

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
ФГБОУ ВО «СГУ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

КЛАССИФИКАЦИЯ БИНАРНЫХ ОТНОШЕНИЙ И СИСТЕМЫ
ЗАМЫКАНИЙ

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА

студента 3 курса 331 группы
направления 10.05.01 — Компьютерная безопасность
факультета КНиИТ
Никитина Арсения Владимировича

Проверил
ассистент

Р. А. Фарахутдинов

СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	3
1 Цель работы и порядок ее выполнения	4
2 Теоретические сведения	5
2.1 Основные определения видов бинарных отношений и их алгоритмы	5
2.1.1 Определение бинарного отношения	5
2.1.2 Основные свойства бинарных и алгоритмы их определения	5
2.2 Классификация бинарных отношений	7
2.2.1 Определения классов бинарных отношений	7
2.2.2 Алгоритм проверки отношения на квазипорядок	7
2.2.3 Алгоритм проверки отношения на эквивалентность	8
2.2.4 Алгоритм проверки отношения на частичный порядок	8
2.3 Замыкания бинарных отношений и алгоритмы их построения	8
2.3.1 Определение замыкания отношения	8
2.3.2 Системы замыканий	9
2.3.3 Построение замыканий отношения	10
3 Программная реализация рассмотренных алгоритмов	12
3.1 Результаты тестирования программы	12
3.2 Код программы, реализующей рассмотренные алгоритмы	12
3.3 Оценка сложности реализованных алгоритмов в программе	17
3.3.1 Алгоритм проверки рефлексивности и антирефлексивности	17
3.3.2 Алгоритмы проверки рефлексивности и антирефлексивности	17
3.3.3 Алгоритмы проверки симметричности и антисимметрич- ности	17
3.3.4 Алгоритм проверки транзитивности	17
3.3.5 Алгоритм классификации	17
3.3.6 Алгоритм построения рефлексивного замыкания	18
3.3.7 Алгоритм построения симметричного замыкания	18
3.3.8 Алгоритм построения транзитивного замыкания	18
ЗАКЛЮЧЕНИЕ	19

ВВЕДЕНИЕ

Существует определенная классификация бинарных отношений в зависимости от их свойств. Задачей данной работы является рассмотрение основных свойств бинарных отношений, а также их классификация. В зависимости от класса бинарного отношения, на нем можно определить замыкание: относительно рефлексивности, симметричности и транзитивности. Для этого требуется понимать, каким образом происходит классификация отношений в зависимости от множеств, которыми они могут задаваться.

1 Цель работы и порядок ее выполнения

Цель работы — изучение основных свойств бинарных отношений и операций замыкания бинарных отношений.

Порядок выполнения работы:

1. Разобрать основные определения видов бинарных отношений и разработать алгоритм классификации бинарных отношений.
2. Изучить свойства бинарных отношений и рассмотреть основные системы замыкания на множестве бинарных отношений.
3. Разработать алгоритмы построения основных замыканий бинарных отношений.

2 Теоретические сведения

2.1 Основные определения видов бинарных отношений и их алгоритмы

2.1.1 Определение бинарного отношения

Подмножества декартова произведения $A \times B$ множеств A и B называются **бинарными отношениями** между элементами множеств A и B и обозначаются строчными греческими буквами ρ , ρ_1 и т.п.

Для бинарного отношения $\rho \subset A \times B$ область определения D_ρ и множество значений E_ρ определяется как подмножества соответствующих множеств A и B по следующим формулам:

$$D_\rho = \{a : (a, b) \in \rho \text{ для некоторого } b \in B\},$$
$$E_\rho = \{b : (a, b) \in \rho \text{ для некоторого } a \in A\}.$$

2.1.2 Основные свойства бинарных и алгоритмы их определения

Бинарное отношение $\rho \subset A \times A$ называется:

1. *рефлексивным*, если $(a, a) \in \rho \forall a \in A$.
2. *антирефлексивным*, если $(a, a) \notin \rho \forall a \in A$.
3. *симметричным*, если $(a, b) \in \rho \Rightarrow (b, a) \in \rho \forall a, b \in A$.
4. *антисимметричным*, если $(a, b) \in \rho$ и $(b, a) \in \rho \Rightarrow a = b \forall a, b \in A$.
5. *транзитивным*, если $(a, b) \in \rho$ и $(b, c) \in \rho \Rightarrow (a, c) \in \rho \forall a, b, c \in A$.

