



# TOÁN RỜI RẠC 2

## ĐỒ THỊ EULER VÀ ĐỒ THỊ HAMILTON



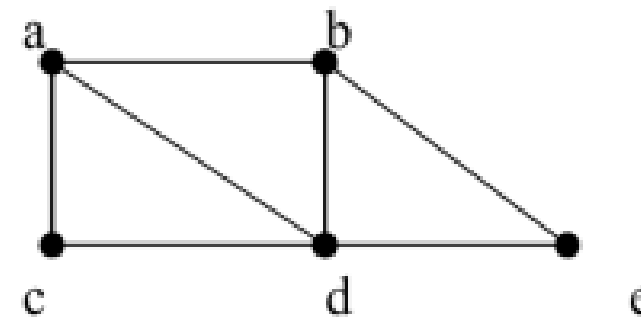
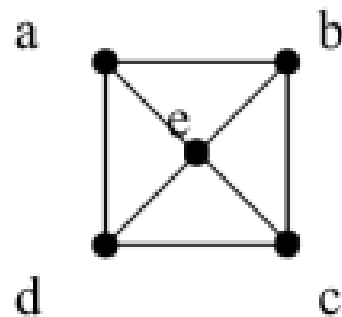
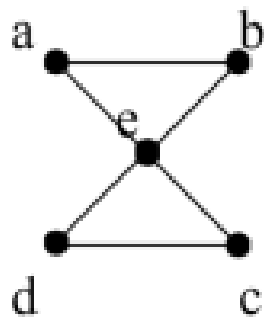
- 

# Khái niệm và ví dụ

## ► Định nghĩa

- Chu trình đơn trong đồ thị  $G$  đi qua tất cả các cạnh của nó được gọi là **chu trình Euler**
- Đường đi đơn trong đồ thị  $G$  đi qua tất cả các cạnh của nó được gọi là **đường đi Euler**
- Đồ thị được gọi là **đồ thị Euler** nếu nó có chu trình Euler
- Đồ thị được gọi là **đồ thị nửa Euler** nếu nó có đường đi Euler

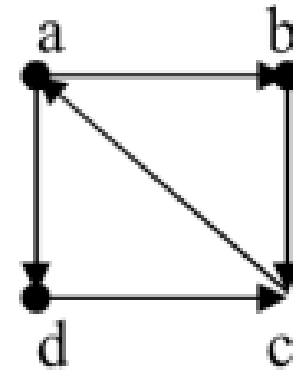
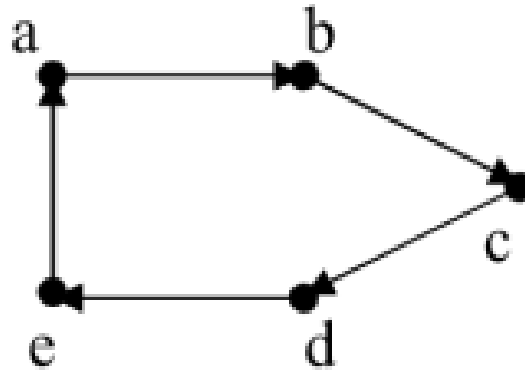
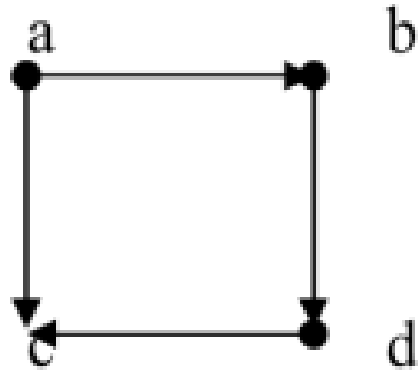
## ► Ví dụ 1



(Phuong ND, 2013)

# Khái niệm đồ thị Euler, đồ thị nửa Euler

## ► Ví dụ 2



(Phuong ND, 2013)

# Điều kiện cần và đủ để đồ thị là Euler

---

## ► Với đồ thị vô hướng

- Đồ thị vô hướng liên thông  $G = \langle V, E \rangle$  là đồ thị Euler khi và chỉ khi **mọi đỉnh của  $G$  đều có bậc chẵn**

