

# Teoria grafów - grafy planarne

Aleksandra Gorzkowska

Elektronika i Telekomunikacja  
Wydział Informatyki, Elektroniki i Telekomunikacji

# Grafy planarne

## Definicja

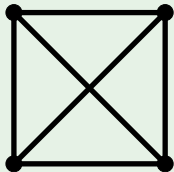
Graf  $G$  nazywamy **planarnym**, jeśli da się go narysować na płaszczyźnie, tak aby żadne dwie krawędzie nie miały punktów wspólnych poza wierzchołkami.

# Grafy planarne

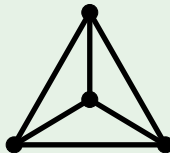
## Definicja

Graf  $G$  nazywamy **planarnym**, jeśli da się go narysować na płaszczyźnie, tak aby żadne dwie krawędzie nie miały punktów wspólnych poza wierzchołkami.

## Przykład



graf pełny  $K_4$



płaski rysunek grafu  $K_4$

## Twierdzenie (Whitney)

*Każdy graf da się narysować bez przecięć w  $\mathbb{R}^3$ .*

## Twierdzenie (Whitney)

*Każdy graf da się narysować bez przecięć w  $\mathbb{R}^3$ .*

## Twierdzenie

*Graf jest planarny wtedy i tylko wtedy, gdy da się narysować bez przecięć na sferze.*

## Definicja

Graficzną reprezentację (rysunek) bez przecięć krawędzi grafu planarnego na płaszczyźnie nazywamy **grafem płaskim**.

## Definicja

Graficzną reprezentację (rysunek) bez przecięć krawędzi grafu planarnego na płaszczyźnie nazywamy **grafem płaskim**.

## Przykład

Grafami planarnymi są:

- drzewa,
- cykle.

Grafami planarnymi NIE są:

- graf  $K_5$  i większe grafy pełne,
- graf  $K_{3,3}$  i większe grafy dwudzielne pełne.

## Definicja

Krawędzie grafu płaskiego dzielą płaszczyznę na spójne obszary, które nazywamy **ścianami** grafu płaskiego (grafu planarnego).



## Definicja

Krawędzie grafu płaskiego dzielą płaszczyznę na spójne obszary, które nazywamy **ścianami** grafu płaskiego (grafu planarnego).

## Definicja

**Stopniem ściany** nazywamy liczbę krawędzi w najkrótszej drodze zamkniętej stanowiącej brzeg tej ściany.

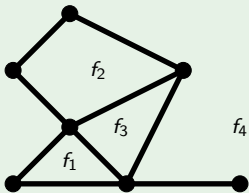
## Definicja

Krawędzie grafu płaskiego dzielą płaszczyznę na spójne obszary, które nazywamy **ścianami** grafu płaskiego (grafu planarnego).

## Definicja

**Stopniem ściany** nazywamy liczbę krawędzi w najkrótszej drodze zamkniętej stanowiącej brzeg tej ściany.

## Przykład



Stopnie ścian:

$$\deg(f_1) = 3$$

$$\deg(f_2) = 4$$

$$\deg(f_3) = 3$$

$$\deg(f_4) = 8$$

## Twierdzenie (Analogiczne do lematu o uściskach dłoni)

Jeśli  $G = (V, E)$  jest grafem płaskim o zbiorze ścian  $F$ , to

$$\sum_{f \in F} \deg(f) = 2|E|.$$

## Twierdzenie (Analogiczne do lematu o uściskach dłoni)

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest grafem płaskim o zbiorze ścian  $F$ , to*

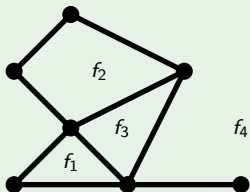
$$\sum_{f \in F} \deg(f) = 2|E|.$$

## Twierdzenie (wzór Eulera)

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest spójnym grafem płaskim o zbiorze ścian  $F$ , to*

$$|V| - |E| + |F| = 2.$$

## Przykład



$$\deg(f_1) = 3, \deg(f_2) = 4,$$

$$\deg(f_3) = 3, \deg(f_4) = 8$$

$$|V| = 7, |E| = 9, |F| = 4$$

$$3 + 3 + 4 + 8 = 18 = 2 \cdot 9$$

$$7 - 9 + 4 = 2$$

## Wniosek

*Każda reprezentacja płaska grafu planarnego ma tyle samo ścian.*

## Wniosek

*Każda reprezentacja płaska grafu planarnego ma tyle samo ścian.*

## Wniosek

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest spójnym grafem planarnym, to*  
 $|E| \leq 3|V| - 6$ .