Далее представлена программная реализация определения свойств бинарных отношений.

Итак, чтобы задать матрицу $M(\rho)_{ij} = a_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$, необходимо:

1. Определить мощность бинарного отношения, то есть количество элементов в строках и столбцах матрицы.
2. Если упорядоченная пара (a, b) присутствует в отношении, то $M_{i-1,j-1} = 1$, иначе $M_{i-1,j-1} = 0$.

Выполним проверку свойств **рефлексивности** и **антирефлексивности**:

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. Пара логических значений *Истина* или *Ложь*.

1. Завести логические переменные для рефлексивности и антирефлексивности и присвоить им значение *Истина*.

2. Циклически проверить (для i от 0 до $n - 1$), какие числа стоят на главной диагонали матрицы (M_{ii}).
3. Если $M_{ii} = 1$, то присвоить переменной для антирефлексивности значение *Ложь*, если же $M_{ii} = 0$, то присвоить значение *Ложь* переменной для рефлексивности.
4. Если значения обеих логических переменных стали равны *Ложь*, то ответ - пара *Ложь, Ложь*.
5. Если цикл завершился, то ответ - пара логических переменных.

Выполним проверку свойства свойства **симметричности и антисимметричности**:

Свойство симметричности выполняется для отношения, заданного матрицей, если элементы, симметричные относительно главной диагонали равны.

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. Пара логических значений *Истина* или *Ложь*.

1. Завести логические переменные для симметричности и антисимметричности и присвоить им значение *Истина*.
2. Циклически проверить (для i от 0 до n , для j от 0 до n), какие числа стоят на местах M_{ij}, M_{ji}
3. Если $M_{ij} = M_{jj}$, то присвоить значение переменной для антисимметричности *Ложь*.
4. Если значения обеих логических переменных стали равны *Ложь*, то ответ - пара *Ложь, Ложь*.
5. Если цикл завершился, то ответ - пара логических переменных.

Выполним проверку свойства свойства **транзитивности**:

Свойство транзитивности выполняется для отношения, заданного матрицей, если для любого фиксированного элемента $M_{k,i} = 1$ из матрицы отношения, и для любого элемента из матрицы отношения $M_{i,j} = 1$, то выполняется $M_{k,j} = 1$.

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. Логическое значение *Истина* или *Ложь*.

1. Завести логическую переменную транзитивности и присвоить ей значение *Истина*.
2. Циклически проверить (для i от 0 до n , для j от 0 до n), какие числа стоят на местах M_{ij}, M_{ji}

3. Если $M_{k,i} = M_{i,j} = M_{k,i} = 1$, то обход матрицы продолжается.
4. Если же условие не выполнено, то происходит выход из цикла и алгоритм определения транзитивности завершается со значением *Ложь*.
5. Если же циклический обход завершен, то алгоритм определения транзитивности завершается со значением *Истина*.

2.2 Классификация бинарных отношений

Таким образом, в зависимости от свойств, которыми заданное бинарное отношение обладает, его можно отнести к определенному классу: **квазипорядка, эквивалентности или частичного порядка**.

2.2.1 Определения классов бинарных отношений

Отношение *эквивалентности* – это такое бинарное отношение между элементами множества A , для которого выполнены свойства рефлексивности, симметричности и транзитивности, то есть $\forall a, b, c \in A$ выполняется:

1. $(a, a) \in \rho \forall a \in A$
2. $(a, b) \in \rho \Rightarrow (b, a) \in \rho \forall a, b \in A$
3. $(a, b) \in \rho$ и $(b, c) \in \rho \Rightarrow (a, c) \in \rho \forall a, b, c \in A$

Отношение *квазипорядка* – это такое бинарное отношение, между элементами множества A , для которого выполнены свойства рефлексивности и транзитивности, то есть $\forall a, b, c \in A$ выполняется:

1. $(a, a) \in \rho \forall a \in A$
2. $(a, b) \in \rho$ и $(b, c) \in \rho \Rightarrow (a, c) \in \rho \forall a, b, c \in A$

Отношение *частичного порядка* – это такое бинарное отношение, между элементами множества A , для которого выполнены свойства рефлексивности и антисимметричности, то есть $\forall a, b, c \in A$ выполняется:

1. $(a, a) \in \rho \forall a \in A$. $(a, b) \in \rho$ и $(b, a) \in \rho \Rightarrow a = b \forall a, b \in A$.

2.2.2 Алгоритм проверки отношения на квазипорядок

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. «Отношение является отношением квазипорядка» или «Отношение не является отношением квазипорядка».

1. Запустить проверку свойств рефлексивности и транзитивности и выполнить логическую операцию $\&$ для их результатов.

2. Если значение *Истина*, то ответ «Отношение является отношением квазипорядка».
3. Если значение *Ложь*, то ответ «Отношение не является отношением квазипорядка».

2.2.3 Алгоритм проверки отношения на эквивалентность

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. «Отношение является отношением эквивалентности» или «Отношение не является отношением эквивалентности».

1. Запустить проверку свойств рефлексивности, транзитивности и симметричности и выполнить операцию & для их результатов.
2. Если получившееся значение истинно, то ответ «Отношение является отношением эквивалентности».
3. Если же значение ложно, то ответ «Отношение не является отношением эквивалентности».

2.2.4 Алгоритм проверки отношения на частичный порядок

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. «Отношение является отношением частичного порядка» или «Отношение не является отношением частичного порядка».

1. Запустить проверку свойств рефлексивности, транзитивности и антисимметричности и выполнить операцию & для их результатов.
2. Если получившееся значение истинно, то ответ «Отношение является отношением частичного порядка».
3. Если же получившееся значение ложно, то ответ «Отношение является отношением частичного порядка».

2.3 Замыкания бинарных отношений и алгоритмы их построения

2.3.1 Определение замыкания отношения

Замыканием отношения R относительно свойства P называется такое множество R^* , что:

1. $R \subset R^*$.
2. R^* Обладает свойством P .
3. R^* является подмножеством любого другого отношения, содержащего R и обладающего свойством P .

То есть R^* является минимальным надмножеством множества R , выдерживается P .

2.3.2 Системы замыканий

:

Множество Z подмножеств множества A называется **системой замыканий**, если оно замкнуто относительно пересечений, т.е. выполняется:

$$\cap B \in Z \text{ для любого подмножества } B \subset Z.$$

Лемма о системах замыканий бинарных отношений. На множестве $P(A^2)$ всех бинарных отношений между элементами множества A следующие множества являются системами замыканий:

1. Z_r - множество всех рефлексивных бинарных отношений между элементами множества A ,
2. Z_s - множество всех симметричных бинарных отношений между элементами множества A ,
3. Z_t - множество всех транзитивных бинарных отношений между элементами множества A ,
4. $Z_{eq} = Eq(A)$ - множество всех отношений эквивалентности на множестве A .