## ► Với đồ thị có hướng

- Đồ thị có hướng liên thông yếu  $G = \langle V, E \rangle$  là đồ thị Euler khi và chỉ khi **tất cả các đỉnh của nó đều có bán bậc ra bằng bán bậc vào** (điều này làm cho đồ thị là liên thông mạnh)

# Chứng minh đồ thị là Euler

## ► Với đồ thị vô hướng

- Kiểm tra đồ thị có liên thông hay không?
  - Kiểm tra  $DFS(u) = V$  hoặc  $BFS(u) = V$ ?
- Kiểm tra bậc của tất cả các đỉnh có phải số chẵn hay không?
  - Với ma trận kề, tổng các phần tử của hàng  $u$  (cột  $u$ ) là bậc của đỉnh  $u$

## ► Với đồ thị có hướng

- Kiểm tra đồ thị có liên thông yếu hay không?
  - Kiểm tra đồ thị vô hướng tương ứng là liên thông, hoặc
  - Kiểm tra nếu tồn tại đỉnh  $u \in V$  để  $DFS(u) = V$  hoặc  $BFS(u) = V$ ?
- Kiểm tra tất cả các đỉnh có thỏa mãn bán bậc ra bằng bán bậc vào hay không?
  - Với ma trận kề, bán bậc ra của đỉnh  $u$  là  $deg^+(u)$  là số các số 1 của hàng  $u$ , bán bậc vào của đỉnh  $u$  là  $deg^-(u)$  là số các số 1 của cột  $u$

# Bài tập

- Cho đồ thị vô hướng  $G$  được biểu diễn dưới dạng ma trận kề như hình bên. Chứng minh  $G$  là đồ thị Euler.

0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1
0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0

(Phuong ND, 2013)

## Bài tập

- Cho đồ thị có hướng  $G$  được biểu diễn dưới dạng ma trận kề như hình bên. Chứng minh  $G$  là đồ thị Euler.

0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0

(Phuong ND, 2013)



# Thuật toán tìm chu trình Euler

***Euler-Cycle(u){***

*Bước 1: Khởi tạo*

*stack* =  $\emptyset$ ; //khởi tạo *stack* là  $\emptyset$

*CE* =  $\emptyset$ ; //khởi tạo mảng *CE* là  $\emptyset$

*push(stack, u)*; //đưa đỉnh *u* vào ngăn xếp

*Bước 2: Lặp*

***while(stack  $\neq \emptyset$ ){***

*s* = ***get***(*stack*); //lấy đỉnh ở đầu ngăn xếp

***if***(*Ke*(*s*)  $\neq \emptyset$ ){

*t* = <đỉnh đầu tiên trong *Ke*(*s*)>;

*push(stack, t)*; //đưa đỉnh *t* vào ngăn xếp

*E* = *E* \ {(*s*, *t*)}; //loại bỏ cạnh (*s*, *t*)

}

***else***{

*s* = *pop(stack)*; //loại bỏ *s* khỏi ngăn xếp

*s*  $\Rightarrow$  *CE*; //đưa *s* sang *CE*

}

}

*Bước 3: Trả lại kết quả*

<lật ngược lại các đỉnh trong *CE* ta được chu trình Euler>;

}



## Kiểm nghiệm thuật toán (1/3)

- ▶ Áp dụng thuật toán tìm chu trình Euler cho đồ thị vô hướng được biểu diễn bằng ma trận kề như hình bên.

0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1
0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0

## Kiểm nghiệm thuật toán (2/3)

#	Trạng thái Stack	CE	#	Trạng thái Stack	CE
1	1	∅	14	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4	1
2	1,2	∅	15	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8	1
3	1,2,3	∅	16	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,7	1
4	1,2,3,4	∅	17	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,7,6	1
5	1,2,3,4,7	∅	18	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,7	1,6
6	1,2,3,4,7,5	∅	19	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8	1,6,7
7	1,2,3,4,7,5,2	∅	20	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9	1,6,7
8	1,2,3,4,7,5,2,6	∅	21	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10	1,6,7
9	1,2,3,4,7,5,2,6,1	∅	22	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,8	1,6,7
10	1,2,3,4,7,5,2,6	1	23	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10	1,6,7,8
11	1,2,3,4,7,5,2,6,5	1	24	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11	1,6,7,8
12	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3	1	25	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11,12	1,6,7,8
13	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11	1	26	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11,12,9	1,6,7,8

