

# Teoria grafów - część I

Aleksandra Gorzkowska

Elektronika i Telekomunikacja  
Wydział Informatyki, Elektroniki i Telekomunikacji

## Definicja

**Grafem (prostym)** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  to niepusty zbiór skończony, a  $E$  to podzbiór dwuelementowych podzbiorów zbioru  $V$ . **Oznaczenie:**  $E \subset \binom{V}{2}$ ;

$\binom{V}{2}$  - zbiór wszystkich dwuelementowych podzbiorów zbioru  $V$

## Definicja

**Grafem (prosty)** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  to niepusty zbiór skończony, a  $E$  to podzbiór dwuelementowych podzbiorów zbioru  $V$ . **Oznaczenie:**  $E \subset \binom{V}{2}$ ;

$\binom{V}{2}$  - zbiór wszystkich dwuelementowych podzbiorów zbioru  $V$

### Terminologia i oznaczenia:

Zbiór  $V$  nazywamy **zbiorem wierzchołków** grafu;

Zbiór  $E$  nazywamy **zbiorem krawędzi** grafu.

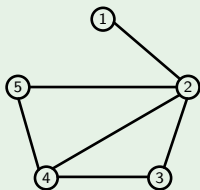
### Piszemy i czytamy:

$x, y \in V$  -  $x$  i  $y$  są wierzchołkami grafu;

$e = \{x, y\} \in E$  - zbiór  $\{x, y\}$  jest krawędzią grafu (oznaczoną  $e$ );

dla uproszczenia:  $xy \in E$  -  $xy$  jest krawędzią grafu

## Przykład

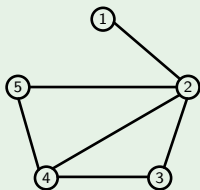


$$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$E = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}\}$$

$$\text{lub prościej: } E = \{12, 23, 24, 25, 34, 45\}$$

## Przykład



$$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$E = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}\}$$

$$\text{lub prościej: } E = \{12, 23, 24, 25, 34, 45\}$$

## Definicja

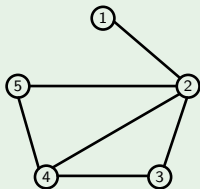
**Rzędem** grafu  $G = (V, E)$  nazywamy liczbę jego wierzchołków, tj. moc zbioru  $V$ .

**Oznaczenie:**  $|G| := |V|$

**Rozmiarem** grafu  $G = (V, E)$  nazywamy liczbę jego krawędzi, tj. moc zbioru  $E$ .

**Oznaczenie:**  $\|G\| := |E|$

## Przykład



$$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$E = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}\}$$

$$\text{lub prościej: } E = \{12, 23, 24, 25, 34, 45\}$$

$$|G|=5; ||G||=6$$

## Definicja

**Rzędem** grafu  $G = (V, E)$  nazywamy liczbę jego wierzchołków, tj. moc zbioru  $V$ .

**Oznaczenie:**  $|G| := |V|$

**Rozmiarem** grafu  $G = (V, E)$  nazywamy liczbę jego krawędzi, tj. moc zbioru  $E$ .

**Oznaczenie:**  $||G|| := |E|$

## Modyfikacje definicji

### Definicja

**Multigrafem** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast  $E$  jest **multizbiorem** o elementach ze zbioru  $\binom{V}{2}$ , czyli dopuszczamy krawędzie wielokrotne.

## Modyfikacje definicji

### Definicja

**Multigrafem** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast  $E$  jest **multizbiorem** o elementach ze zbioru  $\binom{V}{2}$ , czyli dopuszczamy krawędzie wielokrotne.

### Definicja

**Pseudografem** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast w zbiorze  $E$  dopuszczamy **pętle**, czyli krawędzie postaci  $xx$ , gdzie  $x \in V$ .



