

Графы

Основные понятия

Граф – это структура данных, описывающее множество вершин и множество ребер, соединяющих их

$$G = (V, E)$$

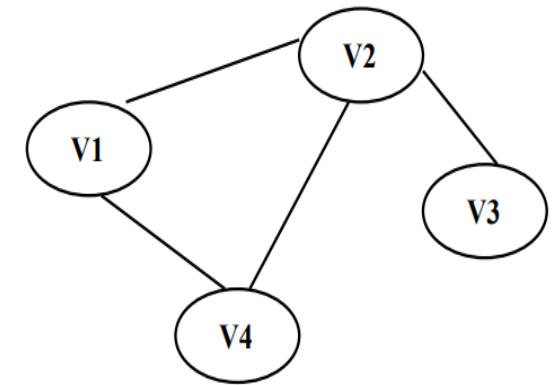
Смежные вершины – имеют соединение в одно ребро

Ориентированное ребро (дуга) – имеет направление обхода

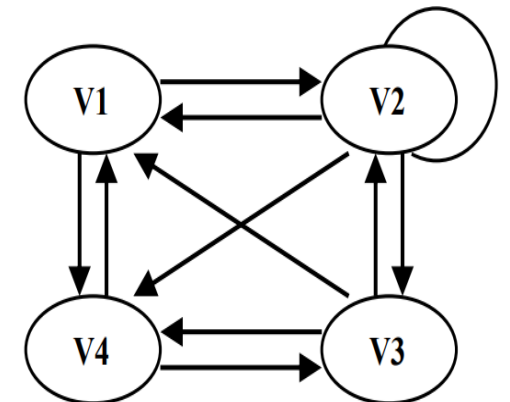
Петля – ребро, соединяющее вершину с самой собой

Ориентированный граф – содержит все ориентированные ребра (дуги)

Простой граф – граф, содержащий между любыми парами вершин не более одного ребра



неориентированный граф



Ориентированный граф

Основные понятия

Путь - это такая последовательность ребер графа, при которой конечная вершина любого ребра этой последовательности является начальной вершиной следующего ребра

$$P = ((v_1, v_2), (v_2, v_3), \dots, (v_{K-2}, v_{K-1}), (v_{K-1}, v_K))$$

$$P = (v_1, v_2, \dots, v_{K-1}, v_K)$$

Длина пути – число ребер в последовательности, задающей путь

Простой путь – не содержит повторяющихся ребер

Элементарный путь – не содержит повторяющихся вершин

Цикл – простой путь, оканчивающийся в начальной вершине

Ациклический – простой граф, не содержащий циклов

Связный граф – подразумевает путь между любыми двумя вершинами

Основные понятия

Граф $G' = (V', E')$ называется **подграфом** графа $G = (V, E)$, если $V' \subset V$. $E' \subset E$

Компонента связности – максимальный связанный подграф графа

Сильно связанный ориентированный граф – подразумевает для каждой пары вершин i и j как минимум ориентированные пути из i в j и наоборот

Взвешенный граф – граф, ребрам которого назначены веса.

Представление графов

Матричное представление графов

Пусть имеется простой граф $G = (V, E)$ с упорядоченными вершинами $\{v_1, v_2 \dots v_n\}$, где n – количество вершин

Матрица смежности для данного графа:

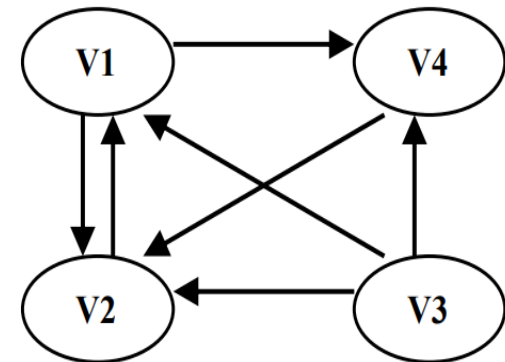
$A(n, n) = |a_{ij}|$, где $i = 1..n, j = 1..n$, такая, что:

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{– ребро } (v_i, v_j) \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j \text{ существует,} \\ 0 & \text{– ребро } (v_i, v_j) \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j \text{ не существует} \end{cases}$$

Матрица смежности

```
public class Graph
{
    // количество вершин в графе
    private int size;
    // матрица смежности графа
    private bool[,] adjacency;
}
```