## Wniosek

*Każda reprezentacja płaska grafu planarnego ma tyle samo ścian.*

## Wniosek

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest spójnym grafem planarnym, to*  
 $|E| \leq 3|V| - 6$ .

## Dowód.

Niech  $f_1, f_2, \dots, f_k$  będą ścianami grafu  $G$

Z ADLOUD:  $2|E| = \sum_{i=1}^k \deg(f_i) \geq 3k$

Ze wzoru Eulera:  $|V| - |E| + k = 2 \Rightarrow k = 2 - |V| + |E|$

$3(2 - |V| + |E|) \leq 2|E|$

$|E| \leq 3|V| - 6$





## Wniosek

*Graf  $K_5$  nie jest planarny.*

## Wniosek

*Graf  $K_5$  nie jest planarny.*

$$|K_5| = 5, ||K_5|| = 10$$

$$||K_5|| \leq 3|K_5| - 6$$

$$10 \leq 9 - \text{sprzeczność!}$$

## Wniosek

*Graf  $K_5$  nie jest planarny.*

$$|K_5| = 5, ||K_5|| = 10$$

$$||K_5|| \leq 3|K_5| - 6$$

$$10 \leq 9 - \text{sprzeczność!}$$

Czy to samo da się pokazać dla  $K_{3,3}$ ?

## Wniosek

*Graf  $K_5$  nie jest planarny.*

$$|K_5| = 5, ||K_5|| = 10$$

$$||K_5|| \leq 3|K_5| - 6$$

$$10 \leq 9 - \text{sprzeczność!}$$

Czy to samo da się pokazać dla  $K_{3,3}$ ?

$$|K_{3,3}| = 6, ||K_{3,3}|| = 9$$

$$9 \leq 12$$

## Wniosek

*Graf  $K_5$  nie jest planarny.*

$$|K_5| = 5, ||K_5|| = 10$$

$$||K_5|| \leq 3|K_5| - 6$$

$$10 \leq 9 - \text{sprzeczność!}$$

Czy to samo da się pokazać dla  $K_{3,3}$ ?

$$|K_{3,3}| = 6, ||K_{3,3}|| = 9$$

$$9 \leq 12$$

## Wniosek

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest grafem planarnym, to  $\delta(G) \leq 5$ .*

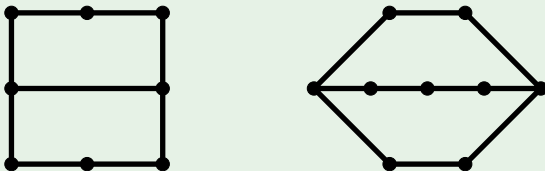
## Definicja

Grafy  $G_1$  oraz  $G_2$  nazywamy **homeomorficznymi**, jeśli da się je otrzymać z tego samego grafu  $G$  poprzez zastąpienie niektórych krawędzi ścieżkami.

## Definicja

Grafy  $G_1$  oraz  $G_2$  nazywamy **homeomorficznymi**, jeśli da się je otrzymać z tego samego grafu  $G$  poprzez zastąpienie niektórych krawędzi ścieżkami.

## Przykład



## Twierdzenie (Kuratowski)

*Graf jest planarny wtedy i tylko wtedy, gdy nie zawiera podgrafu homeomorficznego z  $K_5$  ani  $K_{3,3}$ .*



## Definicja

**Bryłą platońską** nazywamy wielościan, którego ściany są przystającymi wielokątami foremnymi i stopień każdego wierzchołka jest taki sam.

## Definicja

**Bryłą platońską** nazywamy wielościan, którego ściany są przystającymi wielokątami foremnymi i stopień każdego wierzchołka jest taki sam.

