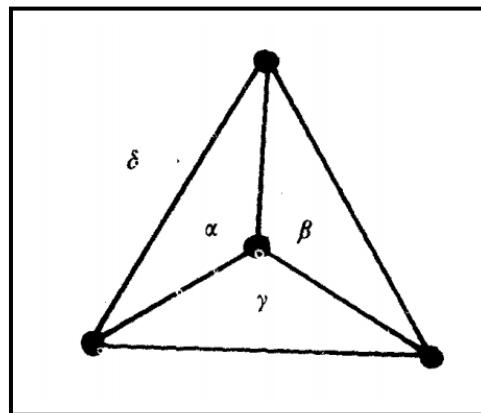


### تلوين الأوجه (Coloration of Faces) (Coloration of Maps)

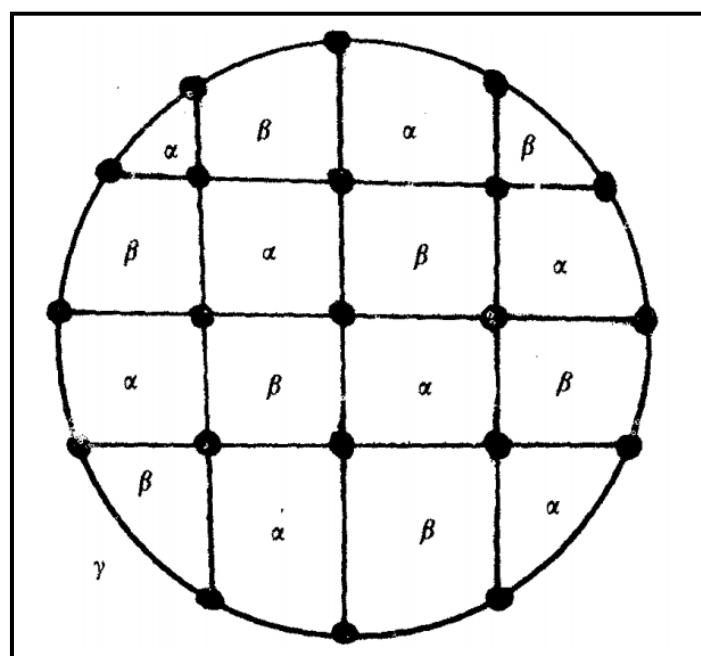
لقد برزت مسألة الألوان الأربع من خلال تلوين الخرائط الجغرافية ، فمن الطبيعي الاستفسار عن أقل عدد من الألوان التي تحتاج إليها من خلال تلوين خارطة معطاة بحيث أية منطقتين متاخرتين في تلك الخارطة تلونان بلونين مختلفين. لقد لوحظ أن أربعة ألوان كافية دائمًا لذلك ، ولكن لم يستطع أحد إثبات هذه الحقيقة حتى عام 1976 ، للإطلاع على المزيد من المعلومات حول هذا الموضوع راجع المصدر [1] الفقرة (3.5) ، أما لأن سوف نستعرض بشكل عام ومحصر قضية تلوين أوجه بيان مستو  $G$  ، وثبتت العلاقة بين هذا التلوين وتلوين الرؤوس الاثنيني - الهندسي.

لأجل صياغة عبارات دقيقة ، يجب علينا تعريف «الخارطة» . تعرف الخارطة  $S$  على أنها سطح  $S$  مع بيان خال من البرازخ مغمور في  $S$  ؛ قد يكون السطح  $S$  هو المستوى او اي سطح مغلق قابل للتوجيه . وعندما يغمر البيان  $G$  في السطح  $S$  ، فإن  $S$  يتجزأ إلى مناطق يطلق عليها أوجه الخارطة (أوأوجه البيان  $G$  . عندما يكون السطح هو المستوى ، فإننا نقول للخارطة بأنها خارطة مستوية .

يقال لخارطة  $M$  أنها قابلة التلوين-  $k$  للاوجه اذا أمكن تلوين أوجهها بما لا يزيد على  $k$  من الألوان المختلفة بحيث ان كل وجهين متاخرين ( اي يشتراك تحمامهما بحافة ) هما لونان مختلفان . وعرف عدد التلوين لوجه خارطة  $M$  ، والذي يرمز له  $(M)_\phi$  ، بأنه اصغر عدد  $k$  بحيث ان  $M$  قابلة التلوين -  $k$  للاوجه . فمثلاً ، عدد التلوين لوجه الخارطة المستوية المعطاة في الشكل ( 1-16 ) هو 4 ؛ وعدد التلوين لوجه الخارطة المستوية المعطاة في الشكل ( 2-16 ) هو 3 .



