

# 1 頂点と辺と面の個数の関係

## 1.1 オイラーの多面体公式

定理 1.1 凸多面体において、頂点 (vertex) の数  $V$ 、辺 (edge) の数  $E$ 、面 (face) の数  $F$  の間に、つぎの等式が成り立つ。

$$V - E + F = 2$$

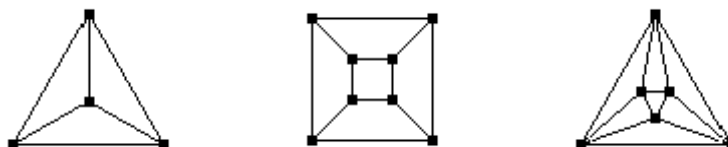
例 1.1 5つの正多面体について確かめてみよう。

	正 4 面体	正 6 面体	正 8 面体	正 12 面体	正 20 面体
頂点の個数 $V$	4	8	6	20	12
辺の個数 $E$	6	12	12	30	30
面の個数 $F$	4	6	8	12	20
$V - E + F$	2	2	2	2	2

## 1.2 平面図形に変更

多面体が、中空でかつゴムのような素材でできているとしよう。ひとつの面を切り捨てて壺のようにした後、切り口を押し広げて、全体が平面になるまで伸ばした図形を考える。

例 1.2 四面体、六面体、八面体は、このようにできる。



このように、平面図形化したものを見ると、頂点の数  $V$ 、辺の数  $E$  は立体の時と同じで、外側に無限に広がっている部分を面として数えると、面の数  $F$  も立体の時と同じである。

定理 1.2 下記の条件を満たす平面図形において、次の等式が成り立つ。

$$V - E + F = 2$$

- (1) 頂点が少なくとも1つある。
- (2) 辺の両端は頂点である。
- (3) どの2つの辺も、端点以外を共有しない。
- (4) どの2つの頂点も、何本かの辺を伝って結ばれている。

例 1.3 つぎの左の図形は、定理の条件を満たしていない。右の2つの図形は、満たしているので等式が成り立つ。

(1) 条件 (1) を満たさない例

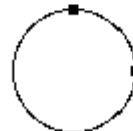
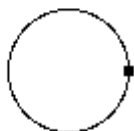
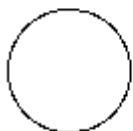


$$0 - 0 + 1 \neq 2$$

$$1 - 0 + 1 = 2$$

$$2 - 1 + 1 = 2$$

(2) 条件 (2) を満たさない例

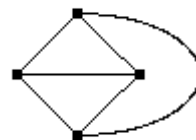
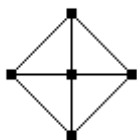
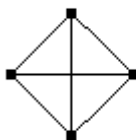


$$0 - 1 + 2 \neq 2$$

$$1 - 1 + 2 = 2$$

$$2 - 2 + 2 = 2$$

(3) 条件 (3) を満たさない例

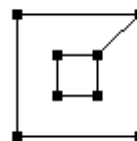
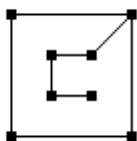
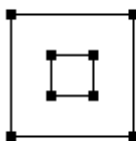


$$4 - 6 + 5 \neq 2$$

$$5 - 8 + 5 = 2$$

$$4 - 6 + 4 = 2$$

(4) 条件 (4) を満たさない例



$$8 - 8 + 3 \neq 2$$

$$8 - 8 + 2 = 2$$

$$8 - 9 + 3 = 2$$

### 1.3 定理 1.2 の証明

辺の個数  $E$  に関する数学的帰納法で証明する。

(i)  $E = 0$  のとき

条件 (1) と (4) より，頂点がただ 1 個あるだけの図形である。

$$V - F + E = 1 - 0 + 1 = 2$$

(ii)  $E > 0$  のとき

面が複数あるかどうかで場合分けする。

(1)  $F \geq 2$  のとき

隣り合っている 2 つの面の境界の一部（または全部）になっている辺があるから，それを取り除いた図形を考える。。少なくとも一方の面は境界で囲まれているから，この辺を取り除いても定理の条件 (3) が損なわれることはない。他の条件は問題なく満たされたままである。

帰納法の仮定により

$$\begin{aligned} V - (E - 1) + (F - 1) &= 2 \\ \therefore V - E + F &= 2 \end{aligned}$$