## Modyfikacje definicji

### Definicja

**Multigrafem** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast  $E$  jest **multizbiorem** o elementach ze zbioru  $\binom{V}{2}$ , czyli dopuszczamy krawędzie wielokrotne.

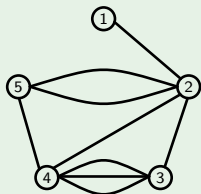
### Definicja

**Pseudografem** nazywamy parę  $(V, E)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast w zbiorze  $E$  dopuszczamy **pętle**, czyli krawędzie postaci  $xx$ , gdzie  $x \in V$ .

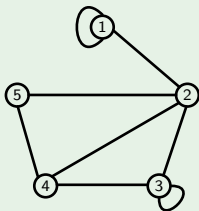
### Definicja

**Digrafem** nazywamy parę  $(V, A)$ , gdzie  $V$  jak poprzednio, natomiast  $A$  jest zbiorem **par uporządkowanych** o elementach ze zbioru  $V$ .  
Tj.  $A \subset \{(x, y) : x, y \in V\}$ ;  $A$  nazywamy **zbiorem łuków**

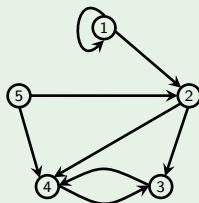
## Przykład



multigraf

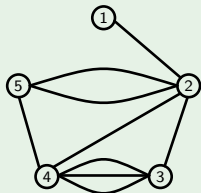


pseudograf

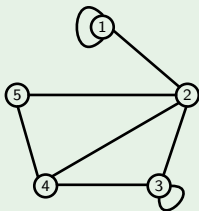


digraf

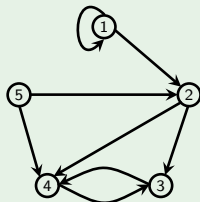
## Przykład



multigraf



pseudograf



digraf

**Uwaga:** Jeśli nie jest powiedziane inaczej to przez "graf" rozumiemy graf prosty.

**Dany jest graf  $G = (V, E)$**

## Definicja

**Stopniem wierzchołka**  $x$  w grafie  $G$  nazywamy liczbę krawędzi, do których należy dany wierzchołek.

**Oznaczenie:**  $\deg_G(x)$  lub  $d_G(x)$ ;

jeśli nie powoduje to niejasności, to piszemy:  $\deg(x)$ ,  $d(x)$

**Dany jest graf  $G = (V, E)$**

## Definicja

**Stopniem wierzchołka**  $x$  w grafie  $G$  nazywamy liczbę krawędzi, do których należy dany wierzchołek.

**Oznaczenie:**  $\deg_G(x)$  lub  $d_G(x)$ ;

jeśli nie powoduje to niejasności, to piszemy:  $\deg(x)$ ,  $d(x)$

Wierzchołek stopnia 0 nazywamy **izolowanym**.

Wierzchołek stopnia 1 nazywamy **wiszącym** lub **liściem**.

**Dany jest graf  $G = (V, E)$**

## Definicja

**Stopniem wierzchołka**  $x$  w grafie  $G$  nazywamy liczbę krawędzi, do których należy dany wierzchołek.

**Oznaczenie:**  $\deg_G(x)$  lub  $d_G(x)$ ;

jeśli nie powoduje to niejasności, to piszemy:  $\deg(x)$ ,  $d(x)$

Wierzchołek stopnia 0 nazywamy **izolowanym**.

Wierzchołek stopnia 1 nazywamy **wiszącym** lub **liściem**.

**Dla przykładu ze slajdu 3:**

$d(1) = 1$  - wierzchołek wiszący,  $d(2) = 4$ ,  $d(3) = 2$ ,  $d(4) = 3$ ,  
 $d(5) = 2$

Jeśli w grafie  $G$  istnieje krawędź  $xy$ , to mówimy, że wierzchołki  $x$  i  $y$  są **sąsiednie** oraz że są **incydentne** z krawędzią  $e = xy$ .

