



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ _____ Информатика и системы управления
КАФЕДРА _____ Системы обработки информации и управления

РАСЧЕТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА К КУРСОВОЙ РАБОТЕ

НА ТЕМУ:

***Анализ и оптимизация автоматизированных си-
стем обработки информации и управления***

Студент ИУ5-33Б
(Группа)

(Подпись, дата)

С.К. Лебедева
(И.О.Фамилия)

Руководитель курсовой работы

(Подпись, дата)

Г.И. Афанасьев
(И.О.Фамилия)

Консультант

(Подпись, дата)

(И.О.Фамилия)

2022 г.

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

УТВЕРЖДАЮ
Заведующий кафедрой _____ ИУ5_____
(Индекс)
_____ В.И. Терехов
(И.О.Фамилия)
« _____ » _____ 2022 г.

З А Д А Н И Е
на выполнение курсовой работы

по дисциплине Архитектура автоматизированных систем обработки информации и управления

Студент группы _____ ИУ5-33Б _____

_____ Лебедева София Константиновна _____
(Фамилия, имя, отчество)

Тема курсовой работы Анализ и оптимизация АСОИУ _____

Направленность КР (учебная, исследовательская, практическая, производственная, др.)
_____ учебная _____

Источник тематики (кафедра, предприятие, НИР) _____ Кафедра ИУ5 _____

График выполнения работы: 25% к 3 нед., 50% к 9 нед., 75% к 12 нед., 100% к 15 нед.

Задание Определить структурные характеристики графа системы. Упорядочить по уровням информационно-логический граф системы. Провести декомпозицию топологической структуры системы. Провести анализ информационного графа системы. Определить структурно-топологические характеристики системы.

Оформление курсовой работы:

Расчетно-пояснительная записка на __30__ листах формата А4.

Дата выдачи задания «2» сентября 2022 г.

Руководитель курсовой работы

_____ 02.09.2022
(Подпись, дата)

Г.И. Афанасьев
(И.О.Фамилия)

Студент

_____ 02.09.2022
(Подпись, дата)

С.К. Лебедева
(И.О.Фамилия)

Примечание: Задание оформляется в двух экземплярах: один выдается студенту, второй хранится на кафедре.

Содержание

1. Задача №1	4
1.1 Представление системы с помощью матрицы смежности	5
1.2 Представление системы с помощью матрицы инцидентий	6
1.3 Множественное представление системы	7
1.4 Определение цепи, пути, цикла и контура в заданной системе	8
1.5 Степень вершин и полустепени исхода и захода	9
2. Задача №2	9
2.1 Решение с помощью алгоритма упорядочивания	10
2.2 Решение с помощью матрицы инцидентий	15
3. Задача №3	16
4. Задача №4	20
4.1 Матрица смежности A	21
4.2 Исследование информационного графа	23
4.3 Общий вывод	26
5. Задача №5	26
5.1 Условие связности всех элементов в структуре	28
5.2 Структурная избыточность R	28
5.3 Среднеквадратичное отклонение ε^2	28
5.4 Структурная компактность	29
5.5 Степень централизации в структуре γ	29
5.6 Вывод	29

Задача №1

Формулировка задачи:

Разработать формализованное представление системы. Формализованное представление включает в себя: представление системы с помощью графа, матрицы смежности, матрицы инцидентий, множественное представление. Выделить цепи, пути, циклы, контура; вычислить степени вершин, полустепени исходов и заходов. Если какие-то элементы отсутствуют, то написать, что их нет.

Решение задачи:

Представление системы с помощью графа.

Рассматриваемая система в виде графа:

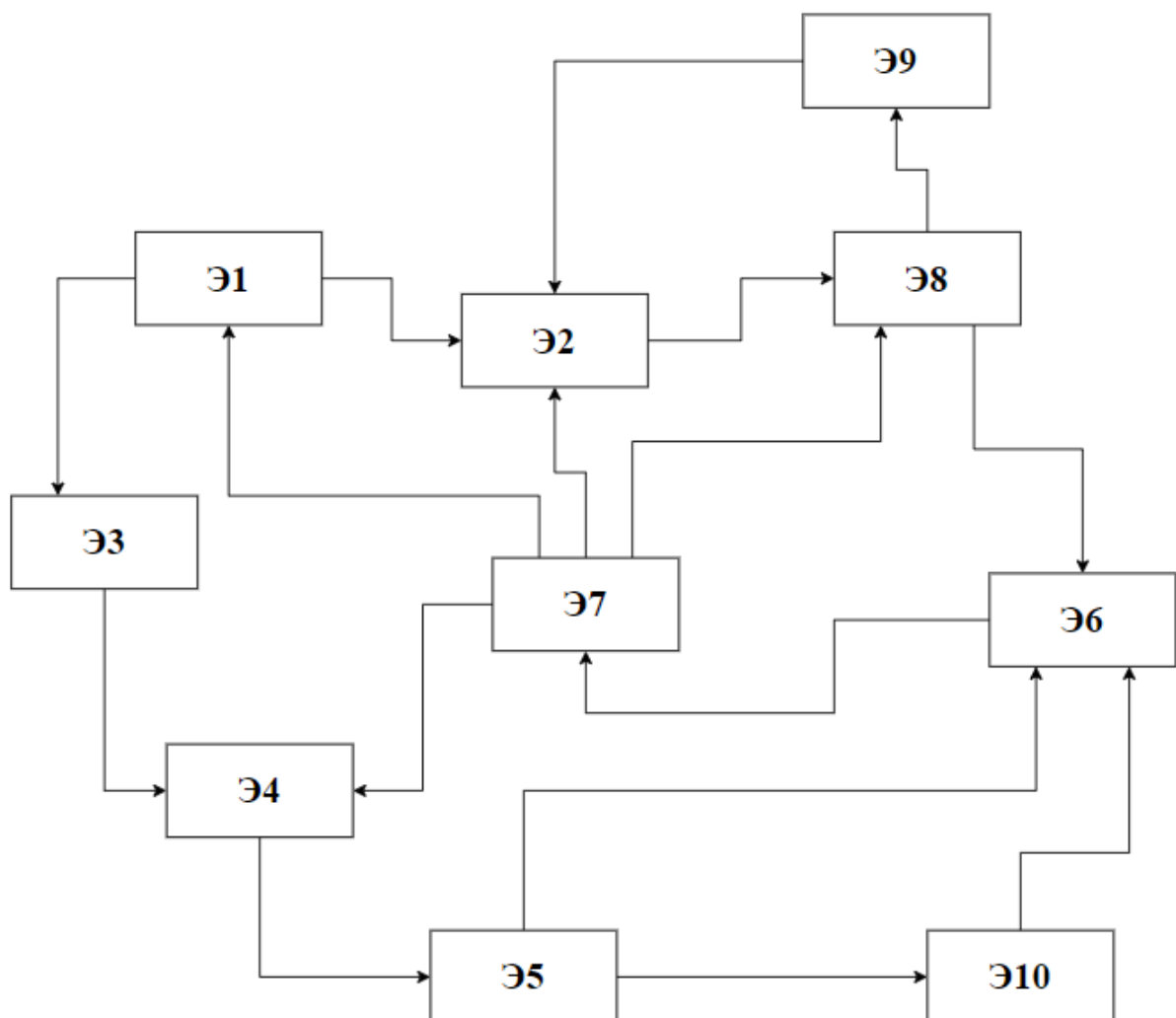


Рис.1

1.1 Представление системы с помощью матрицы смежности

Для ориентированного графа, представленного на рис.1 составим матрицу смежности $\|a_{ij}\|$, $i, j = \overline{1, n}$, где n – число вершин графа:

Таблица 1.

