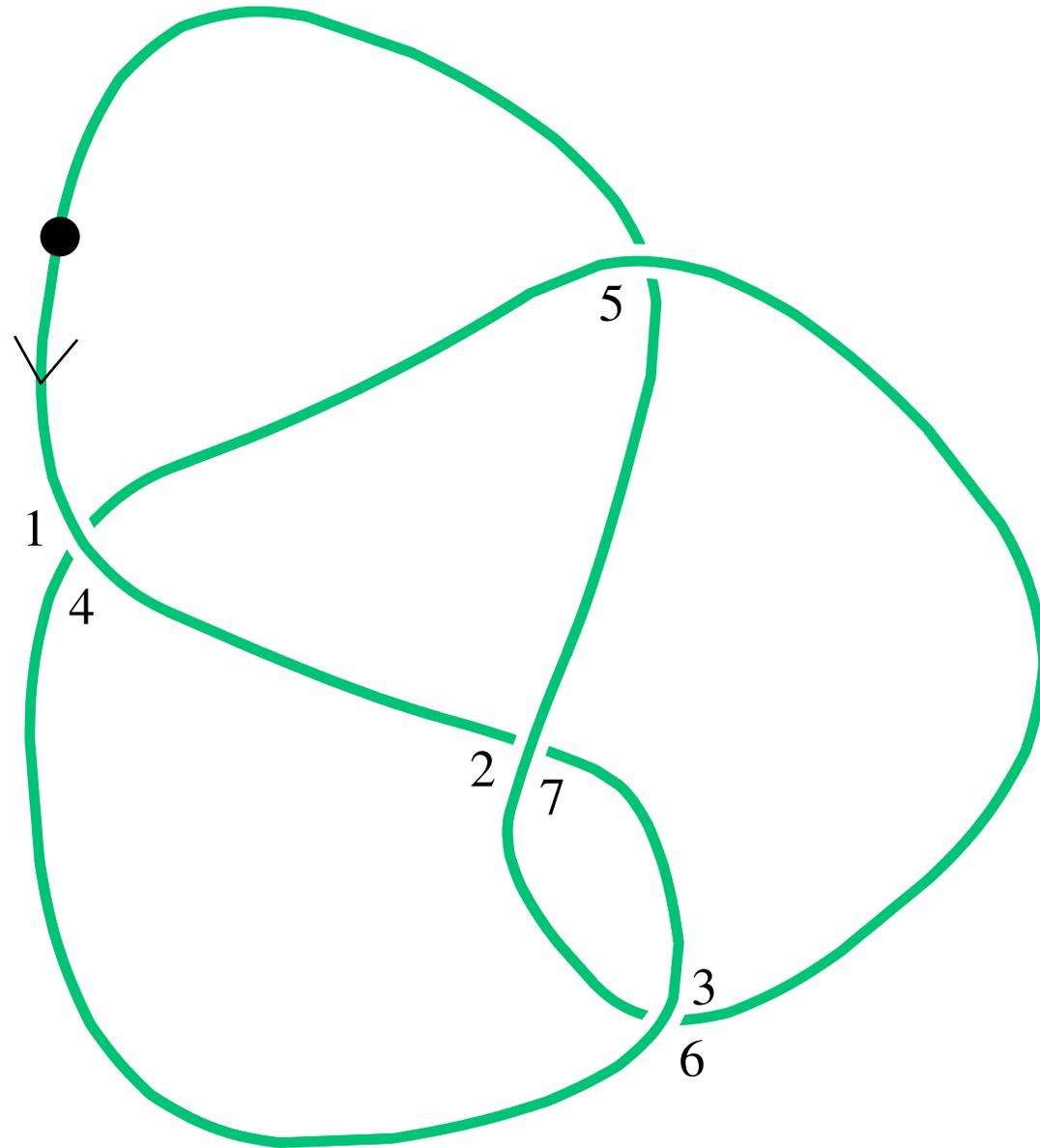


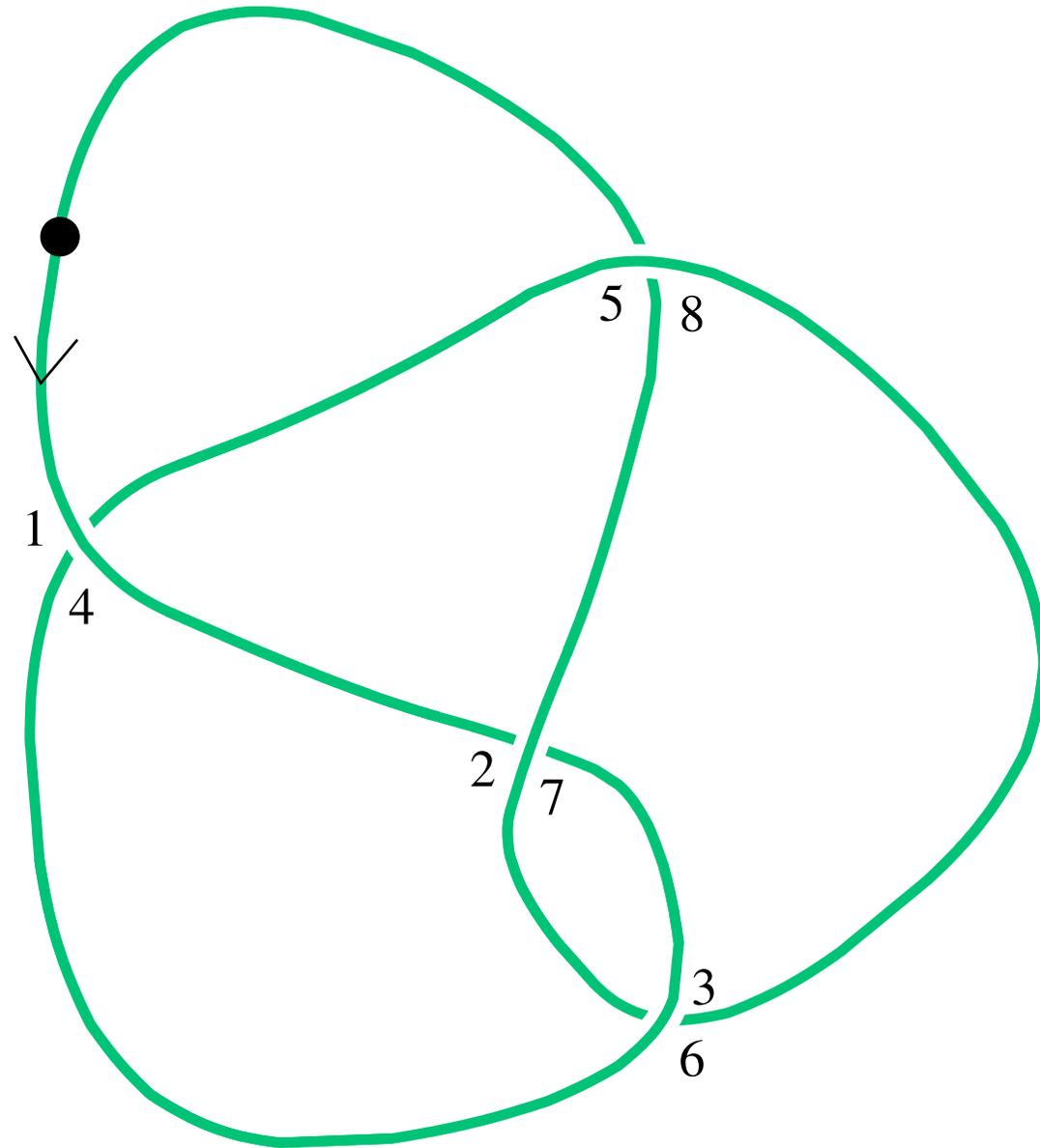




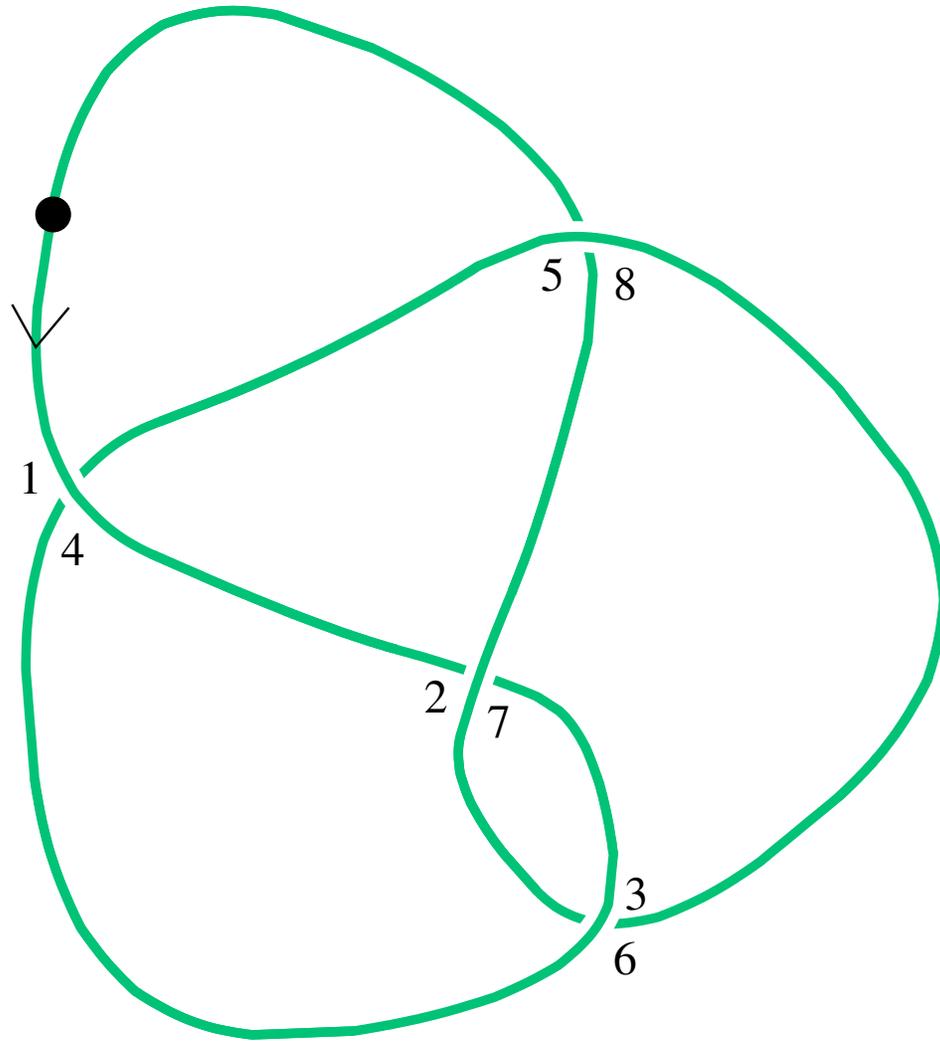




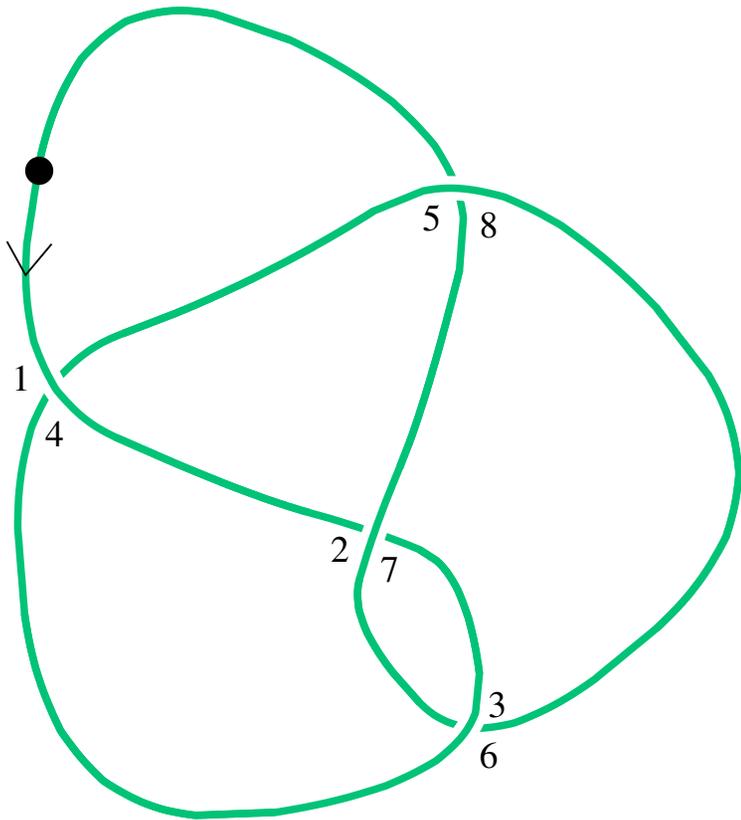




Cada punto de cruce recibe dos números:
uno es par y el otro es impar.



Escribimos estas parejas de números en dos renglones, con los impares arriba y en orden:

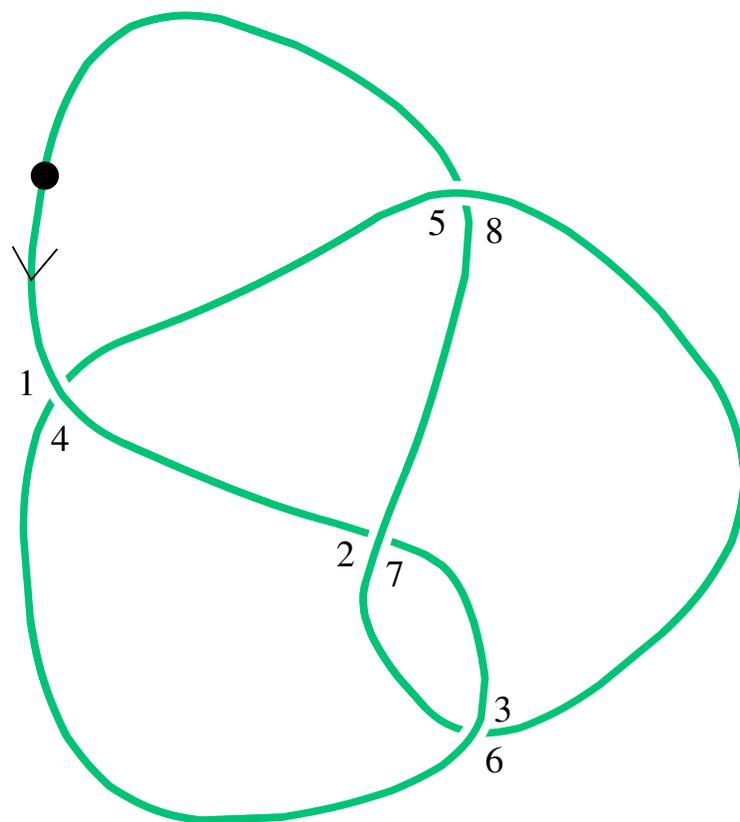


1	3	5	7
4	6	8	2

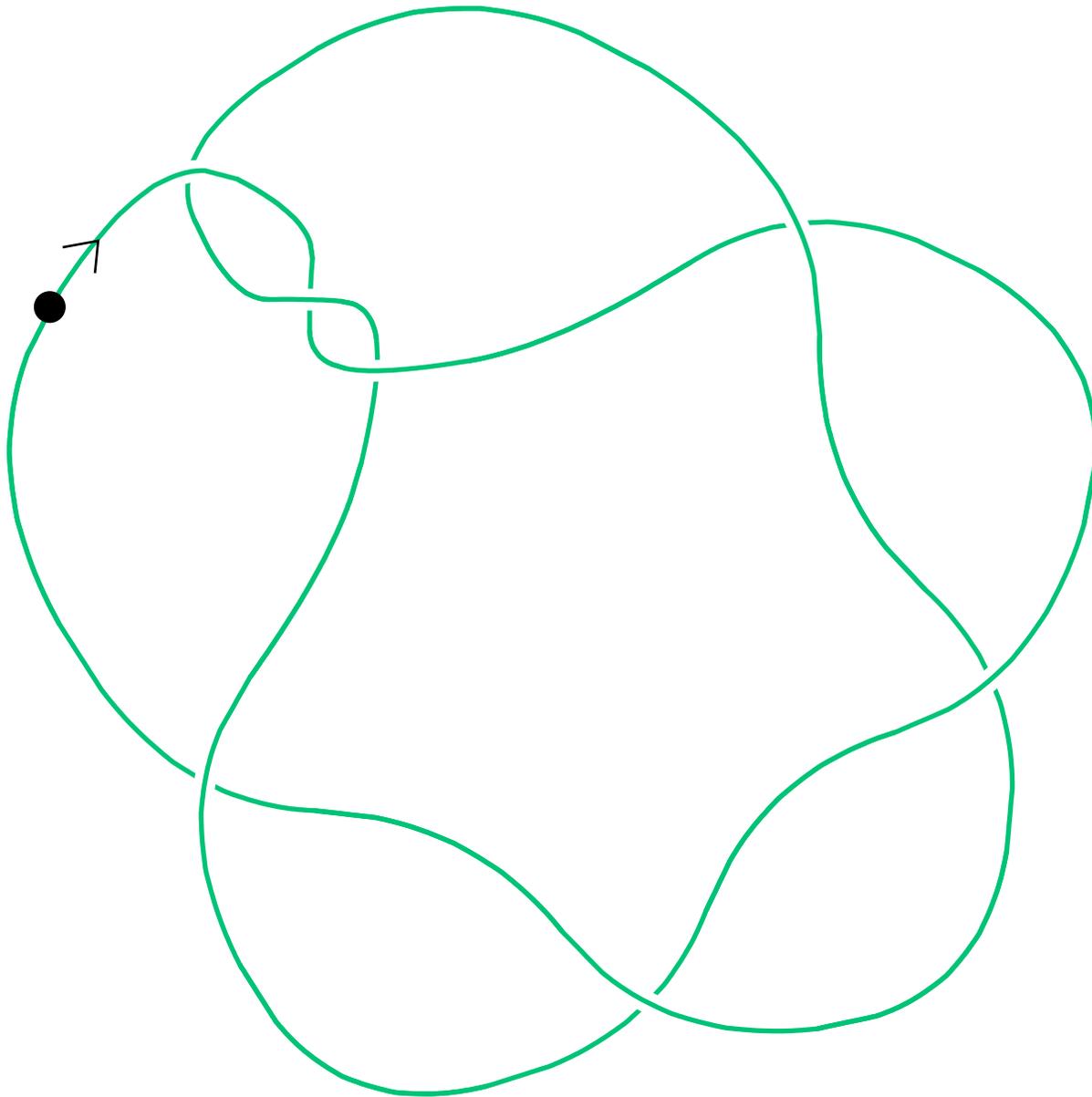
Nos quedamos sólo con los números pares
(en el orden que tomaron)

