

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего  
образования «Национальный исследовательский университет ИТМО»

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Дискретная математика

Домашняя работа №3

Алгоритм Франка – Фриша

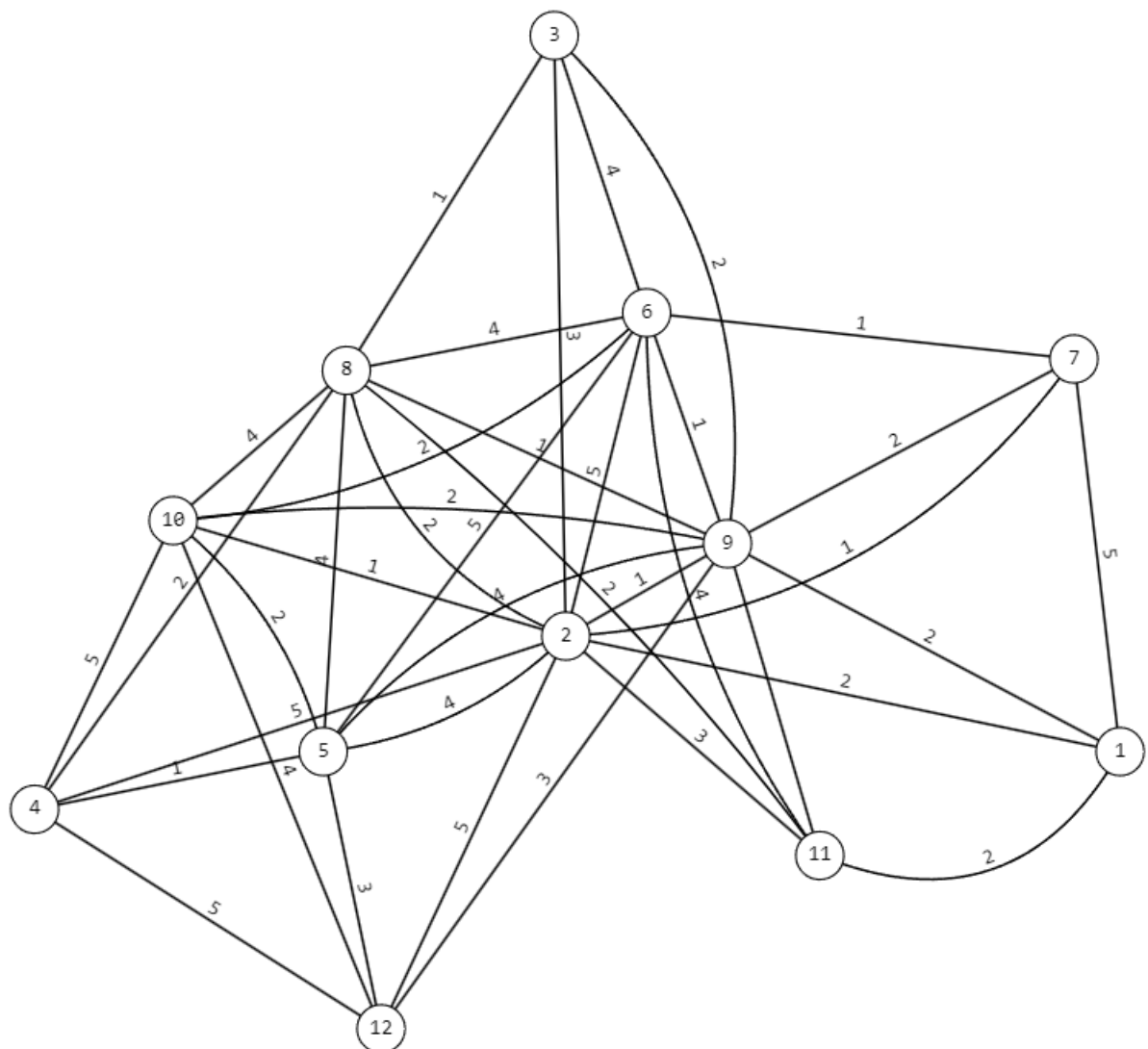
Вариант №99

Выполнил: студент группы Р3108  
Васильев Никита Алексеевич

Проверил: Поляков Владимир  
Иванович

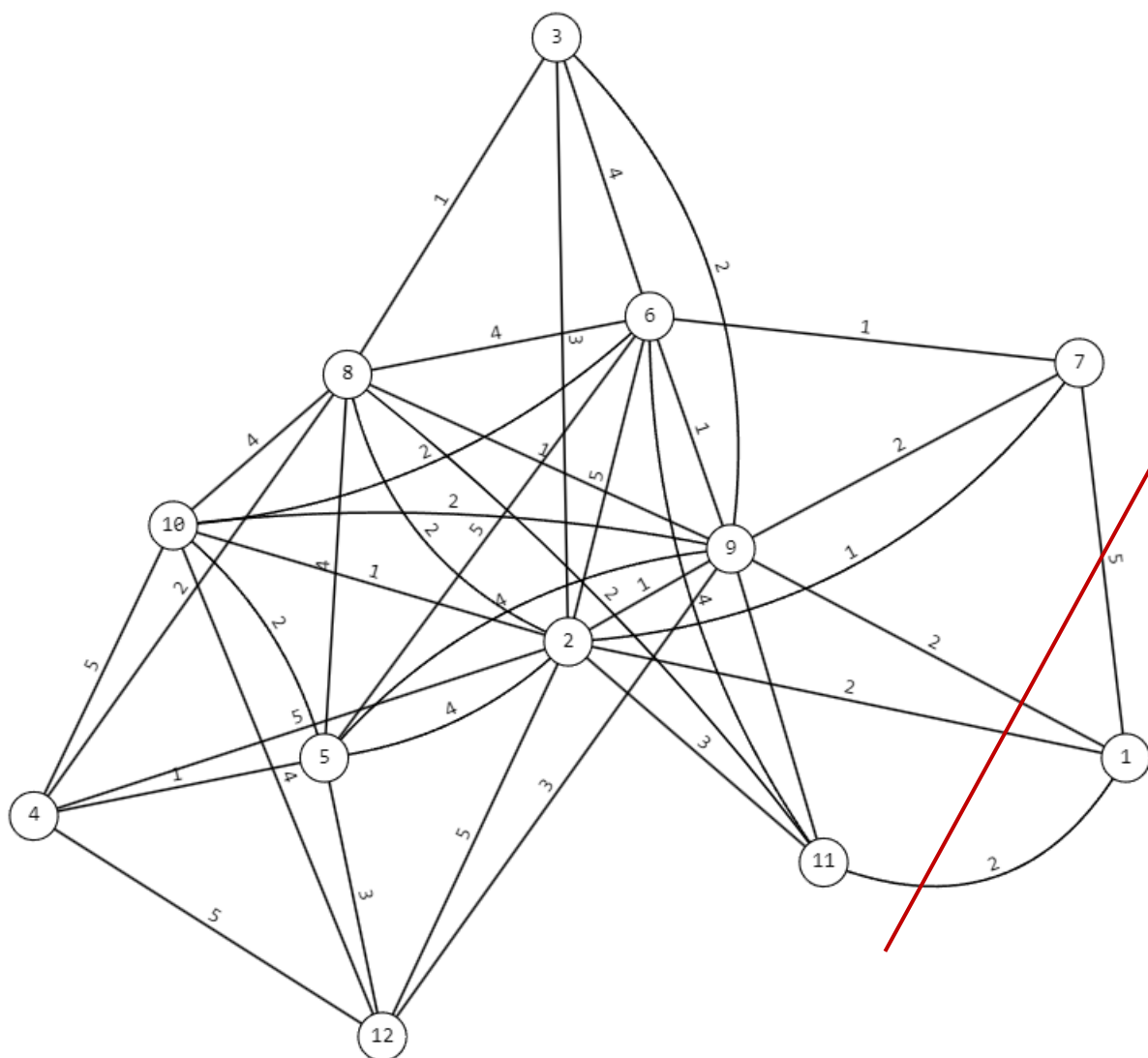
Санкт-Петербург 2024