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1		1	1							
2								1		
3				1						
4					1					
5						1				1
6							1			
7	1	1		1				1		
8						1			1	
9		1								
10						1				

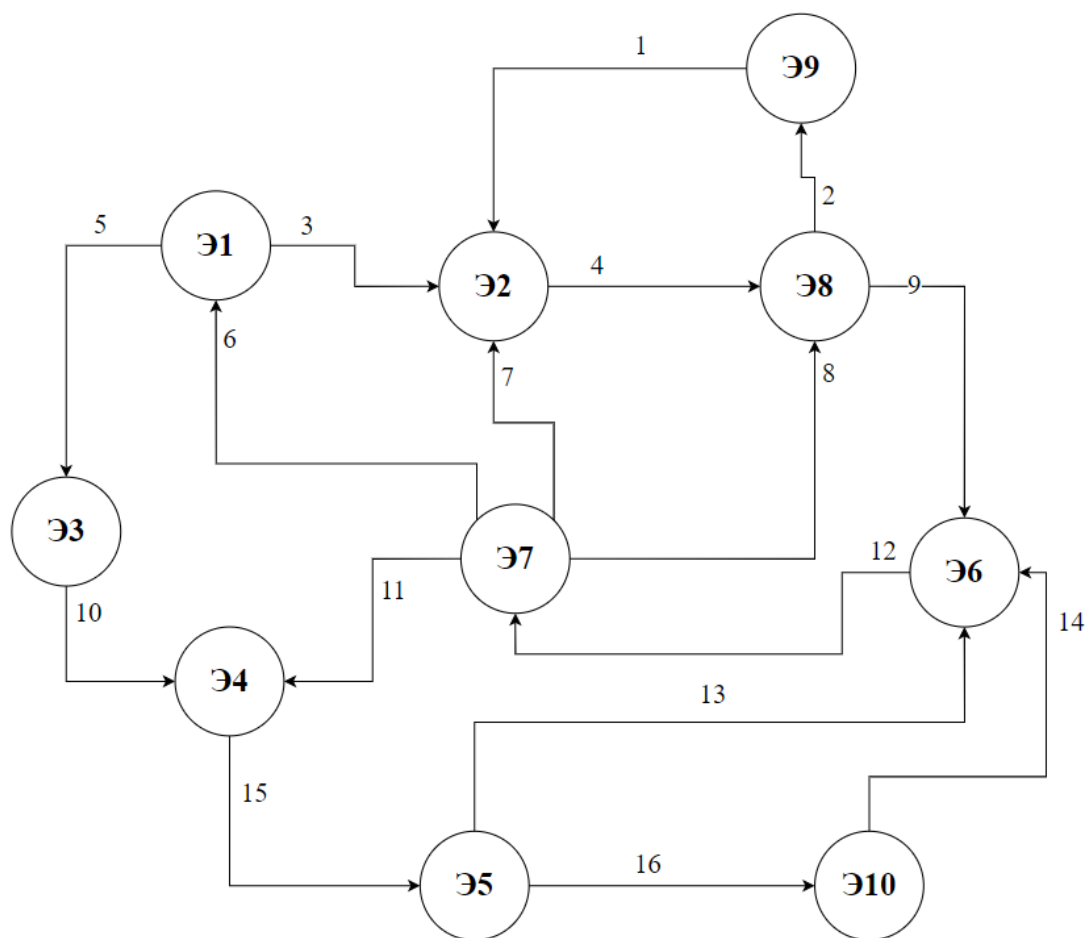


Рис.1.1

1.2 Представление системы с помощью матрицы инцидентий

Для графа, представленного на рис.1.1 матрица инцидентий $\|b_{ij}\|$, $i = \overline{1, n}$, $j = \overline{1, m}$, где n – число вершин, m – число рёбер, выглядит следующим образом:

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1			1		1	-1										
2	-1		-1	1			-1									
3					-1					1						
4										-1	-1				1	
5													1		-1	1
6									-1			1	-1	-1		

7						1	1	1			1	-1				
8		1		-1				-1	1							
9	1	-1														
10														1		-1

1.3 Множественное представление системы

Множество правых инцидентов для рассматриваемой структуры:

$$G(1) = (2, 3)$$

$$G(2) = (8)$$

$$G(3) = (4)$$

$$G(4) = (5)$$

$$G(5) = (6, 10)$$

$$G(6) = (7)$$

$$G(7) = (1, 2, 4, 8)$$

$$G(8) = (6, 9)$$

$$G(9) = (2)$$

$$G(10) = (6)$$

Множество левых инцидентов для рассматриваемой структуры:

$$G(1)^{-1} = (7)$$

$$G(2)^{-1} = (1, 7, 9)$$

$$G(3)^{-1} = (1)$$

$$G(4)^{-1} = (3, 7)$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(6)^{-1} = (5, 8, 10)$$

$$G(7)^{-1} = (6)$$

$$G(8)^{-1} = (2, 7)$$

$$G(9)^{-1} = (8)$$

$$G(10)^{-1} = (5)$$

1.4 Определение цепи, пути, цикла и контура в заданной системе

Понятия *цепь* и *цикл* обычно используются для описания неориентированных графов, а мы имеем ориентированный граф, поэтому представим, что граф на рис.1.1 является неориентированным.

№ вершины	Цепь	Цикл
1	(1, 2, 7)	(1, 3, 4, 7, 1)
2	(2, 8, 6, 10)	(2, 7, 1, 2)
3	(3, 4, 7)	(3, 4, 7, 1, 3)
4	(4, 7, 2, 9)	(4, 5, 6, 7, 4)
5	(5, 4, 7, 2, 1)	(5, 6, 7, 4, 5)
6	(6, 5, 4, 3)	(6, 7, 8, 6)
7	(7, 1, 2, 9, 8)	(7, 8, 2, 7)
8	(8, 7, 4, 5, 6)	(8, 9, 2, 7, 8)
9	(9, 2, 7, 6)	(9, 2, 8, 9)
10	(10, 6, 8, 2, 1)	(10, 6, 5, 10)

Рассмотрим *пути* и *контур* графа на рис. 1.1, считая граф ориентированным.