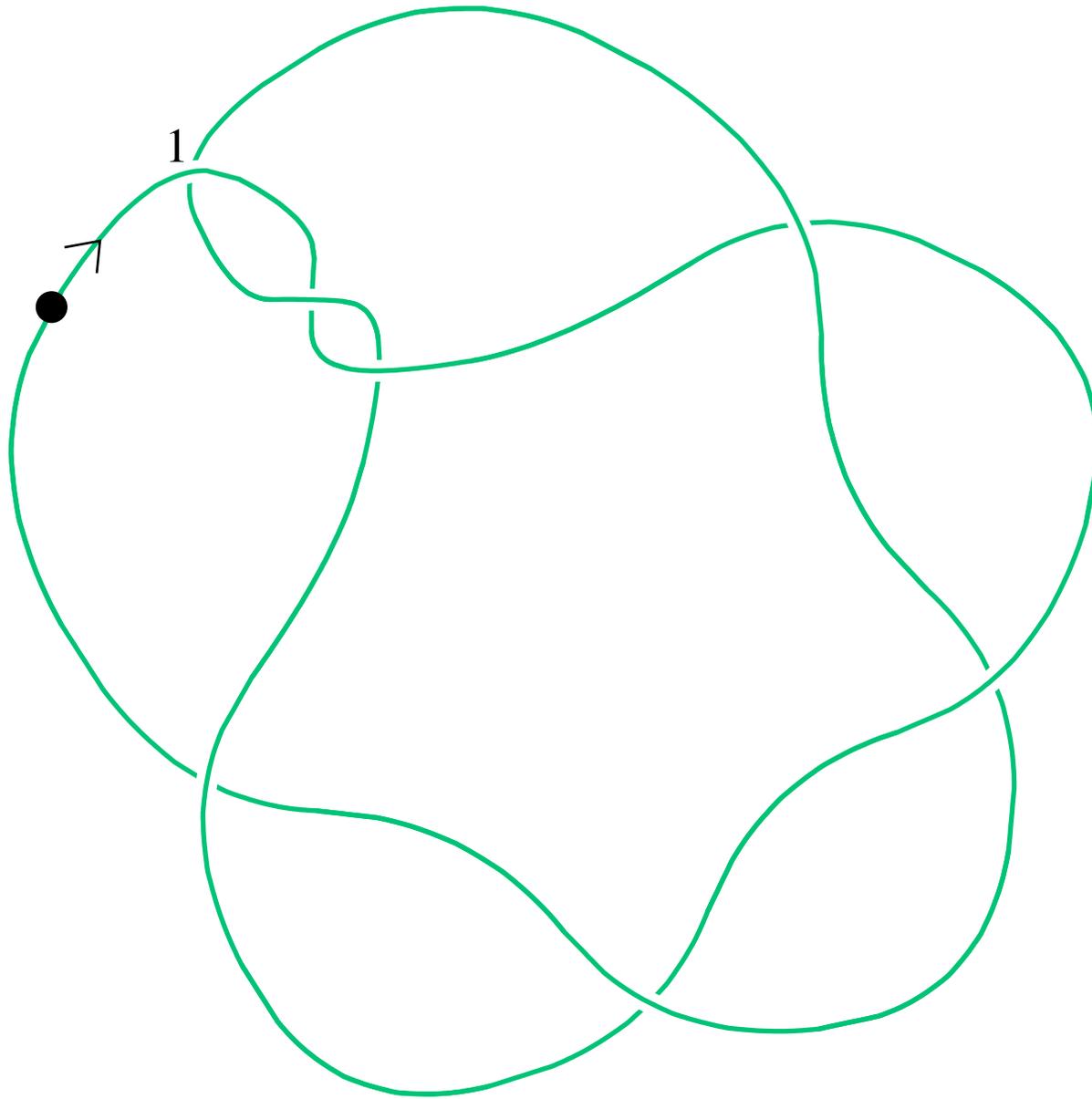
El código de este diagrama es

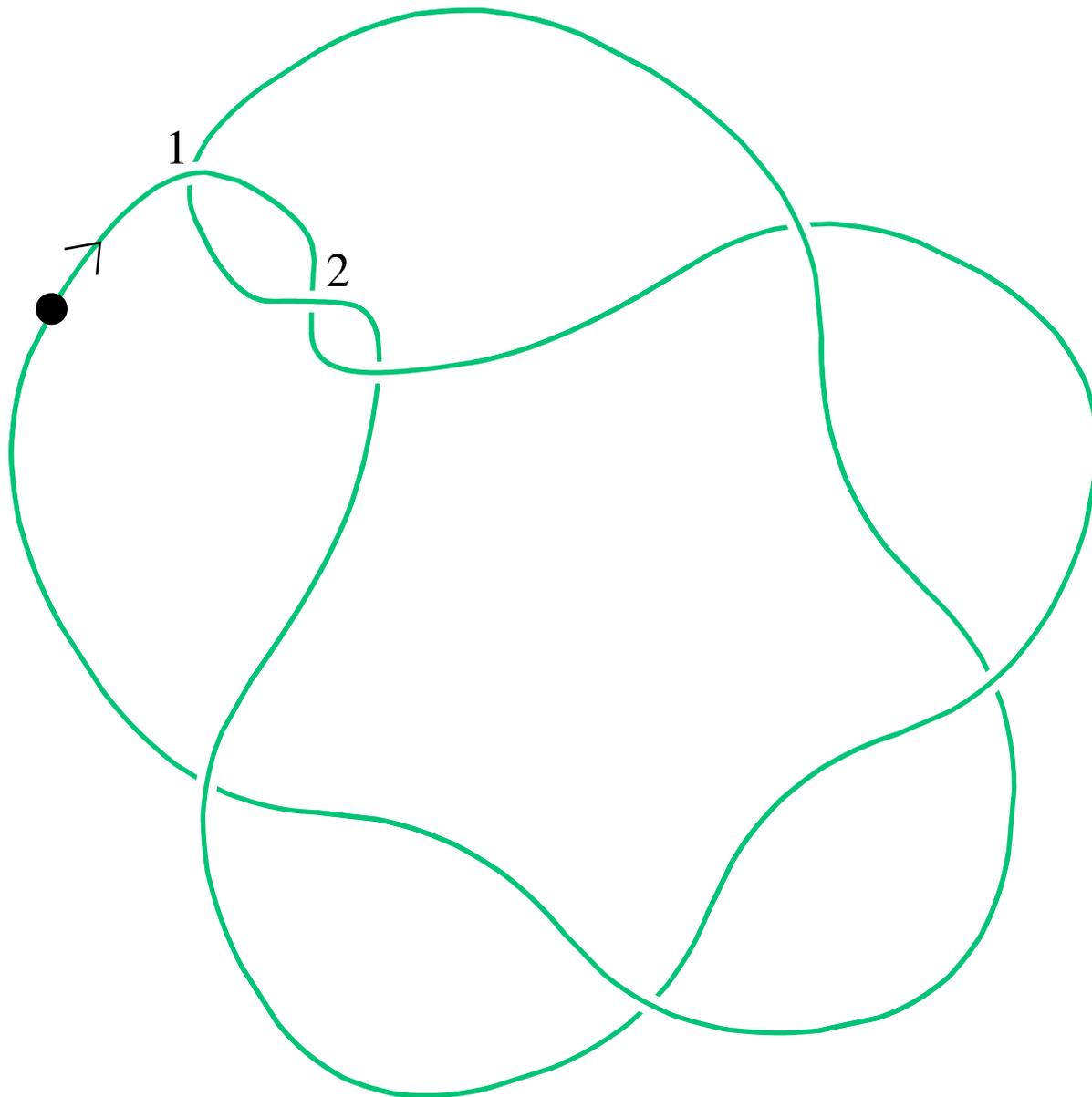
4 6 8 2

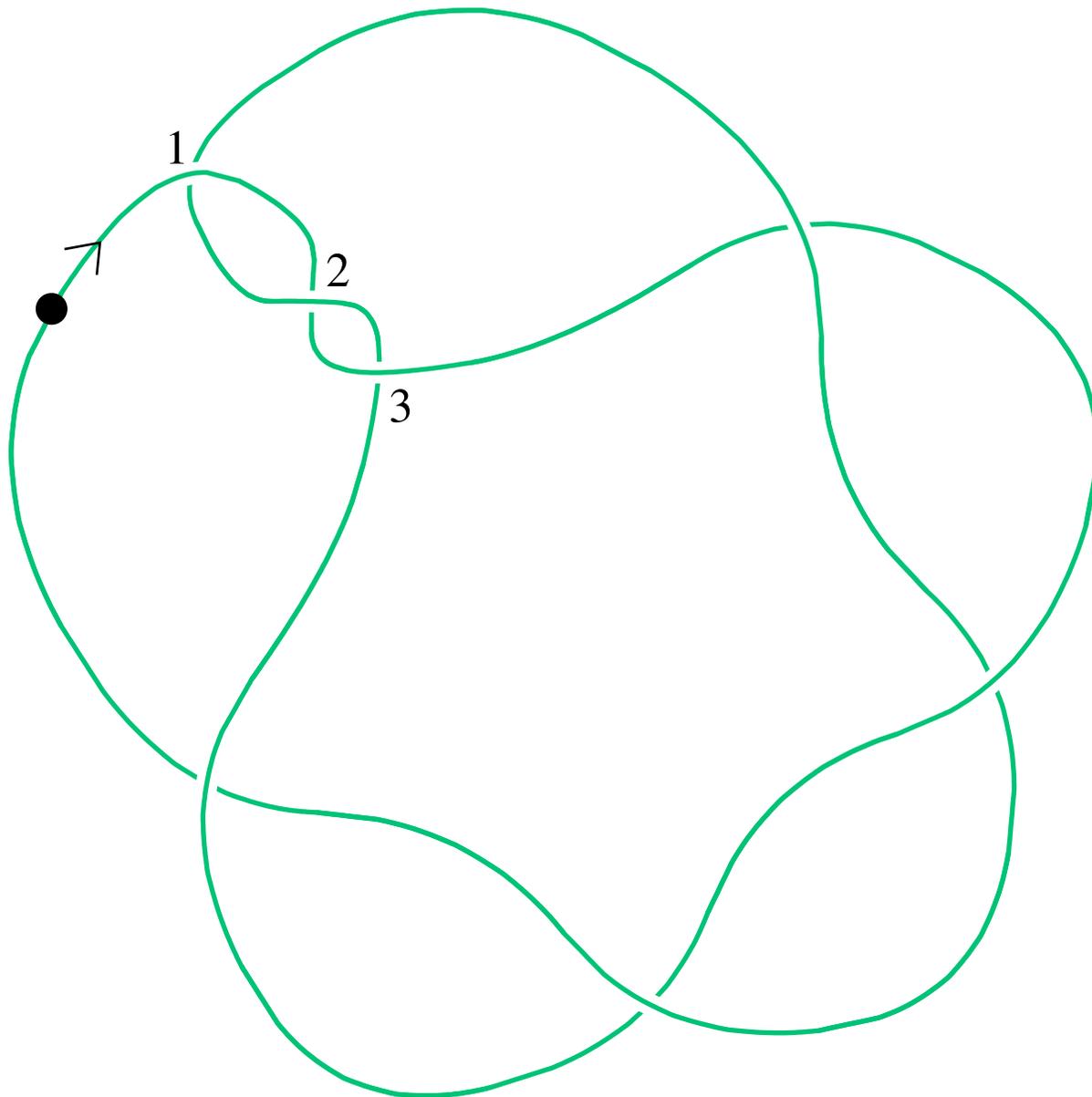


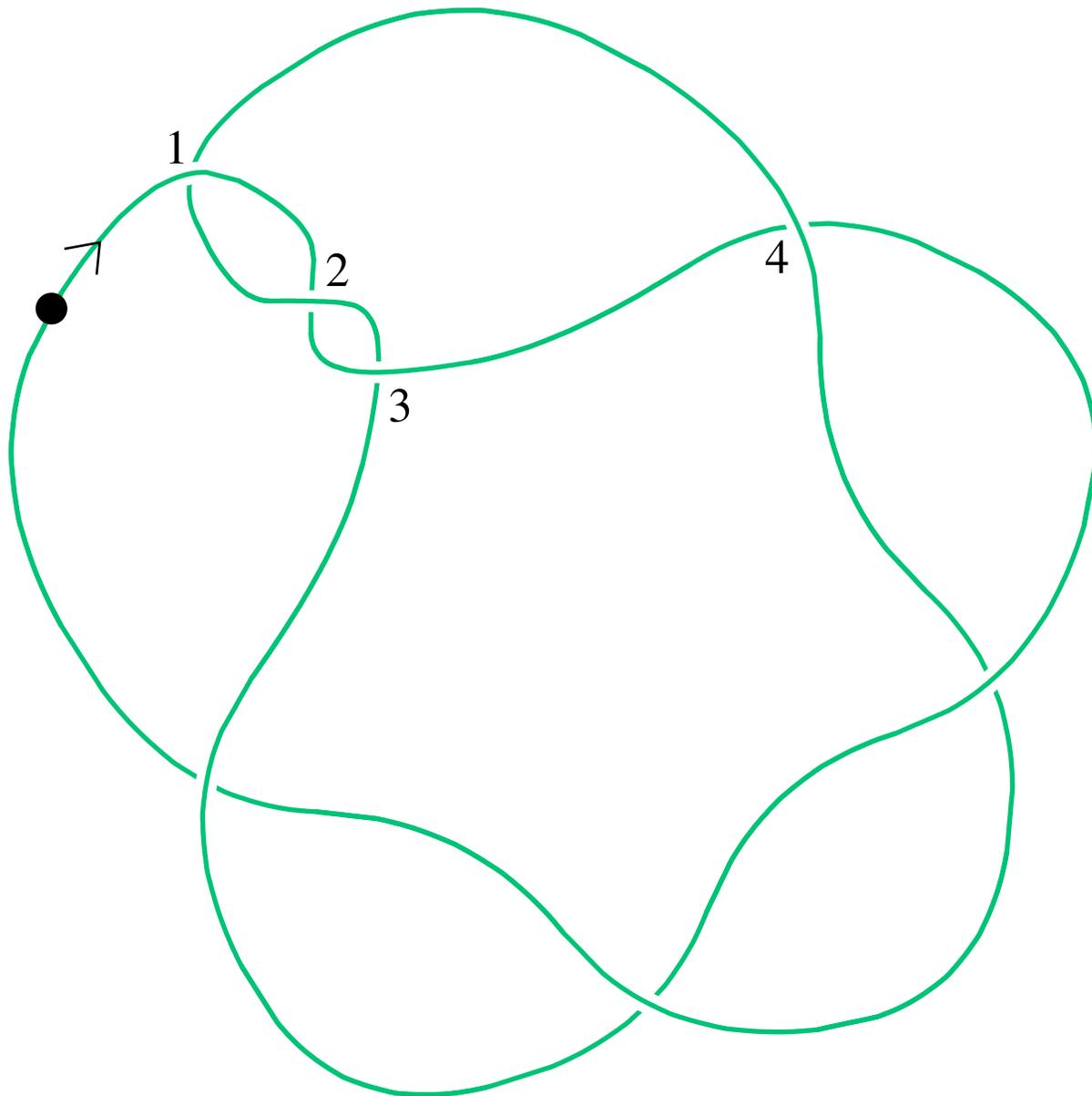
Otro ejemplo:

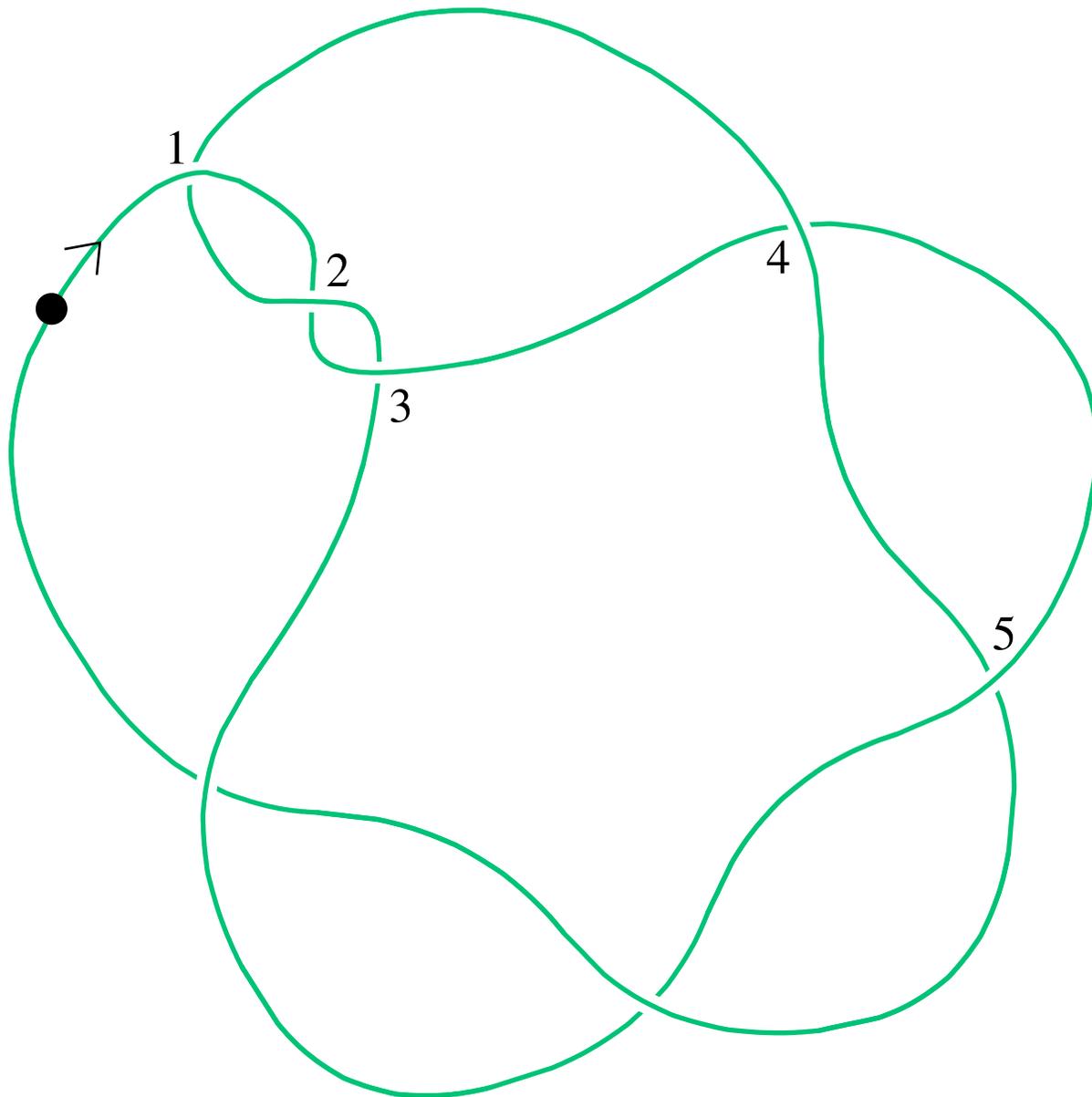


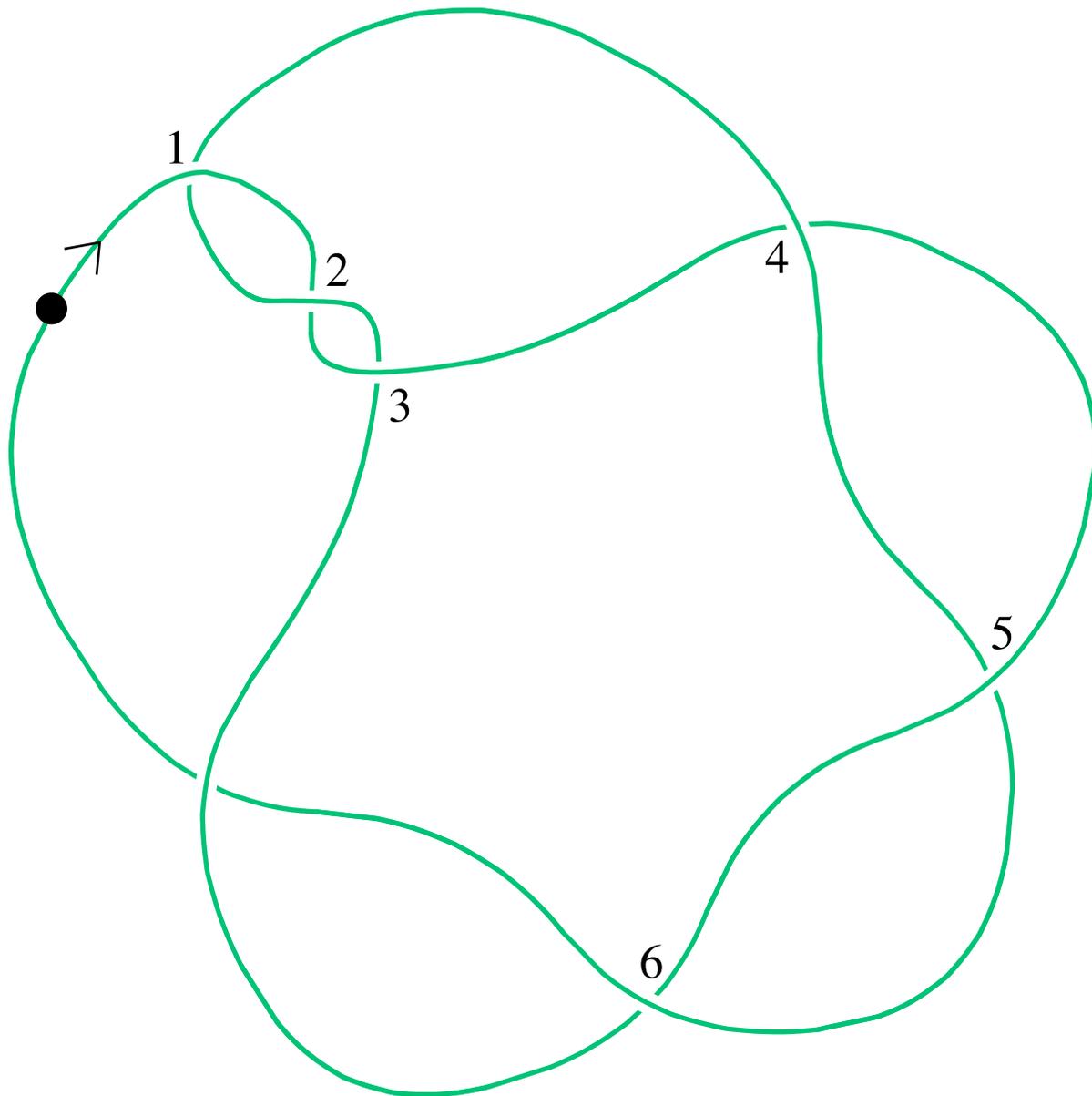


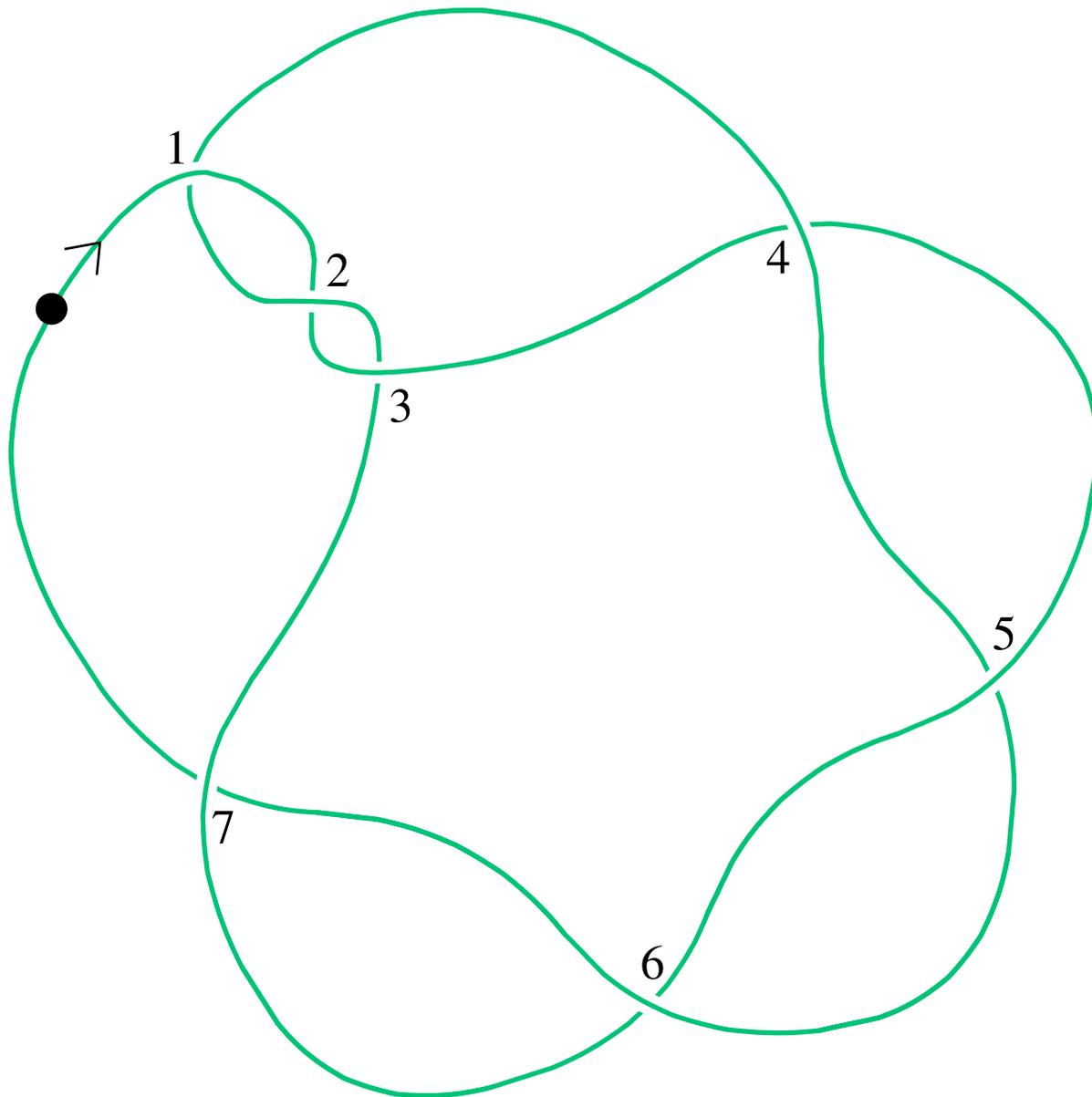


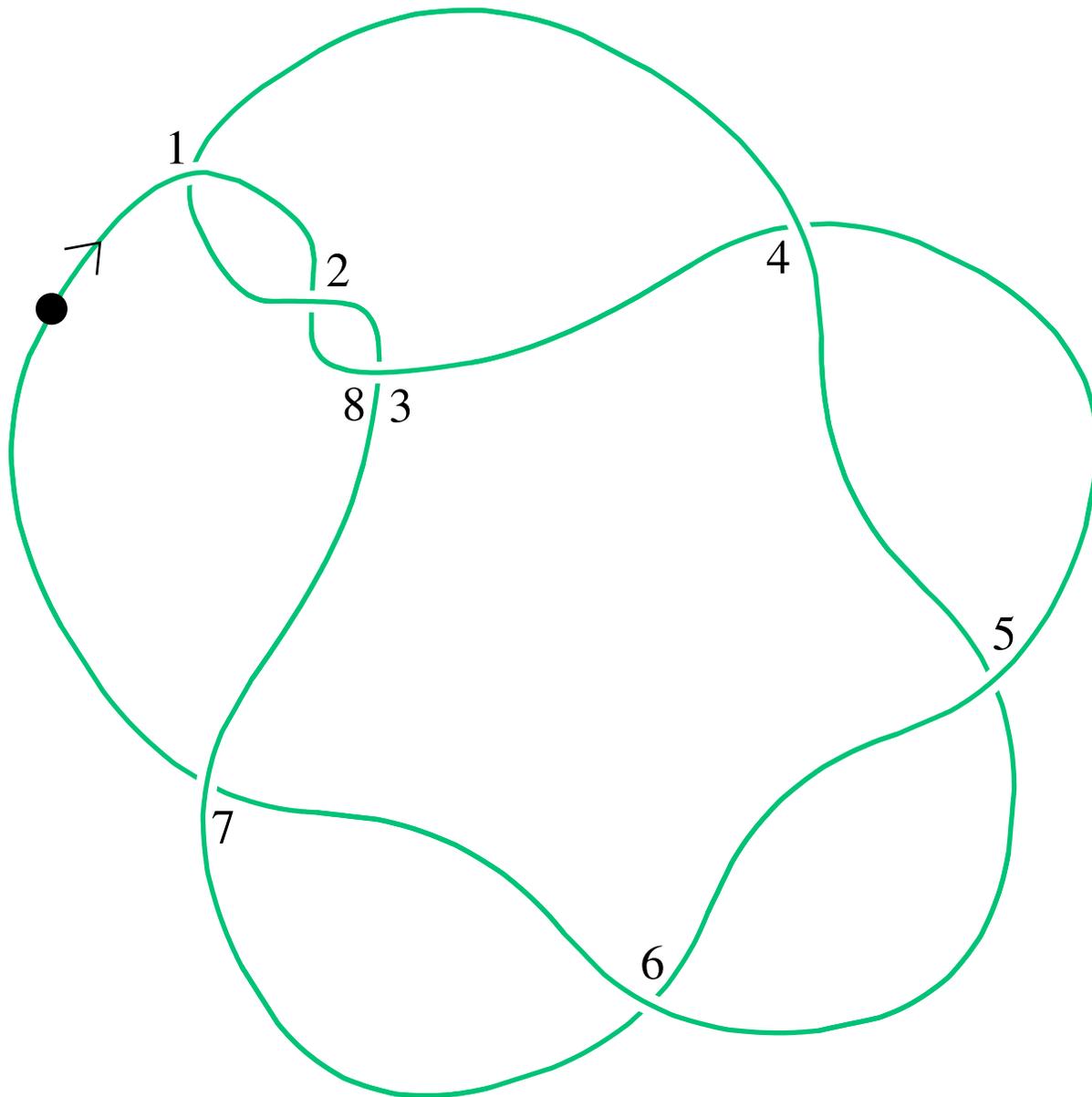


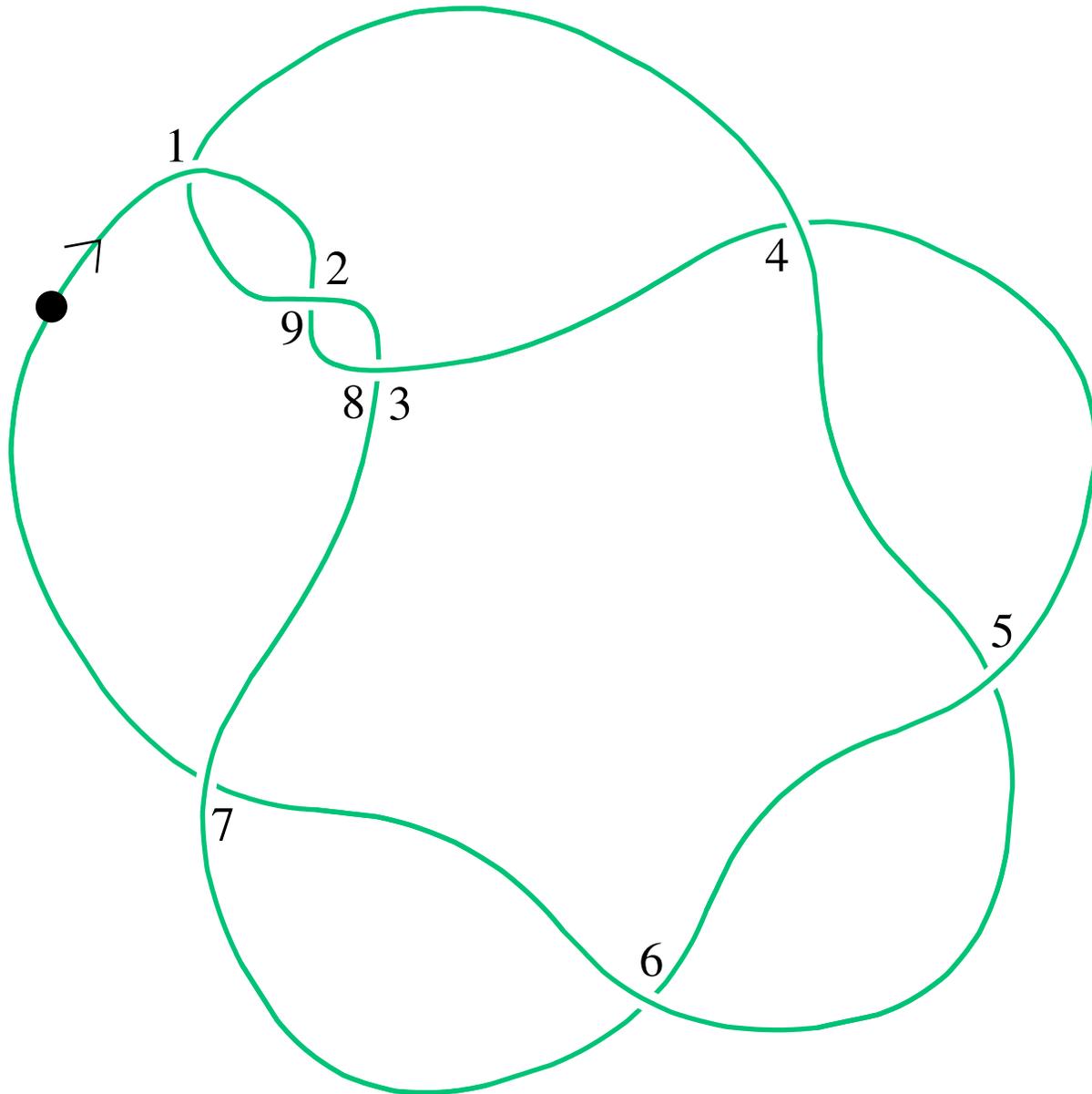


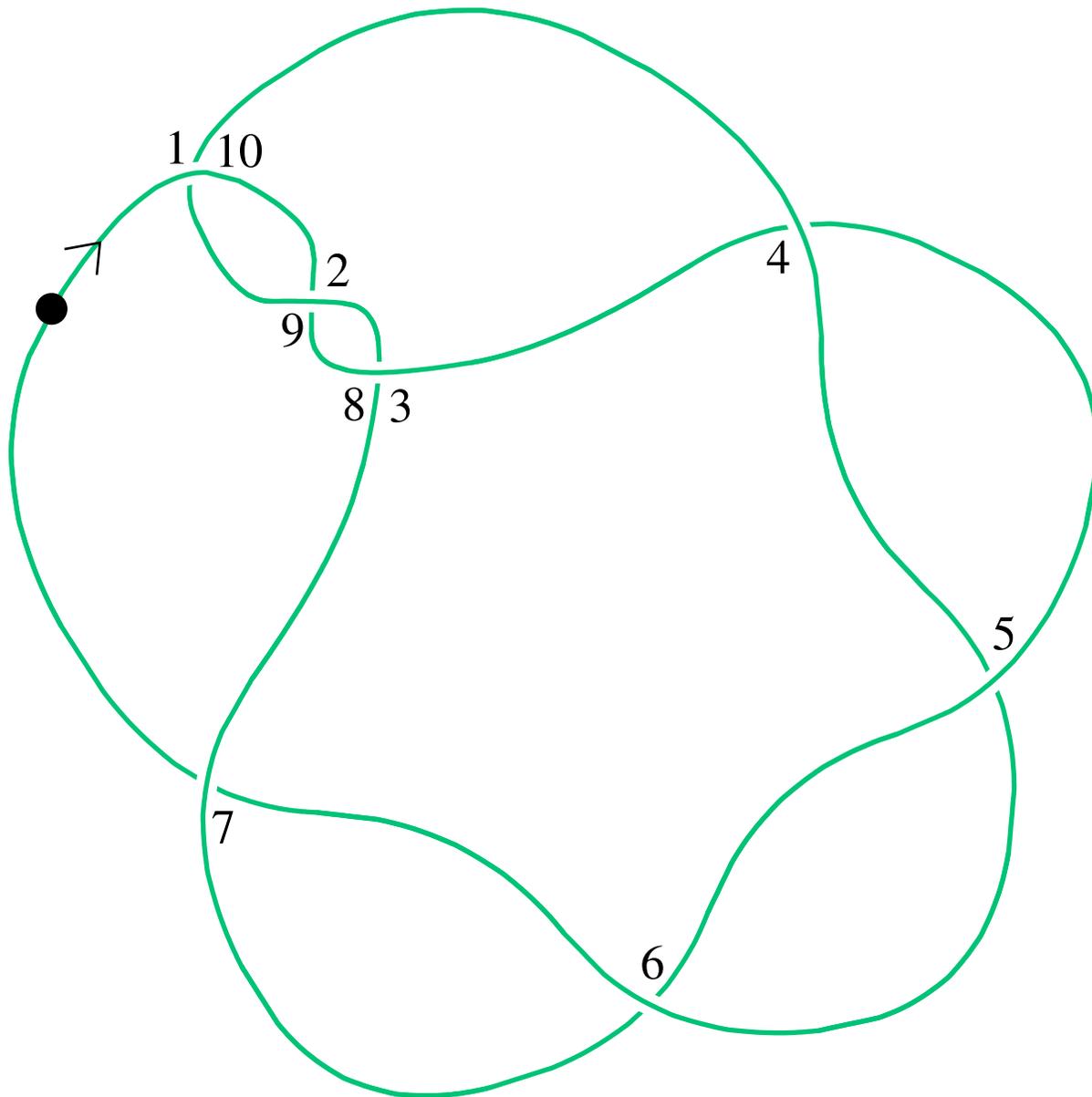


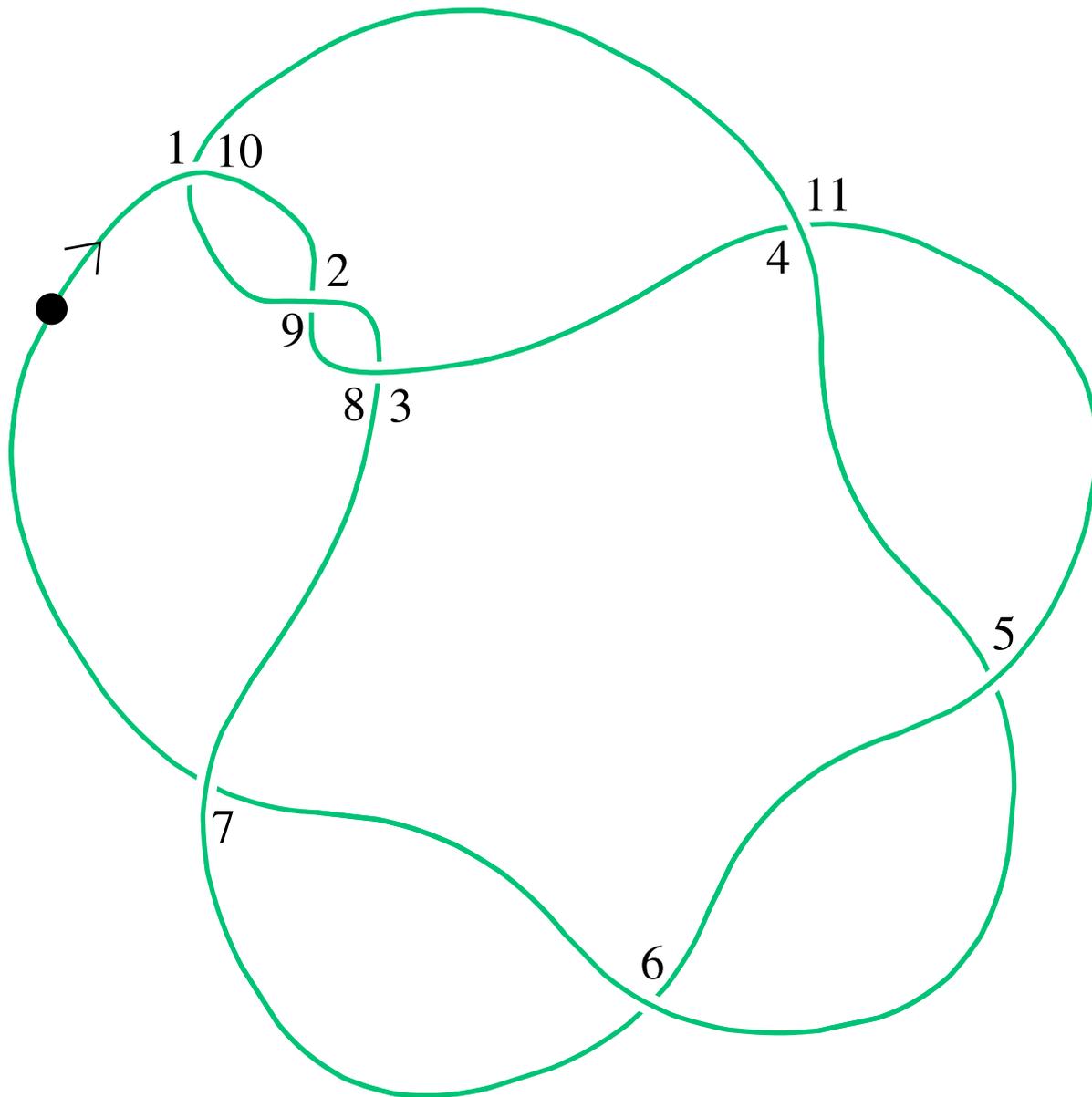


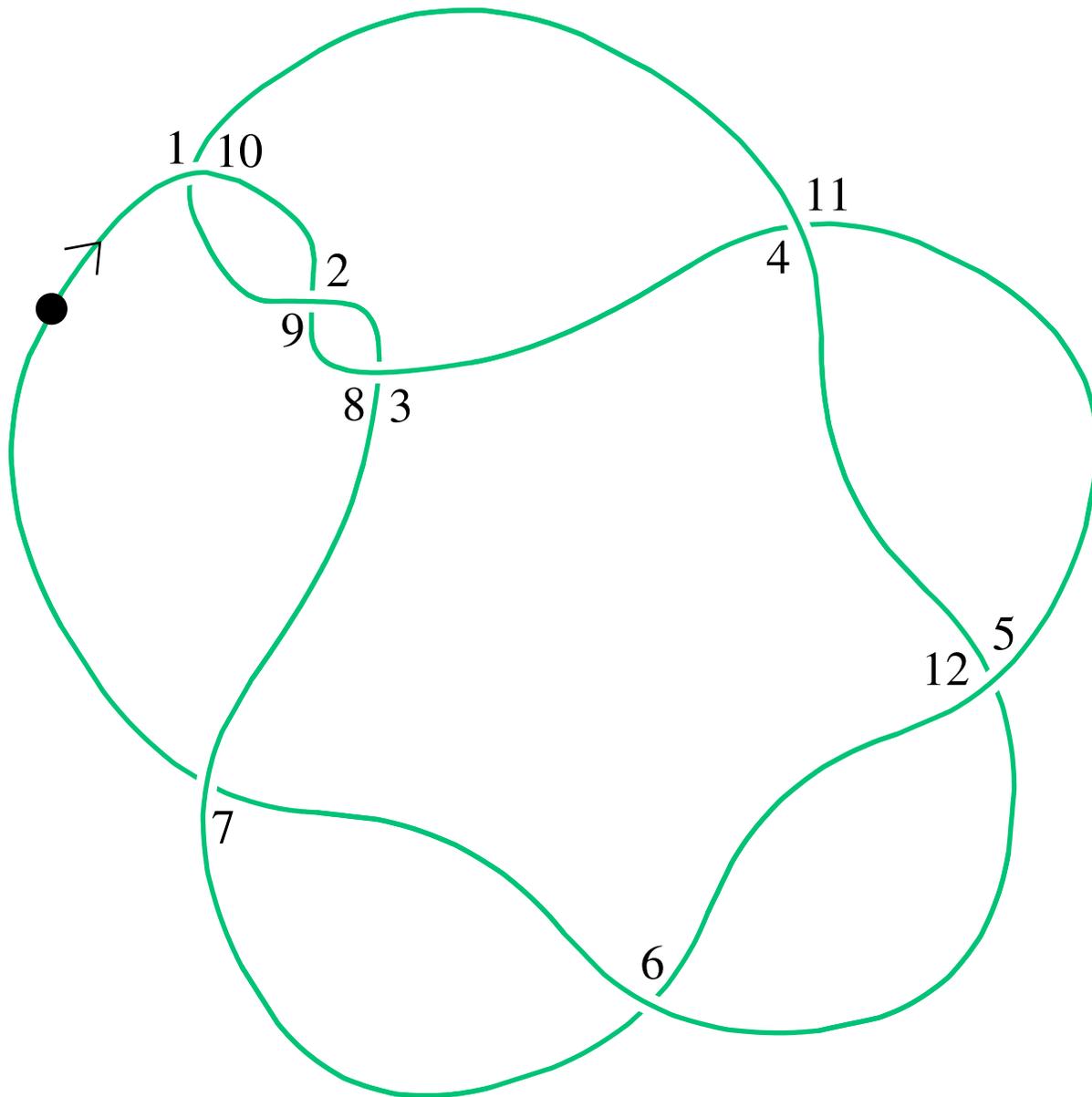


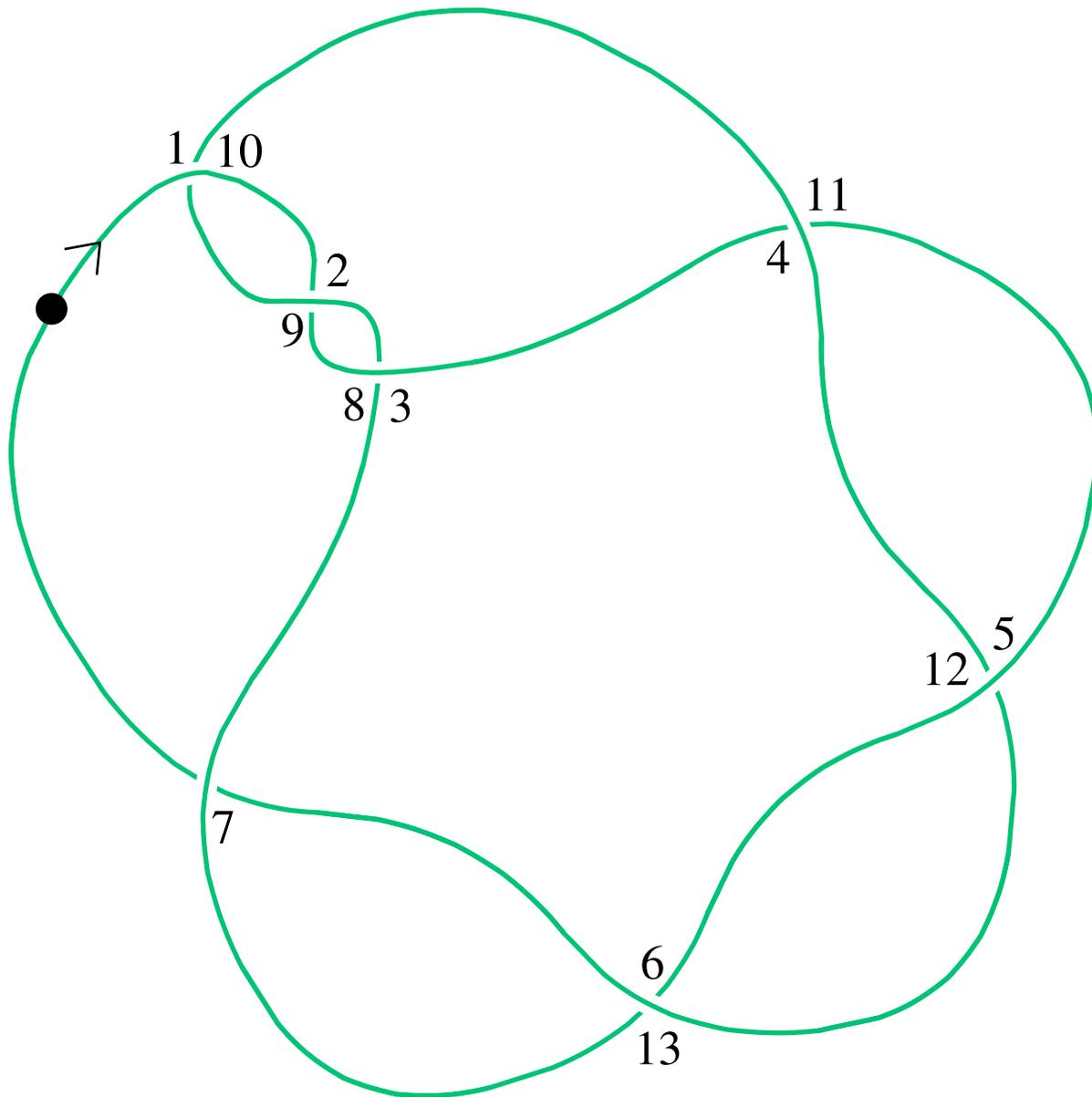


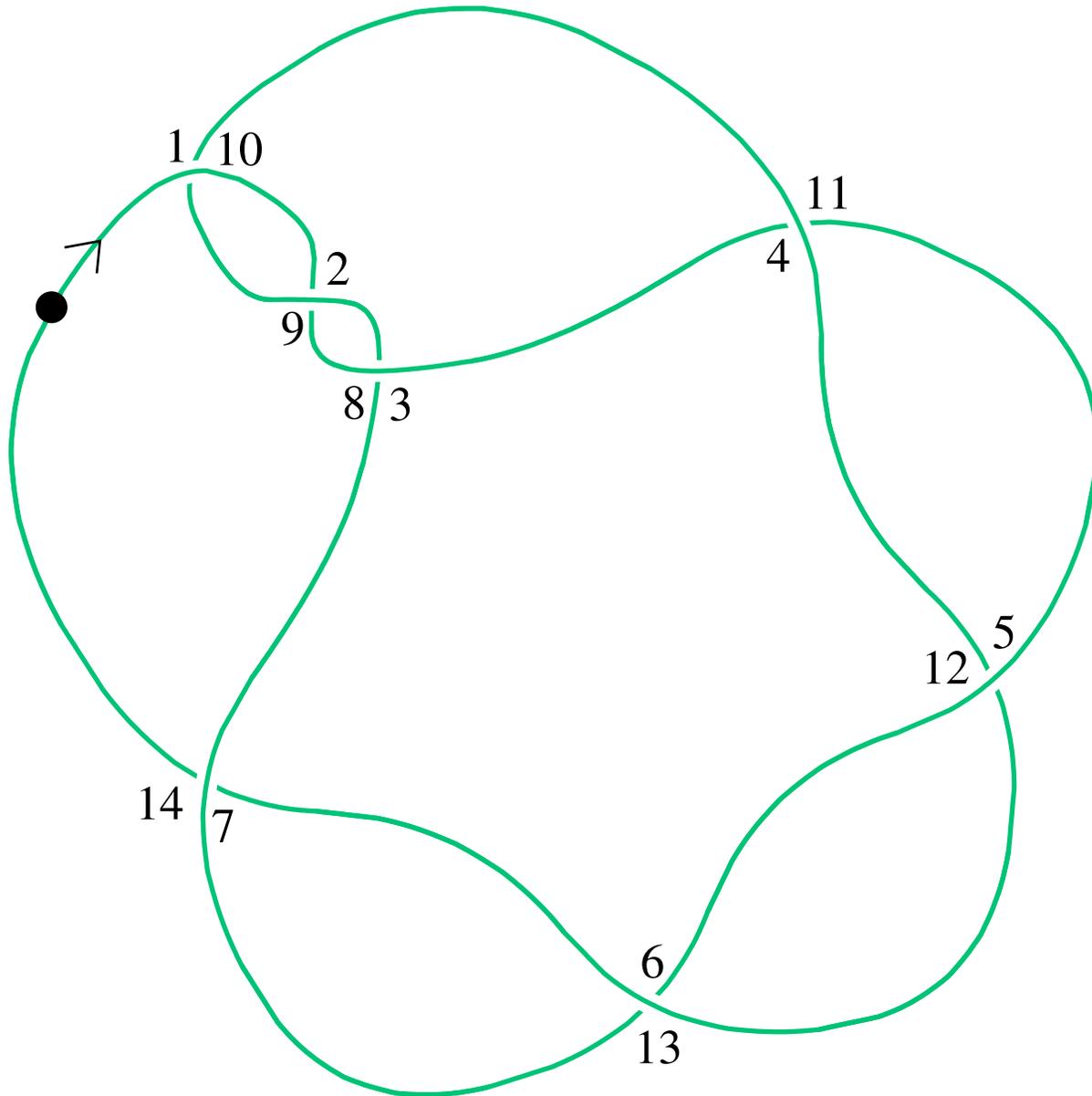




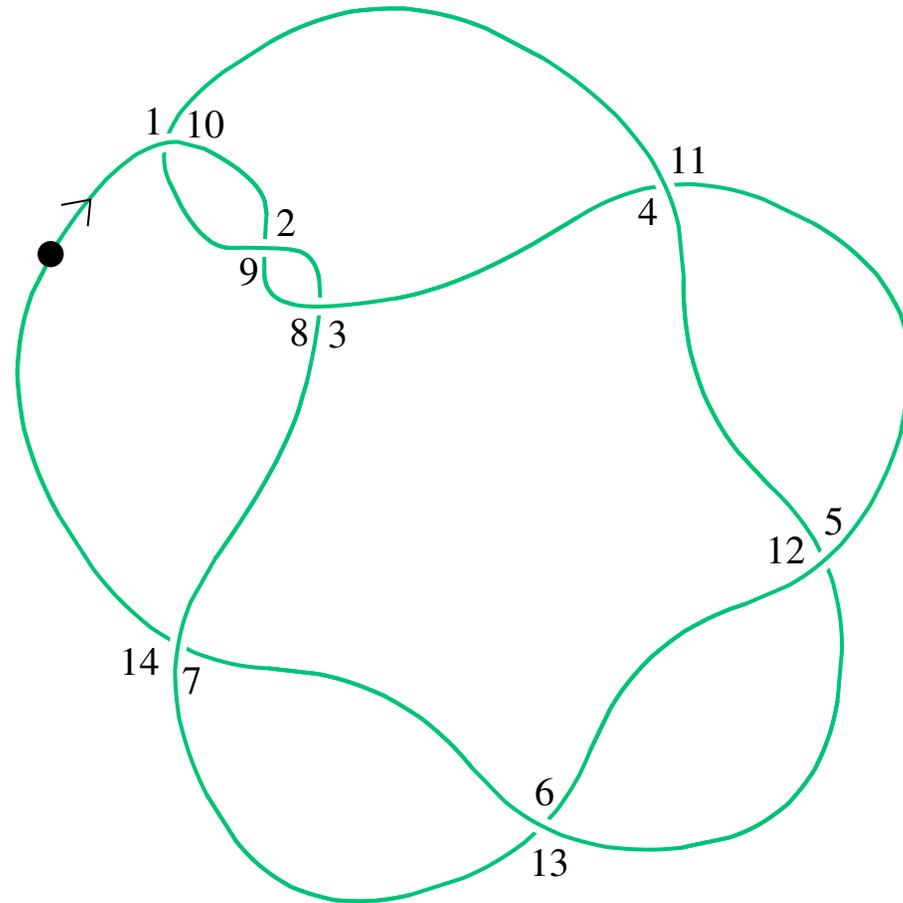








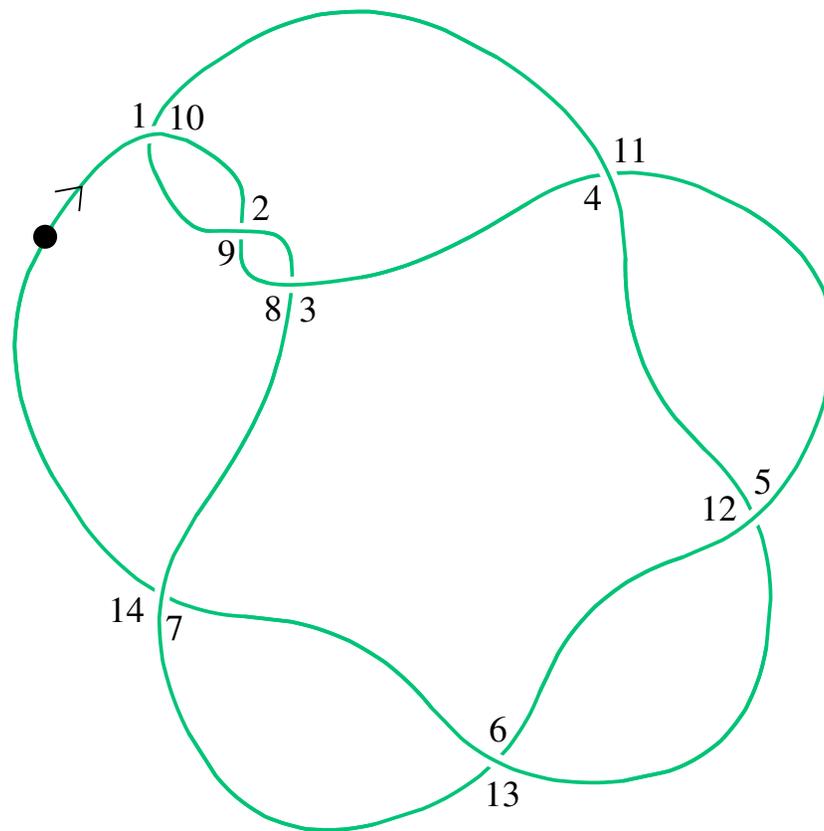
Terminamos con



1	3	5	7	9	11	13
10	8	12	14	2	4	6

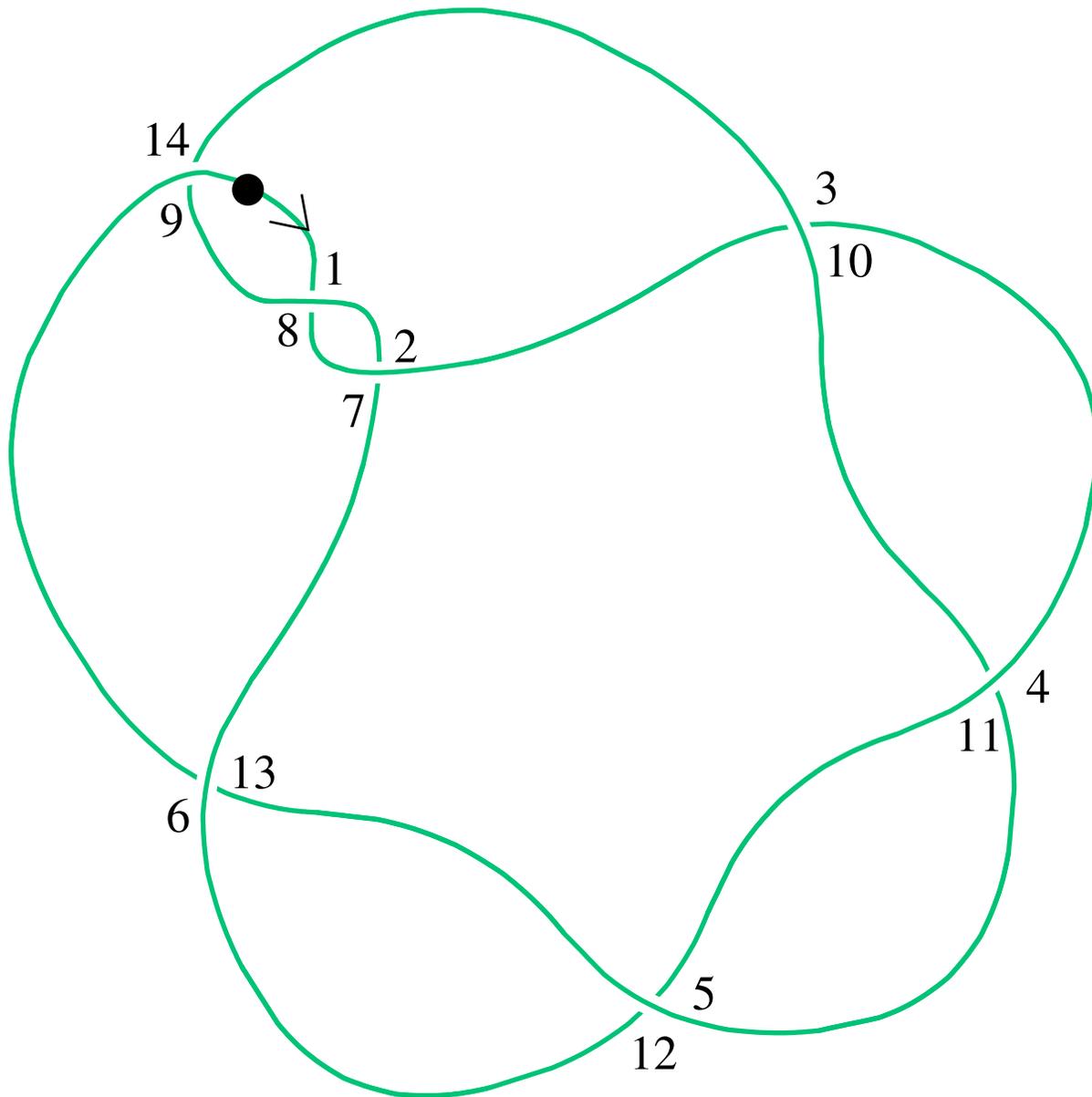
El código de este diagrama es

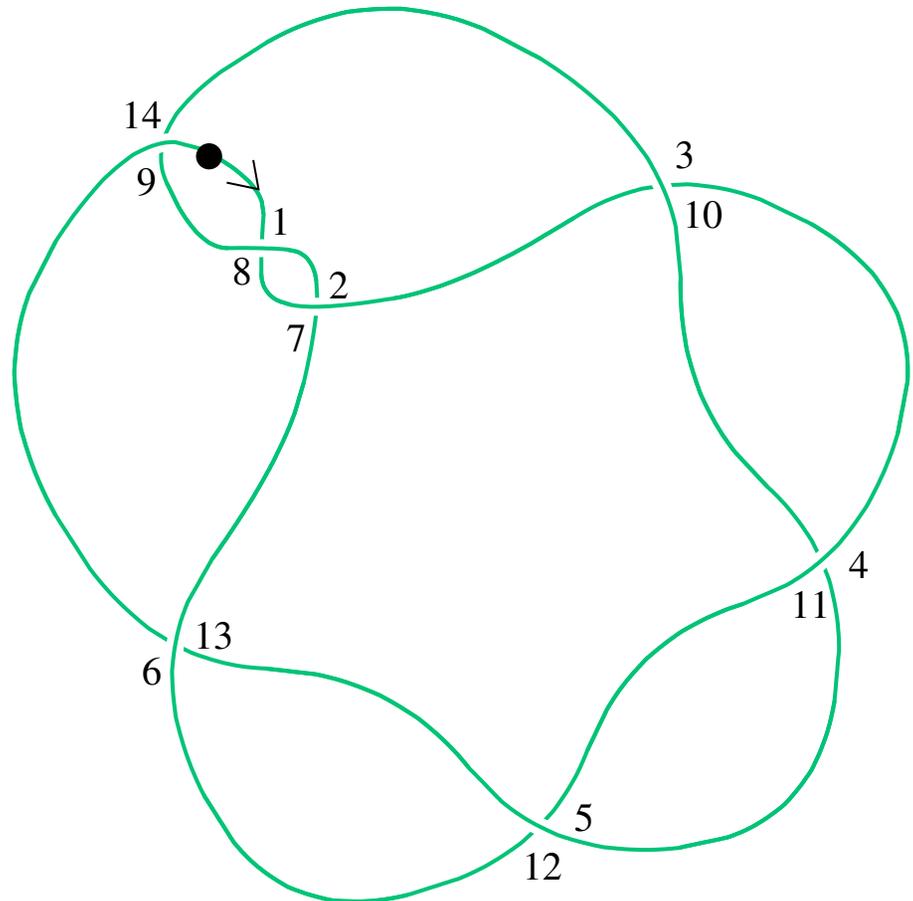
10 8 12 14 2 4 6



Tenemos varios problemas.