الشكل (1-16)



الشكل (2-16)

من مفهوم الاتثنية الهندسية للبيانات المستوية ، نحصل على المبرهنة الآتية التي تعطينا تلوين أوجه خارطة مستوية  $G$  من تلوين الرؤوس للاتثنيني - الهندسي  $\mathcal{L}_G$  .

مبرهنة (1.16) : ليكن  $G$  بياناً متصلةً مستوياً خالياً من البرازخ ، ولتكن  $G^*$  الاتثنيني الهندسي  $\mathcal{L}_G$  ; عندئذ تكون الخارطة المستوية  $G$  قابلة التلوين -  $k$  للاوجه اذا و اذا فقط  $G^*$  قابل التلوين -  $k$  للرؤوس .

البرهان : بما أن  $G$  خال من البرازخ ، فإن  $G^*$  خال من اللفات .  
 لنفرض أن الخارطة المستوية  $G$  قابلة التلوين -  $k$  للأوجه . بما أن كل وجه في  $G$   
 يحتوي في داخله على رئيس واحد فقط من رؤوس  $G^*$  ، فإنه يمكننا تلوين رؤوس  $G^*$   
 بنفس ألوان الأوجه التي تقع في داخلها . من عملية إنشاء الثنائي الهندسي  $G^*$  من  $G$  .  
 فإن رأسين  $v$  و  $w$  متجاوران في  $G^*$  إذا و إذا فقط كان الوجهان المقابلان لهما في  $G$   
 متجاورين . لذلك ، فإن كل رأسين متجاورين في  $G^*$  لهما لونين مختلفين . عليه ،  
 فإن  $G^*$  قابل التلوين -  $k$  للرؤوس . بنفس ألوان أوجه الخارطة المستوية  $G$  .  
 وبطريقة مماثلة تماماً ، ثبت انه إذا كان  $G^*$  قابل التلوين -  $k$  للرؤوس ، فإن  
 الخارطة المستوية  $G$  قابلة التلوين -  $k$  للأوجه .

انتهى البرهان

نستنتج من هذه البرهنة ان أية مبرهنة في موضوع تلوين الرؤوس للبيانات المستوية  
 الحالية من اللفات يقابلها مبرهنة اثنينية في موضوع تلوين الأوجه للخريطة والعكس  
 بالعكس ؛ كما سوف نبين في البرهانات الآتية .

مبرهنة ( 2.16 ) : خارطة مستوية  $G$  قابلة التلوين - 2 للأوجه إذا و إذا فقط  $G$   
 بيان أويلري .

البرهان : لتكن  $G^*$  الثنائي الهندسي لـ  $G$  . بموجب المبرهنة ( 1.16 ) ،  
 قابلة التلوين - 2 للأوجه إذا و إذا فقط  $G^*$  قابل التلوين - 2 للرؤوس . كما ان  $G^*$   
 قابل التلوين - 2 للرؤوس إذا و إذا فقط  $G^*$  ثالثي التجزئة . ولما كان  $G^*$  بياناً مستوياً ،  
 ( لأن إذا كان  $G$  بياناً مستوياً ثالثي التجزئة ، فإن الثنائي الهندسي  $G^*$  يكون أويلريا  
 والعكس صحيح ) .

إذا يكون  $G^*$  ثالثي التجزئة إذا و إذا فقط كان  $G$  بياناً أويلريا .

انتهى البرهان .

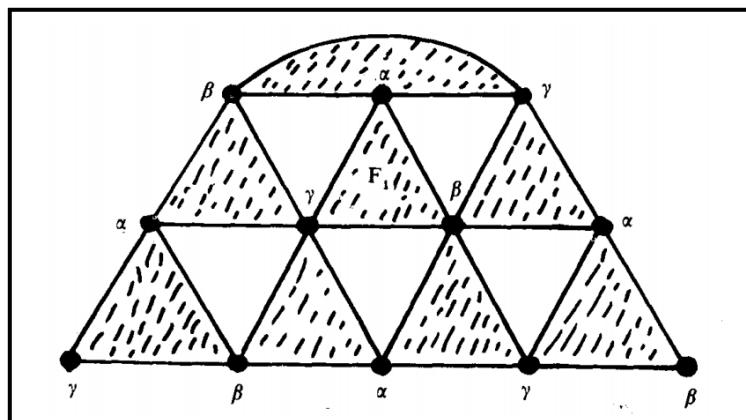
مبرهنة ( 3.16 ) : - مبرهنة الألوان الثلاثة -

لتكن  $G$  خارطة مستوية تكعيبية ؛ عندئذ تكون  $G$  قابلة التلوين - 3 للأوجه إذا و إذا  
 فقط أطوال نحوم أوجه  $G$  أعداد زوجية .