## Kiểm nghiệm thuật toán (3/3)

Bước	Trạng thái Stack	CE
27	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11,12,9,13	1,6,7,8
28	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11,12,9,13,12	1,6,7,8
29	1,2,3,4,7,5,2,6,5,3,11,4,8,9,10,11,12,9,13,12,10	1,6,7,8
Đưa lần lượt các đỉnh trong <i>Stack</i> sang <i>CE</i> cho tới khi <i>Stack</i> = ∅		
30-...	<i>CE</i> = 1,6,7,8,10,12,13,9,12,11,10,9,8,4,11,3,5,6,2,5,7,4,3,2,1	
Lật ngược lại các đỉnh trong <i>CE</i> ta được chu trình Euler		
1-2-3-4-7-5-2-6-5-3-11-4-8-9-10-11-12-9-13-12-10-8-7-6-1		

# Điều kiện cần và đủ đồ thị là nửa Euler

## ► Với đồ thị vô hướng

- Đồ thị vô hướng liên thông  $G = \langle V, E \rangle$  là đồ thị nửa Euler khi và chỉ khi  $G$  có 0 hoặc 2 đỉnh bậc lẻ
  - $G$  có 2 đỉnh bậc lẻ: đường đi Euler xuất phát tại một đỉnh bậc lẻ và kết thúc tại đỉnh bậc lẻ còn lại
  - $G$  có 0 đỉnh bậc lẻ:  $G$  chính là đồ thị Euler

## ► Với đồ thị có hướng

- Đồ thị có hướng liên thông yếu  $G = \langle V, E \rangle$  là đồ thị nửa Euler khi và chỉ khi:
  - Tồn tại đúng hai đỉnh  $u, v \in V$  sao cho
$$\deg^+(u) - \deg^-(u) = \deg^-(v) - \deg^+(v) = 1$$
  - Các đỉnh  $s \neq u, s \neq v$  còn lại có  $\deg^+(s) = \deg^-(s)$
  - Đường đi Euler sẽ xuất phát tại đỉnh  $u$  và kết thúc tại đỉnh  $v$

# Chứng minh đồ thị là nửa Euler

## ► Với đồ thị vô hướng

- Chứng tỏ đồ thị đã cho **liên thông**
  - Sử dụng hai thủ tục  $DFS(u)$  hoặc  $BFS(u)$
- Có **0 hoặc 2 đỉnh bậc lẻ**
  - Sử dụng tính chất của các phương pháp biểu diễn đồ thị để tìm ra bậc của mỗi đỉnh

## ► Với đồ thị có hướng

- Chứng tỏ đồ thị đã cho **liên thông yếu**
  - Sử dụng hai thủ tục  $DFS(u)$  hoặc  $BFS(u)$
- Có hai đỉnh  $u, v \in V$  thỏa mãn
$$deg^+(u) - deg^-(u) = deg^-(v) - deg^+(v) = 1$$
- Các đỉnh  $s \neq u, s \neq v$  còn lại có  $deg^+(s) = deg^-(s)$

# Bài tập

- Cho đồ thị vô hướng  $G = \langle V, E \rangle$  được biểu diễn bằng ma trận kề như hình bên. Chứng minh rằng  $G$  là đồ thị nửa Euler?

0	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	1	0	1	1	0	1	1	0	0
1	1	1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1
0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1	1
0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0

(Phuong ND, 2013)

# Bài tập

- Cho đồ thị có hướng  $G = \langle V, E \rangle$  được biểu diễn bằng ma trận kề như hình bên. Chứng minh rằng  $G$  là đồ thị nửa Euler?