## Definicja

**Sąsiedztwem** wierzchołka  $x$  w grafie  $G$  nazywamy zbiór wszystkich wierzchołków grafu  $G$  połączonych z  $x$  krawędzią.

**Oznaczenie:**  $N_G(x) = N(x) := \{y \in V(G) : xy \in E(G)\}$

Jeśli w grafie  $G$  istnieje krawędź  $xy$ , to mówimy, że wierzchołki  $x$  i  $y$  są **sąsiednie** oraz że są **incydentne** z krawędzią  $e = xy$ .

## Definicja

**Sąsiedztwem** wierzchołka  $x$  w grafie  $G$  nazywamy zbiór wszystkich wierzchołków grafu  $G$  połączonych z  $x$  krawędzią.

**Oznaczenie:**  $N_G(x) = N(x) := \{y \in V(G) : xy \in E(G)\}$

**Uwaga:** W grafie prostym  $d(x) = |N(x)|$ .



Jeśli w grafie  $G$  istnieje krawędź  $xy$ , to mówimy, że wierzchołki  $x$  i  $y$  są **sąsiednie** oraz że są **incydentne** z krawędzią  $e = xy$ .

## Definicja

**Sąsiedztwem** wierzchołka  $x$  w grafie  $G$  nazywamy zbiór wszystkich wierzchołków grafu  $G$  połączonych z  $x$  krawędzią.

**Oznaczenie:**  $N_G(x) = N(x) := \{y \in V(G) : xy \in E(G)\}$

**Uwaga:** W grafie prostym  $d(x) = |N(x)|$ .

Krawędzie  $e, f \in E(G)$  nazywamy **sąsiednimi**, jeśli  $e \cap f \neq \emptyset$ , czyli istnieje wierzchołek incydentny zarówno z krawędzią  $e$ , jak i z krawędzią  $f$ .

Jeśli w grafie  $G$  istnieje krawędź  $xy$ , to mówimy, że wierzchołki  $x$  i  $y$  są **sąsiednie** oraz że są **incydentne** z krawędzią  $e = xy$ .

## Definicja

**Sąsiedztwem** wierzchołka  $x$  w grafie  $G$  nazywamy zbiór wszystkich wierzchołków grafu  $G$  połączonych z  $x$  krawędzią.

**Oznaczenie:**  $N_G(x) = N(x) := \{y \in V(G) : xy \in E(G)\}$

**Uwaga:** W grafie prostym  $d(x) = |N(x)|$ .

Krawędzie  $e, f \in E(G)$  nazywamy **sąsiednimi**, jeśli  $e \cap f \neq \emptyset$ , czyli istnieje wierzchołek incydentny zarówno z krawędzią  $e$ , jak i z krawędzią  $f$ .

Dla przykładu ze slajdu 3:

$$N(3) = \{2, 4\}; N(4) = \{2, 3, 5\}$$

## Twierdzenie (Lemat o uściskach dłoni)

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest grafem prostym, to*

$$\sum_{v \in V} d(v) = 2|E|.$$

## Twierdzenie (Lemat o uściskach dłoni)

*Jeśli  $G = (V, E)$  jest grafem prostym, to*

$$\sum_{v \in V} d(v) = 2|E|.$$

## Wniosek

*W grafie prostym liczba wierzchołków stopnia nieparzystego jest parzysta.*

## Wniosek

*W grafie prostym liczba wierzchołków stopnia nieparzystego jest parzysta.*

## Dowód.

$$G = (V, E)$$

Niech  $V_1$  - zbiór wierzchołków stopnia nieparzystego;  $V_2$  - zbiór wierzchołków stopnia parzystego;  $V = V_1 \cup V_2$ . Wtedy:

$$2|E| = \sum_{x \in V_1} d(x) + \underbrace{\sum_{x \in V_2} d(x)}_{\text{parzyste}} \Rightarrow \sum_{x \in V_1} d(x) - \text{parzyste, a jest to}$$

suma liczb nieparzystych. Stąd liczba składników w sumie musi być parzysta. □

## Definicja

**Stopniem minimalnym** grafu  $G$  nazywamy najmniejszy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\delta(G) := \min\{d(x) : x \in V(G)\}$

