# Содержание

1 2	Что это такое? Теория по реккурентным соотношениям		2
	3	Teop	оия по графам
	3.1	Определение порядка графа:	2
	3.2	Определение смежных вершин:	2
	3.3	Определение смежных рёбер:	2
	3.4	Определение матрицы смежности графа:	3
	3.5	Определение степени вершины в неориентированном графе:	
	3.6	Определение чётности и нечётности вершины графа:	3
	3.7	Определение вершинного вектора графа:	3
	3.8	Определение степенного множества графа:	4
	3.9	Определение связного графа:	4
	3.10	Определение компоненты связности графа:	4
	3.11	Определение точки сочленения:	5
	3.12	Определение дерева:	6

## 1 Что это такое?

В этом файле содержится информация по дискретной математике, которая, по моему мнению, поможет в понимании материала по дискретной математике и прольёт свет на некоторые используемые в ответах на билеты термины. Кроме того, эта информация поможет лучше подготовиться к экзамену и почувствовать себя уверенней.

## 2 Теория по реккурентным соотношениям

# 2.1 Определение начальных условий реккурентного соотношения:

Первые k членов последовательности являющиеся решением реккурентного соотношения k-го порядка, называются начальными условиями.

$$f(u+2) = 3f(u+1) - 2f(u)$$
 $1,2,4,8,... - \pi oc - \pi b \text{ pewerus}$ 
 $3,5,9,17,33,... - \pi oc - \pi b \text{ pewerus}$ 

## 3 Теория по графам

## 3.1 Определение порядка графа:

Число |V| вершин графа G называется его порядком.

## 3.2 Определение смежных вершин:

Две вершины называются смежными, если они соединены ребром.

## 3.3 Определение смежных рёбер:

Два ребра называются смежными, если они имеют общую вершину.

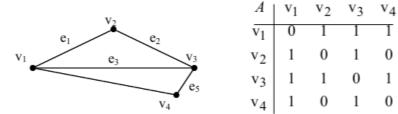
#### Определение матрицы смежности графа: 3.4

Матрица смежности — квадратная матрица  $A = (a_{ij}), \quad i, j = \overline{1, p},$  где

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, (i,j) \in \rho \\ 0, (i,j) \notin \rho \end{cases}$$

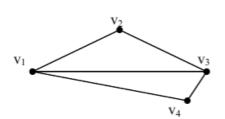
Запись  $(i, j) \in \rho$  означает, что между вершинами i и j существует ребро.

А - матрица смежности:



#### 3.5 Определение степени вершины в неориентированном графе:

Степенью вершины deg(v) в неориентированном графе называется число рёбер, непосредственно соединённых с ней.



$$deg(v_1) = deg(v_3) = 3$$
;  $deg(v_2) = deg(v_4) = 2$ .  
 $\Delta G = 3$ ,  $\delta(G) = 2$ .

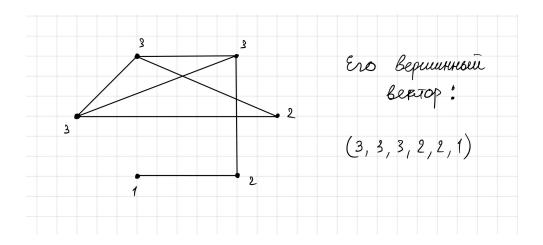
#### Определение чётности и нечётности вершины графа: 3.6

Вершина графа называется четной, если ее степень четна, и нечетной в противном случае.

#### Определение вершинного вектора графа: 3.7

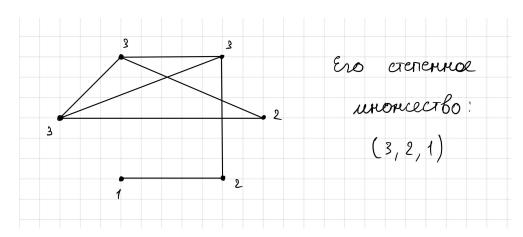
Вершинным вектором графа называется вектор  $(d_1, \ldots, d_n)$ , где  $d_1, \ldots, d_n$  степени вершин графа.

3



## 3.8 Определение степенного множества графа:

Степенным множеством графа называется множество степеней его вершин. От степенной последовательности о множество отличается тем, что в нем не учитывается число вершин, имеющих заданную степень, тогда как в степенной последовательности каждое число фигурирует столько раз, степенью скольких вершин оно является.



## 3.9 Определение связного графа:

Граф G называется связным, если между любыми двумя его вершинами существует путь.

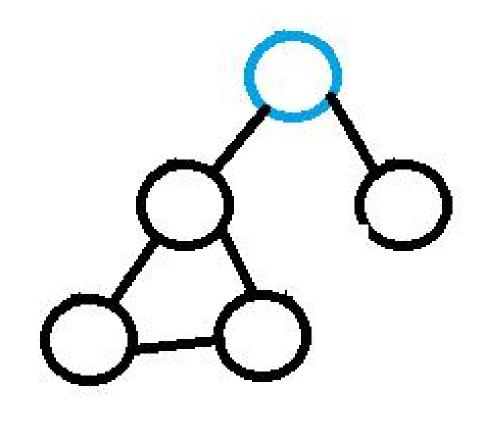
## 3.10 Определение компоненты связности графа:

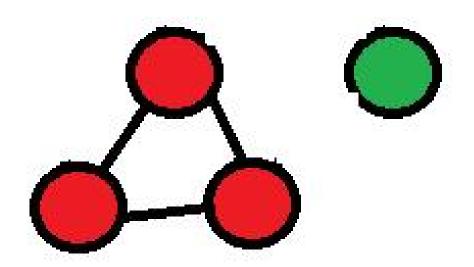
Максимальный связный подграф графа G называется его компонентой связности.



## 3.11 Определение точки сочленения:

Пусть G — связный граф. Вершина  $\nu$  называется точкой сочленения, если её удаление приводит к увеличению числа компонент связности.





## 3.12 Определение дерева:

Деревом называется связный граф без циков.