0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	1	0	0
0	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1
0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0

(Phuong ND, 2013)



# Thuật toán tìm đường đi Euler

- ▶ Thuật toán tìm đường đi Euler gần giống hết thuật toán tìm chu trình Euler
- ▶ Tìm chu trình Euler
  - Đầu vào thuật toán là đỉnh  $u \in V$  bất kỳ
- ▶ Tìm đường đi Euler
  - Đồ thị vô hướng
    - Đầu vào thuật toán là đỉnh  $u \in V$  có bậc lẻ đầu tiên (trường hợp có 0 bậc lẻ thì dùng đỉnh bất kỳ)
  - Đồ thị có hướng
    - Đầu vào thuật toán là đỉnh  $u \in V$  thỏa mãn  $\deg^+(u) - \deg^-(u) = 1$

# Kiểm nghiệm thuật toán

- ▶ Áp dụng thuật toán tìm đường đi Euler cho đồ thị vô hướng, nửa Euler sau?

0	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	1	0	1	1	0	1	1	0	0
1	1	1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	1	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1
0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1	1
0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0

# Nội dung

---

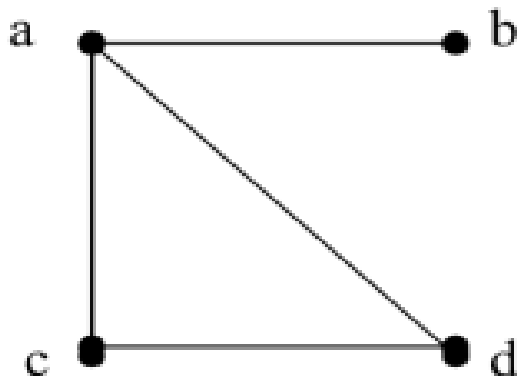
- ▶ Đồ thị Euler
- ▶ Đồ thị Hamilton

# Khái niệm và ví dụ

## ► Định nghĩa

- Đường đi qua tất cả các đỉnh của đồ thị, mỗi đỉnh đúng một lần được gọi là **đường đi Hamilton**
- Chu trình bắt đầu tại một đỉnh  $v$  nào đó, qua tất cả các đỉnh còn lại mỗi đỉnh đúng một lần, sau đó quay trở lại  $v$ , được gọi là **chu trình Hamilton**
- Đồ thị được gọi là **đồ thị Hamilton** nếu có chu trình Hamilton
- Đồ thị được gọi là **đồ thị nửa Hamilton** nếu có đường đi Hamilton

## ► Ví dụ



## Tiêu chuẩn nhận biết đồ thị Hamilton?

---

- ▶ Cho đến nay, **chưa tìm ra được một tiêu chuẩn** để nhận biết một đồ thị có phải là đồ thị Hamilton hay không
- ▶ Cho đến nay, cũng vẫn **chưa có thuật toán hiệu quả** để kiểm tra một đồ thị có phải là đồ thị Hamilton hay không

# Thuật toán tìm chu trình Hamilton (1/3)

- ▶ Thuật toán liệt kê tất cả các chu trình Hamilton bắt đầu tại đỉnh thứ  $k$

```

Hamilton(int k){
    for(  $y \in Ke(X[k - 1])$  ){
        if( $(k == n + 1) \ \&\& \ (y == v_0)$ )
            Ghinhan( $X[1], X[2], \dots, X[n], v_0$ );
        else if( $chuaxet[y] == true$ ){
             $X[k] = y$ ;
             $chuaxet[y] = false$ ;
            Hamilton( $k + 1$ );
             $chuaxet[y] = true$ ;
        }
    }
}

```

## Thuật toán tìm chu trình Hamilton (2/3)

- ▶ Thuật toán liệt kê tất cả các chu trình Hamilton bắt đầu tại đỉnh thứ  $k$

```

Hamilton(int k){
    for(  $y \in Ke(X[k - 1])$  ){
        if( $k == n + 1$ ) && ( $y == v_0$ )
            Ghinhan( $X[1], X[2], \dots, X[n], v_0$ );
        else if( $chuaxet[y] == true$ ){
             $X[k] = y$ ;
             $chuaxet[y] = false$ ;
            Hamilton( $k + 1$ );
             $chuaxet[y] = true$ ;
        }
    }
}

```

Bản chất là  
duyet toàn bộ  
dùng Quay lui  
!!!