**Stopniem maksymalnym** grafu  $G$  nazywamy największy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\Delta(G) := \max\{d(x) : x \in V(G)\}$

## Definicja

**Stopniem minimalnym** grafu  $G$  nazywamy najmniejszy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\delta(G) := \min\{d(x) : x \in V(G)\}$

**Stopniem maksymalnym** grafu  $G$  nazywamy największy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\Delta(G) := \max\{d(x) : x \in V(G)\}$

Dla przykładu ze slajdu 3:

$$\delta(G) = 1, \Delta(G) = 4$$

## Definicja

**Stopniem minimalnym** grafu  $G$  nazywamy najmniejszy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\delta(G) := \min\{d(x) : x \in V(G)\}$

**Stopniem maksymalnym** grafu  $G$  nazywamy największy spośród stopni wierzchołków tego grafu.

**Oznaczenie:**  $\Delta(G) := \max\{d(x) : x \in V(G)\}$

Dla przykładu ze slajdu 3:

$$\delta(G) = 1, \Delta(G) = 4$$

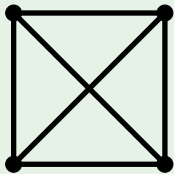
Graf nazywamy **regularnym**, jeśli wszystkie wierzchołki tego grafu mają ten sam stopień. Wtedy  $\delta(G) = \Delta(G)$ . Jeśli  $\delta(G) = \Delta(G) = r$ , to mówimy o grafie  $r$ -regularnym.



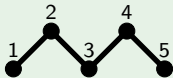
## Ważne klasy grafów

- **graf pełny rzędu  $n$  -  $K_n$**   
 $K_n = \left( V, \binom{V}{2} \right)$  - zbiór krawędzi grafu pełnego to zbiór **wszystkich** podzbiorów dwuelementowych zbioru  $V$
- **ścieżka rzędu  $n$  -  $P_n$**   
Graf, którego wierzchołki da się ustawić w ciąg  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , taki że zbiór krawędzi to  $E(P_n) = \{x_i x_{i+1} : i \in \{1, 2, \dots, n-1\}\}$
- **cykl rzędu  $n$  -  $C_n$**   
Graf, którego wierzchołki da się ustawić w ciąg  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , taki że zbiór krawędzi to  $E(C_n) = \{x_i x_{i+1} : i \in \{1, 2, \dots, n-1\}\} \cup \{x_1 x_n\}$

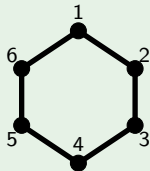
## Przykład



graf pełny  $K_4$



ścieżka  $P_5$



cykl  $C_6$

## Definicja

Graf prosty  $G = (V, E)$  nazywamy **dwudzielnym**, jeśli zbiór wierzchołków tego grafu da się podzielić na zbiory  $X$  i  $Y$ , takie że  $V = X \cup Y$ ,  $X \cap Y = \emptyset$  oraz każda krawędź ma dokładnie jeden wierzchołek w zbiorze  $X$  i jeden wierzchołek w zbiorze  $Y$ .

$$xy \in E \Rightarrow x \in X \wedge y \in Y$$

**Oznaczenie:**  $G = (X, Y; E)$

## Definicja

Graf prosty  $G = (V, E)$  nazywamy **dwudzielnym**, jeśli zbiór wierzchołków tego grafu da się podzielić na zbiory  $X$  i  $Y$ , takie że  $V = X \cup Y$ ,  $X \cap Y = \emptyset$  oraz każda krawędź ma dokładnie jeden wierzchołek w zbiorze  $X$  i jeden wierzchołek w zbiorze  $Y$ .