	V1	V2	V3	V4
V1	0	1	0	1
V2	1	0	0	0
V3	1	1	0	1
V4	0	1	0	0



Матрица весов

Весовая матрица (матрица весов) $W(n,n) = |w_{ij}|$, $i=1..n$, $j = 1..n$, такая, что

$$w_{ij} = \begin{cases} \text{вес} - \text{ребро } (v_i, v_j) \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j \text{ существует,} \\ \infty - \text{ребро } (v_i, v_j) \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j \text{ не существует} \end{cases}$$

```
public class Graph
{
    // количество вершин в графе
    private int size;
    // весовая матрица графа
    private int[,] weight;
}
```

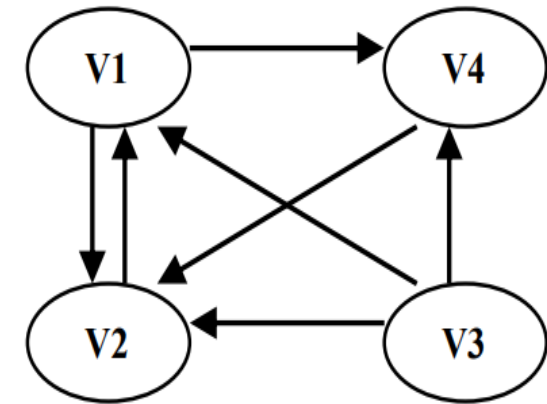
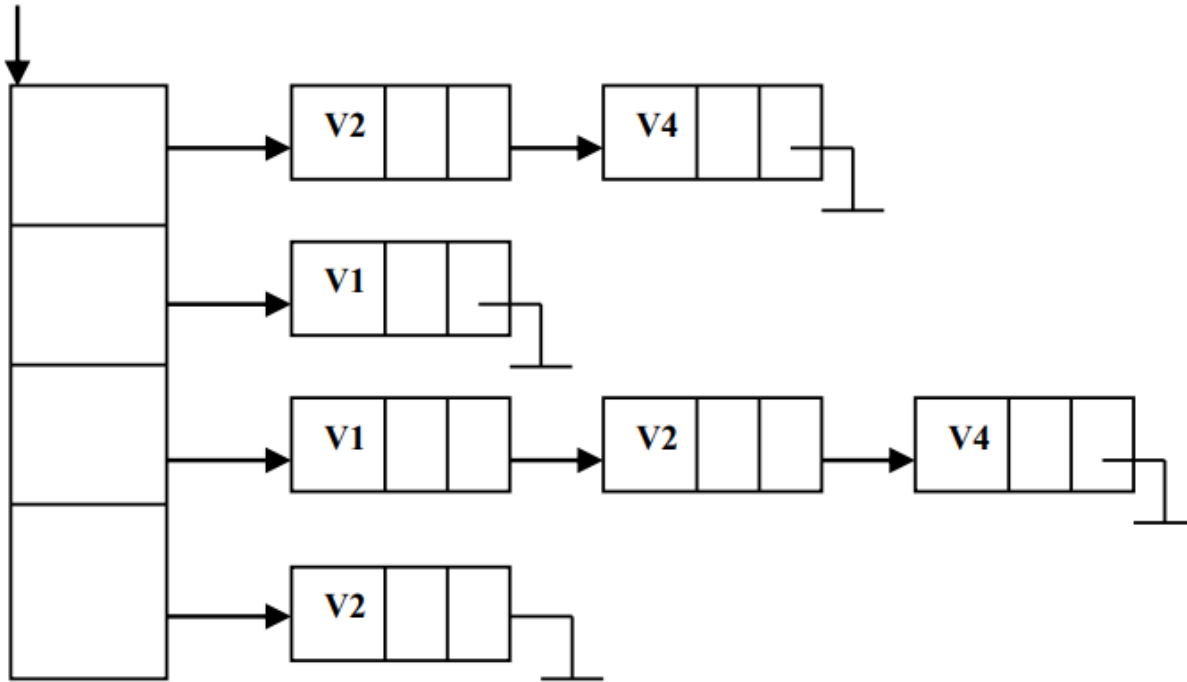
Матрица достижимости

Матрица достижимости $P(n,n) = |p_{ij}|$, $i=1..n$, $j=1..n$, такая, что

$$p_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{— существует путь длины } \leq n \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j, \\ 0 & \text{— не существует путь длины } \leq n \text{ из вершины } i \text{ в вершину } j \end{cases}$$

Представление графов

Представление в виде списка смежности



Программное описание вершины графа

```
public class Node //класс вершины
{
    private int id; // идентификатор смежной вершины
    private int weight; // вес ребра
    private Node link; // ссылка на соседний элемент списка вершин
    public int Id { get; set; } // свойства
    public int Weight { get; set; }
    public Node Link { get; set; }
    public Node() { } // конструкторы
    public Node(int id, int weight)
    {
        Id = id; Weight = weight;
    }
}
```