البرهان : تعرف الخارطة التكعيبية بأنها خارطة درجة كل رأس فيها هي 3 لنفرض ان الخارطة المستوية  $G$  قابلة التلوين - 3 للاوجه . فإذا كان  $F$  أي وجه في  $G$  ، فان تخم  $F$  يشترك مع تخم كل وجه مجاور له بحافة واحدة فقط (لان  $G$  تكعيبية) فإذا كان  $F$  ملوناً باللون  $\alpha$  ، فان الاوجه المجاورة لـ  $F$  تكون ملونة  $\beta$  أو  $\gamma$  على التناوب ، ولذلك فان عددها يجب ان يكون زوجياً . اضافة الى ذلك ، لا يوجد وجه يشترك مع  $F$  برأس واحد فقط ، لان خلاف ذلك يجعل درجته اكتر من 3 . لذلك ، فان طول تخم  $F$  هو عدد زوجي .

والآن نفرض ان  $G$  خارطة مستوية تكعيبية تحوم أوجهها ذات أطوال زوجية . عندئذ ، تكون درجة كل رأس في  $G^*$  زوجية ، وكل وجه في  $G^*$  هو مثلث ، علماً ان  $G^*$  هو الثنائي الهندسي لـ  $G$  . وعليه ، فان  $G^*$  بيان أوبلوري . وهكذا ، بموجب البرهنة (2.16) ، فان الخارطة المستوية  $G^*$  قابلة التلوين - 2 للاوجه ، مثلاً . باللونين الأسود والأبيض . بقى أن نثبت امكانية تلوين رؤوس  $G^*$  بثلاثة الوان .

نبدأ أولاً بالي وجه ،  $F_1$  ، ملون بالأسود ، ونلون رؤوسه الثلاثة  $\beta, \gamma, \alpha$  مرتبة باتجاه حركة عقرب الساعة حول  $F_1$  . ثم نلون رؤوس كل وجه ملون بأسود ومشترك برأس مع الوجه  $F_1$  باللون  $\alpha, \beta, \gamma$  مرتبة باتجاه حركة عقرب الساعة حول ذلك الوجه . وهكذا يمكننا الاستمرار بأخذ الاوجه السود التي تحيط بوجه سبق أن لونت رؤوسه . [ انظر الشكل (3-16) . ] وبذلك يمكننا تلوين رؤوس  $G^*$  باللونان الثلاثة  $\alpha, \beta, \gamma$  . وعليه بموجب البرهنة (2.16) ، فان الخارطة المستوية  $G$  قابلة التلوين - 3 للاوجه . وبهذا يتم البرهان



الشكل 3-16

### مبرهنة الألوان الاربعة :

ظهرت مسألة الألوان الاربعة قبل مايزيد على قرن من الزمن . ولقد كتبت مقالات كثيرة عن تاريخ نشأتها . وقد حاول العديد من علماء الرياضيات ومعظم المختصين في نظرية البيانات حلها . أي اثبات صحتها أو اثبات عدم صحتها . ولقد أخذت تلك المحاولات الكثير من وقت وجهود العلماء الذين حاولوا حلها . حتى سماها البعض « مرض الألوان - الاربعة » . وكانت الرغبة في حلها تنتقل من الاستاذ الى طلبه . واحياناً من الوالد الى ولده . وقد يكون السبب الرئيسي لذلك هو بساطة فحواها . مما يجعل المتعلم عليها يعتقد بسهولة حلها .

ينص تكهناً الألوان - الاربعة على : « كل خارطة مستوية قابلة للتلوين - 4 للاوجه » ؛ أي أن أربعة ألوان كافية دائمًا لتلوين أوجه أية خارطة مستوية بحيث أن كل وجهين متقاربين يلونان بلونين مختلفين . »

### تمارين :

- أثبت أن كل خارطة مستوية قابلة للتلوين - 5 للأوجه .
- لتكن  $G$  خارطة مستوية عدد رؤوسها  $n$  وعدد حافاتها  $m$  وعدد أوجهها  $f$  ودرجة كل رأس فيها لا تقل عن 3 . أثبت  $3f \geq m + 6$  .
- اذكر نصي مبرهنة الألوان الثلاثة والأربعة وما الفرق بينهما .
- إذا علمت أن عدد تلوين رؤوس بيان  $G$  لا يقل عن 5 ، فأثبت أن  $G$  يحتوي على بيان جزئي يكافئ تبولوجيا  $K_5$  أو  $K_{3,3}$  .
- استخدم ما لا يزيد عن أربعة ألوان لتلوين رؤوس البيان في الشكل أدناه .