$$xy \in E \Rightarrow x \in X \wedge y \in Y$$

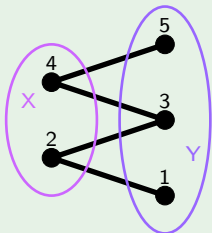
**Oznaczenie:**  $G = (X, Y; E)$

## Definicja

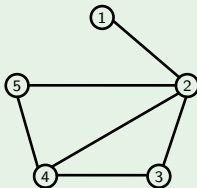
**Dopełnieniem** grafu  $G = (V, E)$  nazywamy graf o tym samym zbiorze wierzchołków  $V$  oraz zbiorze krawędzi będącym dopełnieniem zbioru  $E$  do zbioru krawędzi grafu pełnego.

**Oznaczenie:**  $\bar{G} := (V, \binom{V}{2} \setminus E)$

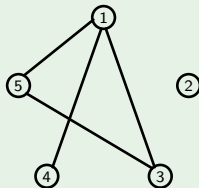
## Przykład



graf dwudzielny



graf  $G$



i jego dopełnienie

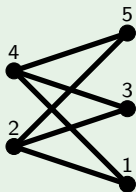
## Ważne klasy grafów c.d.

- **graf dwudzielny pełny** -  $K_{p,q}$   
Graf dwudzielny, gdzie  $|X| = p$ ,  $|Y| = q$ , którego zbiór krawędzi jest zbiorem **wszystkich możliwych** podzbiorów dwuelementowych zbioru  $V$ ,  
tj.  $E(K_{p,q}) = \{xy : x \in X \wedge y \in Y\}$

## Ważne klasy grafów c.d.

- **graf dwudzielny pełny** -  $K_{p,q}$   
Graf dwudzielny, gdzie  $|X| = p$ ,  $|Y| = q$ , którego zbiór krawędzi jest zbiorem **wszystkich możliwych** podzbiorów dwuelementowych zbioru  $V$ ,  
tj.  $E(K_{p,q}) = \{xy : x \in X \wedge y \in Y\}$

### Przykład



graf dwudzielny pełny  $K_{2,3}$

# Izomorfizm grafów

## Definicja

**Izomorfizmem** grafów  $G = (V, E)$  oraz  $H = (W, F)$  nazywamy bijekcję  $f: V \rightarrow W$ , taką że  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ .

Czyli dla dowolnych dwóch wierzchołków grafu  $G$  tworzą one krawędź wtedy i tylko wtedy, gdy ich obrazy  $f(x)$  i  $f(y)$  tworzą krawędź w grafie  $H$ .



# Izomorfizm grafów

## Definicja

**Izomorfizmem** grafów  $G = (V, E)$  oraz  $H = (W, F)$  nazywamy bijekcję  $f: V \rightarrow W$ , taką że  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ .

Czyli dla dowolnych dwóch wierzchołków grafu  $G$  tworzą one krawędź wtedy i tylko wtedy, gdy ich obrazy  $f(x)$  i  $f(y)$  tworzą krawędź w grafie  $H$ .

Mówimy, że grafy  $G$  oraz  $H$  są **izomorficzne**, jeśli istnieje izomorfizm grafów  $G$  i  $H$ .

# Izomorfizm grafów

## Definicja

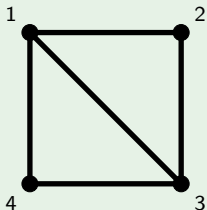
**Izomorfizmem** grafów  $G = (V, E)$  oraz  $H = (W, F)$  nazywamy bijekcją  $f: V \rightarrow W$ , taką że  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ .

Czyli dla dowolnych dwóch wierzchołków grafu  $G$  tworzą one krawędź wtedy i tylko wtedy, gdy ich obrazy  $f(x)$  i  $f(y)$  tworzą krawędź w grafie  $H$ .