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



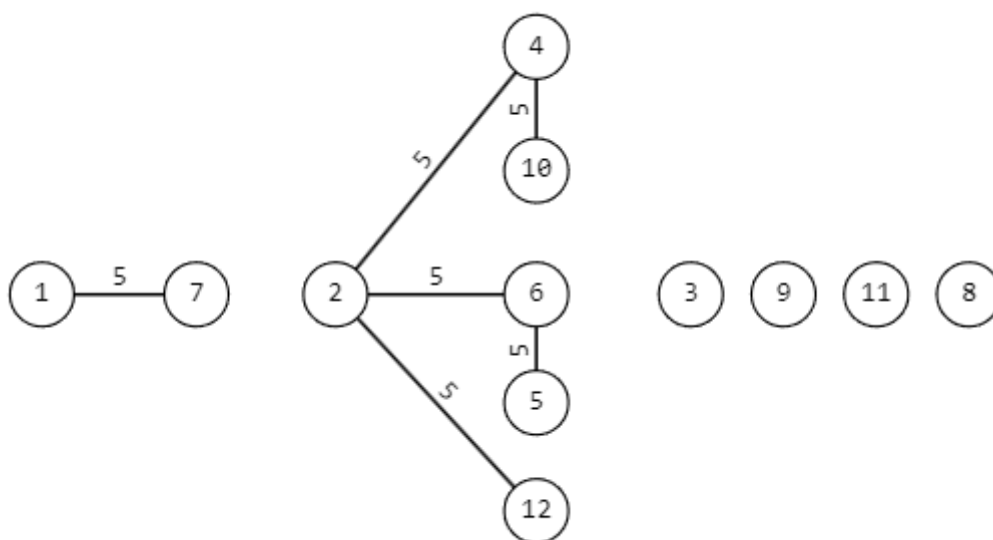
$s = e_1; t = e_{12}$

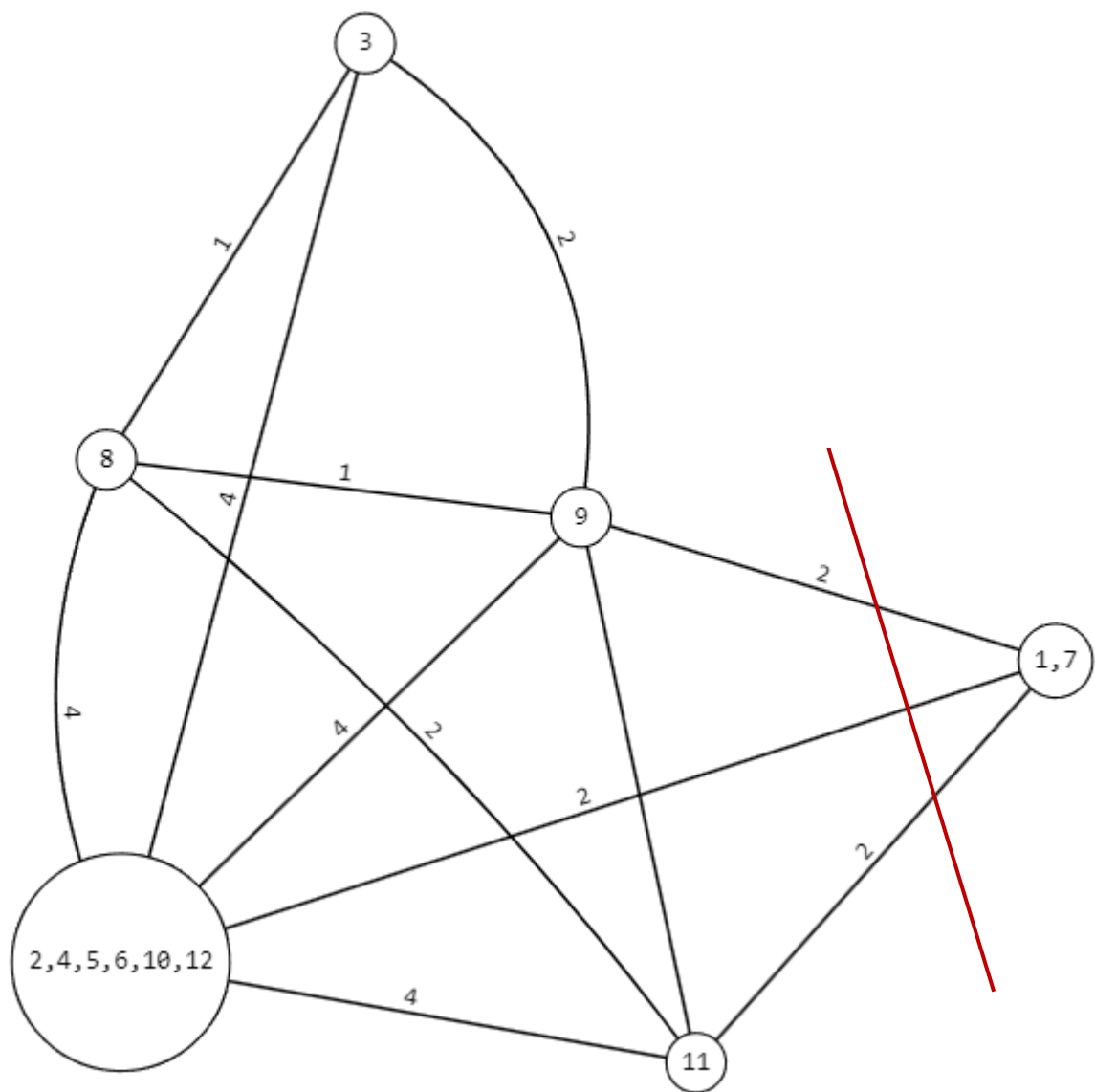
1. Проводим разрез  $K_l = (\{s\}, X \setminus \{s\})$ ;  $Q_1 = \max[q_{ij}] = 5$



