Домашняя работа по дискретной математике №3 Вариант 61

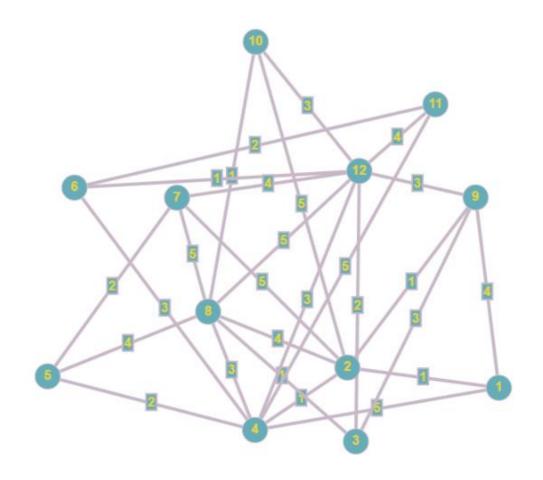
Работу выполнил: Пчелкин Илья, Р3106

61

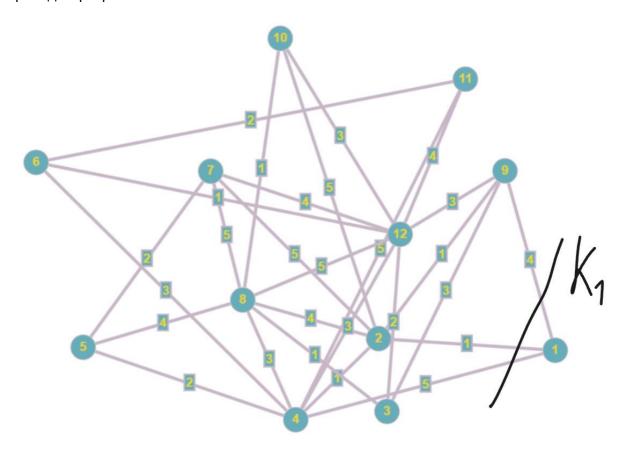
V/V	e1	e2	e3	e4	e5	e6	e7	e8	e9	e10	e11	e12
e1	0	1		5					4			
e2	1	0		1			5	4	1	5		
e3			0					1	3			2
e4	5	1		0	2	3		3			5	3
e5				2	0		2	4				
e6				3		0					2	1
e7		5			2		0	5				4
e8		4	1	3	4		5	0		1		5
e9	4	1	3						0			3
e10		5						1		0		3
e11				5		2					0	4
e12			2	3		1	4	5	3	3	4	0

V/V	e1	e2	е3	e4	e5	е6	e7	e8	e9	e10	e11	e12
e1	0	1		5					4			
e2	1	0		1			5	4	1	5		
е3			0					1	3			2
e4	5	1		0	2	3		3			5	3
e5				2	0		2	4				
е6				3		0					2	1
e7		5			2		0	5				4
e8		4	1	3	4		5	0		1		5
e9	4	1	3						0			3
e10		5						1		0		3
e11				5		2					0	4
e12			2	3		1	4	5	3	3	4	0

Найти (s-t) путь с наибольшей пропускной способностью Воспользуемся алгоритмом Франка-Фриша s= e_1 , t= e_{12}

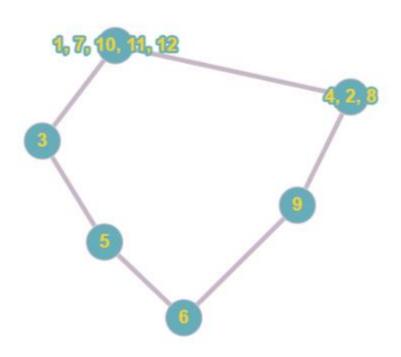


1. Проведём разрез К₁.



2. Найдём $Q_1 = max[q_{ij}] = 5$.

3. Закорачиваем все рёбра графа (x_i, x_j) с $q_{ij} \ge Q_1$ Это рёбра (e_1, e_4) , (e_2, e_7) , (e_2, e_{10}) , (e_4, e_1) , (e_4, e_{11}) , (e_7, e_2) , (e_7, e_8) , (e_8, e_7) , (e_8, e_{12}) , (e_{10}, e_2) , (e_{11}, e_4) , (e_{12}, e_8) . Получаем граф G_1 :



Вершины s-t объединены.

Пропускная способность искомого (s-t) пути $Q(P) = Q_1 = 5$.

Построим граф, вершины которого — вершины исходного графа G, а рёбра - рёбра с пропускной способностью $q_{ij} >= Q(P) = 5$.