¿Qué tal si comenzamos en otro punto base?

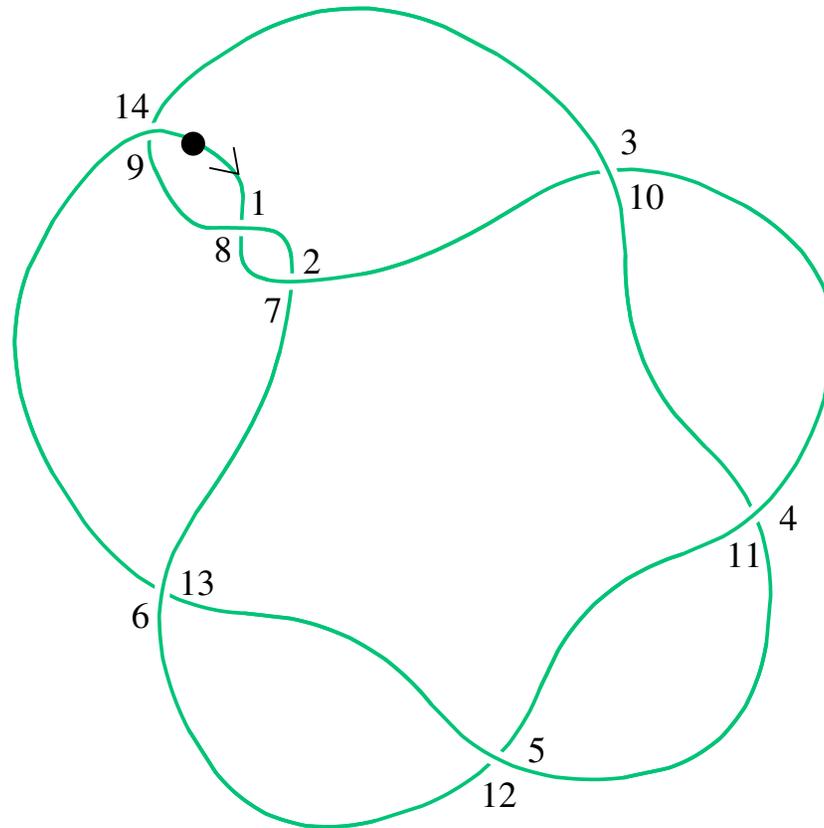




1	3	5	7	9	11	13
8	10	12	2	14	4	6

El código de este (mismo) diagrama es

8 10 12 2 14 4 6



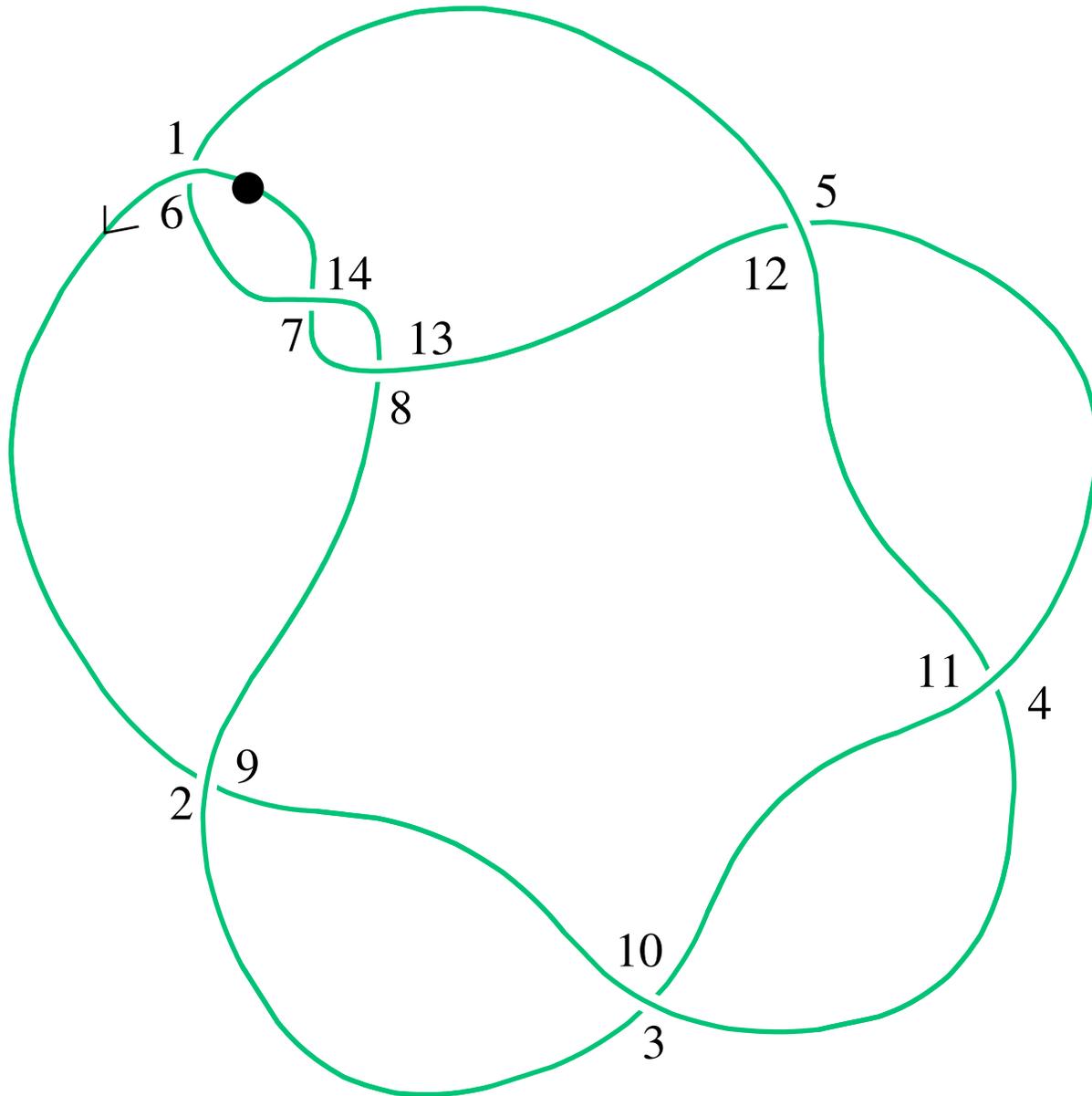
Antes fue

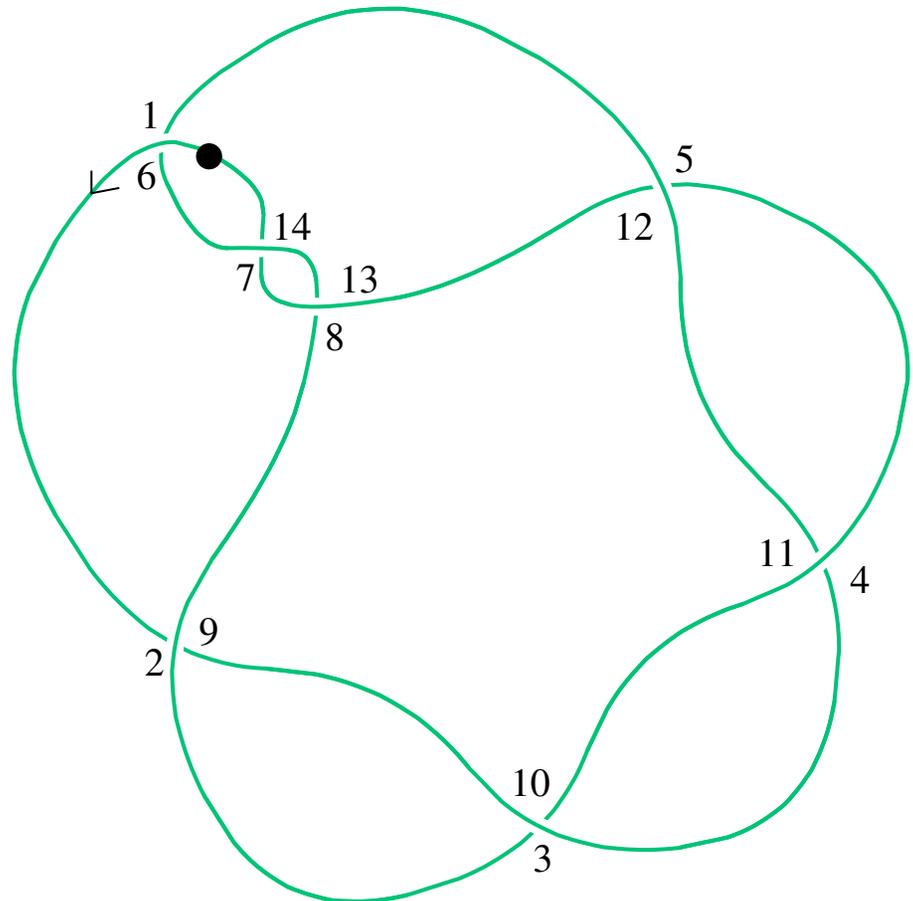
10 8 12 14 2 4 6

y ahora es

8 10 12 2 14 4 6

¿Y qué tal si escogemos otra orientación?

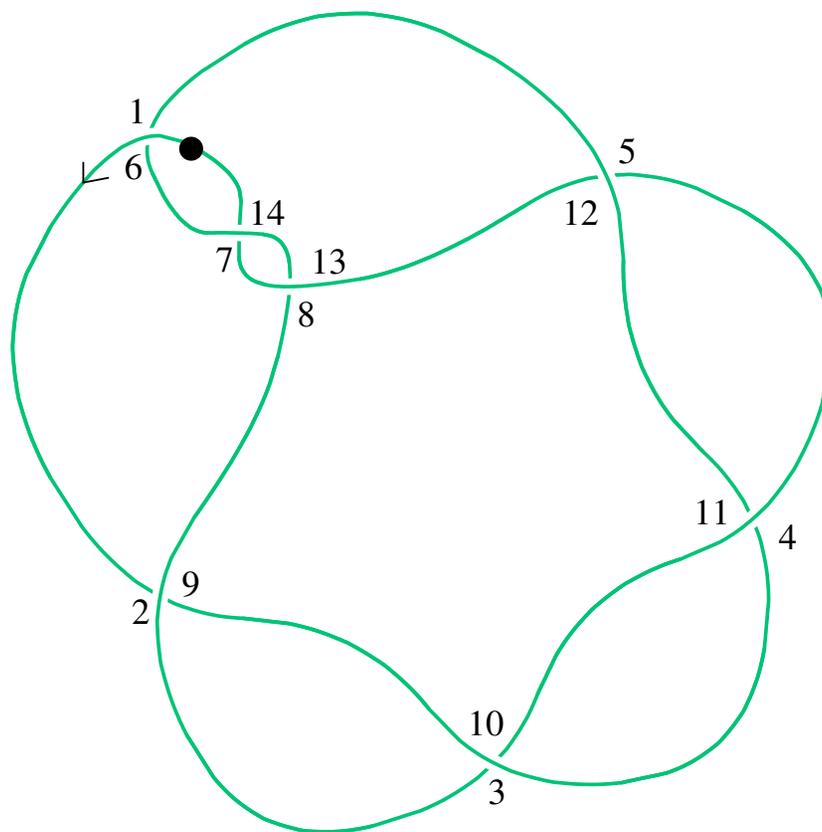




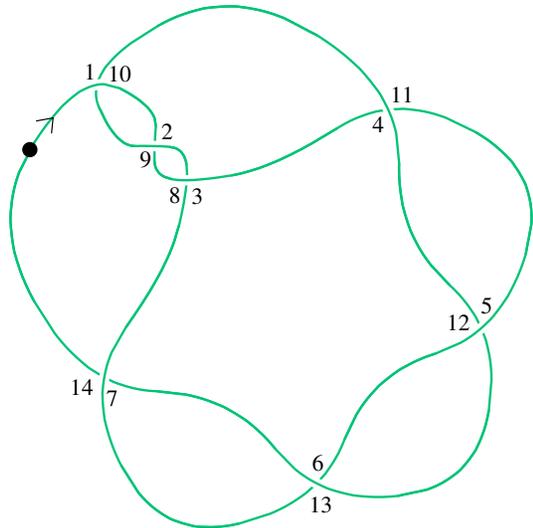
1	3	5	7	9	11	13
6	10	12	14	2	4	8

El código de este (mismo) diagrama es

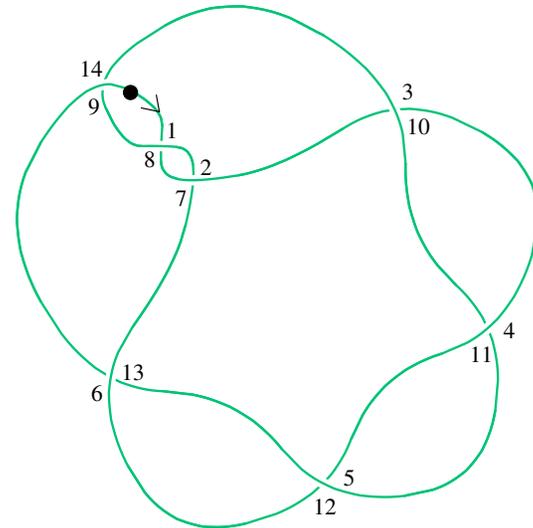
6 10 12 14 2 4 8



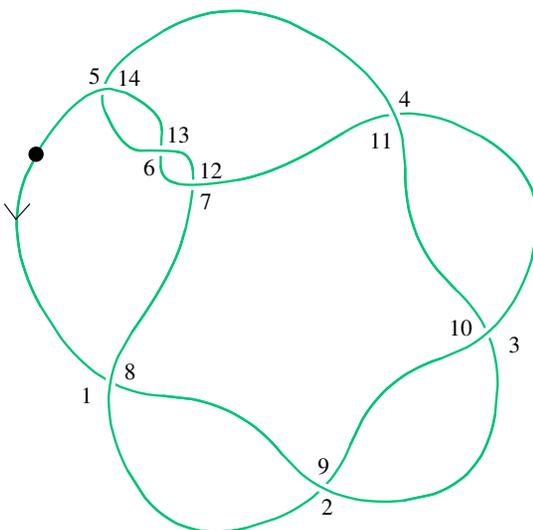
¿Qué tienen que ver estos códigos distintos?



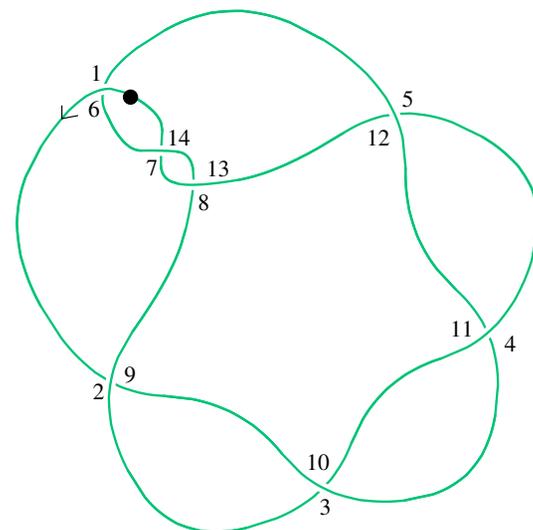
1 3 5 7 9 11 13
10 8 12 14 2 4 6



1 3 5 7 9 11 13
8 10 12 2 14 4 6



1 3 5 7 9 11 13
8 10 14 12 2 4 6



1 3 5 7 9 11 13
6 10 12 14 2 4 8

Sin dibujos se puede

1	3	5	7	9	11	13	1	3	5	7	9	11	13
10	8	12	14	2	4	6	8	10	12	2	14	4	6

1	3	5	7	9	11	13	1	3	5	7	9	11	13
8	10	14	12	2	4	6	6	10	12	14	2	4	8

1+6=7 3+6=9 5+6=11 7+6=13 9+6=1 11+6=3 13+6=19
10+6=2 8+6=14 12+6=4 14+6=6 2+6=8 4+6=10 6+6=12

=

7 9 11 13 1 3 5
2 14 4 6 8 10 12

=

1 3 5 7 9 11 13
8 10 12 2 14 4 6

Bueno.

¿Y esto pa qué sirve?

Ejemplo

6 12 14 18 16 4 2 10 8

¡Esto está muy bueno!

Pero vámonos despacito.

Comenzamos con un diagrama de un nudo.

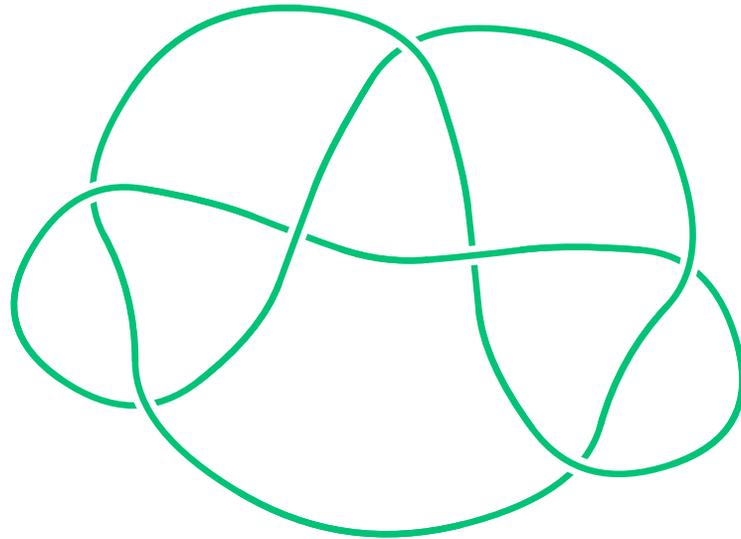
Marcamos un punto de inicio y una dirección sobre el nudo

A partir del punto de inicio recorreremos el nudo y numeramos los puntos de cruce que nos vayamos encontrando hasta que regresemos al punto base.

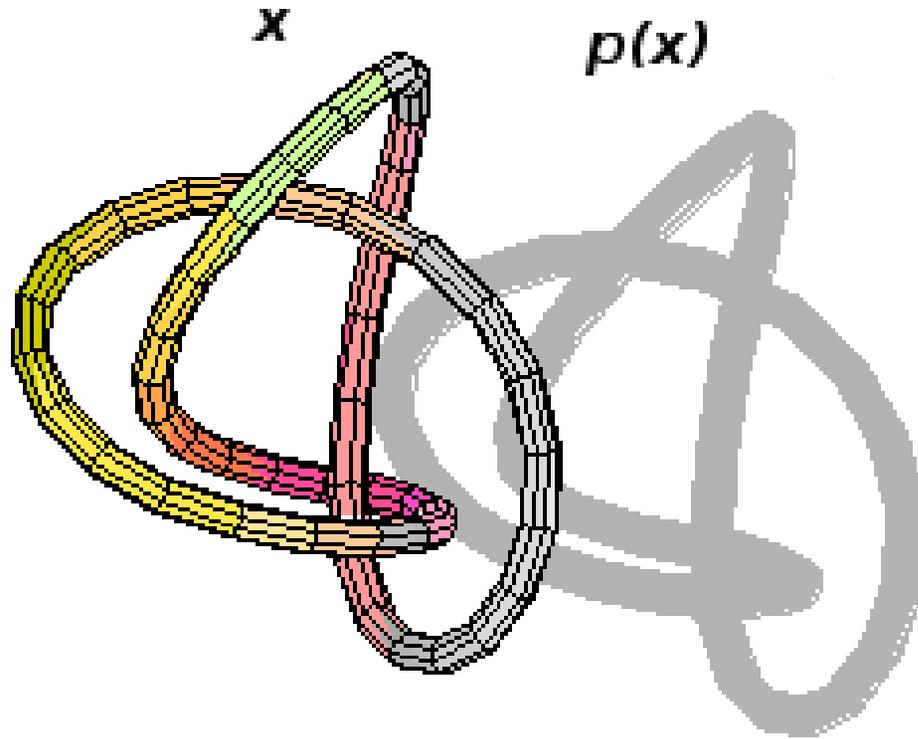
Cada punto de cruce del diagrama recibe dos números: uno es par y el otro es impar.

(i...?)

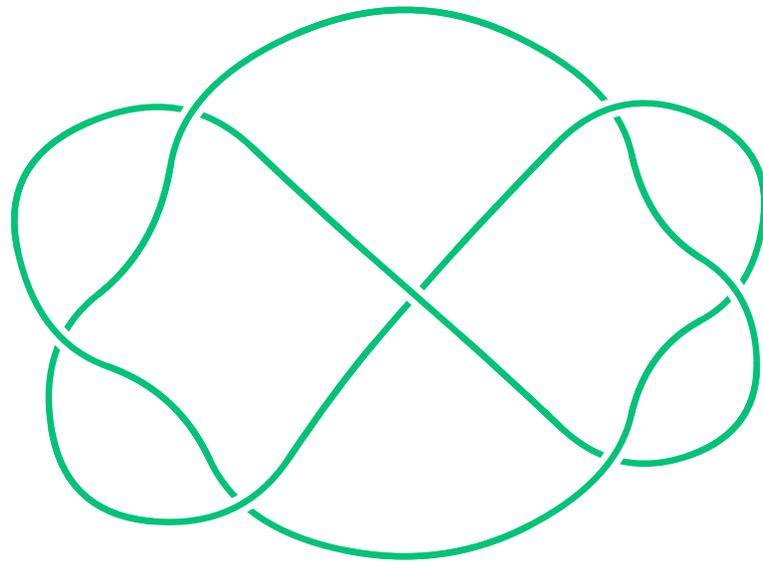
Si tenemos un nudo k en el espacio, entonces un diagrama D del nudo k consta de una proyección del nudo sobre un plano y de indicaciones en los puntos de cruce que nos dicen qué puntos pasan por arriba o por abajo.



Si tenemos un puntito x en el nudo k , vamos a escribir $p(x)$ para el punto de la proyección que corresponde a x

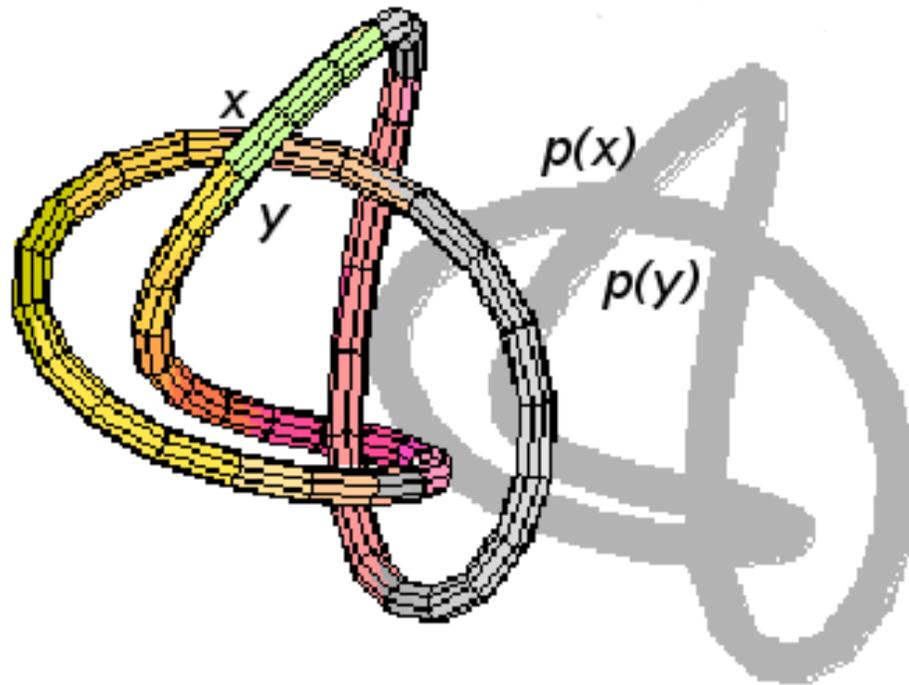


Como tenemos una proyección regular,
en el diagrama vemos arcos y puntos dobles únicamente
(los puntos dobles corresponden a los puntos de cruce)



Para cada punto doble z de la proyección, tenemos dos puntitos distintos x y y en el nudo k que se proyectan sobre z , o sea $p(x) = p(y) = z$

(pues sí; son puntos dobles)



Pensemos que nuestro diagrama tiene n puntos de cruce (puntos dobles).