№ вершины	Путь	Контур
1	(1, 3, 4, 5)	(1, 2, 8, 6, 7, 1)
2	(2, 8, 6, 7, 1)	(2, 8, 6, 7, 2)
3	(3, 4, 5)	(3, 4, 5, 6, 7, 1, 3)
4	(4, 5, 10, 6)	(4, 5, 6, 7, 4)
5	(5, 6, 7, 1, 2)	(5, 6, 7, 4, 5)
6	(6, 7, 1, 2)	(6, 7, 8, 6)
7	(7, 1, 3, 4, 5)	(7, 8, 6, 7)
8	(8, 6, 7, 4)	(8, 9, 2, 8)
9	(9, 2, 8, 6)	(9, 2, 8, 9)
10	(10, 6, 7, 4)	(10, 6, 7, 4, 5, 10)

1.5 Степень вершин и полустепени исхода и захода

Т.к. понятие степень вершин применяется только для неориентированного графа, то будем считать наш граф таковым.

$$\rho(1) = 3; \rho(2) = 4; \rho(3) = 2; \rho(4) = 3; \rho(5) = 3;$$

$$\rho(6) = 4; \rho(7) = 5; \rho(8) = 4; \rho(9) = 2; \rho(10) = 2.$$

Вычислим полустепени исхода и захода для графа на рис.1.1:

$$\rho^+(1) = 2; \rho^+(2) = 1; \rho^+(3) = 1; \rho^+(4) = 1; \rho^+(5) = 2;$$

$$\rho^+(6) = 1; \rho^+(7) = 4; \rho^+(8) = 2; \rho^+(9) = 1; \rho^+(10) = 1.$$

$$\rho^-(1) = 1; \rho^-(2) = 3; \rho^-(3) = 1; \rho^-(4) = 2; \rho^-(5) = 1;$$

$$\rho^-(6) = 3; \rho^-(7) = 1; \rho^-(8) = 2; \rho^-(9) = 1; \rho^-(10) = 1.$$

Сумма полустепеней исхода для графа на рис. 1.1

$$\sum \rho^+(i) = 2 + 1 + 1 + 1 + 2 + 1 + 4 + 2 + 1 + 1 = 16$$

Сумма полустепеней захода для графа на рис. 1.1

$$\sum \rho^-(i) = 1 + 3 + 1 + 2 + 1 + 3 + 1 + 2 + 1 + 1 = 16$$

Вывод: число полустепеней исхода и захода равны и равны числу дуг в графе, считая граф ориентированным.

Полная степень вершин графа

$$m = 0,5 * \sum \rho(i) = 0,5 * (3 + 4 + 2 + 3 + 3 + 4 + 5 + 4 + 2 + 2) = 0,5 * 32 = 16$$

(верно и равно количеству ребер в графе, считая граф неориентированным)

Задача №2

Формулировка задачи:

В результате анализа некоторой организационной системы был получен неупорядоченный граф информационно-логической взаимосвязи между задачами, рассматриваемыми в этой системе (см. рис. 2). Необходимо определить, в какой последовательности следует решать указанные задачи, решение каких задач можно начинать одновременно, сколько тактов следует хранить в памяти системы результаты решения этих задач. Убедиться, что

матрица смежности упорядоченного графа оказалась треугольной. Анализ исходного графа провести:

- а) с помощью алгоритма упорядочивания.
- б) с помощью матрицы инцидентий.

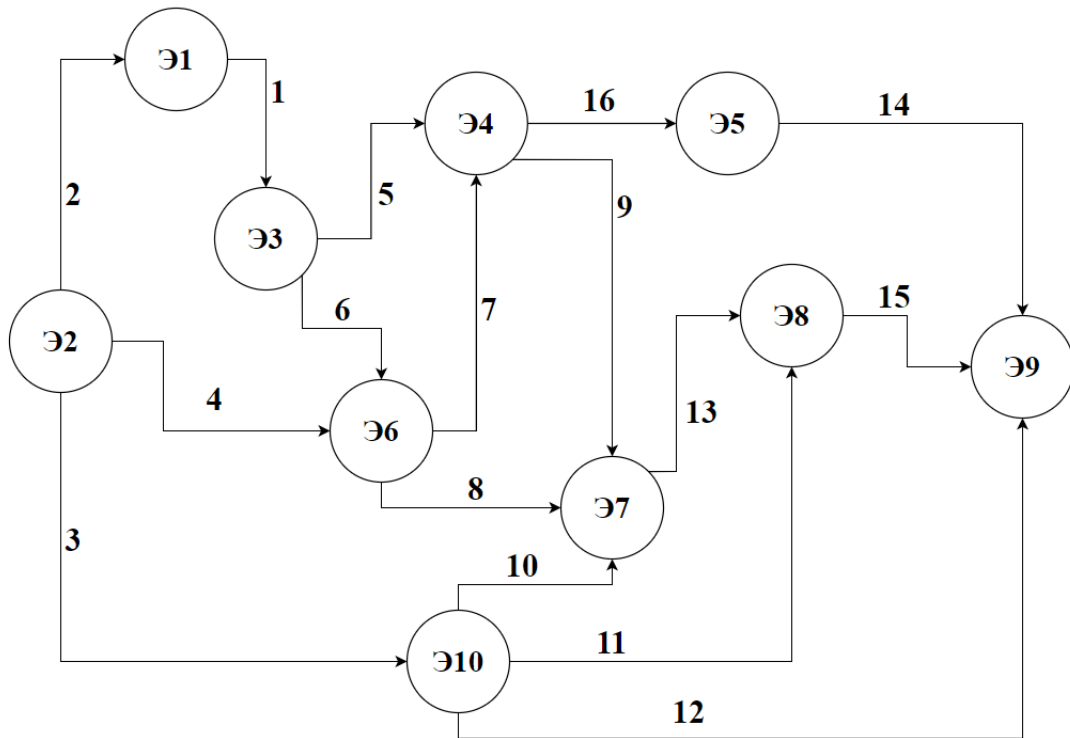


Рис.2

Решение задачи:

2.1 Решение с помощью алгоритма упорядочивания

Матрица смежности представлена в таблице 2.

Таблица 2.

i \ j	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1			1							
2	1					1				1
3				1		1				
4					1		1			

5									1	
6				1			1			
7								1		
8									1	
9										
10							1	1	1	

Составим следующую таблицу и будем заполнять ее по мере исследования неупорядоченного графа с помощью алгоритма упорядочивания:

Подмножество уровня	Условия включения	Включаемые вершины	Новая нумерация
N_0	$G(i)^{-1} = \emptyset$	(2)	(1)
N_1	$G(i)^{-1} \in N_0$	(1, 10)	(2, 3)
N_2	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1)$	(3)	(4)
N_3	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1 \cup N_2)$	(6)	(5)
N_4	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1 \cup N_2 \cup N_3)$	(4)	(6)
N_5	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1 \cup N_2 \cup N_3 \cup N_4)$	(5, 7)	(7, 8)
N_6	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1 \cup N_2 \cup N_3 \cup N_4 \cup N_5)$	(8)	(9)
N_7	$G(i)^{-1} \in (N_0 \cup N_1 \cup N_2 \cup N_3 \cup N_4 \cup N_5 \cup N_6)$	(9)	(10)

Множество левых инцидентий:

$$G(1)^{-1} = (2)$$

$$G(2)^{-1} = \emptyset$$

$$G(3)^{-1} = (1)$$

$$G(4)^{-1} = (3, 6)$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(6)^{-1} = (2, 3)$$

$$G(7)^{-1} = (4, 6, 10)$$

$$G(8)^{-1} = (7, 10)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8, 10)$$

$$G(10)^{-1} = (2)$$

Находим вершину нулевого уровня N_0 : 2 и удаляем её. Получаем:

$$G(1)^{-1} = \emptyset$$

$$G(3)^{-1} = (1)$$

$$G(4)^{-1} = (3, 6)$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(6)^{-1} = (3)$$

$$G(7)^{-1} = (4, 6, 10)$$

$$G(8)^{-1} = (7, 10)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8, 10)$$

$$G(10)^{-1} = \emptyset$$

Вершины, для которой множество левых инциденций стало пустым: 1, 10. Они являются вершинами первого уровня N_1 . Продолжаем для второго уровня N_2 .