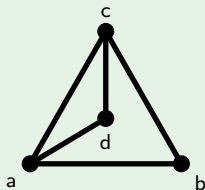
Mówimy, że grafy  $G$  oraz  $H$  są **izomorficzne**, jeśli istnieje izomorfizm grafów  $G$  i  $H$ .

Mówiąc potocznie: dwa grafy są izomorficzne, jeśli da się je narysować w ten sam sposób. Lub jeśli można otrzymać jeden z nich poprzez przesuwanie wierzchołków drugiego (krawędzie są przesuwane razem z wierzchołkami).

## Przykład



$$\begin{aligned}\text{graf } G &= (V, E) \\ V &= \{1, 2, 3, 4\} \\ E &= \{12, 23, 34, 14, 13\}\end{aligned}$$



$$\begin{aligned}\text{graf } H &= (W, F) \\ W &= \{a, b, c, d\} \\ F &= \{ab, bc, cd, ac, ad\}\end{aligned}$$

Izomorfizm:  $f: V \rightarrow W$  jest następujący:

$$f(1) = a, f(2) = b, f(3) = c, f(4) = d$$

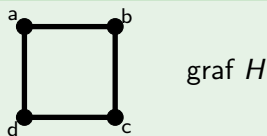
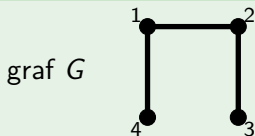
Wprost z definicji izomorfizmu wynika, że jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tylko samo wierzchołków** (bo  $f$  jest bijekcją).

Stwierdzenie odwrotne nie jest prawdziwe!

Wprost z definicji izomorfizmu wynika, że jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tylko samo wierzchołków** (bo  $f$  jest bijekcją).

Stwierdzenie odwrotne nie jest prawdziwe!

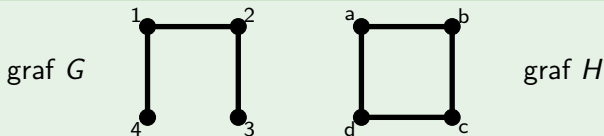
## Przykład



Wprost z definicji izomorfizmu wynika, że jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tylko samo wierzchołków** (bo  $f$  jest bijekcją).

Stwierdzenie odwrotne nie jest prawdziwe!

## Przykład



Nie istnieje izomorfizm tych grafów. Próbując go stworzyć (wskazać funkcję  $f$  jak w definicji), wierzchołkowi 4 musimy przypisać jeden z wierzchołków grafu  $H$ . Załóżmy, że  $f(4) = d$  (pozostałe przypadki są analogiczne). Ponieważ  $14$  jest krawędzią grafu  $G$ , to  $f(1) \in \{a, c\}$ , BSO  $f(1) = a$ . Ale wtedy funkcja  $f$  musi przypisywać 2 lub 3 do  $c$ . Pojawia się problem!

$34 \notin E(G)$  i  $24 \notin E(G)$  ALE  $cd \in E(H)$

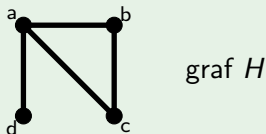
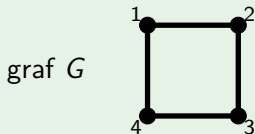
Co więcej, jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tyle samo krawędzi**  
(bo  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ ).

Ale jeśli dwa grafy mają tyle samo wierzchołków i tyle samo krawędzi,  
to nie oznacza, że są izomorficzne.

Co więcej, jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tyle samo krawędzi**  
(bo  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ ).

Ale jeśli dwa grafy mają tyle samo wierzchołków i tyle samo krawędzi,  
to nie oznacza, że są izomorficzne.

## Przykład

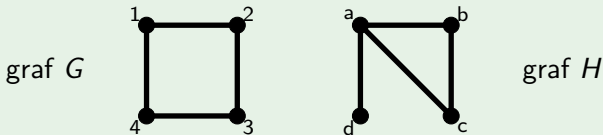




Co więcej, jeśli grafy są **izomorficzne**, to mają **tyle samo krawędzi** (bo  $\forall x, y \in V: (xy \in E \Leftrightarrow f(x)f(y) \in F)$ ).

