

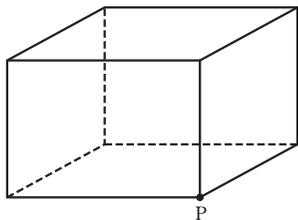
n 角柱・ n 角錐・正多面体の最短往復数について

はまだ かずや
濱田 和哉

§1. はじめに

昨年の夏休みにある公務員試験の問題を見ていたところ、次のような問題があった。

立方体(四角柱)のある頂点に点Pがある。点Pはその頂点から出発し、四角柱の12本の辺上をすべて、少なくとも1回以上通り、もとの頂点に戻ってくるものとする。点Pが最短で戻るときの辺の数を求めよ。



(注：問題文は著作権に配慮して、表現と図を変えて記載します。)

公務員試験では答は公表されているが、解法までは公表されていない。そこで最初は鉛筆で辺を辿りながら数える方法で解いてみた。すると線が重なって数え難い。そこでもっと上手に間違いなく数える方法はないかと考えた。線の上の経路だけを考えるのであれば、何も立体にしなくてもよいのである。そこでトポロジック的手法で立体のグラフを考えることにした。

§2. 最短往復数の定義

ある点がある立体の頂点から出発して、すべての辺を少なくとも1回以上通り、もとの点に戻るとき、点を通る辺の数を最短往復数という。

§3. グラフで辺を数える方法

トポロジック的手法とは問題の立体を平面につぶして考えることである。このような図を位相図あるいはグラフという。図形は上下左右対称なので、点Pはどこにとってもよい。ただ私が試行錯誤した結果、

図1のように中の四角形の頂点にとる方が計算し易いようである。

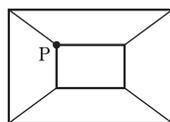


図1

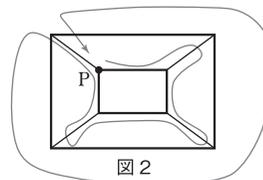


図2

図2のようにグラフの点Pから出発して、最初は内側から外側へと向かい、向きを変えまた内側へ向かい、ジグザグ状に中の四角形を1周して外側に出る。外側の四角形を1回りして最後に元の点に戻るという数え方が一番分かり易い。答えは16個となる。さらにこの問題を拡張するために三角柱と五角柱についても同様の手法で試みた。三角柱のグラフは図3のようになる。

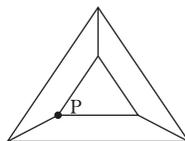


図3

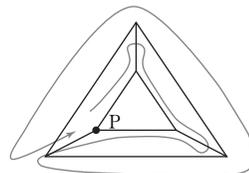


図4

図4で内側から外側へジグザグに数えることで12個となる。五角柱の場合、グラフは図5になる。図6のように花卉の形に数えることで20個であることが分かる。

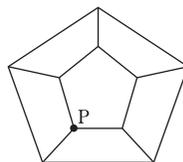


図5

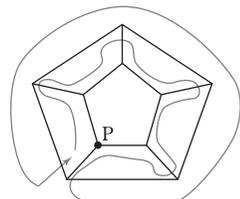


図6

ただ、このように辺を辿る方法では、最短であることが不明確である。そこで別の方法を考える。

§4. グラフを一筆書きに変形する方法

一筆書きとは、ある図形を筆記具で、平面から一度も離さずにしかも、同じ辺を二度通らずに(点で交差するのはかまわない)図形を描くことである。あるグラフが一筆書き可能な条件は、頂点に集まる辺の数(その点の次数という)で判断することができる。あるグラフが一筆書き可能である条件は次の①、②のうち、どちらか一方が成り立てばよい。

- ① すべての頂点の次数が偶数
- ② 次数が奇数である頂点(奇点という)の数が2で、他の頂点の次数はすべて偶数

①のグラフをオイラーグラフと呼ぶ。

図1において、すべての頂点の次数は3で奇数次数の点が8個存在する。したがって、このグラフは一筆書きが不可能である。そこで条件①より、すべての頂点の次数が偶数になるように、しかもできるだけ少ない本数の辺を追加するのである。図1では図7のように内側の四角形と外側の四角形を結ぶ辺にそれぞれ辺を1本ずつ追加すればよい。

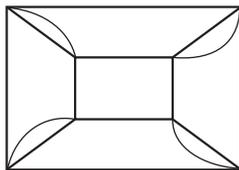


図7

上記のことから三角柱では3本、四角柱では4本、五角柱では5本、……、 n 角柱では n 本追加すればよいことが分かる。以上のことからこの最短往復数に法則はないかと考えて、次の表を作成した。

| | | | | | |
|------------|----|----|----|----|------|
| n 角柱 | 3 | 4 | 5 | …… | n |
| 辺の数 | 9 | 12 | 15 | …… | $3n$ |
| 追加する最小の辺の数 | 3 | 4 | 5 | …… | n |
| 最短往復数 | 12 | 16 | 20 | …… | $4n$ |