Исключаем из оставшегося множества левых инциденций вершины 1, 10.

$$G(3)^{-1} = \emptyset$$

$$G(4)^{-1} = (3, 6)$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(6)^{-1} = (3)$$

$$G(7)^{-1} = (4, 6)$$

$$G(8)^{-1} = (7)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8)$$

Теперь множество левых инциденций стало пустым для вершины 3. Она является вершиной второго уровня N_2 . Продолжаем для уровня N_3 . Исключаем вершину 3.

$$G(4)^{-1} = (6)$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(6)^{-1} = \emptyset$$

$$G(7)^{-1} = (4, 6)$$

$$G(8)^{-1} = (7)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8)$$

Теперь множество левых инцидентий стало пустым для вершины 6. Она является вершиной третьего уровня N_3 . Продолжаем для уровня N_4 . Исключаем вершину 6.

$$G(4)^{-1} = \emptyset$$

$$G(5)^{-1} = (4)$$

$$G(7)^{-1} = (4)$$

$$G(8)^{-1} = (7)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8)$$

Вершина, для которой множество левых инцидентий стало пустым: 4. Она является вершинами четвёртого уровня N_4 . Продолжаем для пятого уровня N_5 . Исключаем из оставшегося множества левых инцидентий вершину 4.

$$G(5)^{-1} = \emptyset$$

$$G(7)^{-1} = \emptyset$$

$$G(8)^{-1} = (7)$$

$$G(9)^{-1} = (5, 8)$$

Теперь множество левых инцидентий стало пустым для вершин 5, 7. Они являются вершинами пятого уровня N_5 . Продолжаем для уровня N_6 . Исключаем вершины 5, 7.

$$G(8)^{-1} = \emptyset$$

$$G(9)^{-1} = (8)$$

Вершина, для которой множество левых инцидентий стало пустым: 8. Она является вершинами шестого уровня N_6 . Продолжаем для седьмого уровня N_7 . Исключаем из оставшегося множества левых инцидентий вершину 8.

$$G(9)^{-1} = \emptyset$$

Следовательно, вершина 9 –вершина пятого уровня N_7 .

Размещаем перенумерованные вершины по уровням:

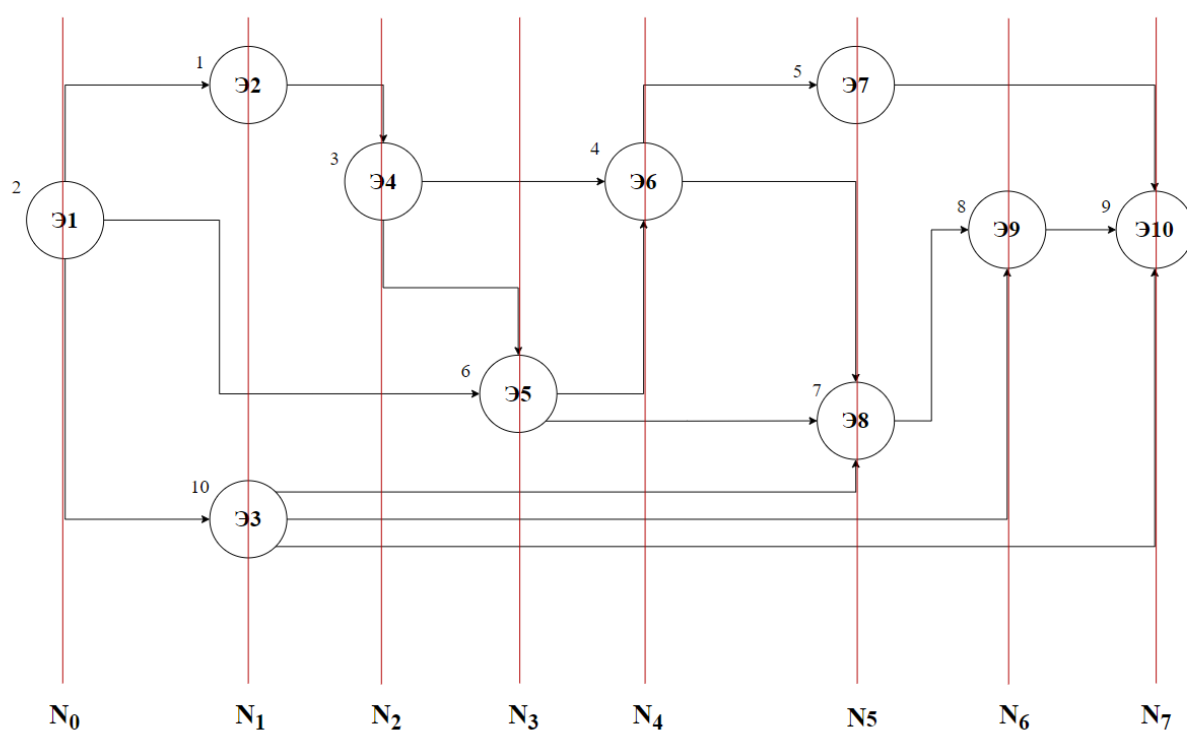


Рис.2.1

Таблица смежности для полученного упорядоченного графа:

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	•	1	1		1					
2		•		1						
3			•					1	1	1
4				•	1	1				
5					•	1		1		
6						•		1		
7							•			1
8								•	1	
9									•	1
10										•

Данная матрица является треугольной, что и требовалось получить.

2.2 Решение с помощью матрицы инцидентий:

Заполним следующую таблицу на основе матрицы инцидентий:

Уро- вень	Порядок вычёр- кивания	$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1	2	1	1	-1														
0	1	2		1	1	1												
2	3	3	-1				1	1										
4	5	4					-1		-1		1							1
5	6	5														1		-1
3	4	6				-1		-1	1	1								
5	6	7								-1	-1	-1			1			
6	7	8											-1		-1		1	
7	8	9												-1		-1	-1	
1	2	10			-1							1	1	1				

Из матрицы инцидентий вычеркиваем строки, состоящие из 0 и (+)1 и столбцы с (+)1 в вычеркнутых строках.

Порядок вычеркивания: 1 2 3 4 5 6 7 8

Соответствующие уровни: 0 1 2 3 4 5 6 7

Получившийся упорядоченный граф соответствует графу, изображенному на рисунке 2.1, а его матрица смежности, соответственно, тоже является треугольной.

Вывод: в начале 1-ого такта работы система должна решать задачу 2. Результат решения надо хранить в памяти системы 3 такта. В начале 2-ого такта должны быть решены 1 и 10 задачи. Результаты их решения должны храниться в памяти 4 такта. На 3-ем такте работы система должна решать задачу 3. Результаты её решения должны храниться 2 такта. На 4-ом такте работы система должна решать задачу 6. Её решение следует хранить 2 такта. На 5-ом такте работы система должна решать задачу 4. Её решение следует хранить 1 такт. В ходе 6-ого такта работы система должна решать задачи 5 и 7. Результаты их решения должны храниться в памяти 2 такта. В ходе 7 такта система должна решать задачу 8. Её решения хранятся 1 такт. Последней решается задача 9.

Задача №3

Формулировка задачи:

Пусть пункты обработки информации в распределённой автоматизированной системе обмениваются данными в соответствии с графом, представленным на рисунке 3. Возникла необходимость в сокращении числа этих пунктов

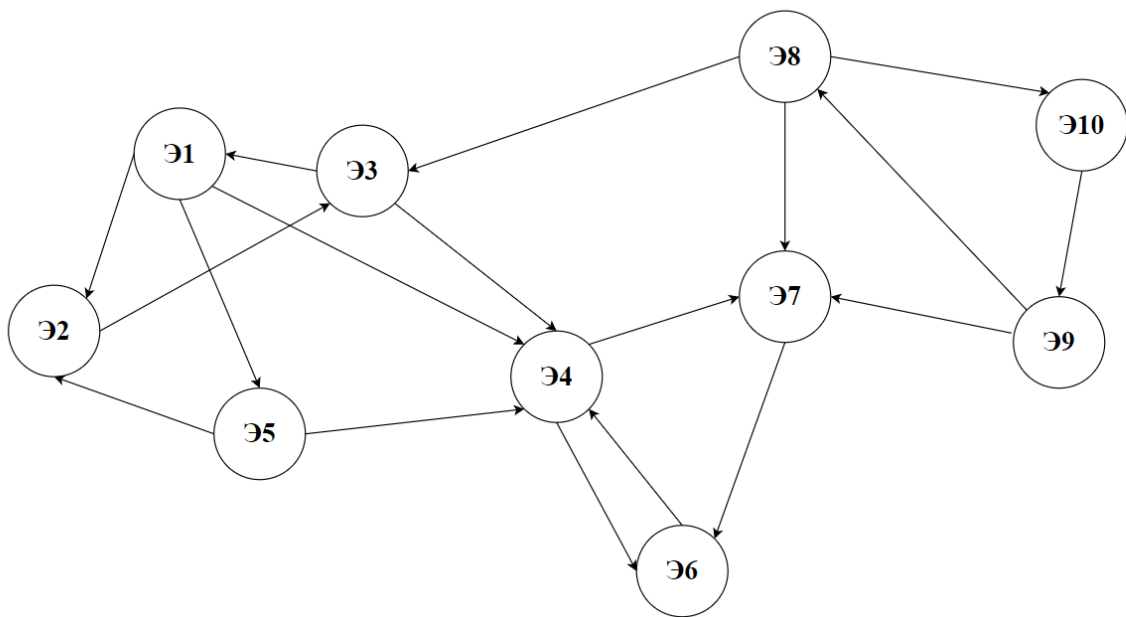


Рис.3

Решение задачи:

При решении данной задачи не будет учитываться функциональная сторона анализа (т.е. производительность, надежность т.п.), будут учитываться только структурные свойства схемы.

3.1 Определение сильносвязанных графов

Полагая, что $i = 1$, определяем $R(i)$ (достижимое множество) и $Q(i)$ (контрдо-стижимое множество). Получаем (рис.3.1):

$$R(1) = (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7)$$

$$Q(1) = (1, 2, 3, 5, 8)$$

Тогда получаем, что множество вершин пространства, содержащего вершину 1:

$$V_1 = R(1) \cap Q(1) = (1, 2, 3, 5)$$

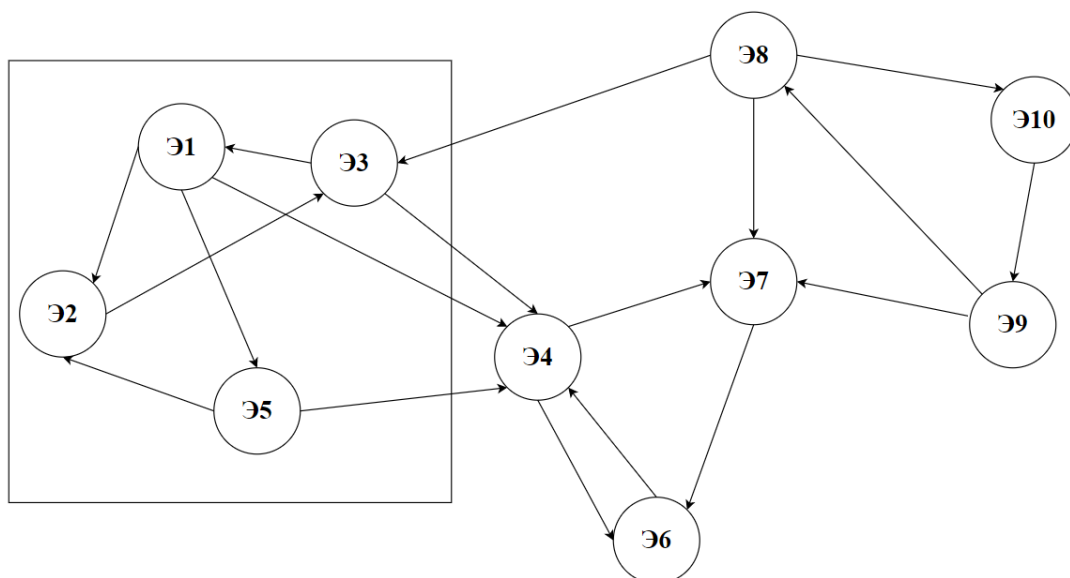


Рис. 3.1

Для $i = 4$ (рис. 3.2):

$$R(4) = (4, 6, 7)$$

$$Q(4) = (4, 6, 7, 8, 9, 10)$$

$$V_2 = R(4) \cap Q(4) = (4, 6, 7)$$

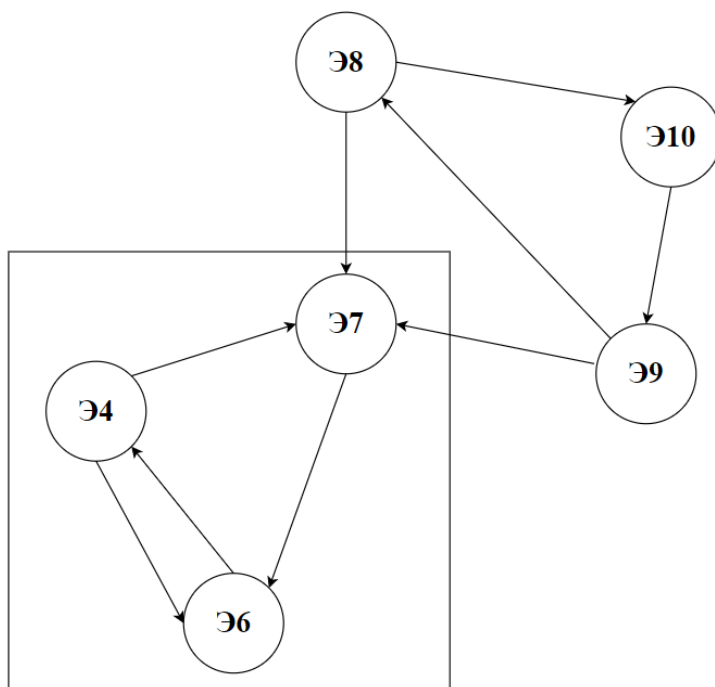


Рис. 3.2

Для $i = 8$ (рис. 3.3):

$$R(8) = (8, 9, 10)$$

$$Q(8) = (8, 9, 10)$$

$$V_3 = R(8) \cap Q(8) = (8, 9, 10)$$

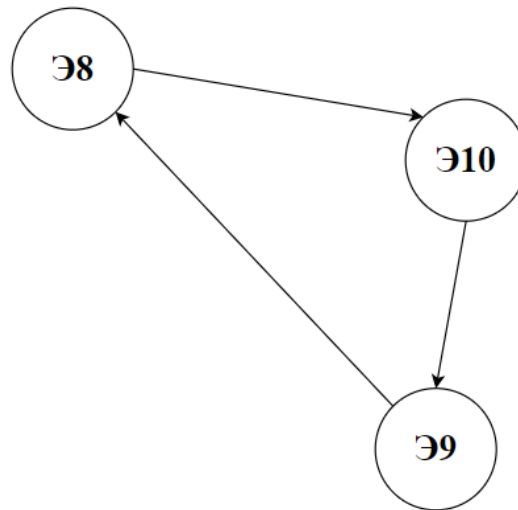


Рис. 3.3

Определяем входные и выходные связи. Поставим структурное обозначение:

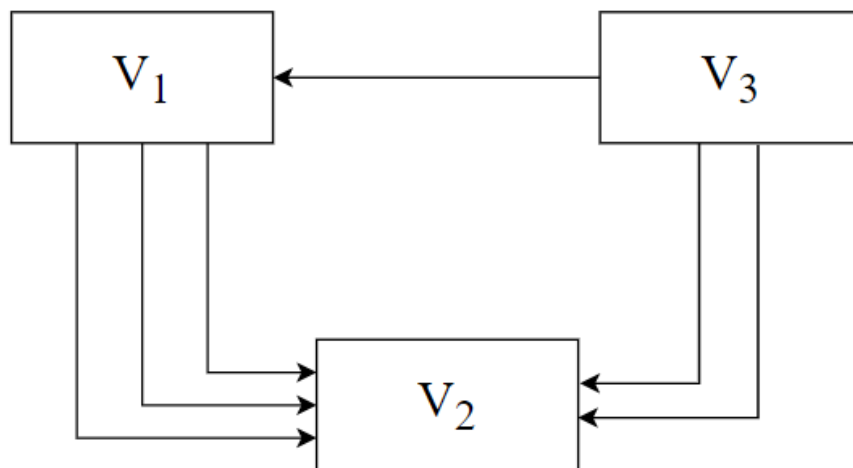


Рис. 3.4

Теперь получаем сильно связанные области V_1 , V_2 , V_3 :

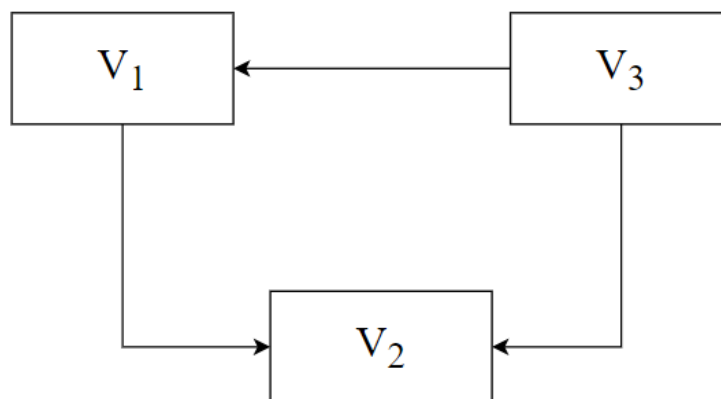


Рис. 3.5

Задача №4

Формулировка задачи:

Пусть схеме движения оперативной отчетности в подсистеме оперативного управления соответствует информационный граф, представленный на рисунке 4. Необходимо формально выявить все свойства данного информационного графа.

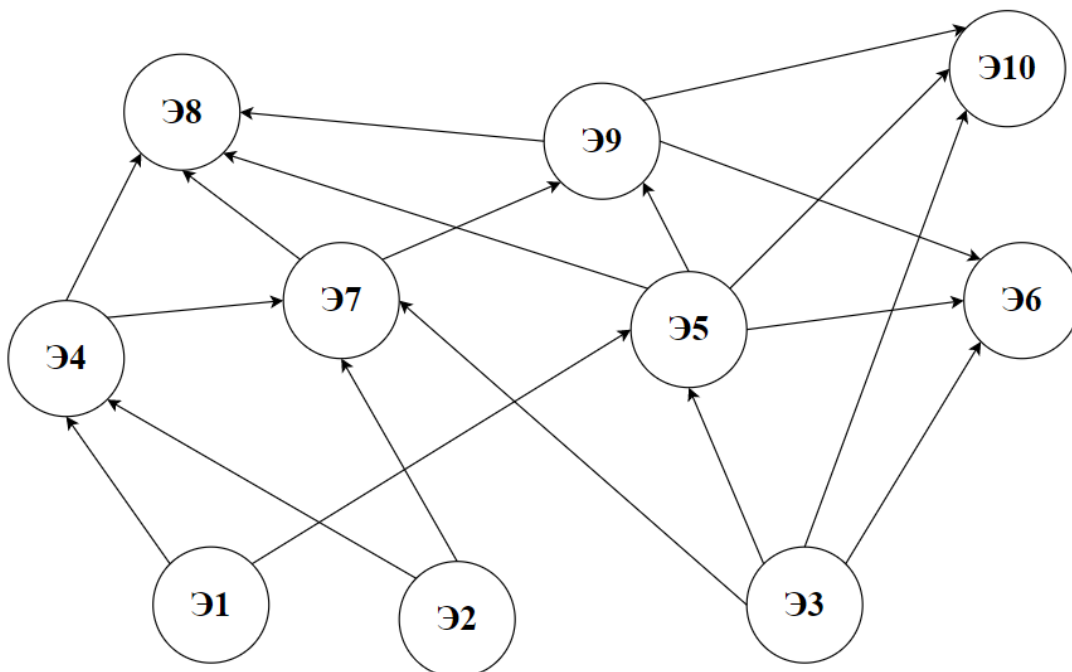


Рис. 4

4.1 Матрица смежности A:

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	σ_i
1				1	1						2
2				1			1				2
3					1	1	1				3
4							1	1			2
5						1		1	1	1	4
6											0
7								1	1		2
8											0
9						1				1	2
10											0
σ_j	0	0	0	2	2	3	3	3	2	2	

Возведем матрицу смежности A в степень $\lambda = 2$, т.е. определим A^2 .

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	σ_i
1						1	1	2	1	1	6
2							1	2	1		4
3						1		2	2	1	6
4								1	1		2
5						1				1	4
6											0
7						1				1	2
8											0
9											0
10											0
σ_j	0	0	0	0	0	4	2	7	5	4	

Возведем матрицу смежности A в степень $\lambda = 3$, т.е. определим A^3 .

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	σ_i
1						1				1	2
2						1				1	2
3											0
4											0
5											0
6											0
7											0
8											0
9											0
10											0
σ_j	0	0	0	0	0	2	0	0	0	2	

Возведем матрицу смежности A в степень $\lambda = 4$, т.е. определим A^4 .

$i \backslash j$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	σ_i
1											0
2											0
3											0
4											0
5											0
6											0
7											0
8											0
9											0
10											0
σ_j	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	

Матрица A^4 является нулевой.

Составим систему достижимости A_Σ .

i \ j	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1				1	1	2	1	2	1	2
2				1		1	2	2	1	1
3					1	2	1	2	2	1
4							1	2	1	
5						2		1	1	2
6										
7						1		1	1	1
8										
9						1				1
10										
σ_j	0	0	0	2	2	9	5	10	7	8

4.2 Исследование информационного графа

1. Определение порядка элементов:

Определим элементы нулевого порядка. Для этого полагаем, что $\pi_j = 0$ и записываем соотношения, которым должны удовлетворять элементы нулевого уровня:

$$\begin{cases} \sigma_j (\lambda = 0) > 0 \\ \sigma_j (\lambda = 1) = 0 \end{cases}$$

Для A^0 : $j = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10$

Для A^1 : $j = 1, 2, 3$

Получаем, что элементы 1, 2, 3 – нулевого уровня. Это соответствует упорядоченной матрице.