## Thuật toán tìm chu trình Hamilton (3/3)

- ▶ Khi đó, việc liệt kê các chu trình Hamilton được thực hiện như sau

```
Hamilton-Cycle( $v_0$ ){  
    //Khởi tạo các đỉnh là chưa xét  
    for( $v \in V$ )  
        chuaxet[ $v$ ] = true;  
  
     $X[1] = v_0$ ; // $v_0$  là một đỉnh nào đó của đồ thị  
    chuaxet[ $v_0$ ] = false; //Đánh dấu  $v_0$  đã xét  
  
    Hamilton(2); //Gọi thủ tục duyệt  
}
```



## Thuật toán tìm chu trình Hamilton (3/3)

### Giải thuật đệ qui quay lui :

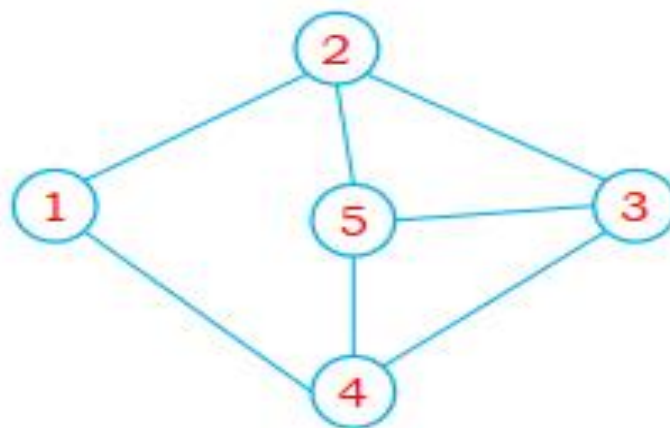
**Khởi tạo:** mảng  $vs[i] = 0$  để đánh dấu những đỉnh đã xét. Chọn  $u \in V$  bất kỳ làm đỉnh xuất phát và đặt  $x_0 = u; k = 0$ ;

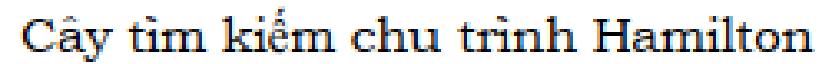
### **Lặp quay lui:**

- Trong các đỉnh  $v_i$  kề  $x_{k-1}$  có  $vs[v_i] = 0$ , chọn đỉnh  $v_h$  có chỉ số nhỏ nhất và đặt  $x_k = v_h; vs[v_h] = 1$ ;
- Tại bước  $k$  nào đó không chọn được đỉnh kề  $\Rightarrow$  quay lại bước  $k-1$ , bỏ đánh dấu đỉnh đã chọn tại bước  $k-1$  và chọn đỉnh khác tiếp theo nếu có thể, nếu chọn được thì chuyển sang bước  $k+1$ , nếu không chọn được thì quay về bước  $k-1, \dots$
- Nếu  $k = n$  và chọn được  $x_n \Rightarrow$  nếu  $x_n = x_0$  thì xuất một chu trình Hamilton tìm được.

## Kiểm nghiệm thuật toán (1/2)

- ▶ Áp dụng thuật toán tìm chu trình Hamilton cho đồ thị vô hướng dưới đây





## Tóm tắt

---

- ▶ Khái niệm đường đi Euler, chu trình Euler, đồ thị nửa Euler, đồ thị Euler
- ▶ Điều kiện và cách chứng minh đồ thị là Euler, nửa Euler
- ▶ Khái niệm đường đi Hamilton, chu trình Hamilton, đồ thị nửa Hamilton, đồ thị Hamilton
- ▶ Nắm được các thuật toán và cách kiểm nghiệm thuật toán
- ▶ Viết chương trình cài đặt các thuật toán cho phép thực hiện trên máy tính

**Câu 3 (2 điểm)**

Cho đồ thị có hướng  $G = \langle V, E \rangle$  gồm 10 đỉnh được biểu diễn dưới dạng ma trận kề như sau:

0	1	0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	1	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	1	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	1	0
0	0	0	0	1	0	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	1	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0

- Trình bày điều kiện cần và đủ để một đồ thị có hướng là nửa Euler. Áp dụng chứng minh đồ thị có hướng  $G$  là nửa Euler.
- Áp dụng thuật toán tìm đường đi Euler trên đồ thị, tìm một đường đi Euler trên đồ thị  $G$ , chỉ rõ kết quả sau mỗi bước thực hiện.