Si recorremos el nudo k y numeramos los puntos de k que se proyectan en puntos dobles, tenemos una sucesión de puntos

$$x_1, x_2, x_3, \dots, x_{2n}$$

O sea, x_1 es el primer punto que nos encontramos, x_2 el segundo punto que nos encontramos, etc., hasta que llegamos al último punto que se proyecta en un punto doble: x_{2n} .

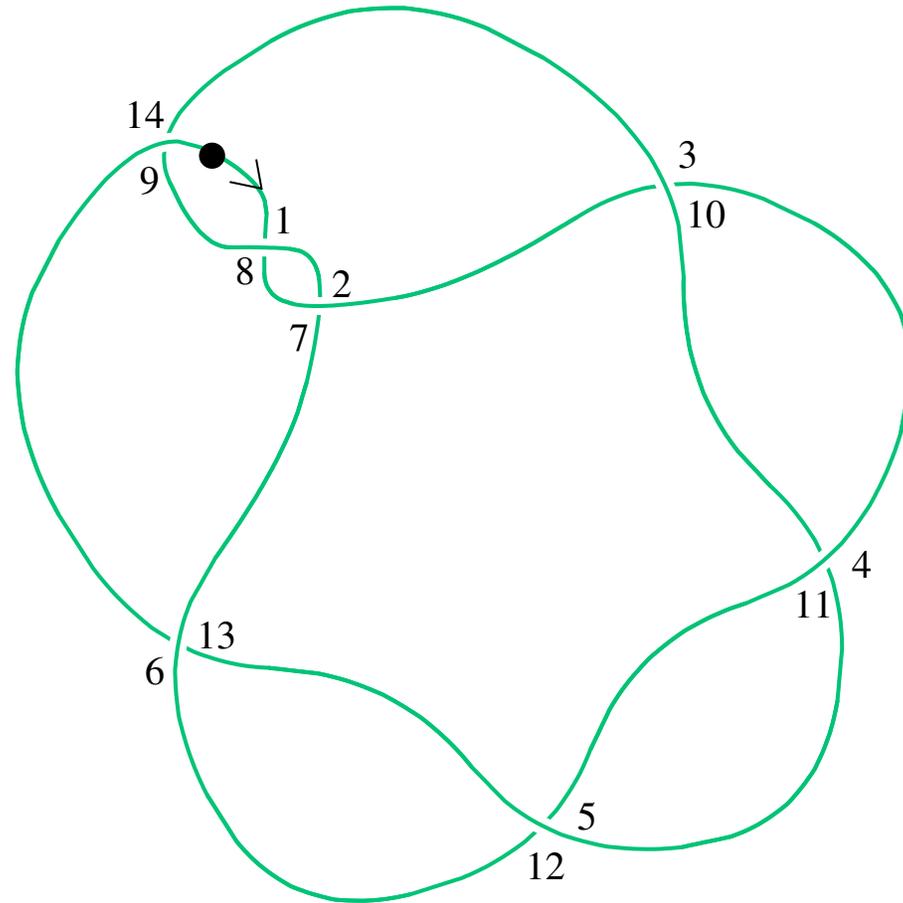
(Después nos volvemos a encontrar con x_1 .)

¿Cómo se ven los puntos

$$x_1, x_2, x_3, \dots, x_{2n}$$

en el diagrama?

Pues, se ven así:



Por ejemplo, el cruce donde está el 1 y el 8, es el punto donde se proyectaron los puntos x_1 y x_8 de k .

¿Correcto?

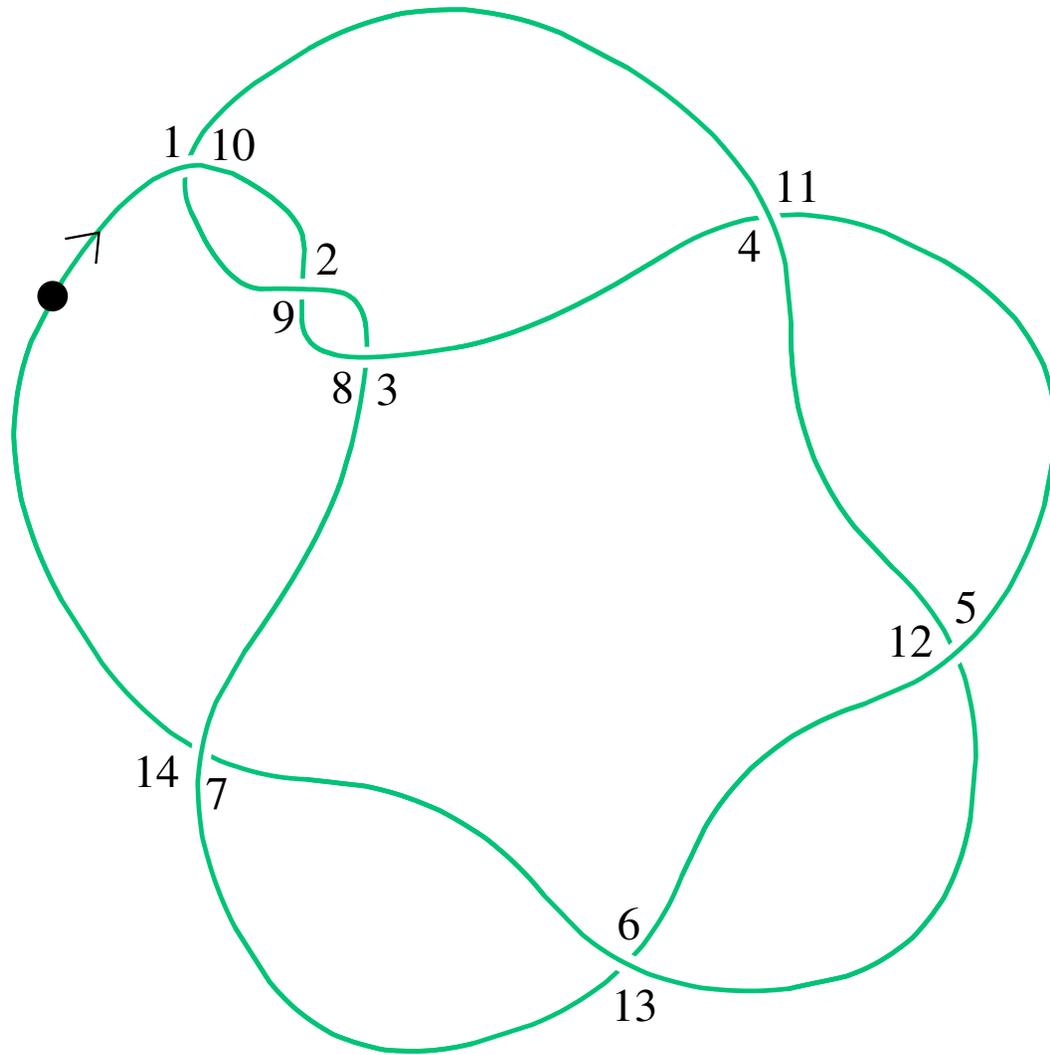
Ya podemos entender la afirmación:

Cada punto de cruce del diagrama recibe dos números: uno es par y el otro es impar.

En la sucesión de un diagrama, si en un cruce tenemos al número i , al otro número j que aparece en ese cruce lo llamamos el acompañante de i .

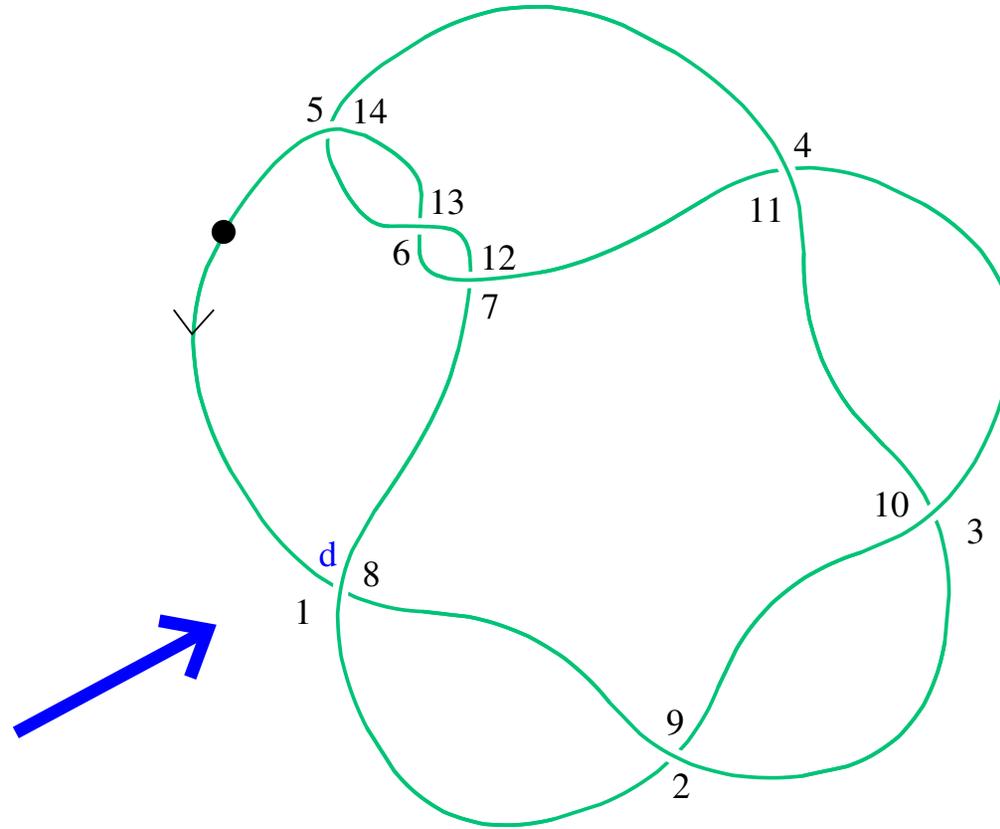
Escribimos

$$j = \text{acompañante}(i) = a(i)$$



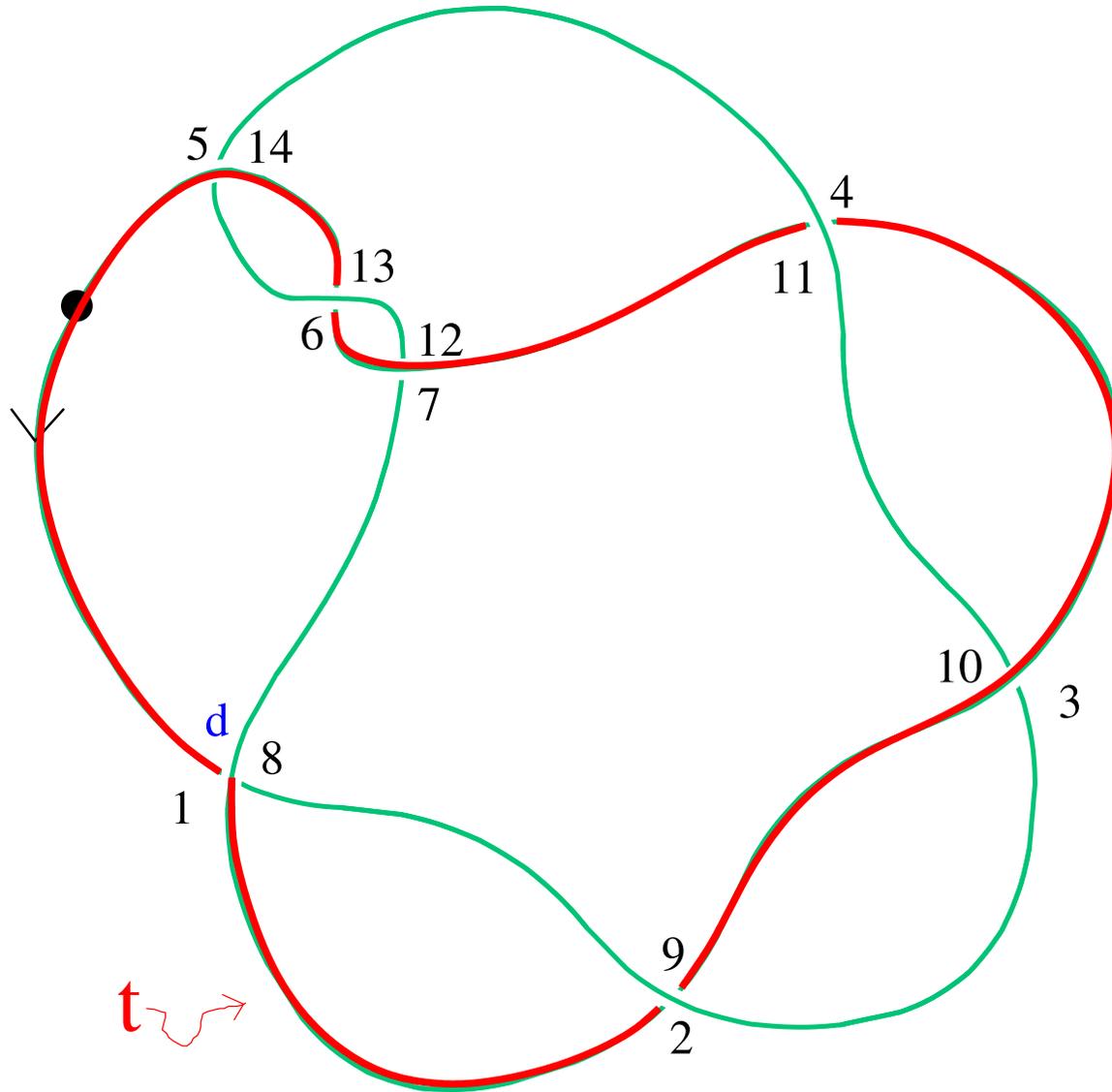
$a(1) = 10, a(2) = 9, a(3) = 8, a(4) = 11, a(5) = 12, a(6) = 13, a(7) = 14,$
 $a(8) = 3, a(9) = 2, a(10) = 1, a(11) = 4, a(12) = 5, a(13) = 6$ y $a(14) = 7.$

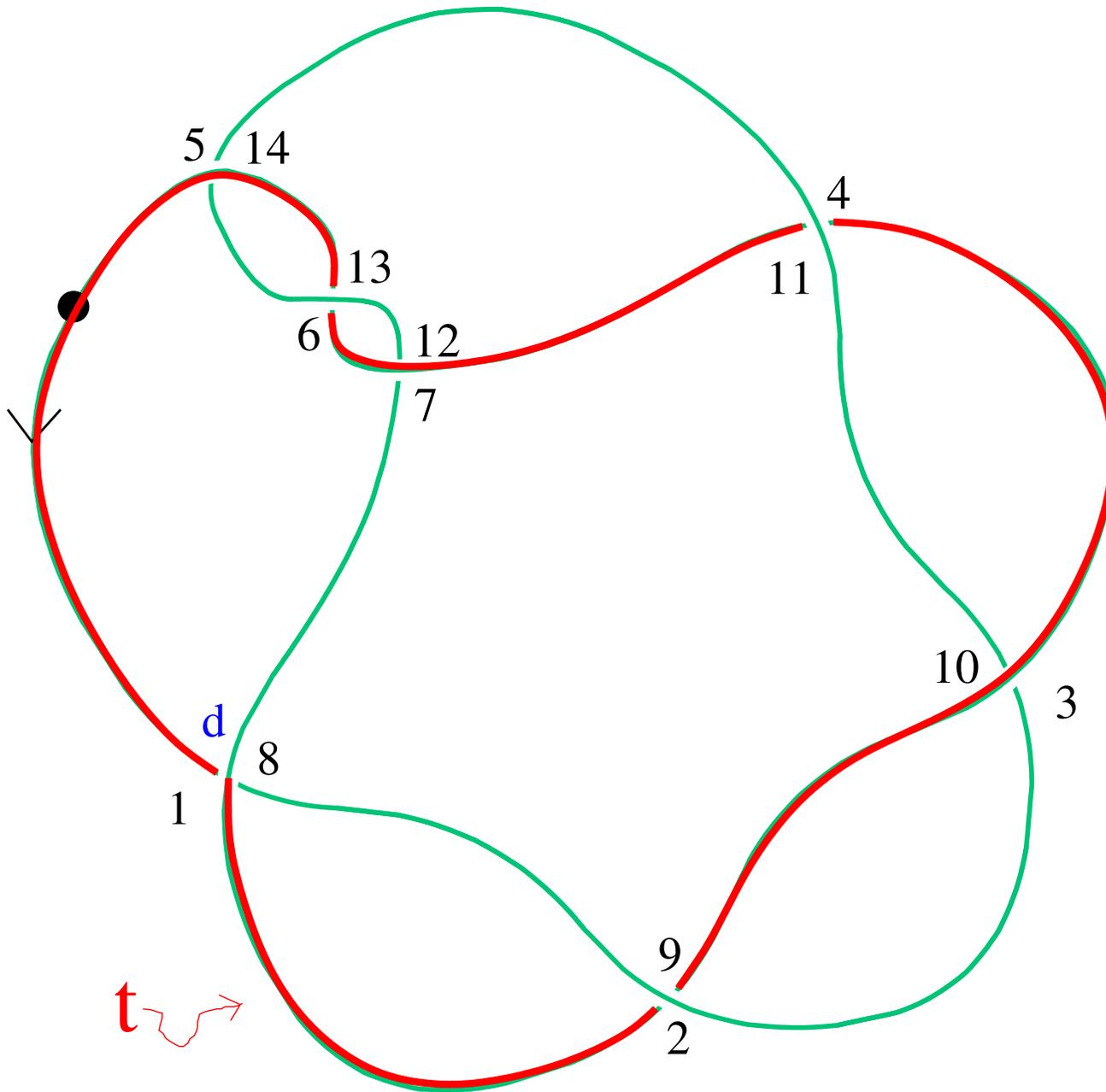
Tomemos un nudo k y un diagrama D de k con proyección p .
 Tomemos ahora un punto doble en D , $d = p(x_i) = p(x_{a(i)})$.



Tenemos que probar que i es par y que $a(i)$ es impar, o al revés, que i es impar y que $a(i)$ es par.
 ($a(i)$ = acompañante de i)

Llamemos t a la proyección de la curva que va sobre el nudo, siguiendo su orientación, que comienza en x_i y termina en $x_{a(i)}$.



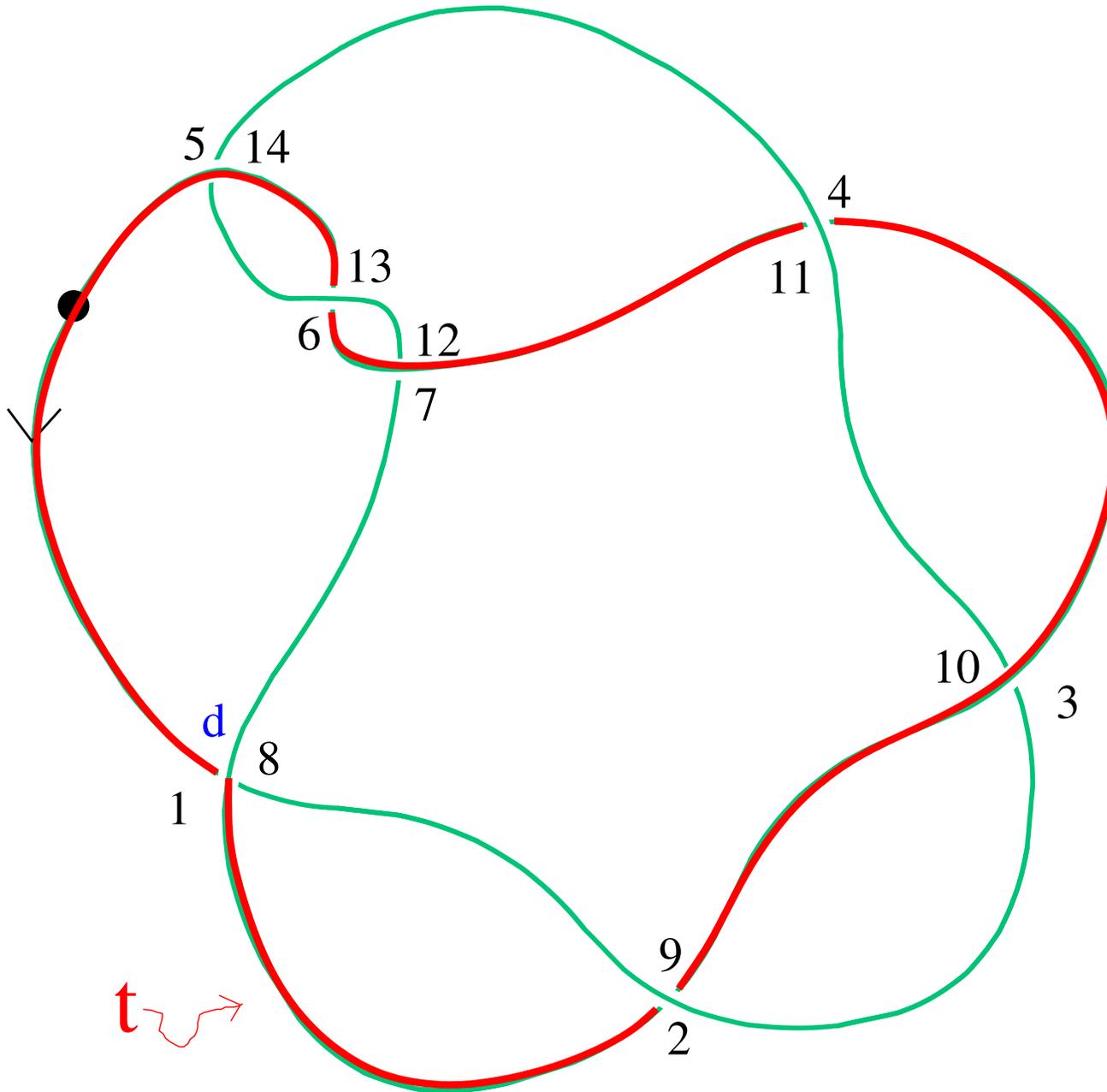


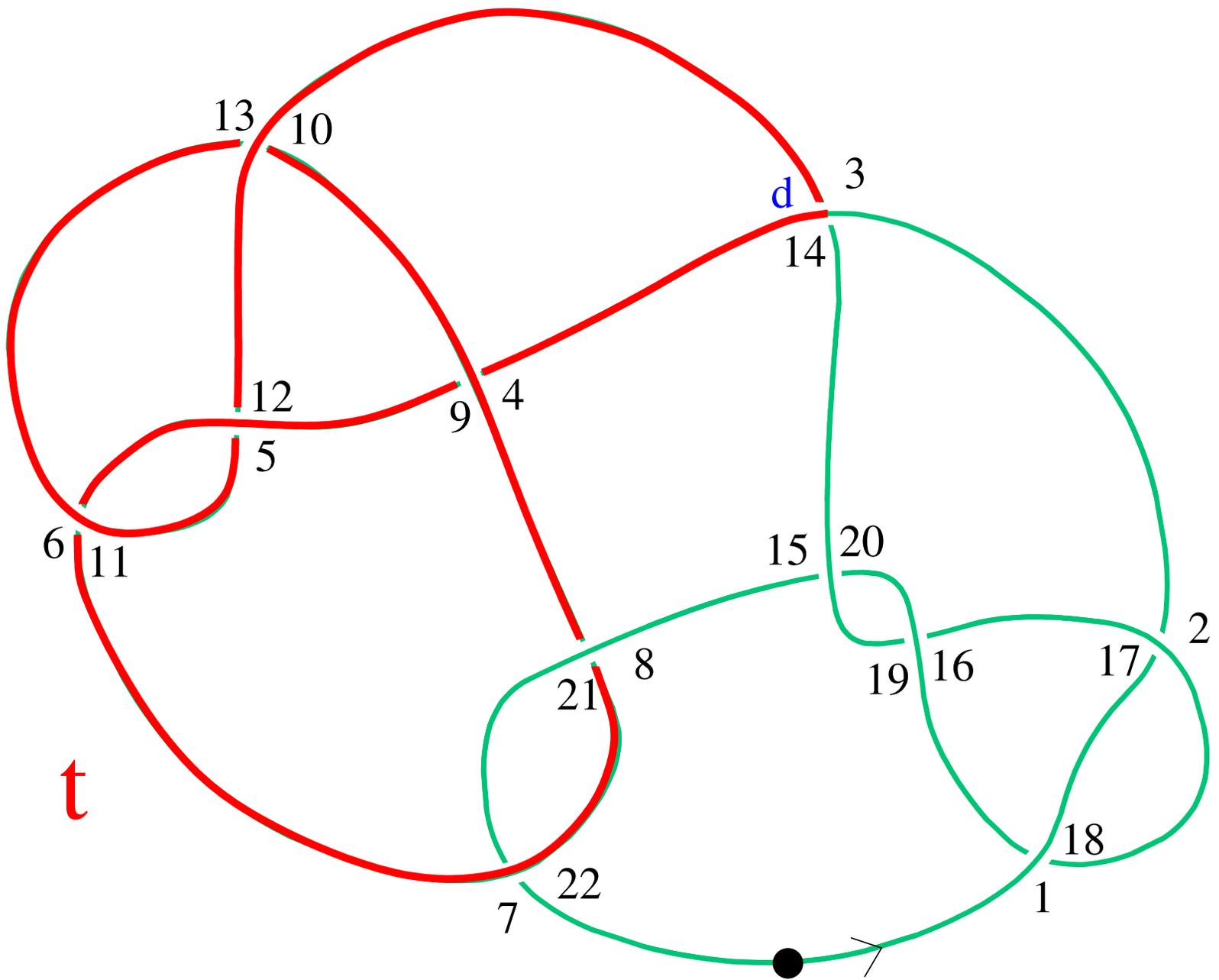
La curva t es cerrada: comienza en d y termina en d .