(2)  $F = 1$  のとき

ある頂点から始めて，辺で結ばれている頂点を次々にたどっていく。境界で囲まれた面がないから，同じ頂点に戻ることはない。ゆえに，いつか次に進めない頂点にたどりつく。この頂点には（最後に通った）辺が 1 本だけしかない。

この頂点と辺を取り除いても，定理の条件は問題なく満たされている。

帰納法の仮定により

$$\begin{aligned} (V - 1) - (E - 1) + F &= 2 \\ \therefore V - E + F &= 2 \end{aligned}$$

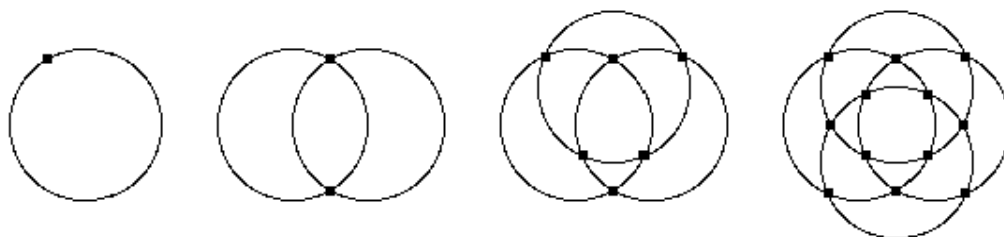
証明終

したがって，定理 1.1 が成り立つこともわかった。

## 1.4 応用例

オイラーの等式は、分割した領域の個数を数える問題に有効である。

問題 1  $n$  個の円を描いて、なるべく多くの領域に分割する、領域の最大個数  $F_n$  を求めよ。



解答

(1)  $n = 1$  のとき

$$F_1 = 2 \tag{1-1}$$

(2)  $n \geq 2$  のとき

領域の個数が最大になるのは、どの 2 つの円も 2 点で交わり、1 つの点を 3 つの円が共有することはないときである。

2 つの円の組合せが、 ${}_n C_2$  通りあるから、交点の個数  $V$  は

$$V = 2 \cdot {}_n C_2 = n(n-1)$$

1 つの円周上に交点が  $2(n-1)$  個あるから、円周は  $2(n-1)$  個の弧に別れる。よって、弧の総数  $E$  は

$$E = 2(n-1)n$$

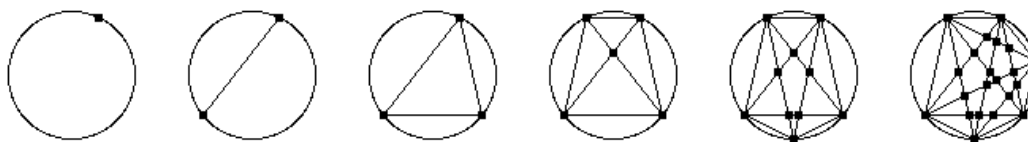
ゆえに

$$F_n = 2 + E - V = 2 + 2(n-1)n - n(n-1) = n^2 - n + 2 \tag{1-2}$$

(注 1) (1-2) 式は (1-1) 式を含んでいる。

(注 2)  $F_n = 2 + 2 + 4 + 6 + \dots + 2(n-1)$

問題 2 円周上に  $n$  個の点を取り、すべての 2 点を結ぶ弦を描く。ただし、円の内部の点を 3 本以上の弦が通ることがないように、 $n$  個の点をとる。このとき、円の内部はいくつの領域に分かれるか、領域の個数  $F_n$  を求めよ。



解答 円の外部を数えないので、 $F = 1 + E - V$  である。

(1)  $n \leq 3$  のとき

$$F_1 = 1, \quad F_2 = 2, \quad F_3 = 4 \tag{2-1}$$

(2)  $n \geq 4$  のとき

円周上には、点が  $n$  個、弧が  $n$  個ある。

弦は  ${}_n C_2$  本ある。

弦の交点は何個あるか。円周上の 4 点を選ぶと交点が 1 つ定まるから、 ${}_n C_4$  個ある。

弦が交点で分かれてできる辺が何個あるか。1 本の弦の上に交点が  $k$  個あると、 $k + 1$  個の辺に分かれる。1 つの交点が 2 本の弦の上にあるから、 ${}_n C_2$  本の弦と  ${}_n C_4$  個の交点からできる辺の個数は

$${}_n C_2 + 2{}_n C_4$$

ゆえに、

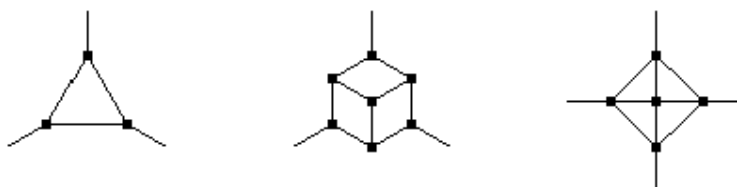
$$F_n = 1 + ({}_n C_2 + 2{}_n C_4) - (n + {}_n C_4) = 1 + {}_n C_2 + {}_n C_4 \tag{2-2}$$