したがって次の定理1が得られた。

定理1
 n 角柱の最短往復数を a_n とすると $a_n=4n$

§5. n 角錐の最短往復数

次に、 n 角錐についても同様にグラフを用いて調べてみた。

三角錐のグラフは図8のようになる。4つの頂点の次数は3なので、すべての点の次数を4にしたい。そのためには、図9のように辺を2本追加するとよい。したがって、三角錐の最短往復数は8となる。

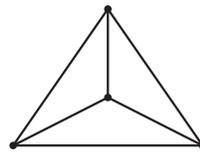


図8

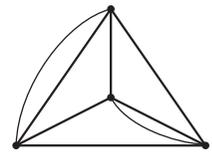


図9

また、四角錐のグラフは図10のようになる。外側の4つの頂点の次数は3なので、すべての点の次数を4にしたい。そのためには、図11のように辺を2本追加するとよい。したがって、四角錐の最短往復数は10となる。

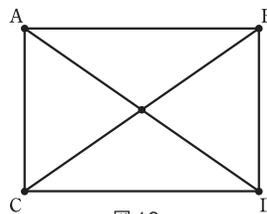


図10

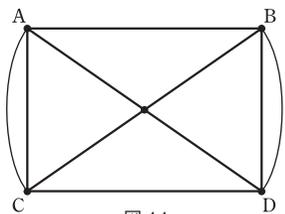


図11

三角錐と四角錐から、追加する辺の数は2と思うが、五角錐は3、七角錐は4となり一定ではないことに気づく。やはりグラフを描いて地道に調べるしかない。十二角錐まで調べて、次の結果を得た。

| | | | | | | | | | | |
|------------|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| n 角錐 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| 辺の数 | 6 | 8 | 10 | 12 | 14 | 16 | 18 | 20 | 22 | 24 |
| 追加する最小の辺の数 | 2 | 2 | 3 | 3 | 4 | 4 | 5 | 5 | 6 | 6 |
| 最短往復数 | 8 | 10 | 13 | 15 | 18 | 20 | 23 | 25 | 28 | 30 |

この表から n 角錐の最短往復数は階差数列になることが分かった。

| | | | | | | | | | |
|-------|---|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 最短往復数 | 8 | 10 | 13 | 15 | 18 | 20 | 23 | 25 | 28 |
| 第1階差 | | 2 | 3 | 2 | 3 | 2 | 3 | 2 | 3 |
| 第2階差 | | | 1 | -1 | 1 | -1 | 1 | | |

したがって、次の定理2が得られた。

定理2
 n 角錐の最短往復数($n \geq 3$)の最短往復数を a_n とすると $a_n = \frac{1}{4} + \frac{5}{2}n - \frac{1}{4}(-1)^n$

§6. 正多面体の最短往復数

正多面体についても最短往復数を調べた。

| 正多面体 | 正四面体 | 正六面体 | 正八面体 | 正十二面体 | 正二十面体 |
|-------|------|------|------|-------|-------|
| 最短往復数 | 8 | 16 | 12 | 40 | 36 |

正四面体の最短往復数は、三角錐と同じ8で、正六面体の最短往復数は、四角柱と同じ16である。次に正八面体の最短往復数は図12のグラフからすべての頂点が偶数次数なので一筆書き可能である。よって、12となる。正十二面体は図13から40で、正二十面体は図14から36であることが分かった。

今回の研究を通して、多面体の最短往復数には未知の性質が存在することが分かりました。

《参考文献》

[1] 警察官(Ⅲ類)教養試験問題

平成24年1月15日(日)実施 問題No.40

(鹿児島県立出水高等学校)

正八面体のグラフ

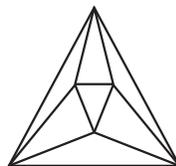


図12

正二十面体のグラフ

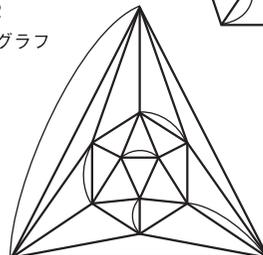


図14

正十二面体のグラフ

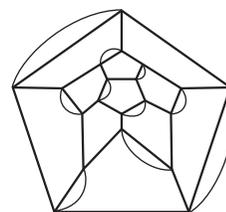


図13