Para construir la curva t , comenzamos en x_i , recorremos al nudo, llegamos a $x_{a(i)}$ y proyectamos sobre el diagrama.

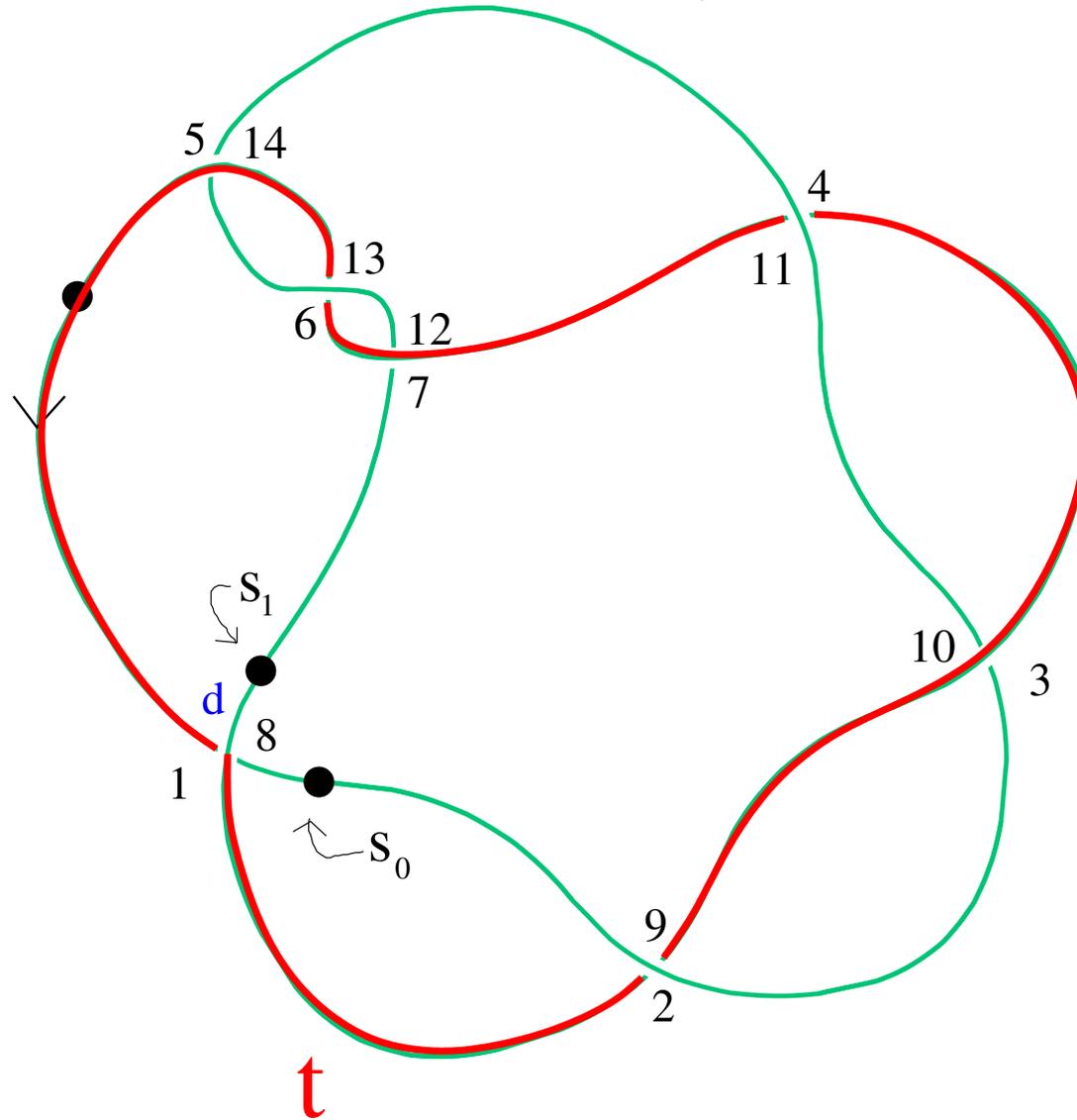
Para saber quién es el número $a(i)$, debemos contar el número de puntos dobles sobre los que pasa la curva t .

Si t pasa por k puntos dobles, entonces $a(i) = i + k$.

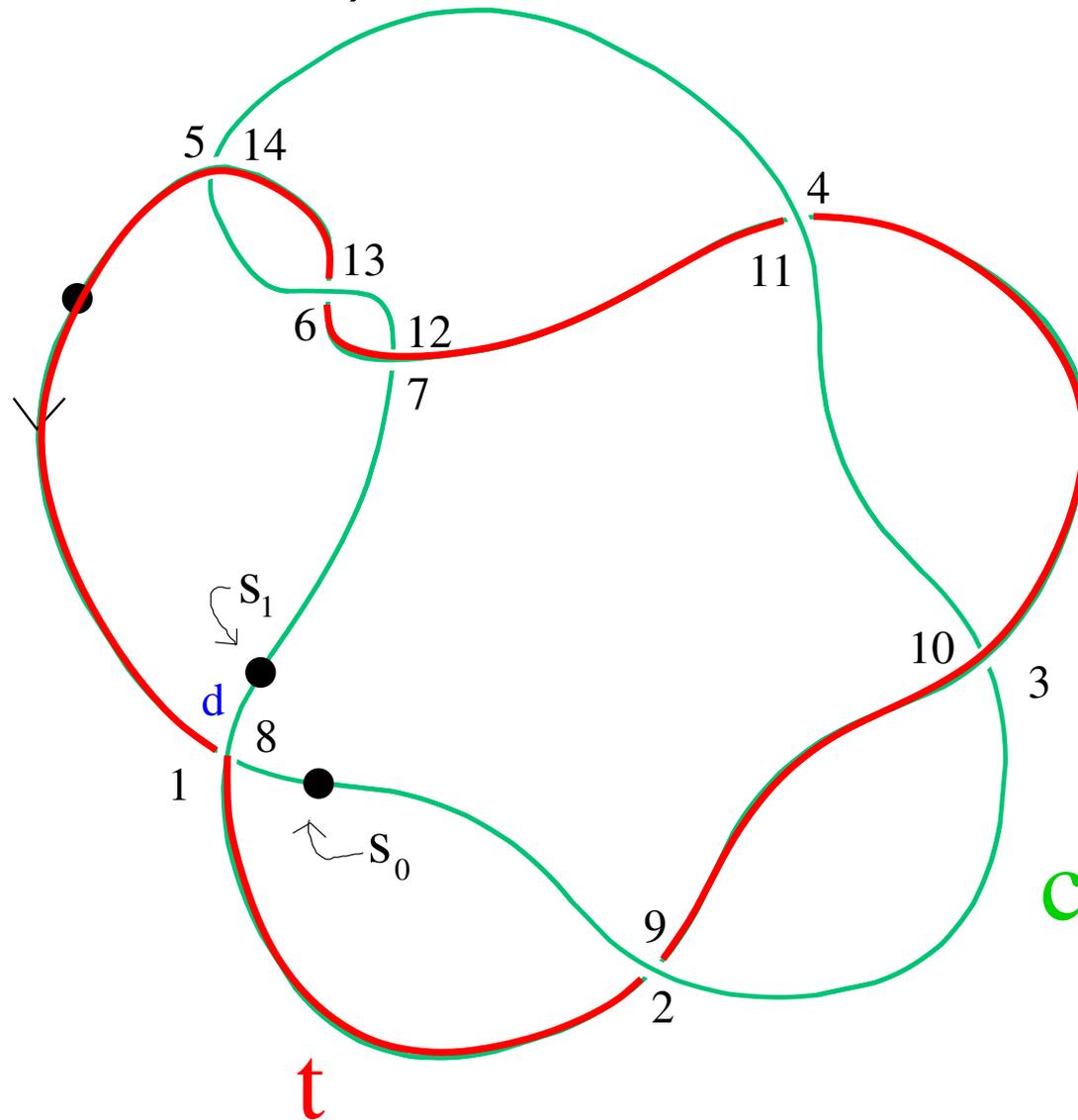




Consideremos dos puntitos, s_0 un poquito después de d y s_1 un poquito antes de d .
(o sea no hay puntos dobles entre s_j y d)

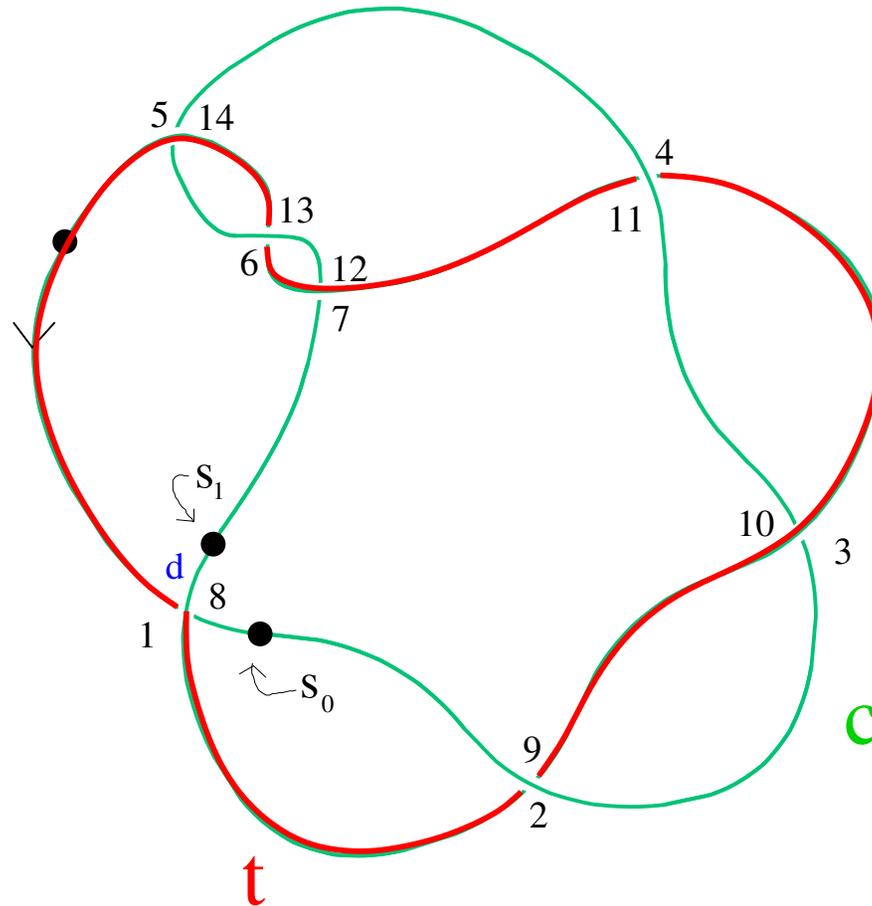


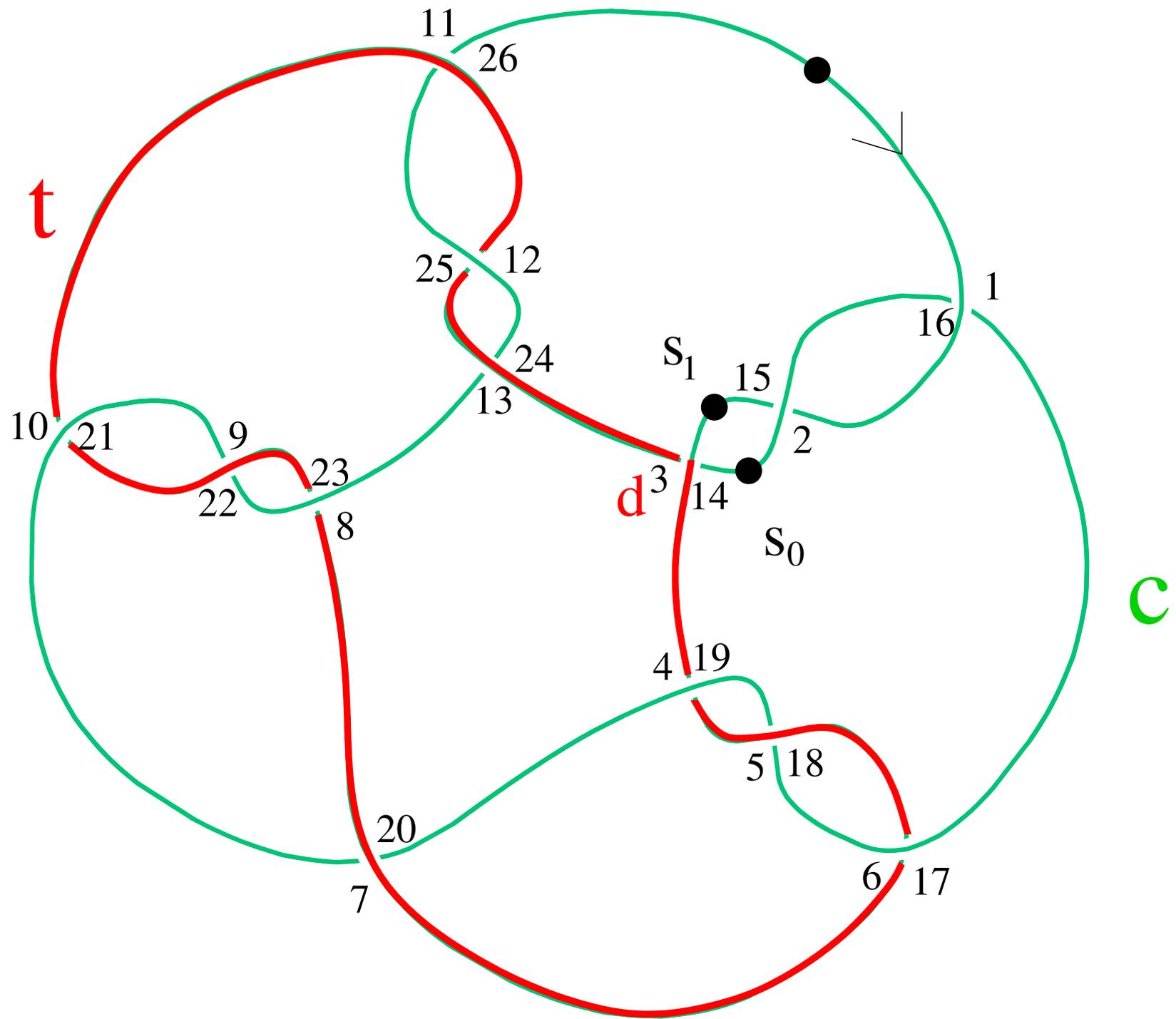
Llamemos c a la curva sobre el diagrama que conecta a s_0 con s_1 siguiendo la orientación del nudo.
(o sea, del otro lado de t)



1er. caso: Consideremos primero el caso en que la curva t es simple.

En este caso, el número de puntos dobles sobre t , el número que nos interesa calcular, es el número de puntos de intersección entre t y c , más 1.

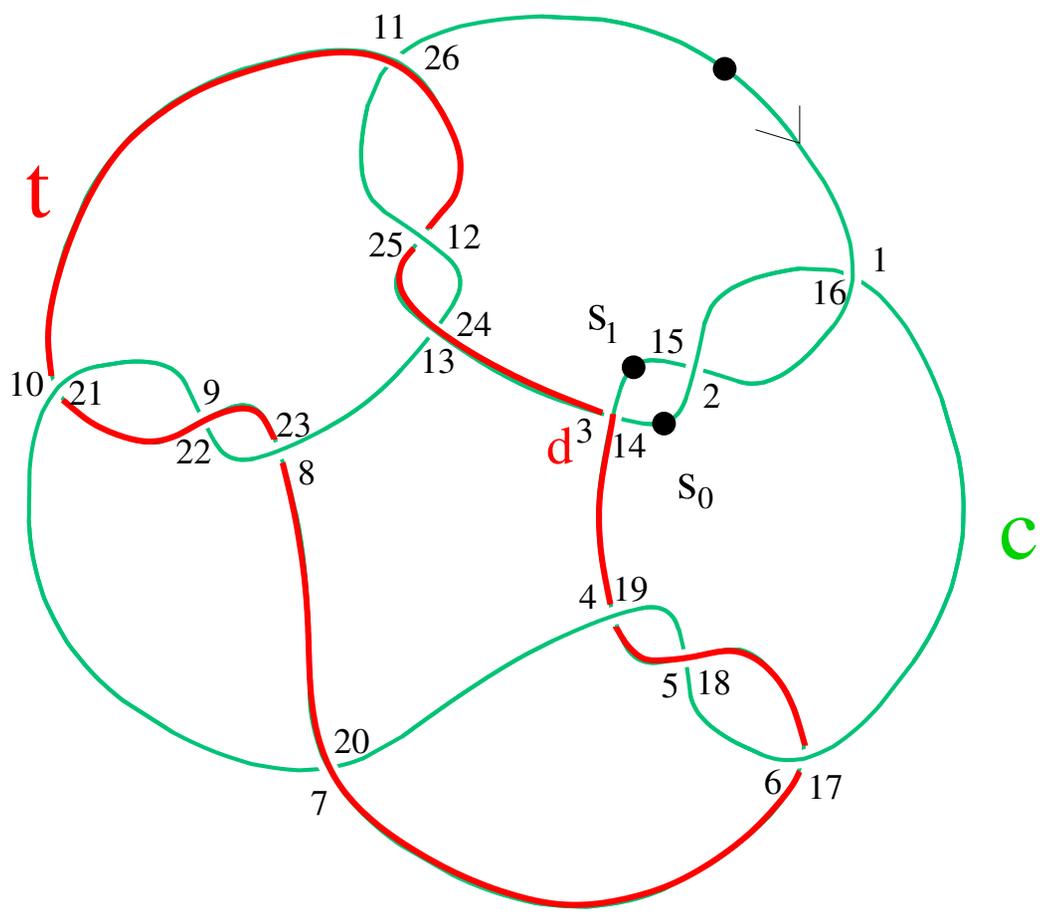
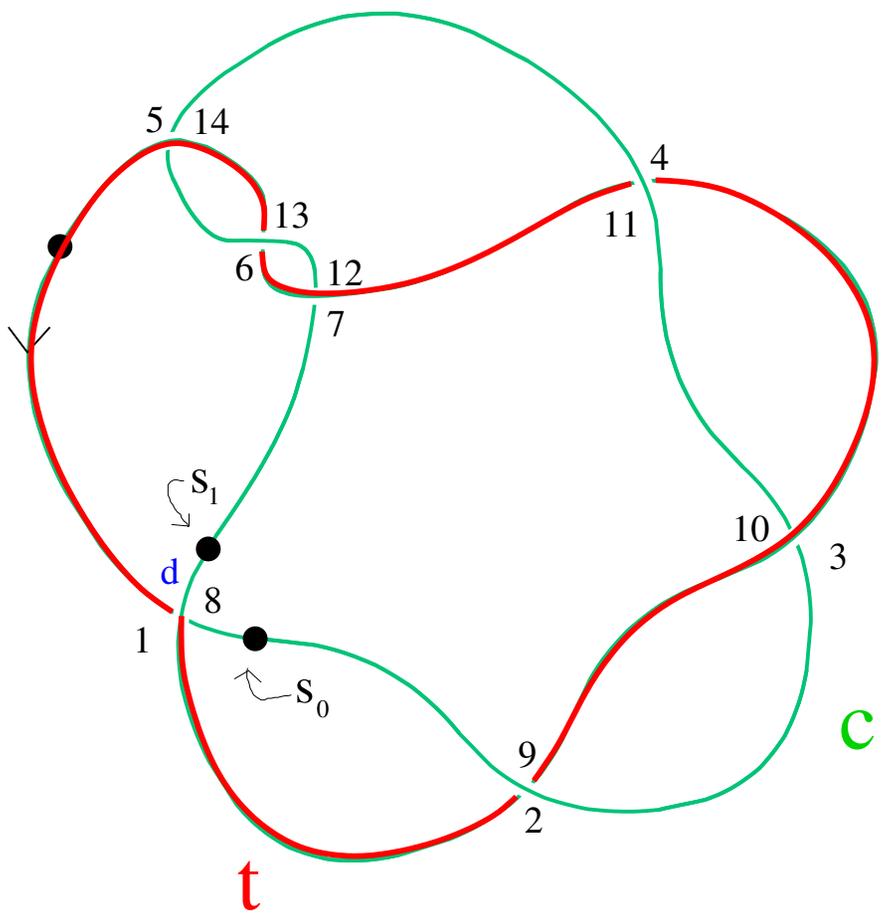




Como la curva t es simple cerrada, la curva t separa al plano en dos pedazos: la parte de adentro de t y la parte de afuera de t .

(este es el famosísimo Teorema de la Curva de Jordan)

Por como escogimos a los puntos s_0 y s_1 , ambos están en la parte de adentro de t o ambos están en la parte de afuera de t .

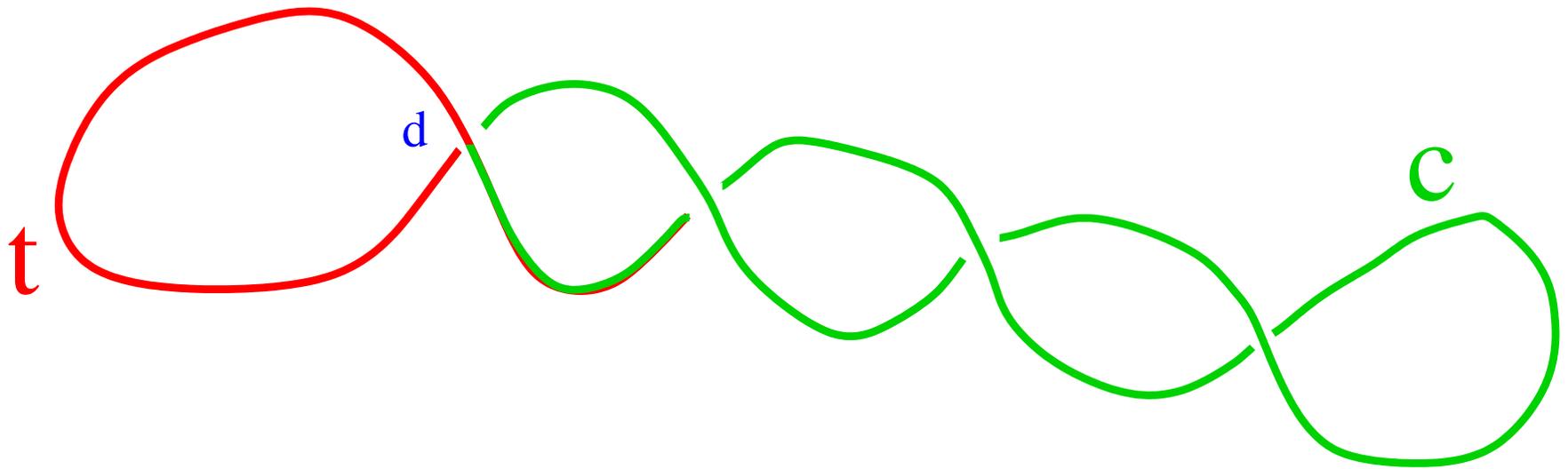


Digamos que ambos están en la parte de afuera.

Si t y c no se tocan, entonces no hay puntos dobles al recorrer t , salvo d , y, por lo tanto, $a(i) = i + 1$ y se tiene el resultado

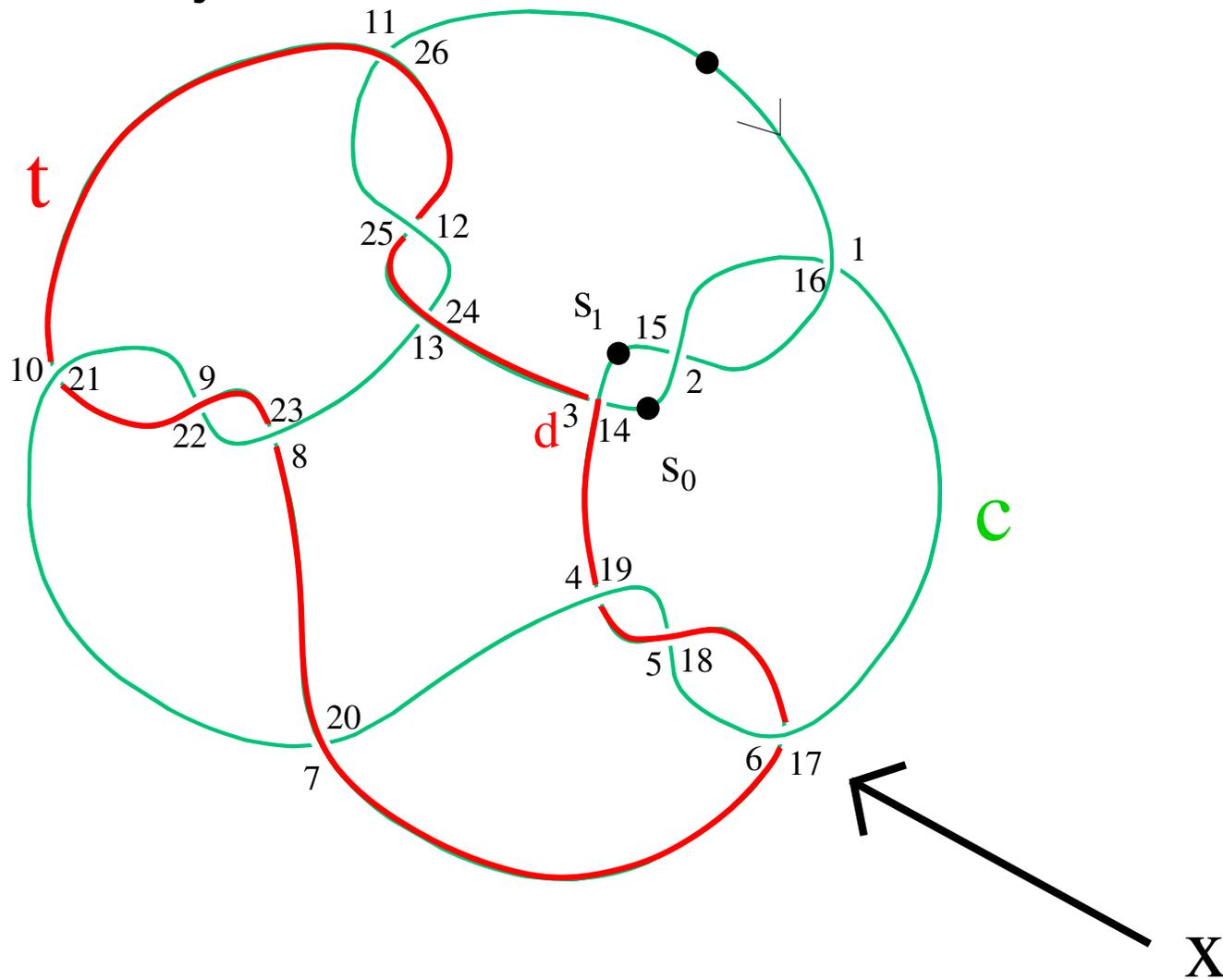
(i es par y $a(i)$ es impar, o al revés, i es impar y $a(i)$ es par)

(Este es un caso muy bobo:

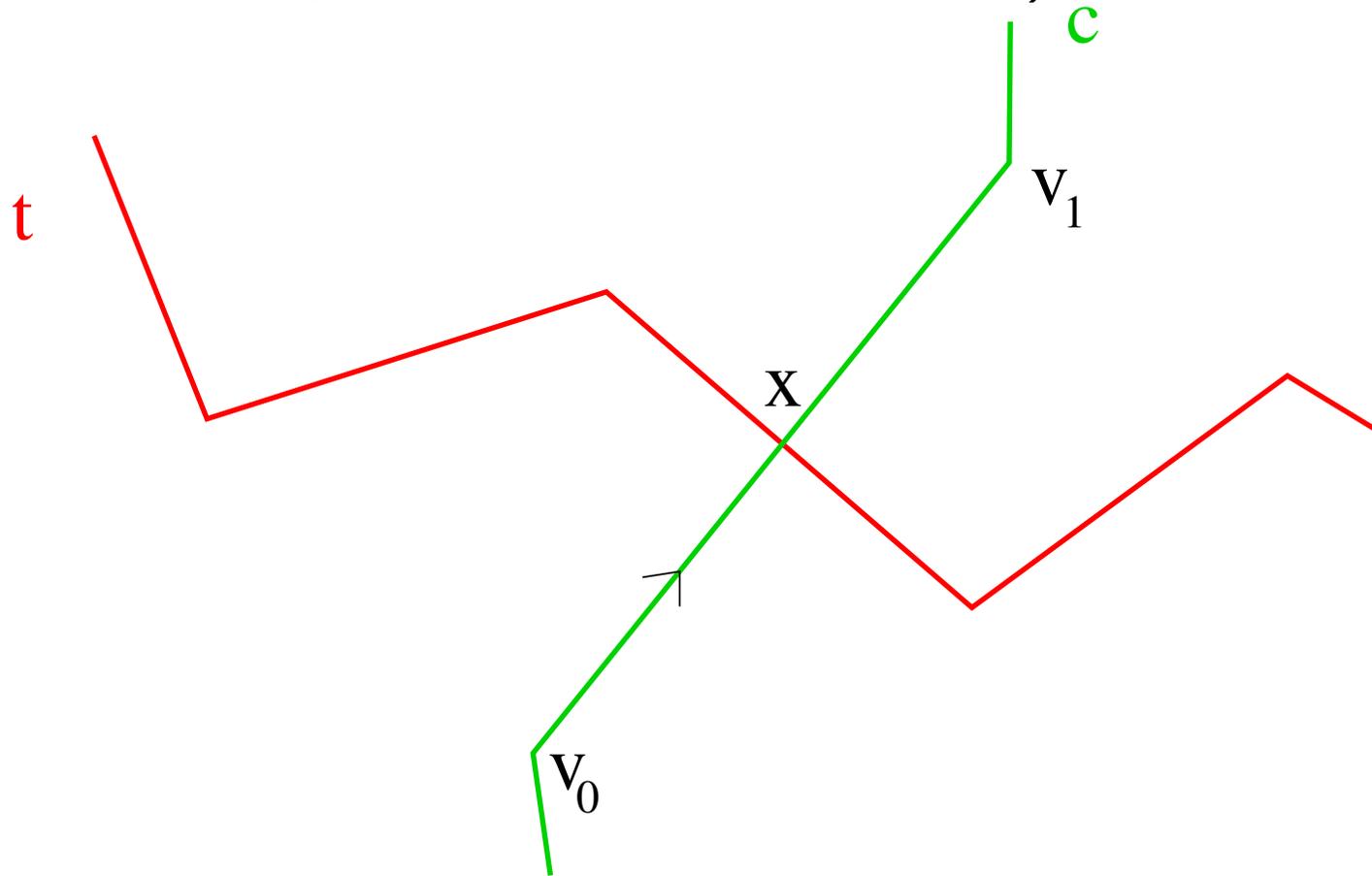


)

Pensemos, entonces que t y c sí se tocan en un cierto número de puntos.
Tomemos x el primer punto de c , a partir de s_0 , que está en la intersección de t y c .



Si a es la arista de c donde vive x y v_0 y v_1 son los extremos de a , en ese orden, entonces v_0 y v_1 están en lados distintos de t . (Uno está adentro y otro está afuera de t)



De hecho v_0 está afuera de t y v_1 está adentro de t , pues estamos suponiendo que s_0 está afuera de t .

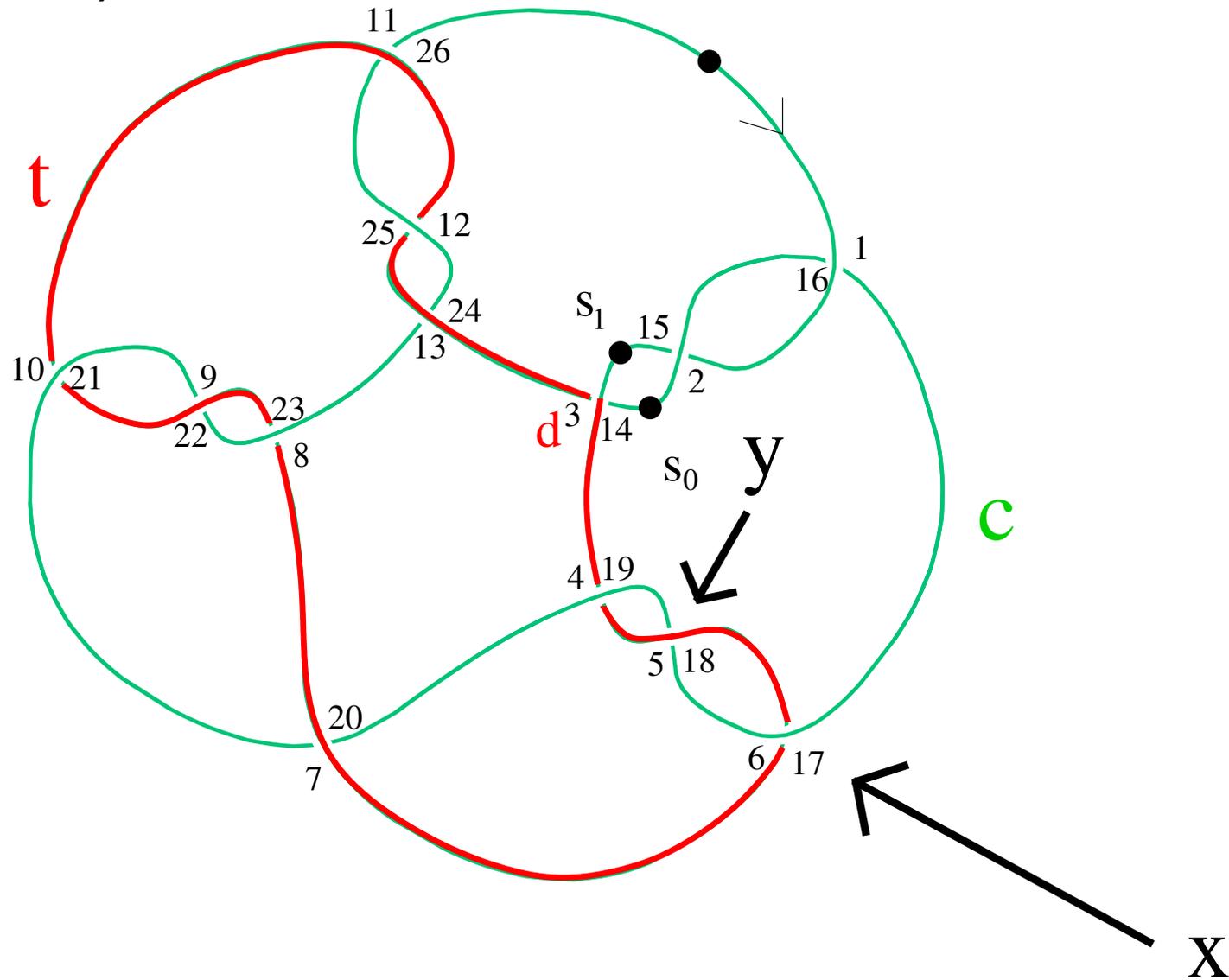
Ahora, la curva c conecta a v_1 con s_1 y v_1 está adentro de t y s_1 está afuera de t .

Sabemos que t separa al plano en dos partes. ¡Para pasar de una parte a la otra, debemos cruzar a la curva t !

Entonces, forzosamente c debe cortar a t en un punto y posterior a v_1 : La curva c corta a t en un punto y posterior a x .

En particular $x \neq y$.

Podemos pensar que y es el segundo punto en el que c corta a t (o sea, escogemos a y como el primer punto de $c \cap t$ que es posterior a x).



Si hay más puntos de intersección de c y t , aparte de x y y , continuamos con el tercer punto de intersección de c y t y, si repetimos el argumento, nos vamos a encontrar un cuarto punto de intersección.

O sea, cada vez que encontremos un punto de intersección de c y t , nos encontramos con otro punto de intersección distinto.

O sea, los puntos de intersección de c y t vienen por pares.

En particular el número k de puntos de intersección de c y t es par.

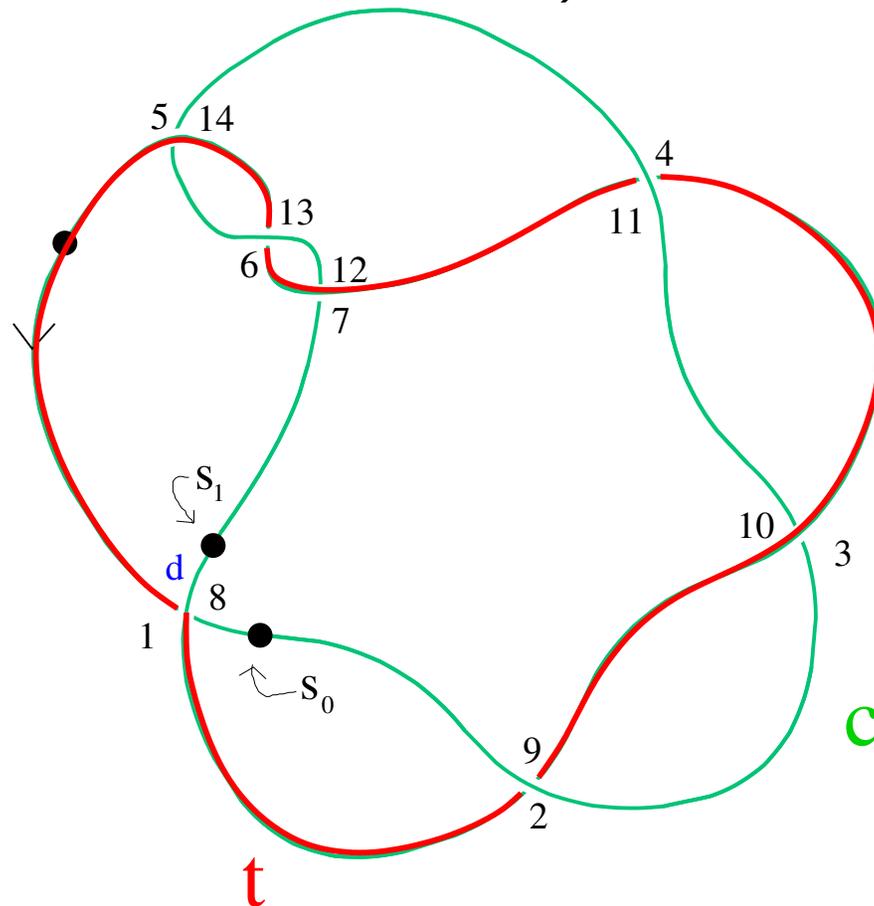
Regresamos a lo que queríamos probar

(i es par y $a(i)$ es impar, o al revés, i es impar y $a(i)$ es par)

y, como ya sabíamos que $a(i) = i + k + 1$ y acabamos de ver que k debe ser par, obtenemos el resultado.

Todo esto salió de suponer que los puntos s_0 y s_1 estaban afuera de t .

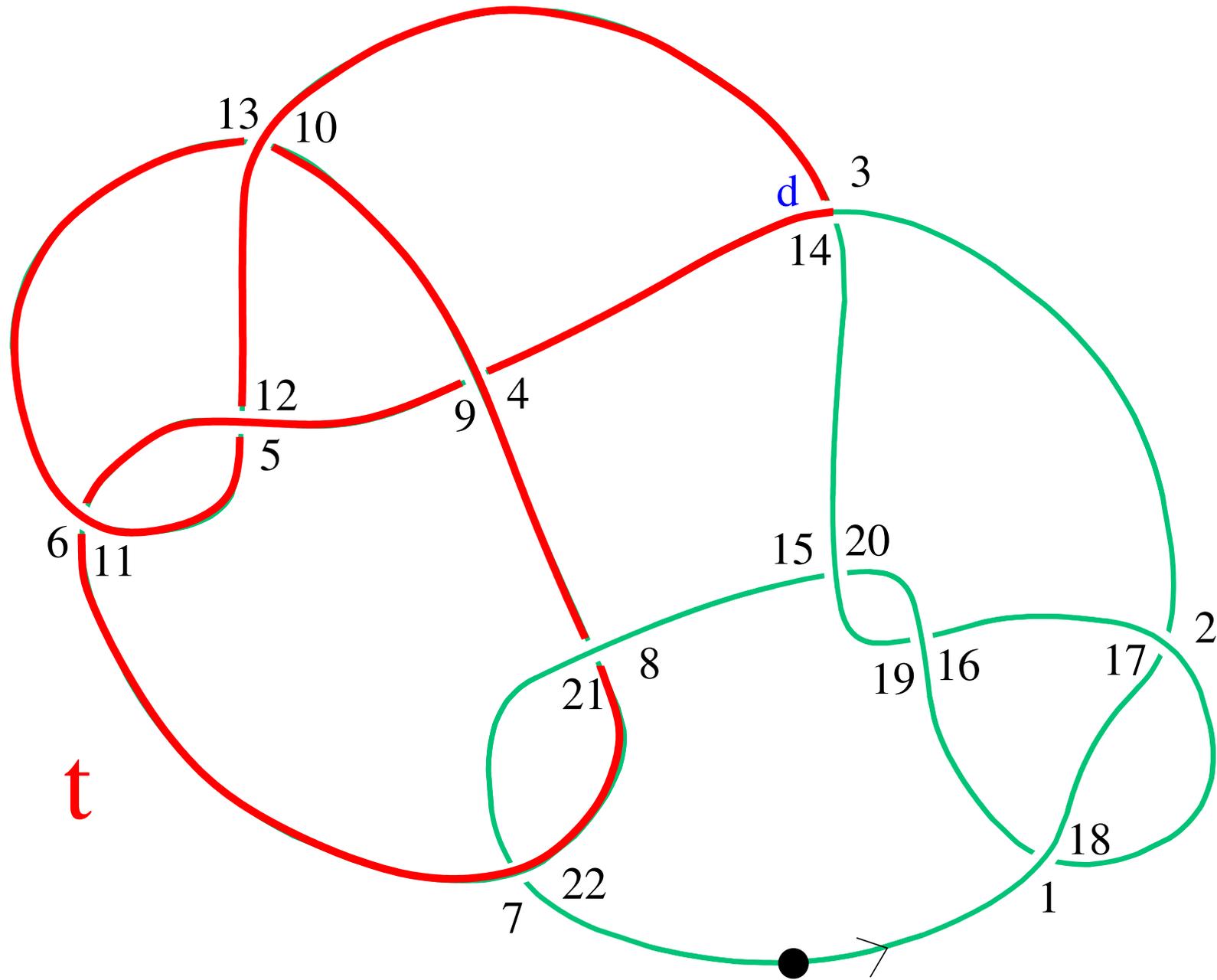
Pero podemos repetir el mismo razonamiento cuando s_0 y s_1 están adentro de t (sólo hay que cambiar “adentro” por “afuera” y “afuera” por “adentro”).



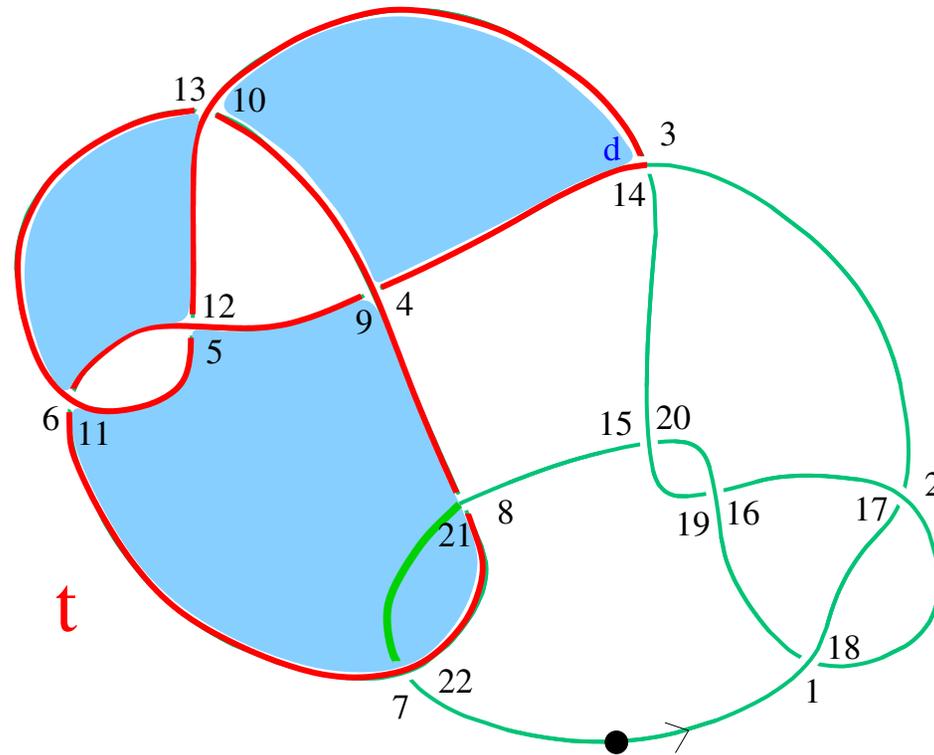
Ahora, estábamos en el caso de que t era una curva simple.

¿Qué pasa si t no es simple?

2do. caso: Supongamos que t no es una curva simple.



En este caso, si coloreamos el plano como tablero de ajedrez usando a t como las “casillas”, vemos que t es unión de un número finito de curvas simples cerradas, t_1, t_2, \dots, t_m , que se tocan en puntitos.



Estos puntitos son todos los puntos dobles de t y no tienen nada que ver con c .

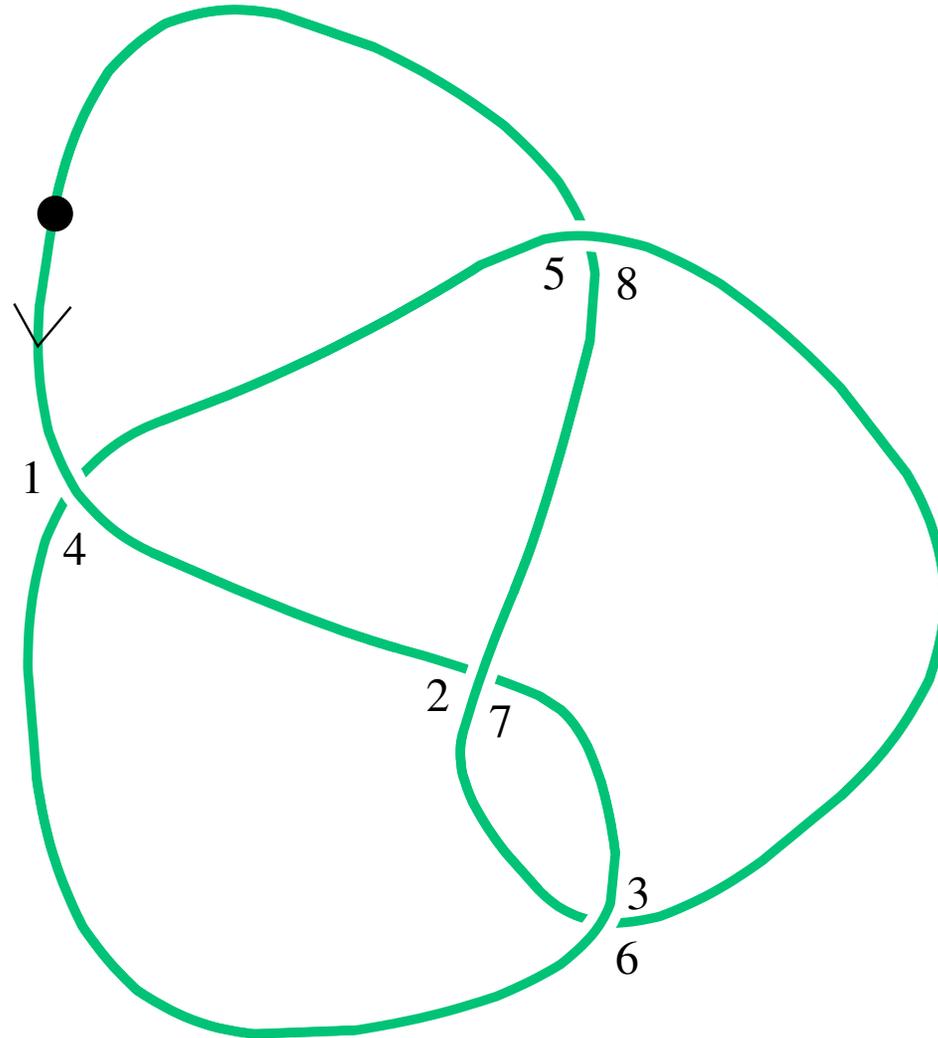
Por el caso anterior, cada una de estas curvas t_j se toca con c un número par de veces, así que, si sumamos, t se toca con c un número par de veces.

Para ir de x_i a $x_{a(i)}$ sobre t , debemos contar todos los puntos de intersección de t con c y hay que añadir un 2 por cada punto doble de t ; en total, hay que pasar por un número par de puntos, más el punto de comienzo...

Concluimos que $a(i) = i + \text{un número par} + 1$.

Y, finalmente, tenemos que i es par y $a(i)$ es impar, o al revés, i es impar y $a(i)$ es par, que es lo que queríamos probar.

Entonces es cierto, al numerar un diagrama recorriendo al nudo, cada punto de cruce recibe dos números: uno es par y el otro es impar.



También ya sabemos que si cambiamos el punto base o si cambiamos la orientación del nudo, las sucesiones de números

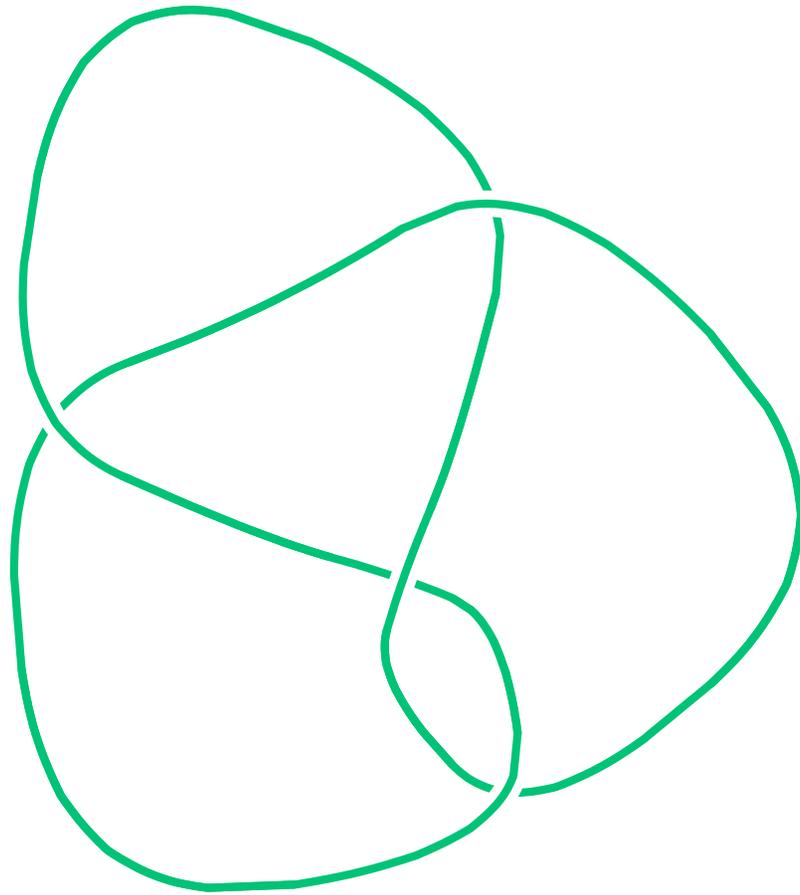
$$\begin{array}{ccccccc} 1 & 3 & 5 & \cdots & 2n - 1 \\ a_1 & a_3 & a_5 & \cdots & a_{2n} \end{array}$$

se obtienen unas de las otras sumando (o restando) en cada renglón un cierto número b .

Por la aritmética tan particular que tenemos, basta pensar que el número b está entre 1 y $2n$.

O sea que podemos construir $4n$ sucesiones distintas.

(lo que es claro si vemos el dibujo: Tenemos n cruces, así que podemos escoger $2n$ puntos base distintos. En cada uno de estos puntos base, podemos escoger dos orientaciones posibles. Podemos obtener $4n$ sucesiones, cuando mucho.)



De entre todas las sucesiones de un diagrama, podemos escoger la más chica con el orden del diccionario.