Определим элементы первого порядка. Для этого полагаем, что $\pi_j = 1$ и записываем соотношения, которым должны удовлетворять элементы первого уровня:

$$\begin{cases} \sigma_j (\lambda = 1) > 0 \\ \sigma_j (\lambda = 2) = 0 \end{cases}$$

Для $A^1: j = 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10$

Для $A^2: j = 1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 9$

Получаем, что элементы 4, 5 – первого уровня. Это соответствует упорядоченной матрице.

Определим элементы второго порядка. Для этого полагаем, что $\pi_j = 2$ и записываем соотношения, которым должны удовлетворять элементы второго уровня:

$$\begin{cases} \sigma_j (\lambda = 2) > 0 \\ \sigma_j (\lambda = 3) = 0 \end{cases}$$

Для $A^2: j = 6, 7, 8, 9, 10$

Для $A^3: j = 1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 9$

Получаем, что элементы 7, 8, 9 – второго уровня. Это соответствует упорядоченной матрице.

Определим элементы третьего порядка. Для этого полагаем, что $\pi_j = 3$ и записываем соотношения, которым должны удовлетворять элементы третьего уровня:

$$\begin{cases} \sigma_j (\lambda = 3) > 0 \\ \sigma_j (\lambda = 4) = 0 \end{cases}$$

Для $A^3: j = 6, 10$

Для $A^4: j = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10$

Получаем, что элементы 6, 10 – третьего уровня. Это соответствует нашей упорядоченной матрице.

2. Определение “тактности” информационного графа:

Для определения “тактности” воспользуемся соотношением $N = \max(\pi_j)$.

$N = 3$

Данная схема является трёхтактной.

3. Определение контуров в анализируемом графе:

Поскольку на главных диагоналях ни одной из матриц ненулевые элементы отсутствуют, контуров в анализируемом графе нет.

4. Определение входных элементов потока:

Для этого обращаемся к матрице смежности A и выписываем из неё элементы, для которых $\sigma_j(\lambda = 1) = 0$.

Отсюда следует, что: $j = 1, 2, 3$. Таким образом, элементы X_1, X_2, X_3 – **входные элементы**. Обратимся, например, к восьмому элементу матрицы смежности X_8 . Для этого элемента имеем: $\sigma_7(\lambda = 1) = 3$. Это означает, что для формирования элемента X_7 используется три других элемента.

5. Определение выходных элементов потока:

Обращаемся к матрице смежности A и находим строки, где $\sigma_i(\lambda = 1) = 0$. Получаем, что X_6, X_8, X_{10} – **выходные элементы**. Рассмотрим, к примеру, элемент X_5 . Для этого элемента имеем: $\sigma_4(\lambda = 1) = 4$. Значит, элемент X_5 используется для формирования четырёх других элементов.

6. Определение висящих вершин

Из анализа матрицы смежности следует, что ситуация, когда $[\sigma_i(\lambda = 1) = \sigma_j(\lambda = 1) = 0 ; i = j]$ отсутствует, следовательно, висящих вершин в нашем графе нет.

7. Определение путей длиной λ :

Пусть, например, нас интересует путь длиной 2. Тогда полагаем $\lambda = 2$ и, следовательно, обращаемся к матрице A^λ . Рассмотрим элемент $A_{38}(\lambda = 2) = 2$. Это означает, что между элементами X_3 и X_8 существует два пути длиной 2.

8. Определение всевозможной длины между двумя элементами:

Обратимся к матрице достижимости A_Σ и рассмотрим, например, элемент этой матрицы $A_{56}(\Sigma) = 2$. Это означает, что между элементами X_5 и X_6 всего существует два пути различной длины. Таким образом, элемент матрицы A^λ указывает число путей длиной λ , а элемент матрицы A_Σ указывает все пути, не различая их по длине.

9. Определение номера такта, после которого в памяти системы может быть “погашен” данный элемент:

Обратимся к матрице смежности и рассмотрим, например, строчку, связанную с элементом X_2 . Она участвует в формировании элементов X_4, X_7 . Из этой же матрицы следует, что $\pi_4 = 1, \pi_7 = 2$, значит $\tau_2 = 2$.

10. Определение числа тактов хранения анализируемого элемента:

Найдем число тактов хранения для 2-ого элемента. Для этого используем соотношение: $t_2 = \tau_2 - \pi_2$. Получаем $t_2 = 2 - 0 = 2$, т.е. элемент необходимо хранить 2 такта.

4.3 Общий вывод:

Рассмотрим столбцы матрицы достижимости A_Σ . Обратим внимание на столбцы, соответствующие выходным элементам. Одним из наиболее “загруженных” цифрами является элемент X_8 . Из этого столбца следует, что в формировании этого элемента участвуют элементы $X_1, X_2, X_3, X_4, X_5, X_7$, причем элементы X_1 и X_2, X_3 и X_4 дважды. Наличие в столбце соответствующего элементу X_8 матрицы A_Σ большого числа элементов указывает на сложность формирования элемента X_8 , что в свою очередь указывает на необходимость содержательного экономического анализа с целью попытки упрощения данного фрагмента этого графа.

Задача №5

Формулировка задачи:

Для анализа системы, представленной в виде графа на рис. 5 необходимо оценить количественно качество структуры системы и ее элементов с позиций общесистемного подхода.