Ale jeśli dwa grafy mają tyle samo wierzchołków i tyle samo krawędzi, to nie oznacza, że są izomorficzne.

## Przykład



Któryś z wierzchołków grafu  $G$  musi przejść w wierzchołek  $a$ . BSO  $f(1) = a$ . Niezależnie od tego jak przypiszemy pozostałe wierzchołki, pojawi się problem! W grafie  $G$  nie ma krawędzi  $13$ , a w grafie  $H$  są wszystkie możliwe krawędzie zawierające wierzchołek  $a$ . Np. jeśli  $f(3) = c$ , to  $13 \notin E(G)$  ALE  $ac \in E(H)$ .

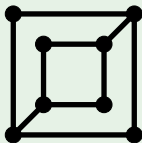
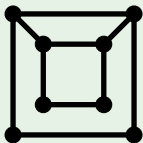
W obu przypadkach problem wynikał z tego, że stopnie wierzchołków, które chcemy do siebie przypisać nie są takie same. Stąd wnioskujemy, że jeśli grafy są izomorficzne, to mają **takie same stopnie wierzchołków**.

To jednak wciąż nie wystarcza! Poniżej przykład grafów, które mają tyle samo **wierzchołków**, **krawędzi** i takie same **stopnie wierzchołków**, ale **nie są izomorficzne**.

W obu przypadkach problem wynikał z tego, że stopnie wierzchołków, które chcemy do siebie przypisać nie są takie same. Stąd wnioskujemy, że jeśli grafy są izomorficzne, to mają **takie same stopnie wierzchołków**.

To jednak wciąż nie wystarczy! Poniżej przykład grafów, które mają tyle samo **wierzchołków**, **krawędzi** i takie same **stopnie wierzchołków**, ale **nie są izomorficzne**.

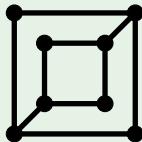
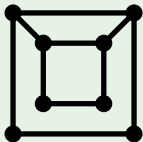
## Przykład



W obu przypadkach problem wynikał z tego, że stopnie wierzchołków, które chcemy do siebie przypisać nie są takie same. Stąd wnioskujemy, że jeśli grafy są izomorficzne, to mają **takie same stopnie wierzchołków**.

To jednak wciąż nie wystarcza! Poniżej przykład grafów, które mają tyle samo **wierzchołków**, **krawędzi** i takie same **stopnie wierzchołków**, ale **nie są izomorficzne**.

### Przykład



Grafy te nie są izomorficzne, bo w tym po lewej każdy wierzchołek stopnia 2 ma sąsiada stopnia 2, natomiast w grafie po prawej żaden wierzchołek stopnia 2 nie ma sąsiada stopnia 2. (Próbując stworzyć funkcję  $f$ , szybko pojawi się problem)

## Definicja

Graf  $H = (W, F)$  nazywamy **podgrafem** grafu  $G = (V, E)$ , jeśli  $W$  jest podzbiorem zbioru  $V$  oraz  $F$  jest podzbiorem zbioru  $E$ .

**Oznaczenie:**  $H \subset G$

## Definicja

Graf  $H = (W, F)$  nazywamy **podgrafem** grafu  $G = (V, E)$ , jeśli  $W$  jest podzbiorem zbioru  $V$  oraz  $F$  jest podzbiorem zbioru  $E$ .

Oznaczenie:  $H \subset G$

## Definicja

**Podgrafem indukowanym** przez zbiór wierzchołków  $S \subset V$  nazywamy graf  $H = (S, F)$ , gdzie  $F = \{xy \in E : x \in S \wedge y \in S\}$ .