Программное описание графа

```
public class Graph
{
    private int size; // количество вершин в графе
    private Node[] adjList; // ссылка на список смежности вершин графа

    public int Size { get; set; } // свойства
    public Node[] AdjList { get; set; }
    public Graph(int size) // конструктор
    { // создание и инициализация списка смежности вершин графа
        AdjList = new Node[size];
        for (int i = 0; i<=size; i++) AdjList[i] = null;
    }

    ///

}
```

Выбор варианта представления

Разреженный граф – количество ребер меньше количества вершин.
Предпочтительно использовать списки смежности

Плотный граф – содержит максимально возможное количество ребер (приближающееся к $n^2 - n$). Предпочтительно использовать матрицы смежности.

Алгоритмы обходов графов

```
graph TD; A[Алгоритмы обходов графов] --> B[Обход в ширину]; A --> C[Обход в глубину]; B --- D[ ]; C --- D; D --- E[• Произвольным способом определяется вершина, с которой стартует обход.]; D --- F[• Рекурсивно обрабатываются остальные вершины, достижимые из первой.]
```

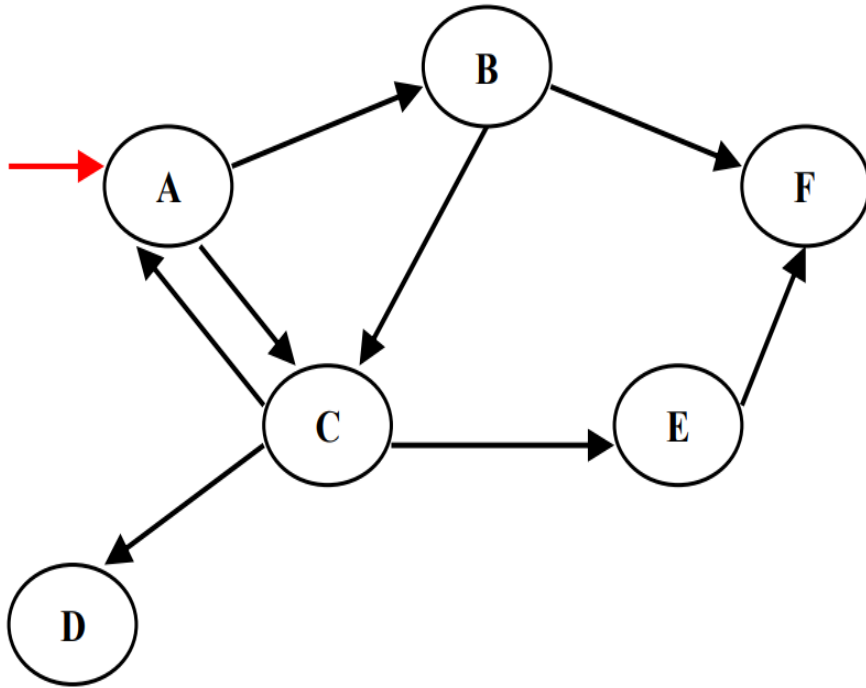
Обход в ширину

Обход в глубину

- Произвольным способом определяется вершина, с которой стартует обход.
- Рекурсивно обрабатываются остальные вершины, достижимые из первой.