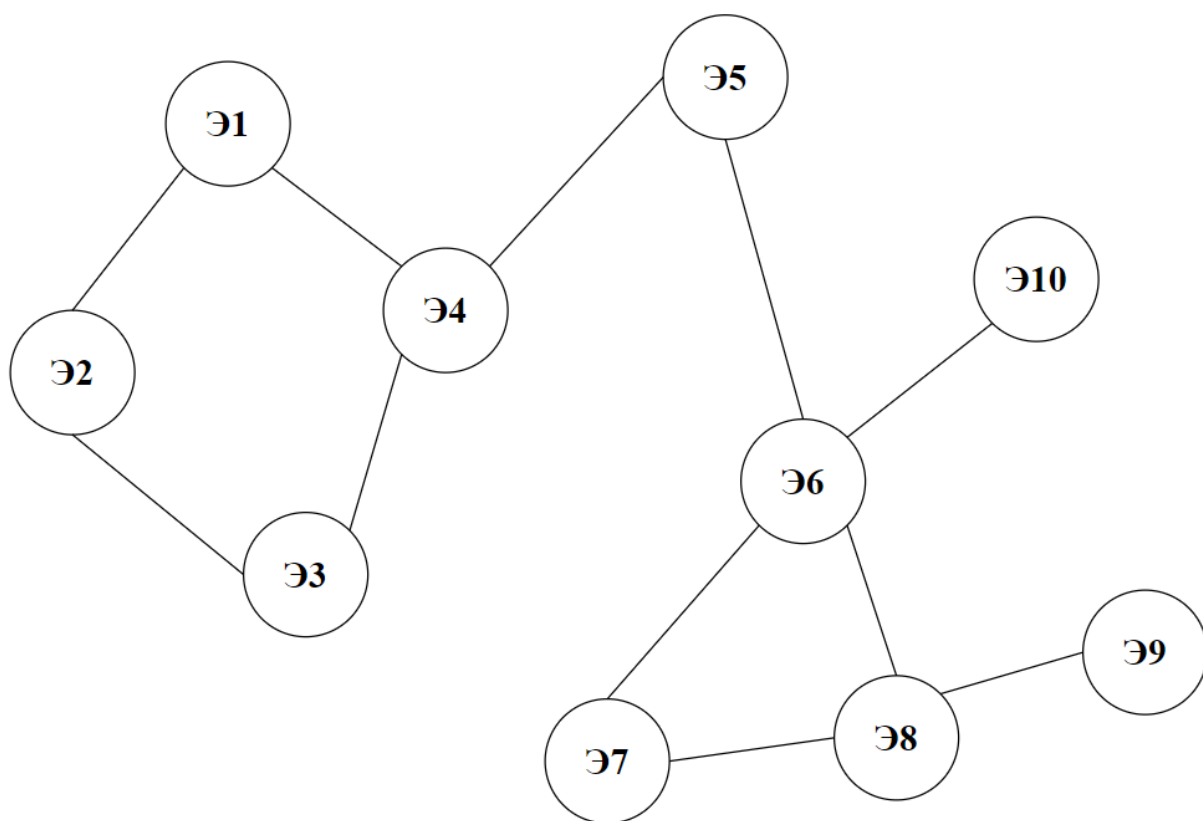


Рис. 5

Для данной структуры составим матрицу смежности А.

i \ j	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1		1		1						
2	1		1							
3		1		1						
4	1		1		1					
5				1		1				
6					1		1	1		1
7						1		1		
8						1	1		1	
9								1		
10						1				

5.1 Условие связности всех элементов в структуре

Для неориентированных графов связность всех элементов в структуре соответствует выполнению следующего условия:

$$0,5 \sum \sum a_{ij} \geq n - 1$$

Где a_{ij} – элемент матрицы смежности, а n – число вершин в ней. В нашем случае имеем:

$$0,5 \cdot 22 > 9$$

Следовательно, *данный граф – связный.*

5.2 Структурная избыточность R

Где m – число ребер, n – число вершин. В данной структуре $n=10$, $m=10$.

$$R = (0,5 \sum \sum a_{ij}) \cdot 1/(n - 1) - 1 = m/(n - 1) - 1$$

В данной структуре $n = 10$, $m = 11$.

$$R = 11/9 - 1 = 2/9 > 0$$

Поскольку $R > 0$, то в данной системе *присутствует структурная избыточность.*

5.3 Среднеквадратичное отклонение ϵ^2

Так как в системе присутствует структурная избыточность, необходимо учесть неравномерность распределения связей ϵ^2 . Введем обозначение: ρ_i – степень вершины – число ребер, инцидентных вершине i . Справедливо следующее соотношение:

$$m = 0,5 \sum (\rho_i)$$

При равномерном распределении связей все: ρ_i будут одинаковы,

т.е.: $\sum (\rho_i) = n\bar{\rho}$, откуда: $\bar{\rho} = 2m/n$.

Отклонение равно разности $(\rho_i - \bar{\rho})$.

$$\epsilon^2 = \sum (\rho_i - \bar{\rho})^2$$

Или, учитывая предыдущие соотношения:

$$\epsilon^2 = \sum (\rho_i)^2 - 4m^2/n$$

Для данной системы:

$$\epsilon^2 = 2^2 + 2^2 + 2^2 + 3^2 + 2^2 + 4^2 + 2^2 + 3^2 + 1^2 + 1^2 - 4 \cdot 11^2/10 = 56 - 48,4 = 7,6$$

5.4 Структурная компактность

Пусть d_{ij} – минимальная длина пути из i -ой вершины в j -ую.

Структурная компактность:

$$Q = \sum \sum d_{ij} \ (i \neq j)$$

Сумма всех минимальных цепей.

$$\sum d_{1j} = 1 + 2 + 1 + 2 + 3 + 4 + 4 + 5 + 4 \ (j \neq 1) = 26$$

$$\sum d_{2j} = 1 + 1 + 2 + 3 + 4 + 5 + 5 + 6 + 5 \ (j \neq 2) = 32$$

$$\sum d_{3j} = 2 + 1 + 1 + 2 + 3 + 4 + 4 + 5 + 4 \ (j \neq 3) = 26$$

$$\sum d_{4j} = 1 + 2 + 1 + 1 + 2 + 3 + 3 + 4 + 3 \ (j \neq 4) = 20$$

$$\sum d_{5j} = 2 + 3 + 2 + 1 + 1 + 2 + 2 + 3 + 2 \ (j \neq 5) = 18$$

$$\sum d_{6j} = 3 + 4 + 3 + 2 + 1 + 1 + 1 + 2 + 1 \ (j \neq 6) = 18$$

$$\sum d_{7j} = 4 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 + 1 + 2 + 2 \ (j \neq 7) = 24$$

$$\sum d_{8j} = 4 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 + 1 + 1 + 2 \ (j \neq 8) = 23$$

$$\sum d_{9j} = 5 + 6 + 5 + 4 + 3 + 2 + 2 + 1 + 3 \ (j \neq 9) = 31$$

$$\sum d_{10j} = 4 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 + 2 + 2 + 3 \ (j \neq 10) = 26$$

$$Q = 244$$

$$Q_{\text{отн}} = Q/Q_{\text{отн}} - 1$$

Где $Q_{\text{отн}} = n(n-1)$ (Q – для полного графа)

$$Q_{\text{отн}} = 244/(10 \cdot 9) - 1 = 77/45 = 1,7(1)$$

5.5 Степень централизации в структуре γ

$$\gamma = (n-1) (2z_{\text{max}} - n) / ((n-2) z_{\text{max}})$$

$$\text{Где } z_{\text{max}} = Q/(2 \sum d_{ij})_{\text{min}}$$

Подставляя числовые значения, получаем:

$$z_{\text{max}} = 244/(2 \cdot 18) = 61/9 = 6,(7)$$

$$\gamma = (9 \cdot (2 \cdot 6,(7)) - 10) / (8 \cdot 6,(7)) = 36/61 \approx 0,5902$$

5.6 Вывод

Таким образом, мы провели рассмотрение заданной структуры и вычислили ее основные структурно-топологические характеристики. Эти характеристики имеют следующие числовые значения:

- Структурная избыточность $R = 2/9$

Так как этот параметр отражает превышение общего числа связей над общим необходимым числом связей, то чем ближе он к 0, тем лучше. Следовательно, найденное значение показывает, что потенциально рассмотренная система не обладает высокой надежностью из-за относительно небольшого значения параметра R .

- Среднеквадратичное отклонение $\varepsilon^2 = 7,6$

Так как этот параметр характеризует недоиспользованные возможности заданной структуры, то чем он меньше, тем лучше. Следовательно, связи распределены неравномерно.

- Структурная компактность $Q=244$; $Q_{\text{отн.}}=1,7(1)$

Следовательно, система не обладает высокой надежностью из-за высокого значения относительного показателя структурной компактности.

- диаметр структуры $d = 6$
- Степень централизации в структуре $\gamma = 0,5902$

Индекс центральности γ больше только относительно кольцевой структуры, что показывает, что связи и элементы распределены со средней равномерностью.