Oznaczenie:  $H = G[S]$

## Definicja

Graf  $H = (W, F)$  nazywamy **podgrafem** grafu  $G = (V, E)$ , jeśli  $W$  jest podzbiorem zbioru  $V$  oraz  $F$  jest podzbiorem zbioru  $E$ .

Oznaczenie:  $H \subset G$

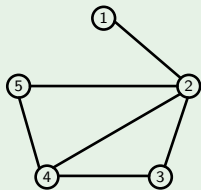
## Definicja

**Podgrafem indukowanym** przez zbiór wierzchołków  $S \subset V$  nazywamy graf  $H = (S, F)$ , gdzie  $F = \{xy \in E : x \in S \wedge y \in S\}$ .

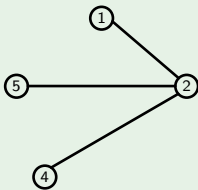
Oznaczenie:  $H = G[S]$

Zbiór krawędzi podgrafu indukowanego przez zbiór wierzchołków  $S$  tworzymy biorąc *wszystkie* krawędzie grafu  $G$  utworzone przez pary wierzchołków ze zbioru  $S$ .

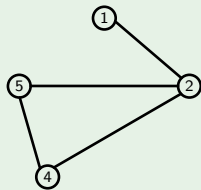
## Przykład



graf  $G$



podgraf grafu  $G$



podgraf indukowany  
grafu  $G$



# Reprezentacja grafu w komputerze

## Definicja

**Macierzą sąsiedztwa** grafu  $G = (V, E)$ , gdzie  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  nazywamy macierz kwadratową  $A(G) = [a_{ij}] \in M_{n \times n}$ , taką że

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i v_j \in E(G) \\ 0, & v_i v_j \notin E(G) \end{cases}$$

# Reprezentacja grafu w komputerze

## Definicja

**Macierzą sąsiedztwa** grafu  $G = (V, E)$ , gdzie  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  nazywamy macierz kwadratową  $A(G) = [a_{ij}] \in M_{n \times n}$ , taką że

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i v_j \in E(G) \\ 0, & v_i v_j \notin E(G) \end{cases}$$

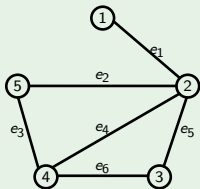
## Definicja

**Macierzą incydencji** grafu  $G = (V, E)$ , gdzie  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  oraz  $E = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$  nazywamy macierz

$B(G) = [b_{ij}] \in M_{n \times m}$ , taką że

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i \in e_j \\ 0, & v_i \notin e_j \end{cases}$$

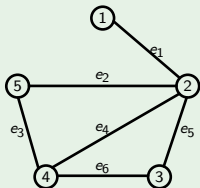
## Przykład



$$A(G) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$B(G) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

## Przykład



$$A(G) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$B(G) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

### Uwagi:

Macierz sąsiedztwa jest macierzą symetryczną.

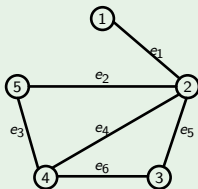
Stopień wierzchołka w grafie znajdujemy poprzez zsumowanie jedynek w odpowiednim wierszu dowolnej z podanych macierzy.

W macierzy incydencji są dokładnie dwie jedynki w każdej kolumnie.

Graf można reprezentować w komputerze również za pomocą **listy sąsiedztwa**. Każdemu wierzchołkowi w grafie przyporządkowuje się listę jego sąsiadów. Najczęściej sąsiedzi ci występują na liście sąsiedztwa w kolejności rosnącej.

Graf można reprezentować w komputerze również za pomocą **listy sąsiedztwa**. Każdemu wierzchołkowi w grafie przyporządkowuje ona listę jego sąsiadów. Najczęściej sąsiedzi ci występują na liście sąsiedztwa w kolejności rosnącej.

## Przykład



1	→	2
2	→	1, 3, 4, 5
3	→	2, 4
4	→	2, 3, 5
5	→	2, 4