Обход графа в глубину

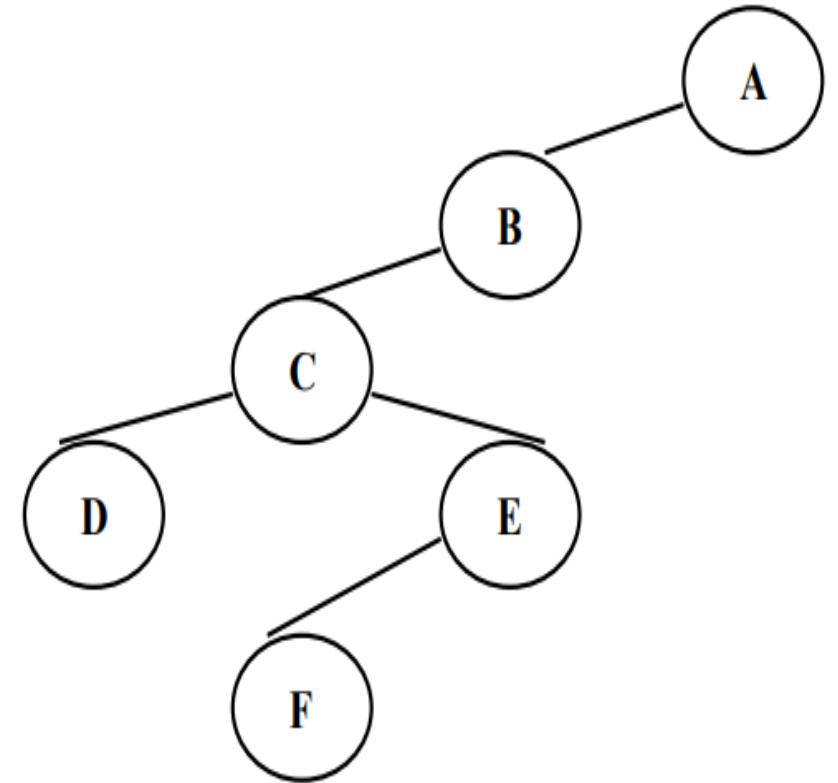
Исходные данные



	A	B	C	D	E	F
A	0	1	1	0	0	0
B	0	0	1	0	0	1
C	1	0	0	1	1	0
D	0	0	0	0	0	0
E	0	0	0	0	0	1
F	0	0	0	0	0	0

Обход графа в глубину

	A	B	C	D	E	F
A	0	1	1	0	0	0
B	0	0	1	0	0	1
C	1	0	0	1	1	0
D	0	0	0	0	0	0
E	0	0	0	0	0	1
F	0	0	0	0	0	0



Дерево, полученное в результате обхода
графа в глубину

Программная реализация обхода в глубину

```
public class Graph
{
    private int size;           // количество вершин в графе
    private bool[,] adjacency;  // матрица смежности графа
    private bool[] vector;      // вектор посещенных вершин

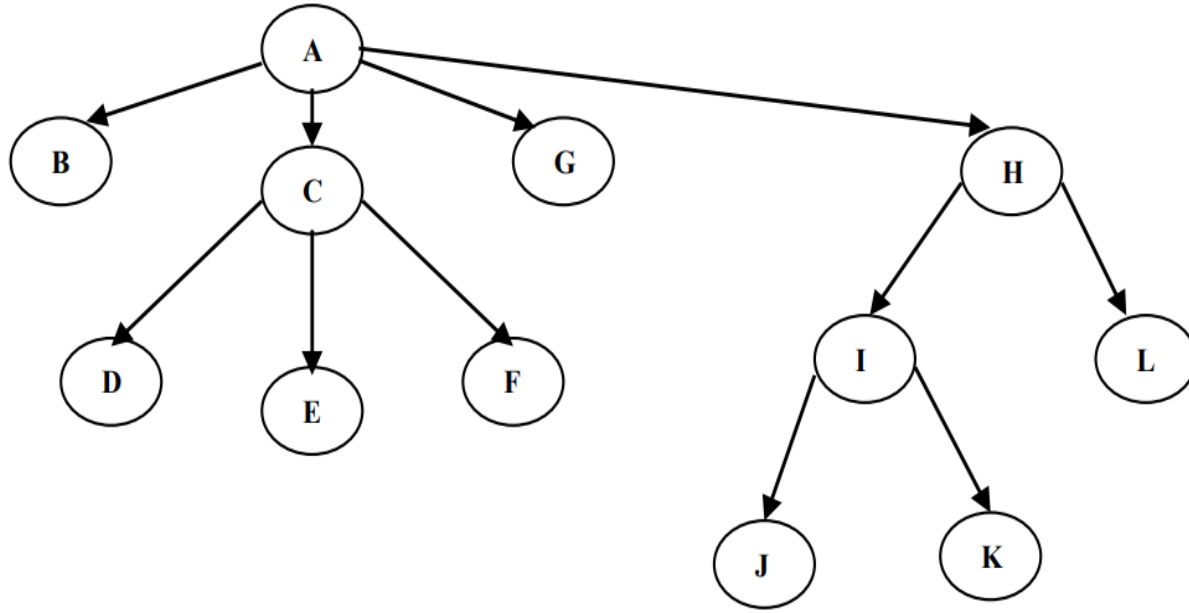
    public int Size {get; set;}
    public bool[,] Adjacency { get; set;}
    public bool[] Vector {get; set;}
```


Программная реализация обхода в глубину

```
static void Main(string[] args)
{
    bool[,] M = new bool[4, 4]
    {
        {false, true, false, true}, // матрица смежности графа G4
        {true, false, false, false},
        {true, true, false, true},
        {false, true, false, false}
    };

    Graph graph = new Graph(4, M);
    graph.Depth(1);
}
```

Обход графа в ширину



A B C G H D E F I L J K.

Узлы проходятся слева направо по горизонтали в соответствии с матрицей смежности в порядке возрастания длины пути от корня к вершине.