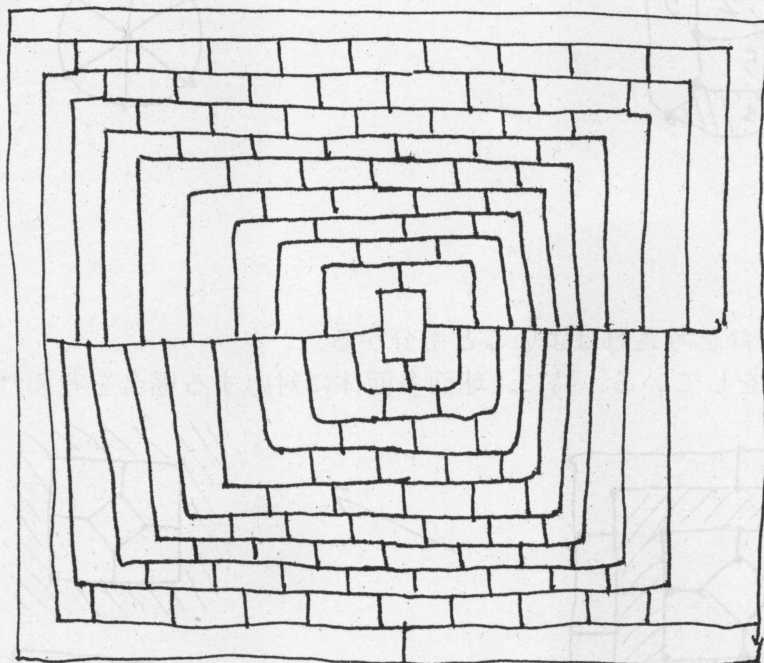


「四色問題」

4色問題とは、平面上のどんな地図も、隣接する領域が異なる色になるように塗り分けるのに4色あれば十分であることを示せという問題である。

これには面白いジョークもあって、問題解決の少し前、雑誌「サイエンティフィック・アメリカン」の有名数学コラムにマーティン・ガードナーが載せた記事にそれがある。1975年4月1日号で、「なぜか話題にならなかった6つの衝撃の発見」というタイトルのいたずら記事である。

この1年間に純粋数学の分野で成し遂げられたもっともセンセーショナルな発見といえば、もちろん、悪名高き4色地図定理の反証の発見である。... ニューヨーク州ワッピングーズ・フォールズ在住のグラフ理論家ウィリアム・マクレガーが昨年11月に作成した110の領域からなる地図は、5色未満では塗り分けることが出来ない。



冗談はさておいて、4色問題は、長い間未解決だった興味深い問題であるだけでなく、解かれた後にも議論を残したという意味でも重要な問題である。1度は解かれたと思われていた時期も長かったのだが、流布された証明には穴があることが分かり、最終的には、1976年にアッペルとハーケンにより、肯定的に解決された。最終的な解決にコンピューターが使われたことでも話題を呼んだ。

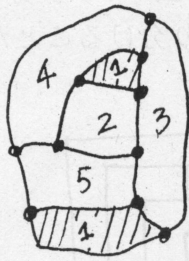
今でも、人間の確認できる形での証明はないようで、この講義では4色定理の証明は諦めて、5色定理の証明を見てみよう。

だが、その前に、少しだけ問題に関する注意を見ておく。

注意:

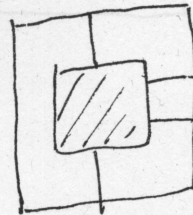
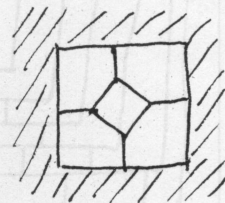
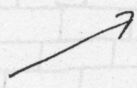
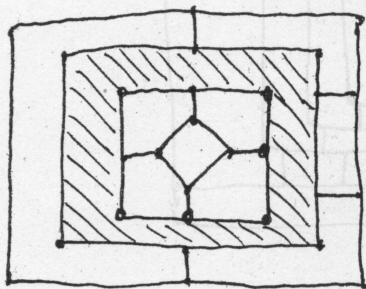
- 2つの部分に分かれているような国がないことを仮定する。
- 隣接するというのは、境界として線を含んでいる場合のみを指し、点で接している場合には異なる色でなくてもよい。

そうでない解釈をした場合は、4色定理の反例は簡単に作れる。



また、次の場合を考えればよいことも分かる。

- 各国は多角形をしている。特に、球面多面体に対応する場合を考えればよい。



次の主張がキーポイントなので、それをまず見ておこう。

隣国は5つだけ.

どんな地図にも、たかだか隣国を5つしか持たない国が少なくとも1つある。

これを示すのに、これまで見てきたオイラーの定理を使う。頂点の数を v 、辺の数を e 、面の数を f としよう。面のうち、2角形の数を f_2 、3角形の数を f_3 、... などとしたとき、

$$f = f_2 + f_3 + \dots + f_m$$

のようになる。このとき、国境になる辺の数は k 角形の場合 k 個だが、それぞれの辺は2つの面に接しているから

$$2e = 2f_2 + 3f_3 + \dots + mf_m$$

が成り立つ。隣国の数が常に6以上なら右辺は $6f_6 + \dots$ となるので

$$2e \geq 6f$$

と言える。さらに、各頂点からは3本以上の辺がでていると思うと

$$2e \geq 3v$$

が分かる。

しかし、これをオイラーの式 $v - e + f = 2$ に代入すると、 $2 = v - e + f \leq \frac{1}{3}e - e + \frac{2}{3}e = 0$ となり矛盾する。

6色定理.

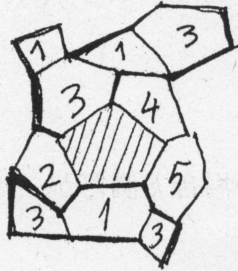
まずは、6色で十分であることを示そう。これは、上に述べたことからすぐに証明できる。

面の数 f に関する帰納法で示そう。 $f \leq 6$ なら当たり前である。面の数 f の問題が $f - 1$ の場合に帰着できればよいが、隣国が5以下の国があった場合、その国を頂点に置き換えた地図では6色で塗り分けられる。頂点を元の国に戻しても、接している国が5つ以下なので、6つ目の色を塗ると塗り分けができることになる。

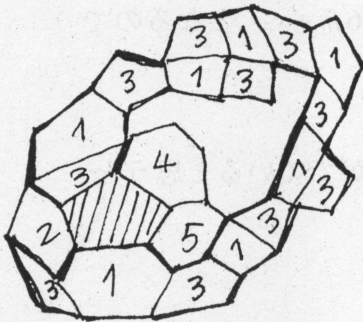
5色定理.

次に、5色で十分なことを示したい。この場合は、少し難しいが、ケンプの鎖と呼ばれるアイデアを用いると証明できる。

ケ-ス1



ケ-ス2



問題 4色定理を分かりやすく証明せよ。

参考文献

[ウィルソン] ロビン・ウィルソン著，茂木健一郎訳『四色問題』（新潮社）