Итак, исходя из вышесказанного, можно сделать вывод, что существуют 3 вида замыканий отношений: **транзитивное, симметричное, рефлексивное и эквивалентное.**

Рассмотрим множество $A = \{1,2,3,4\}$, на котором задано отношение $R = (1,2),(3,4),(4,2)$

1. Замыканием R относительно свойства **рефлексивности** является

$$R^* = \{(1,2),(3,4),(4,2);(1,1),(2,2),(3,3),(4,4)\}$$

2. Замыканием R относительно свойства **симметричности** является

$$R^* = \{(1,2),(3,4),(4,2);(2,1),(2,4),(4,3)\}$$

3. Замыканием R относительно свойства **транзитивности** является

$$R^* = \{(1,2),(3,4),(4,2);(3,2)\}$$

2.3.3 Построение замыканий отношения

Выполним построение замыкания отношения относительно свойства рефлексивности.

Для этого выполним циклический обход по всем элементам главной диагонали матрицы отношения M_{ij} и будем проверять, находится ли элемент (M_{ii}, M_{ii}) в исходном отношении.

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. Замыкание относительно свойства рефлексивности.

1. Создать пустой список для хранения пар замыкания, а также использовать глобальное множество для хранения пар замыкания относительно рефлексивности.
2. Для i от 0 до n .
3. Если $M_{ii} = 0$, пару $(i + 1, i + 1)$ добавить в замыкание рефлексивности и замыкание эквивалентности.
4. Вызвать функцию печати на экран исходного бинарного отношения.
5. Напечатать пары замыкания.

Выполним построение замыкания отношения относительно свойства симметричности.

Для этого выполним циклический обход по всем элементам матрицы отношения M_{ij} и будем проверять, равны ли между собой элементы M_{ij}, M_{ji} в исходном отношении.

Вход. Матрица $M(\rho)_{ij}$ бинарного отношения ρ размерности $N \times N$

Выход. Замыкание относительно свойства симметричности.

1. Создать пустой список для хранения пар замыкания, а также использовать глобальное множество для хранения пар замыкания относительно эквивалентности.
2. Для i от 0 до n , для j от 0 до n .
3. Если $M_{ij} = 1$ и $M_{ji} = 0$, добавить пару $(j + 1, i + 1)$ в замыкание симметричности и замыкание эквивалентности.
4. Вызвать функцию печати на экран исходного бинарного отношения.
5. Напечатать пары замыкания.

Выполним построение замыкания отношения относительно свойства транзитивности.

Выполним циклический обход по всем элементам матрицы M_{ij} со всеми

фиксированными элементами $M_{ki} = 1$:

1. Создать пустой список для хранения пар замыкания, а также использовать глобальное множество для хранения пар замыкания относительно эквивалентности.
2. Для k от 0 до n , для i от 0 до n , для j от 0 до n .
3. Если $M_{ki} = M_{i,j} = 1$ и $M_{kj} = 0$, то добавить пару $(k+1, j+1)$ в замыкание транзитивности и замыкание эквивалентности.
4. Вызвать функцию печати на экран исходного бинарного отношения.
5. Напечатать пары замыкания.

Выполним построение замыкания отношения относительно эквивалентности.

1. По очереди вызвать алгоритмы построения замыканий относительно рефлексивности, симметричности и транзитивности.
2. Вызвать функцию печати на экран исходного бинарного отношения.
3. Напечатать пары замыкания, которые находятся в глобальной переменной.

3 Программная реализация рассмотренных алгоритмов

3.1 Результаты тестирования программы

```
Свойства бинарного отношения:  
Отношение не является рефлексивным  
Отношение не является симметричным  
Отношение не является транзитивным  
  
Тип бинарного отношения:  
Отношение не является ни отношением квазипорядка, ни эквивалентности, ни частичного порядка  
  
Исходное отношение: {(1, 2), (3, 4), (4, 2)}  
Замыкание отношения относительно рефлексивности: {(1, 2), (3, 4), (4, 2); (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4)}  
  
Замыкание отношения относительно симметричности: {(1, 2), (3, 4), (4, 2); (2, 1), (2, 4), (4, 3)}  
  
Замыкание отношения относительно транзитивности: {(1, 2), (3, 4), (4, 2); (3, 2)}  
  
Замыкание отношения относительно эквивалентности:  
{(1, 2), (3, 4), (4, 2); (1, 1), (2, 1), (2, 2), (2, 4), (3, 2), (3, 3), (4, 3), (4, 4)}
```