Todos los trasladados de su código son:

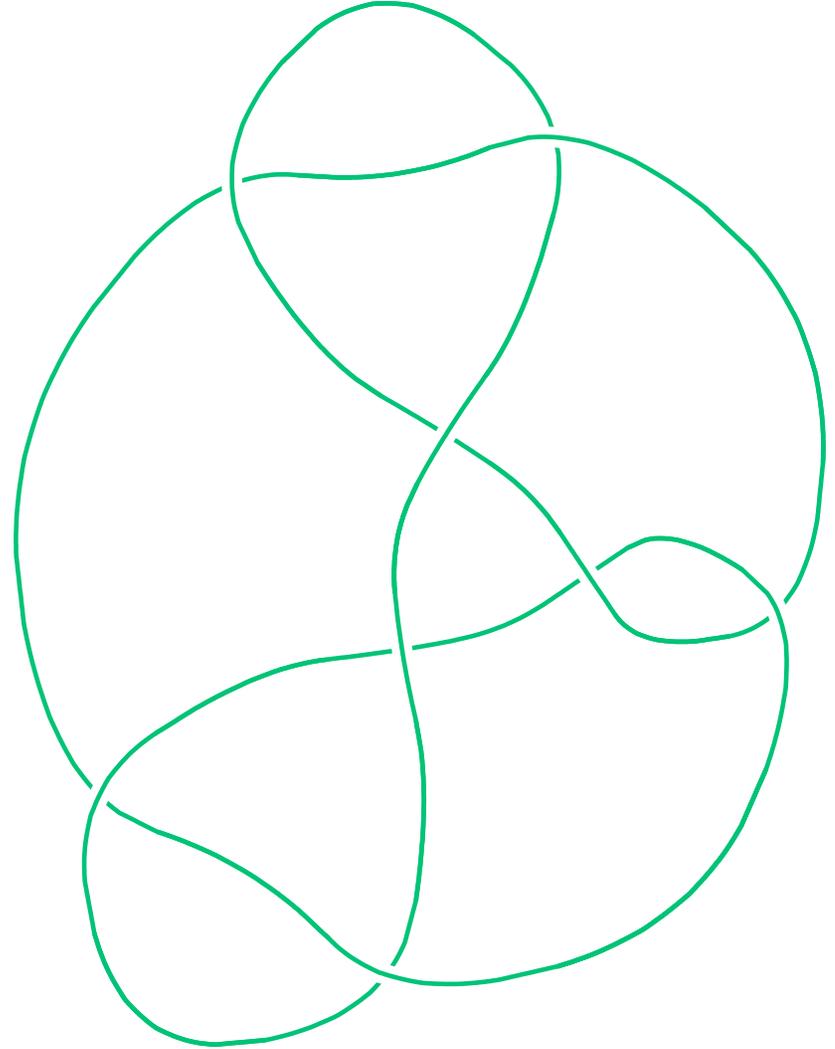
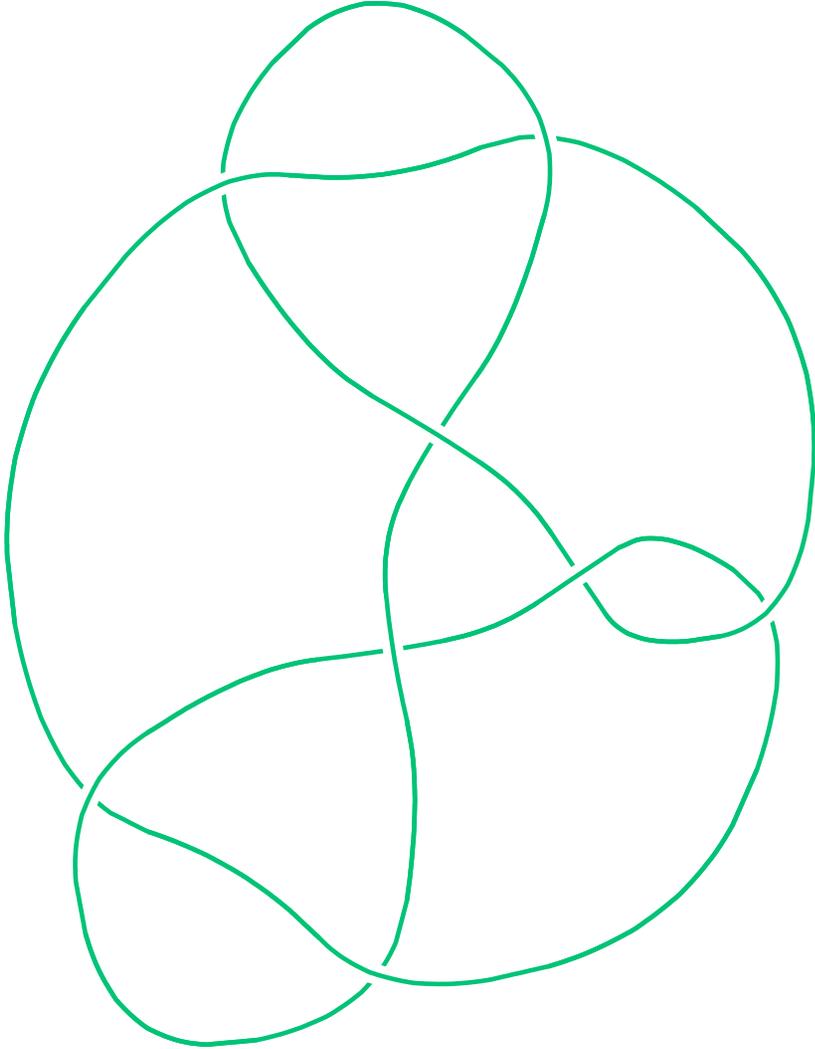
[10, 8, 12, 14, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 2, 14, 4, 6]	[6, 10, 12, 14, 2, 4, 8]
[8, 10, 14, 12, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 2, 6, 4]	[8, 12, 10, 14, 2, 4, 6]
[8, 10, 12, 14, 4, 2, 6]	[10, 8, 12, 14, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 2, 14, 4, 6]
[6, 10, 12, 14, 2, 4, 8]	[8, 10, 14, 12, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 2, 6, 4]
[8, 12, 10, 14, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 4, 2, 6]	[8, 10, 12, 2, 14, 4, 6]
[6, 10, 12, 14, 2, 4, 8]	[8, 10, 14, 12, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 2, 6, 4]
[8, 12, 10, 14, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 4, 2, 6]	[10, 8, 12, 14, 2, 4, 6]
[8, 10, 12, 2, 14, 4, 6]	[6, 10, 12, 14, 2, 4, 8]	[8, 10, 14, 12, 2, 4, 6]
[8, 10, 12, 14, 2, 6, 4]	[8, 12, 10, 14, 2, 4, 6]	[8, 10, 12, 14, 4, 2, 6]
[10, 8, 12, 14, 2, 4, 6]		

La sucesión más chica es

[6, 10, 12, 14, 2, 4, 8]

y ése es el código del nudo.

Nudos con la misma proyección



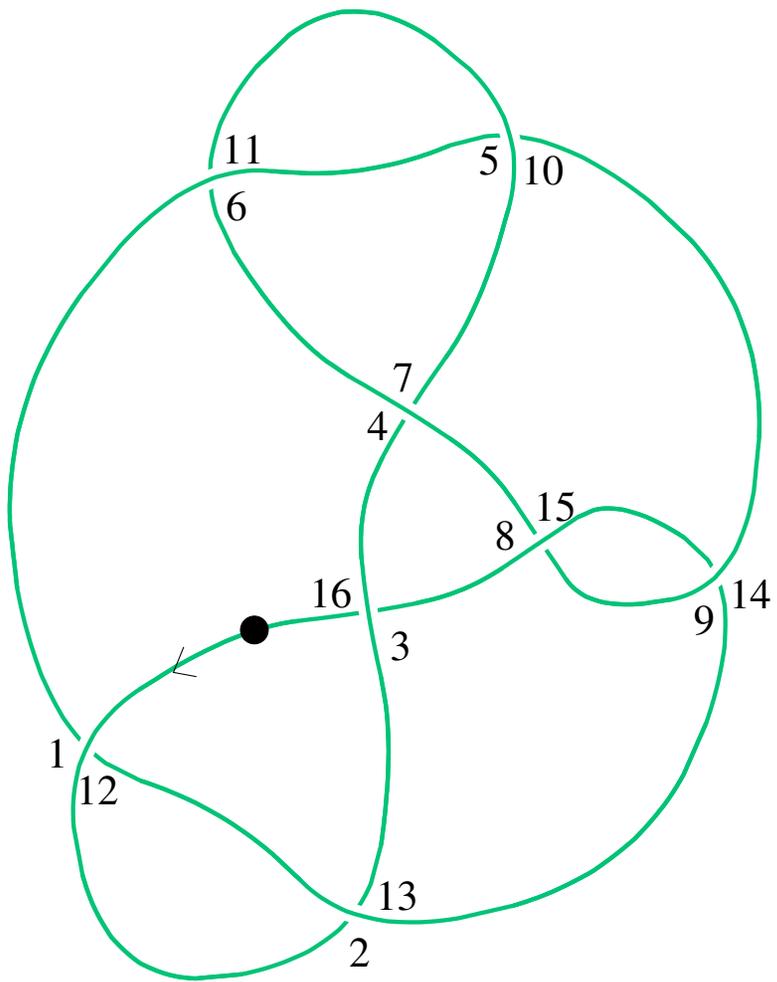
El primer nudo tiene polinomio

$$f(x) = x^{-8} - 2x^{-12} + 5x^{-16} - 5x^{-20} + 6x^{-24} - 6x^{-28} + 4x^{-32} - 3x^{-36} + x^{-40}$$

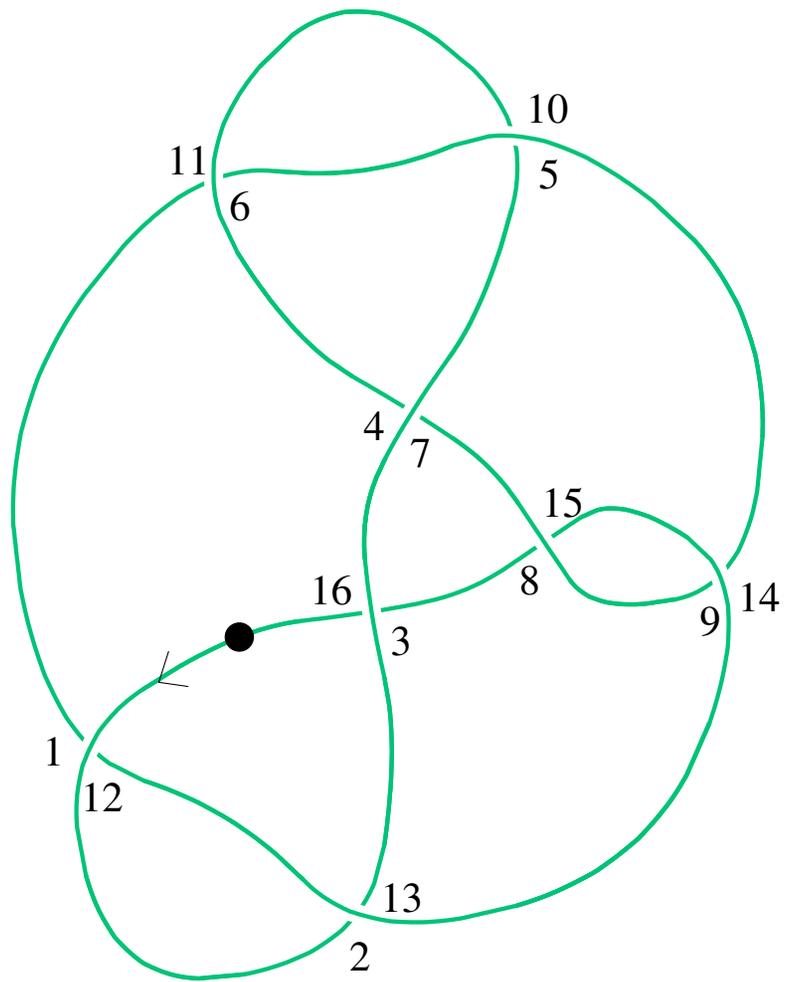
y el segundo

$$f(x) = -x^{20} + x^{16} - x^{12} + 2x^8 - x^4 + 2 - x^{-4}$$

No son el mismo nudo, pero...



1	3	5	7	9	11	13	15
12	16	10	4	14	6	2	8



1	3	5	7	9	11	13	15
12	16	10	4	14	6	2	8

Pues sí. Si tienen la misma proyección...

Se las puede arreglar uno e inventar códigos para nudos no alternantes.

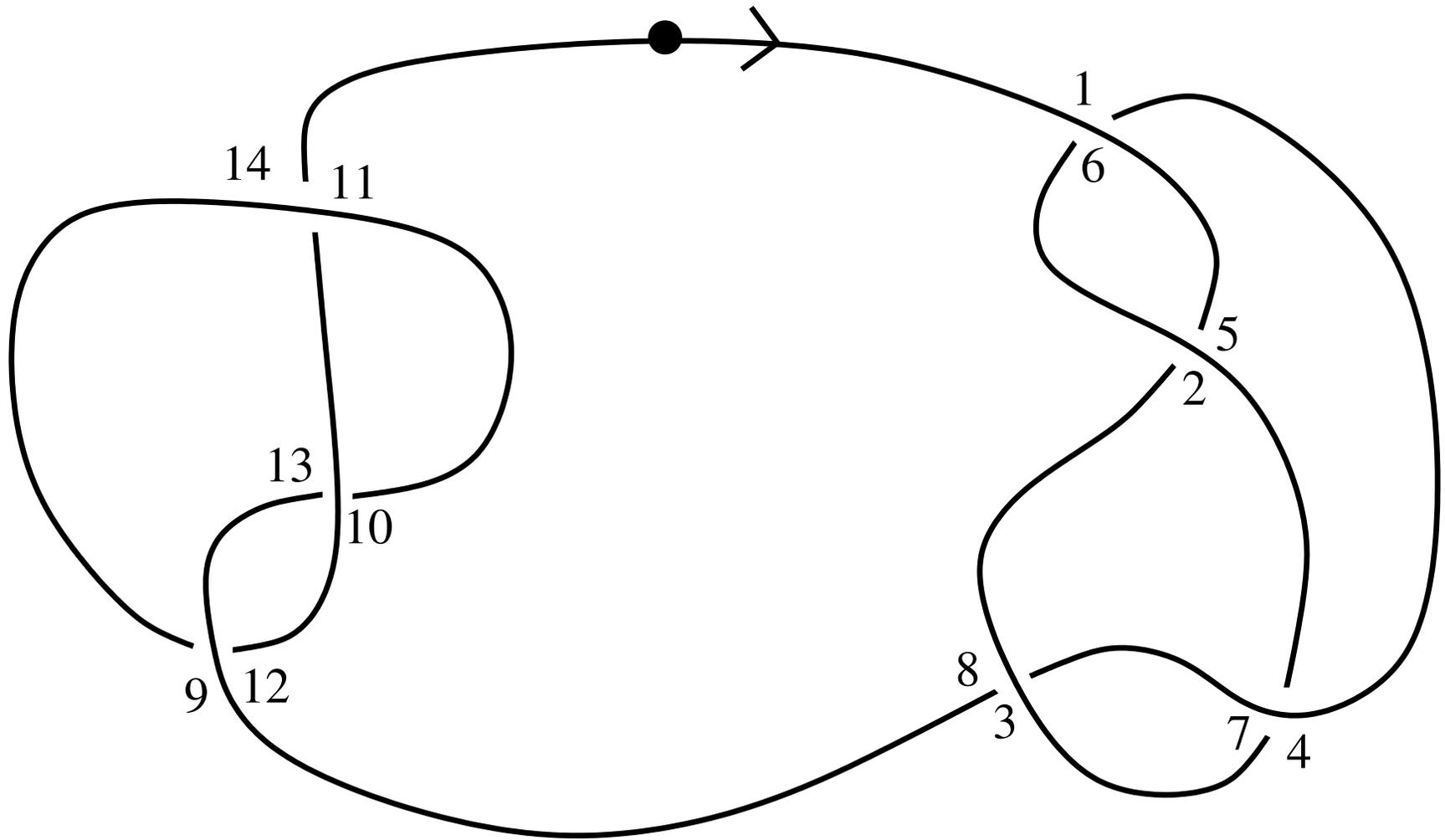
Pero para evitar complicaciones, vamos a pensar sólo en diagramas alternantes.

¿Sale?

Entonces cada diagrama alternante tiene un código, que es una sucesión de números pares.

Si el diagrama tiene n cruces, su código tiene n números pares que están entre 2 y $2n$.

ejemplo



1	3	5	7	9	11	13
6	8	2	4	12	14	10

ejemplo

12	1	4	8	10	14	2	16	20	6	22	12	24	18
12	2	4	8	10	14	2	16	20	6	22	24	12	18
12	3	4	8	10	14	2	16	20	6	24	22	12	18
12	4	4	8	10	14	2	18	6	20	22	12	24	16
12	5	4	8	10	14	2	18	6	22	12	24	16	20
12	6	4	8	10	14	2	18	6	22	20	12	24	16
12	7	4	8	10	14	2	18	20	6	22	24	16	12
12	8	4	8	10	14	2	20	6	22	24	12	18	16
12	9	4	8	10	14	2	20	6	24	22	12	18	16
12	10	4	8	10	14	2	20	16	6	22	12	24	18
12	11	4	8	10	14	2	20	16	6	22	24	12	18
12	12	4	8	10	14	2	20	16	6	24	22	12	18
12	13	4	8	10	14	2	20	18	6	22	24	16	12
12	14	4	8	10	14	2	20	22	6	12	24	16	18
12	15	4	8	10	14	2	22	20	6	12	24	16	18

ejemplo

16 8 4 10 2 6 12 14

10 8 14 16 6 4 12 2

¿Cómo sabemos si una sucesión corresponde a un nudo?

Respuesta fácil

Para saber si una sucesión de números pares corresponde a un diagrama de un nudo, pues hay que tratar de dibujarla.

Si puedes dibujarla, la respuesta es sí.

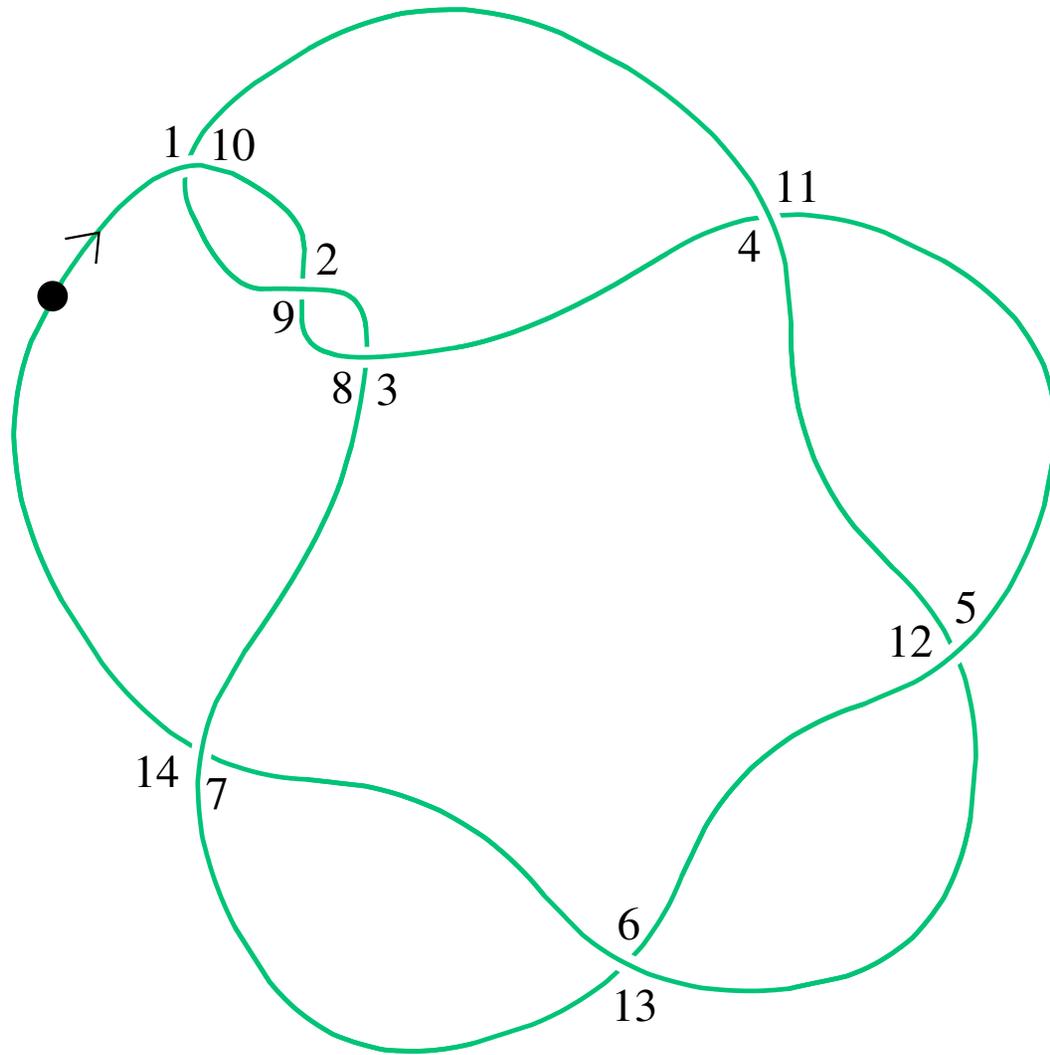
Si no puedes dibujarla, la respuesta es no.

Respuesta de Dowker y Thistlethwaite

En la sucesión de un diagrama, si en un cruce tenemos al número i , al otro número j que aparece en ese cruce lo llamamos el acompañante de i .

Escribimos

$$j = \text{acompañante}(i) = a(i)$$

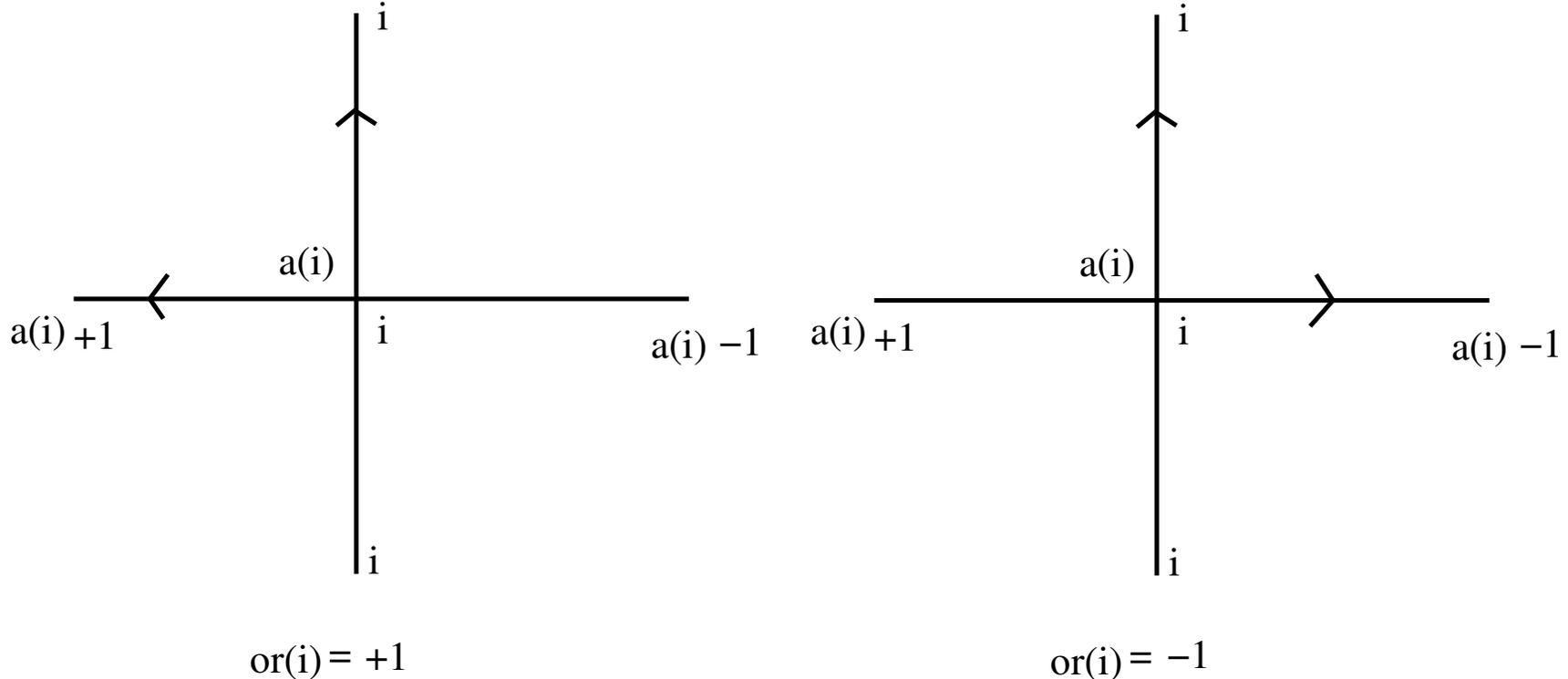


$a(1) = 10, a(2) = 9, a(3) = 8, a(4) = 11, a(5) = 12, a(6) = 13, a(7) = 14,$
 $a(8) = 3, a(9) = 2, a(10) = 1, a(11) = 4, a(12) = 5, a(13) = 6$ y $a(14) = 7.$

Tomamos un diagrama orientado D con n cruces. Tomamos una i entre 1 y $2n$.

Escribimos $or(i) = 1$ si el arco que va de $a(i) - 1$ hacia $a(i) + 1$ cruza al arco de $i - 1$ hacia $i + 1$ de derecha a izquierda.

Escribimos $or(i) = -1$ en otro caso.



Ahora para cada i entre 1 y $2n$ escribimos

$$\varphi_i(i) = 1$$

$$\varphi_i(r) = \begin{cases} -\varphi_i(r-1) & \text{si } a_r \in \{i, i+1, \dots, a(i)\} \\ \varphi_i(r-1) & \text{en otro caso} \end{cases}$$

(o sea, tenemos $\varphi_1, \varphi_2, \dots, \varphi_{2n}$.)

Regla 2. Tomamos un diagrama D con una orientación or . Para todo $i, s \in \{1, 2, \dots, 2n\}$ tales que $i < a(i) < s$ y $a(s) < s$ se cumple

i) $\varphi_i(s)\varphi_i(a(s)) = 1$, si $a(s) \notin [i, a(i)]$.

ii) $\varphi_i(s)\varphi_i(a(s)) \cdot or(i) = or(s)$, si $a(s) \in [i, a(i)]$.

Teorema. (Dowker y Thistlethwaite) Dado un diagrama con orientación (D, or) , una condición necesaria y suficiente para la realizabilidad del diagrama D es la Regla 2.