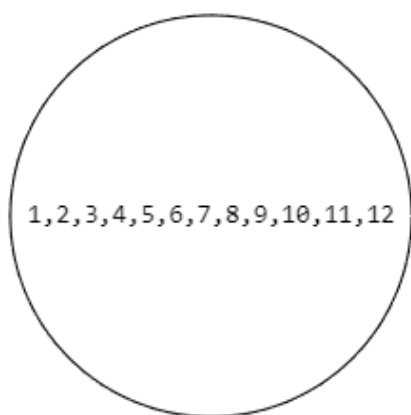
2. Найдём  $Q_1 = \max[q_{ij}] = 5$

3. Закорачиваем все рёбра графа  $(x_i, x_j)$  с  $q_{ij} \geq Q_1$ . Это рёбра  $(e_1, e_7)$ ,  $(e_2, e_4)$ ,  $(e_2, e_6)$ ,  $(e_2, e_{12})$ ,  $(e_4, e_{10})$ ,  $(e_4, e_{12})$ ,  $(e_5, e_6)$ .





4. Проводим разрез  $K_2$
5. Найдём  $Q_2 = \max[q_{ij}] = 2$
6. Закорачиваем все рёбра графа  $(x_i, x_j)$  с  $q_{ij} \geq Q_2$ . Это рёбра  $([e_1, e_7], [e_2, e_4, e_5, e_6, e_{10}, e_{12}])$ ,  $([e_1, e_7], e_9)$ ,  $([e_1, e_7], e_{11})$ ,  $([e_2, e_4, e_5, e_6, e_{10}, e_{12}], e_3)$ ,  $([e_2, e_4, e_5, e_6, e_{10}, e_{12}], e_8)$ ,  $([e_2, e_4, e_5, e_6, e_{10}, e_{12}], e_{11})$ ,  $(e_3, e_9)$ ,  $([e_2, e_4, e_5, e_6, e_{10}, e_{12}], e_9)$ ,  $(e_8, e_{11})$ .



7. Вершины s-t объединены. Пропускная способность искомого пути  $Q(P) = 2$ .

