

## Гамильтоновы пути.

**Гамильтоновы пути в ориентированных графах без циклов.**

**Задание 1:** Определите гамильтонов путь (если он есть) графа  $G = (X, U)$ , изображенного на рисунке 1.

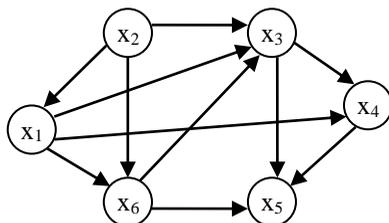


Рис. 1

*Решение:*

Путь, в котором вершины и дуги не повторяются, называется *простым путем*. Простой путь, содержащий все вершины графа, называется *гамильтоновым путем*.

**Теорема Чена:** Пусть  $G = (X, U)$ - орграф без циклов порядка  $n$ . Для того чтобы в заданном графе существовал гамильтонов путь, необходимо и достаточно, чтобы

$$\sum_{i=1}^n p(x_i) = \frac{n(n-1)}{2},$$

где  $p(x_i)$  - степень достижимости вершин.

Граф  $G = (X, U)$  является ориентированным и ациклическим. Применяем следующий алгоритм:

I. Строим матрицу смежности заданного графа  $A_{n \times n} = \{a_{ij}\}$  (рис. 2):

	x <sub>1</sub>	x <sub>2</sub>	x <sub>3</sub>	x <sub>4</sub>	x <sub>5</sub>	x <sub>6</sub>
x <sub>1</sub>	0	0	1	1	0	1
x <sub>2</sub>	1	0	1	0	0	1
x <sub>3</sub>	0	0	0	1	1	0
x <sub>4</sub>	0	0	0	0	1	0
x <sub>5</sub>	0	0	0	0	0	0
x <sub>6</sub>	0	0	1	0	1	0

Рис. 2

II. Определяем матрицу путей  $D_{n \times n} = \{d_{ij}\}$ , где

$$d_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если существует путь из } x_i \text{ в } x_j \\ 0, & \text{в противном случае} \end{cases} \quad (\text{рис. 3})$$

Этапы построения  $i_d$ -й строки матрицы путей:

а) Если  $i$ -я строка матрицы смежности содержит элементы  $a_{ip}, a_{ir}, \dots, a_{iv}$  равные 1, тогда к элементам  $i$ -й строки логически прибавляем элементы строк  $p, r, \dots, v$  и пусть в строке  $i_d$  получены новые элементы  $d_{i\alpha}, d_{i\beta}, \dots, d_{i\lambda}$ , равные 1;

б) прибавляем логически элементы строк  $\alpha, \beta, \dots, \lambda$  матрицы смежности к элементам строки  $i_d$ , образуя или нет элементы, равные 1, в  $i_d$ -й строке матрицы путей;

в) повторяем шаги а) и б) для всех строк матрицы смежности и в результате получаем матрицу путей (рис. 4).

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$P(x_i)$
$x_1$	0	0	1	1	1	1	4
$x_2$	1	0	1	1	1	1	5
$x_3$	0	0	0	1	1	0	2
$x_4$	0	0	0	0	1	0	1
$x_5$	0	0	0	0	0	0	0
$x_6$	0	0	1	1	1	0	3

Рис.4

III. *Степенью достижимости* вершины  $x_i$  называется количество вершин, которые могут быть достижимы из вершины  $x_i$ .

Вычисляем степени достижимости вершин  $p(x_i)$ . Для этого вычисляем количество ненулевых элементов в строке  $x_i$  матрицы путей. Вычисляем сумму степеней достижимости вершин  $\sum p(x_i)$ :  $\sum P(x_i) = 4 + 5 + 2 + 1 + 0 + 3 = 15$ .

IV. Сравниваем  $\sum P(x_i)$  с  $\frac{n(n-1)}{2}$  ( $n$  – количество вершин). Если равны, значит в графе  $\exists$  гамильтонов путь:  
$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{6(6-1)}{2} = 15 = \sum P(x_i) \Rightarrow \exists \text{ гамильтонов путь.}$$

V. Записываем последовательность степеней достижимости вершин в убывающем порядке. Эта последовательность и является гамильтоновым путем в заданном графе:

