

Лекція 21. Основні поняття для графів.

Вступні зауваження до теми “Елементи теорії графів”

Теорія графів, як розділ дискретної математики, з успіхом використовується у задачах керування виробництвом і проектування мереж ЕОМ, при розробці сучасних електронних модулів і при проектуванні фізичних систем, при розробці сучасних електронних модулів і при проектуванні фізичних систем, при розв’язуванні задач генетики і вирішенні проблем автоматизованого управління (САПР). Теорія графів є основою математичного забезпечення сучасних систем обробки інформації у прикладній теорії алгоритмів та в інших галузях науки і техніки.

Далі будемо розглядати деякі елементи теорії графів, які мають загальну форму та можуть бути застосовані при дослідженні об’єктів та систем довільної природи.

Визначення графа

Предметом перших задач теорії графів були конфігурації, які складаються з точок і ліній, які їх з’єднують. При цьому несуттєво, прямі ці лінії або вони є криволінійними дугами. Важливо лише те, що вони з’єднують дані точки.

Граф G – це пара $G = (V, E)$, де V – множина, елементи $v \in V$ якої називають вершинами, а $E \subseteq V \times V$ – множина, елементи якої називають ребрами.

Елементи множини E записують у вигляді

$$e = (a, b),$$

де $a, b \in V$ вказують, які пари вершин з’єднані між собою. Відповідно до геометричних уявлень про граф кожна така пара (a, b) називається ребром графа, а „ a ” і „ b ” – вершинами (кінцями) ребра.

Якщо у визначенні ребра графу не брати до уваги послідовність його вершин, тобто вважати, що

$$e = (a, b) = (b, a),$$

то говорять, що e – неорієнтоване ребро. В протилежному випадку $e = (a, b)$ – орієнтоване ребро, в якому „ a ” – початкова вершина, а „ b ” – кінцева. Якщо $e = (a, b)$, то говорять, що ребро e інцидентне вершинам „ a ” і „ b ”, а вершини „ a ” і „ b ” інцидентні ребру e .

Зображення графів

Граф G називається *неорієнтованим*, якщо кожне його ребро є неорієнтованим. Граф G називається *орієнтованим*, якщо кожне його ребро є орієнтованим.

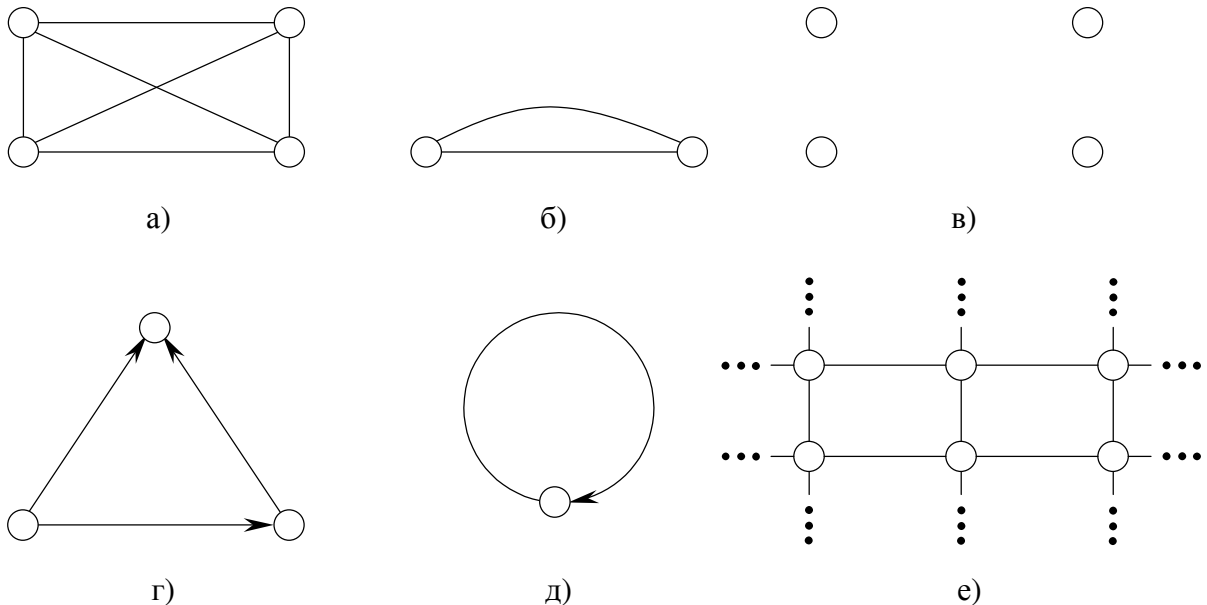


Рис. 14. Приклади графів.

На рис. 14 а, б, в, е зображені деякі неорієнтовані графи, а на рис. 14 г, д – деякі орієнтовані графи (напрями ребер зображені стрілками). Лінії, які відповідають ребрам графів, можуть перетинатись на рисунку, але точки їх перетину не обов'язково повинні бути вершинами графу (див.рис.14 а).

Якщо два ребра інцидентні одній парі вершин, то такі ребра називаються *кратними* (див.рис.14 б). Ребро, яке з'єднує вершину саму з собою, називають *петлею* (див.рис.14 д).

Граф називається *скінченним*, якщо кількість ребер в ньому є скінченною (рис.14 а, б, г); інакше граф називають *нескінченним* (рис.14 е).

Вершина графу, не інцидентна жодному ребру, називається *ізолюваною*. Якщо граф складається тільки з ізолюваних вершин, то він називається *нульграфом* (рис.14 в).

Будемо говорити, що два графи G і G_1 є *ізоморфними*, якщо існує така відповідність між множинами їх вершин V і V_1 , що у графі G вершини з'єднані між собою тоді і тільки тоді, коли з'єднані між собою відповідні їм вершини у

графі G_1 . Якщо ребра орієнтовані, то їх напрямки повинні відповідати один одному.

Приклад ізоморфних графів наведено на рис. 15.

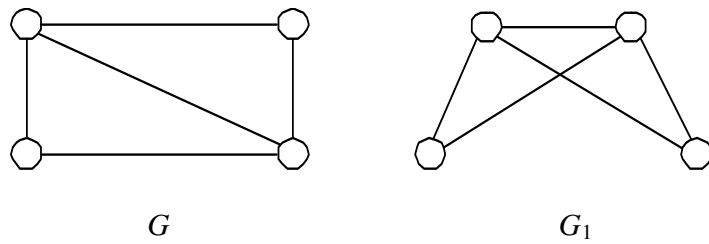


Рис. 15. Ізоморфні графи.

Зрозумілим є твердження, що ізоморфні графи мають однакові властивості. Відповідно з даним твердженням ізоморфні графи надалі будемо ототожнювати.