(注)  ${}_n C_k = 1 \cdot \frac{n}{1} \cdot \frac{n-1}{2} \cdots \frac{n-k+1}{k}$   
と定めると、 $k > n$  のとき  ${}_n C_k = 0$  となり、(2-2) は (2-1) を含んでいる。

## 1.5 平面図形に変更 2

こんどはひとつの頂点を切り取って、その穴を無限に広げた図形を考える。

例 1.4 正四面体，正六面体，正八面体は次のようになる。



各辺は無限に伸びているので，定理 1.2 の条件を満たしていない。

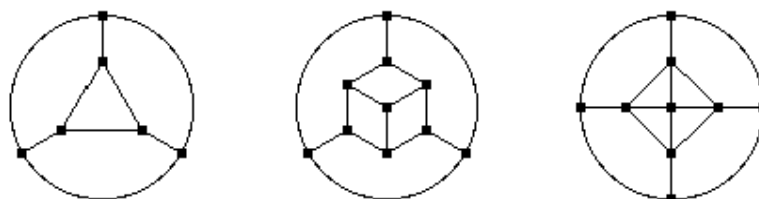
定理 1.3 下記の条件を満たす平面図形において，次の等式が成り立つ。

$$V - E + F = 1$$

- (1) 無限に伸びている辺が少なくとも 1 つある。
- (2) 辺の端は無限に伸びているか，頂点で留まる。
- (3) どの 2 つの辺も，端点以外を共有しない。
- (4) どの 2 つの頂点も，何本かの辺を伝って結ばれている。

## 1.6 定理 1.3 の証明

すべての頂点を含むような大きい円を描いて，円の外の無限に伸びている線を消し去った図形を考える。



面は円の外部が 1 つ増えるので  $F + 1$  となる。

円周上に点が  $k$  個できたとすると，弧も  $k$  個できている。

ゆえに

$$(V + k) - (E + k) + (F + 1) = 2$$

$$\therefore V - E + F = 1$$

注 1.1 無限の辺がすべて無限遠点 1 点を共有していると考えて

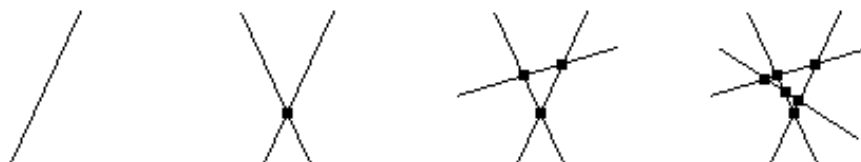
$$(V + 1) - E + F = 2$$

で示すこともできる。しかし，高校生には理解しにくいかもしれない。

## 1.7 応用例 2

定理 1.3 を用いて，領域の個数を求める問題もある。

問題 3 平面上に  $n$  本の線を描いて，なるべく多くの領域に分ける。領域の最大個数  $F_n$  を求めよ。



解答 領域の個数  $F_n$  が最大になるのは，つぎの条件を満たすように線を描くときである。

- どの 2 本の線も交わる。
- どの 3 本の線も 1 点で交わらない。

(1)  $n = 1$  のとき

$$F_1 = 2 \tag{3-1}$$

(2)  $n \geq 2$  のとき

2 本の直線を選ぶと頂点が 1 つ定まるから，頂点の個数  $V$  は

$$V = {}_n C_2 = \frac{1}{2}n(n-1)$$

どの直線も，交点が  $n-1$  個あるから， $n$  個の辺に分かれている。ゆえに，辺の総数  $E$  は

$$E = n^2$$

したがって

$$F_n = 1 - V + E = 1 - \frac{1}{2}n(n-1) + n^2 = \frac{1}{2}n(n+1) + 1 \tag{3-2}$$

(注) (3-2) 式は (3-1) 式も含んでいる。

(注)  $F_n = 1 + 1 + 2 + 3 + \cdots + n$