## Definicja

**Grafem platońskim** nazywamy graf, który jest reprezentacją bryły platońskiej.

## Definicja

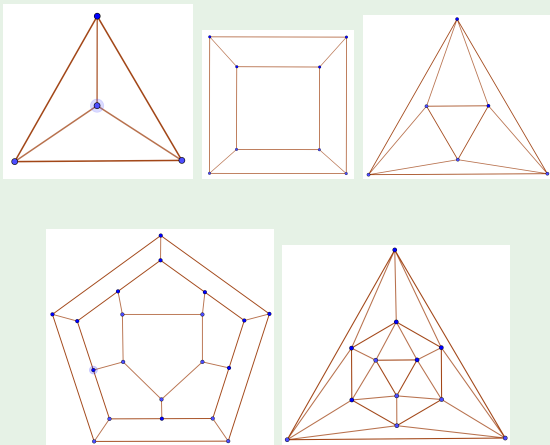
**Bryłą platońską** nazywamy wielościan, którego ściany są przystającymi wielokątami foremnymi i stopień każdego wierzchołka jest taki sam.

## Definicja

**Grafem platońskim** nazywamy graf, który jest reprezentacją bryły platońskiej.

**Uwaga:** grafy platońskie są planarne.

## Przykład



## Definicja

**Grubość** grafu  $G$  nazywamy najmniejszą liczbę grafów planarnych, na które można rozłożyć zbiór krawędzi grafu  $G$ .

## Definicja

**Grubość** grafu  $G$  nazywamy najmniejszą liczbę grafów planarnych, na które można rozłożyć zbiór krawędzi grafu  $G$ .

**Uwaga:** Graf planarny ma grubość 1.

## Definicja

**Grubość** grafu  $G$  nazywamy najmniejszą liczbę grafów planarnych, na które można rozłożyć zbiór krawędzi grafu  $G$ .

**Uwaga:** Graf planarny ma grubość 1.

Grubość grafu pełnego  $K_n$  to:  $\lfloor \frac{n+7}{6} \rfloor$  dla  $n \geq 5$   
3 dla  $n = 9, 10$ .

## Zastosowania

Chcemy umieścić obwód elektroniczny na płytce tak aby połączenia się nie krzyżowały. Jeśli ten układ jest reprezentowany przez graf planarny, to możemy to zrobić. Jeśli nie jest to graf planarny, to umieszczamy połączenia (krawędzie) na jak najmniejszej liczbie warstw płytki. Grubość grafu to liczba warstw, których musimy użyć.



Problem po raz pierwszy był rozpatrywany przez Ringla w 1959. Rozpatrywał on mapę państw na Ziemi i Księżycu (każde państwo ma kolonię na Księżycu, ale ich układ nie odpowiada temu na Ziemi). Każde państwo reprezentujemy za pomocą punktu. Punkty łączymy, jeśli odpowiadające im państwa ze sobą sąsiadują. To samo robimy na Księżycu. Mapa na Ziemi tworzy graf planarny. Podobnie jak na Księżycu.

Ilu kolorów potrzebujemy do pokolorowania takiej mapy, tak aby sąsiadujące ze sobą państwa (na Ziemi lub na Księżycu) miały różne kolory?

Problem nadal nie jest rozwiązany. Wiadomo, że istnieją mapy, które potrzebują 9 kolorów i każdą mapę da się pokolorować 12 kolorami.

Problem po raz pierwszy był rozpatrywany przez Ringla w 1959. Rozpatrywał on mapę państw na Ziemi i Księżycu (każde państwo ma kolonię na Księżycu, ale ich układ nie odpowiada temu na Ziemi). Każde państwo reprezentujemy za pomocą punktu. Punkty łączymy, jeśli odpowiadające im państwa ze sobą sąsiadują. To samo robimy na Księżycu. Mapa na Ziemi tworzy graf planarny. Podobnie jak na Księżycu.

Ilu kolorów potrzebujemy do pokolorowania takiej mapy, tak aby sąsiadujące ze sobą państwa (na Ziemi lub na Księżycu) miały różne kolory?

Problem nadal nie jest rozwiązany. Wiadomo, że istnieją mapy, które potrzebują 9 kolorów i każdą mapę da się pokolorować 12 kolorami. Problem ten można sformułować na grafach: ilu kolorów potrzebujemy do pokolorowania wierzchołków grafu dwuplanarnego, tak aby sąsiednie wierzchołki miały różne kolory?