Рисунок 1

3.2 Код программы, реализующей рассмотренные алгоритмы

```
1 list_for_equivalent_closure = set()  
2  
3  
4 def make_set(matrix, size):  
5  
6     set_view = []  
7  
8     for i in range(size):  
9         for j in range(size):  
10             if matrix[i][j] == 1:  
11                 set_view.append((i + 1, j + 1))  
12     return sorted(set_view)  
13  
14  
15 def matrix_set_view(matrix_set, flag=None):  
16     if not flag:  
17         print('Исходное отношение: {', end='')  
18         print(*matrix_set, sep=', ', end='} \n')  
19     else:  
20         print('{', end='')  
21         print(*matrix_set, sep=', ', end='; ')  
22  
23
```

```

24 def make_reflexive(matrix, size):
25
26     m_reflexive = []
27
28     for i in range(size):
29         if matrix[i][i] == 0:
30             m_reflexive.append((i + 1, i + 1))
31             list_for_equivalent_closure.add((i + 1, i + 1))
32
33     print(*sorted(m_reflexive), sep=', ', end='}\n\n')
34
35
36 def make_symmetric(matrix, size):
37
38     m_symmetric = []
39
40     for i in range(size):
41         for j in range(size):
42             if matrix[i][j] == 1 and matrix[j][i] == 0:
43                 m_symmetric.append((j + 1, i + 1))
44                 list_for_equivalent_closure.add((j + 1, i + 1))
45
46     print(*sorted(m_symmetric), sep=', ', end='}\n\n')
47
48
49 def make_transitive(matrix, size):
50
51     m_transitive = []
52
53     for k in range(size):
54         for i in range(size):
55             for j in range(size):
56                 if matrix[k][i] == matrix[i][j] == 1 and matrix[k][j] == 0:
57                     m_transitive.append((k + 1, j + 1))
58                     list_for_equivalent_closure.add((k + 1, j + 1))
59
60     print(*sorted(m_transitive), sep=', ', end='}\n\n')
61
62
63 def is_transitive(matrix, size):
64

```

```

65     for k in range(size):
66         for i in range(size):
67             for j in range(size):
68                 if matrix[k][i] == matrix[i][j] == 1 and matrix[k][j] == 0:
69                     return False
70     return True
71
72
73 def is_symmetric_or_antisymmetric(matrix, size):
74
75     flag_symmetric = True
76     flag_antisymmetric = True
77
78     for i in range(size):
79         for j in range(size):
80             if not matrix[i][j] == matrix[j][i]:
81                 flag_symmetric = False
82             elif matrix[i][j] == matrix[j][i] and not i == j:
83                 flag_antisymmetric = False
84             elif not flag_symmetric and not flag_antisymmetric:
85                 return False, False
86
87     return flag_symmetric, flag_antisymmetric
88
89
90 def is_reflexive_or_anti_reflexive(matrix, size):
91
92     flag_reflexive = True
93     flag_anti_reflexive = True
94
95     for i in range(size):
96         if matrix[i][i] == 0:
97             flag_reflexive = False
98         elif matrix[i][i] == 1:
99             flag_anti_reflexive = False
100     if not flag_reflexive and not flag_anti_reflexive:
101         return False, False
102
103     return flag_reflexive, flag_anti_reflexive
104
105

