

Graph Theory: Homework #14

Lin Hung Cheng B01902059

Problem 1

1.

設在最多12點的平面圖中，存在著色數為5的圖（五色定理）。

令 G 為著色數5的圖中最小的圖，移除其度數不大於4的點 v ，此時的圖 G' 著色數為4，否則 G 不為著色數5的圖中最小的圖。

重新加入此點，可發現其著色數為4，矛盾：

若其度數小於4， v 可填原本的4色之一，著色數為4。

若其度數等於4且其鄰居有兩個以上同色， v 可填原本的4色之一，著色數為4。

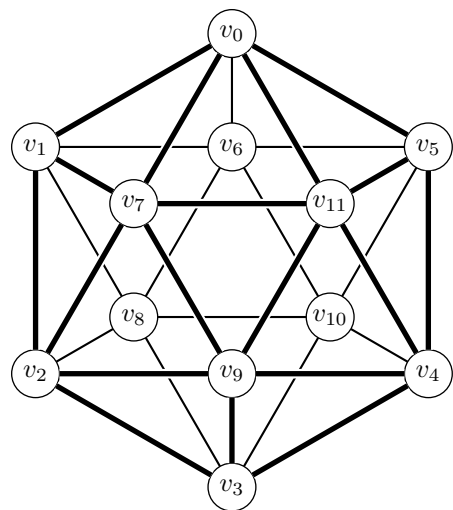
若其度數等於4且其鄰居分別用4種不同色，則使用五色定理證明時的方法換色即可。

Proof. 最多12點的平面圖中，除了正二十面體，存在度數不大於4的點。

最多12點的平面圖邊數最多為30，此時若要建構出所有點度數大於4，則每個點度數均為5，即為正二十面體。

所以上述證明了除了正二十面體，設在最多12點的平面圖中，存在著色數為5的圖（五色定理）。

正二十面體的著色如下：



2.

在最多32條邊的圖中，若點數最多為12，已證明。

若點數 ≥ 13 ，則其平均度數 < 5 ，必存在度數小於四的點，用相同方法即可證明。

Problem 2

Solution

考慮 G_2 的情形，由列舉可知 G_2 的4著色會使4色均使用2次。設 G_n 成立，則 G_{n+2} 即為 G_n 的外圈四點及 G_2 的內圈四點分別相連的圖形。此時 G_n 使4色均使用 n 次；而 G_2 的部份，可用以下規則連接 G_n 和 G_2 ，使 G_{n+2} 的4著色使4色均使用 $n+2$ 次，由數學歸納法得證。

G_n 的外圈四點為 P_1 到 P_4 ，有邊 $\{P_1, P_2\}, \{P_2, P_3\}, \{P_3, P_4\}, \{P_4, P_1\}$

G_2 的八個點為 p_1 到 p_8 ，有邊 $\{p_1, p_2\}, \{p_2, p_3\}, \{p_3, p_4\}, \{p_4, p_1\}, \{p_5, p_6\}, \{p_6, p_7\}, \{p_7, p_8\}, \{p_8, p_5\}, \{p_1, p_5\}, \{p_2, p_6\}, \{p_3, p_7\}, \{p_4, p_8\}, \{p_5, p_2\}, \{p_6, p_3\}, \{p_7, p_4\}, \{p_8, p_5\}$ 。

相連的邊為 $\{P_1, p_1\}, \{P_2, p_1\}, \{P_2, p_2\}, \{P_3, p_2\}, \{P_3, p_3\}, \{P_4, p_3\}, \{P_4, p_4\}, \{P_1, p_4\}$

(1) 若 G_n 的外圈四點著色組合為 $\{x, x, y, y\}$ ，不失一般性，令 P_1 到 P_4 為 $\{x, y, x, y\}$ ，

則 p_1 到 p_8 可著色為 $\{w, z, w, z, x, y, x, y\}$

(2) 若 G_n 的外圈四點著色組合為 $\{x, x, y, z\}$ ，不失一般性，令 P_1 到 P_4 為 $\{x, y, x, z\}$ ，

則 p_1 到 p_8 可著色為 $\{z, w, z, y, x, y, x, w\}$

(3) 若 G_n 的外圈四點著色組合為 $\{w, x, y, z\}$ ，不失一般性，令 P_1 到 P_4 為 $\{w, x, y, z\}$ ，

則 p_1 到 p_8 可著色為 $\{y, z, w, x, z, w, y, z\}$

Problem 3

Solution

1.

在圖的外圍加上一個點 v ，並將所有點連至此點。因為是外圍平面圖，新的圖 G 必為平面圖。

此時 G 可被4著色。因為 v 連至所有點， v 的顏色不能用於原圖中的任一點。所以原圖可被3著色。

2.

1個點的外圍平面圖可被3著色。

設 n 個點的外圍平面圖可被3著色，則在 G_{n+1} 中取一度數不大於2的點 v ，移除 v 和其邊。此時圖為 n 個點的外圍平面圖。

可以將 v 著色為與其鄰居皆不同的顏色，此時最多只用3色，所以 G_{n+1} 可被3著色；由數學歸納法得證。

3. 將圖分割成互不相交的三角形，其頂點均為原圖的點。此時的圖 G 為外圍平面圖，將圖 G 著色成3色，且因為三角形的三個點顏色兩兩不同，所以選擇最少出現的顏色作為守衛的位置即得證。

Problem 4

Solution

在環上，對一個至少有三個點的圖，永遠有 $e \leq 3n$ 。

Proof. 環面的虧格為1，所以 $n - e + f = 0$ 。

且因為 $n \geq 3$ ，且於環面上，每個面都至少有三條邊。

$2e \geq 3f$ 代入公式後就得到 $e \leq 3n$ 。

將圖分割成互不相交的三角形，其頂點均為原圖的點。此時每個面都由三條邊組成，所以 $2e = 3f, e = 3v$ ，且每點度數均為6。

所以在環上，一個至少有三個點的圖的著色數 ≤ 7 ，且因為 K_7 可以嵌入環中，所以著色數 ≥ 7 。