## AULA 21 – Grafos planares

Prof. Daniel Kikuti

Universidade Estadual de Maringá

17 de agosto de 2015

#### Conteúdo

- ▶ Introdução
  - Definição de grafo planar
  - Motivação para estudo de grafos planares
  - Algumas propriedades
- Caracterização de grafos planares
  - Relação de Euler para grafos planares
  - Teoremas de Kuratowski e Wagner
- ► Teste de planaridade
  - Indicação de referências bibliográficas

#### **Imersão**

Uma **imersão** de um grafo G em uma superfície S é uma representação geométrica (desenho) de G em S tal que dois vértices distintos não ocupam o mesmo lugar em S e não existe cruzamento de arestas, a não ser nos extremos quando duas arestas são adjacentes.

### Grafo planar

Um grafo G é **planar** se ele tem imersão no plano  $(\mathbb{R}^2)$ .

#### **Faces**

As regiões limitadas por uma imersão planar são chamadas de faces. Toda imersão planar tem uma face ilimitada denominada de face externa.

Exemplo

### Motivação

Aplicação em diferentes áreas (Elétrica, Mecânica, Engenharia Civil, etc.)

- Grafos planares são fáceis de visualizar (projeto elétrico ou hidráulico de uma casa). Cruzamentos dificultam o entendimento.
- Design de circuitos VLSI (quanto menor o número de cruzamentos, melhor o design).
- Projeto de rodovias/ferrovias. Cruzamentos s\u00e3o sempre problem\u00e1ticos.

### **Propriedades**

- São grafos esparsos.
- São grafos 4-coloríveis.
- Várias operações podem ser feitas de maneira eficientes, o que leva ao desenvolvimento de algoritmos mais eficientes quando comparados com algoritmos para grafos genéricos (estruturas de dados especiais para armazenamento e manipulação).
- ▶ O tamanho de um grafo planar incluindo faces, arestas e vértices é O(V).

#### Problema de decisão

Dado um grafo G = (V, E), G é planar, isto é, pode ser desenhado no plano sem cruzar arestas?

### Problema computacional

Dado um grafo G=(V,E), se G é planar, como G pode ser desenhado no plano tal que nenhuma aresta se cruze? Ou seja, mostre a representação planar do grafo G.

O grafo  $K_4$  é planar?

E os grafos  $K_5$  e  $K_{3,3}$ ?

### Algumas observações importantes

- Uma aresta de um ciclo pertence a duas faces;
- Uma aresta de corte (ponte) pertence somente a uma face;
- Um grafo planar é acíclico se e somente se o número de faces é igual a 1.

#### Teorema de Euler

Seja G=(V,E) um grafo planar e conexo com F faces, então |V|+F-|E|=2.

#### Teorema de Euler

Seja G = (V, E) um grafo planar e conexo com F faces, então |V| + F - |E| = 2.

### Demonstração

Indução no número de faces. Se F=1, então G não possui ciclos (é uma árvore). Portanto, |E| = |V| - 1 e o resultado da relação se verifica. Assim, assuma que  $F \ge 2$  e que o resultado se verifica para todos os grafos planares conexos com F-1 faces. Seja G um grafo planar com F faces. Como F > 2, G contém um ciclo. Seja (u, v) uma aresta pertencente a um ciclo. O grafo  $G' = (V, E - \{(u, v)\})$  é um grafo planar conexo com |V| vértices, |E|-1 arestas e F-1 faces (note que a remoção de uma aresta comum a duas faces faz com que duas faces se tornem uma só no grafo G'). Pela hipótese indutiva,

$$|V| - (|E| - 1) + (F - 1) = 2 \implies |V| - |E| + F = 2.$$

#### Corolário

Seja G=(V,E) um grafo planar e conexo com pelo menos três vértices, então  $|E|\leq 3|V|-6$ .

#### Corolário

Seja G=(V,E) um grafo planar e conexo com pelo menos três vértices, então  $|E|\leq 3|V|-6$ .

## K<sub>5</sub> não é planar

$$|V| = 5$$
,  $|E| = 10 > 3|V| - 6 = 9$ .

#### Corolário

Seja G=(V,E) um grafo planar e conexo com pelo menos três vértices, então  $|E| \leq 3|V|-6$ .

## K₅ não é planar

$$|V| = 5$$
,  $|E| = 10 > 3|V| - 6 = 9$ .

### Condição necessária, mas não suficiente

Verifique que o grafo formado pela junção do  $K_5$  com o  $K_{3,3}$  por meio de uma aresta respeita o Corolário.

### Definição de subdivisão

- ▶ A **subdivisão** de uma aresta  $(u, v) \in E$  é a operação de substituir (u, v) por um caminho (u, w, v), onde w é um novo vértice.
- Um grafo H é dito ser uma subdivisão de G se H pode ser obtido de G por uma sequência de subdivisões de arestas.

### Observações

- ▶ Se G é planar, então qualquer subdivisão H de G é planar.
- Se G não é planar, então qualquer subdivisão H de G não é planar.
- ► Se uma subdivisão *H* de *G* não é planar, então *G* não é planar.

#### Grafo minor

- Seja (u, v) uma aresta em um grafo G. Remova os vértices u e v. Adicione um novo vértice w a G (u, v) e conecte w a todos os vértices em V {u, v} para os quais u ou v são adjacentes em G. Esta operação é chamada de contração de aresta.
- Um grafo H é dito ser minor de G, se uma cópia isomórfica de H pode ser obtida de G por uma sequência de remoções ou contrações de arestas.

### Exemplo

#### Teorema de Kuratowski

Um grafo G é planar se, e somente se, ele não contém uma subdivisão do  $K_{3,3}$  e do  $K_5$ .

### Teorema de Wagner

Um grafo G é planar se, e somente se, ele não contém um grafo minor  $K_{3,3}$  ou  $K_5$ .