```

```

106 def get_data():
107     n = int(input())
108     m = [[int(elem) for elem in input().split()] for _ in range(n)]
109     m_set = [(i + 1, j + 1) for i in range(n) for j in range(n) if m[i][j] ==
110               ↪ 1]
111     return m, sorted(m_set), n
112
113 matrix, matrix_set, size = get_data()
114
115 print('Свойства бинарного отношения:')
116
117 reflexive, anti_reflexive = is_reflexive_or_anti_reflexive(matrix, size)
118 if reflexive:
119     print('Отношение является рефлексивным')
120 elif not reflexive:
121     print('Отношение не является рефлексивным')
122 elif anti_reflexive:
123     print('Отношение является антирефлексивным')
124 else:
125     print('Отношение не является антирефлексивным')
126
127
128 symmetric, antisymmetric = is_symmetric_or_antisymmetric(matrix, size)
129 if symmetric:
130     print('Отношение является симметричным')
131 elif not symmetric:
132     print('Отношение не является симметричным')
133 elif antisymmetric:
134     print('Отношение является антисимметричным')
135 else:
136     print('Отношение не является антисимметричным')
137
138
139 transitive = is_transitive(matrix, size)
140 if transitive:
141     print('Отношение является транзитивным')
142 else:
143     print('Отношение не является транзитивным')
144
145 print('\n')

```

```

146 print('Тип бинарного отношения:')
147
148 quasi_order = True if transitive and reflexive else False
149 if quasi_order:
150     print('Отношение является отношением квазипорядка')
151     if quasi_order and symmetric:
152         print('Отношение является отношением эквивалентности')
153     if quasi_order and antisymmetric:
154         print('Отношение является отношением частичного порядка')
155 else:
156     print('Отношение не является ни отношением квазипорядка, ни
        ↳ эквивалентности, ни частичного порядка')
157 print('\n')
158
159 matrix_set_view(matrix_set)
160 if not reflexive:
161     print('Замыкание отношения относительно рефлексивности: ', end='')
162     matrix_set_view(matrix_set, 1)
163     make_reflexive(matrix, size)
164
165 if not symmetric:
166     print('Замыкание отношения относительно симметричности: ', end='')
167     matrix_set_view(matrix_set, 1)
168     make_symmetric(matrix, size)
169
170 if not transitive:
171     print('Замыкание отношения относительно транзитивности: ', end='')
172     matrix_set_view(matrix_set, 1)
173     make_transitive(matrix, size)
174
175 print('Замыкание отношения относительно эквивалентности: ', end='')
176 matrix_set_view(matrix_set, 1)
177 print(*sorted(list_for_equivalent_closure), sep=', ', end='} \n\n')
178 '''
179 Примеры входных данных:
180
181 4
182 0 1 1 0
183 1 1 1 0
184 0 1 1 0
185 0 0 0 1

```



```

186
187 4
188 0 1 0 0
189 0 0 0 0
190 0 0 0 1
191 0 1 0 0
192 '''

```

3.3 Оценка сложности реализованных алгоритмов в программе

3.3.1 Алгоритм проверки рефлексивности и антирефлексивности

Как было сказано в теоретической части лабораторной работы, для проверки отношения на рефлексивность, требуется один проход по главной диагонали матрицы отношения, для чего требуется $O(N)$ операций.

3.3.2 Алгоритмы проверки рефлексивности и антирефлексивности

Как было сказано в теоретической части лабораторной работы, для проверки отношения на свойства рефлексивности и антирефлексивности, требуется один проход по главной диагонали матрицы отношения, для чего требуется $O(N)$ операций.

3.3.3 Алгоритмы проверки симметричности и антисимметричности

Для проверки отношения на свойства симметричности и антисимметричности в худшем случае требуется полный проход по всем элементам матрицы отношения, что составляет $O(N^2)$ операций.

3.3.4 Алгоритм проверки транзитивности

Для проверки отношения на свойство транзитивности требуется выполнить обход по всем элементам матрицы отношения (для чего требуется один внешний цикл и один вложенный) для всех фиксированных элементов из множества A . Поэтому асимптотическая оценка данного алгоритма равна $O(N^3)$ операций.

3.3.5 Алгоритм классификации

Время работы алгоритма классификации в худшем случае составляет $O(N^3 + N^2 + 1) = O(N^3)$.

3.3.6 Алгоритм построения рефлексивного замыкания

Время работы алгоритма составляет $O(N)$

3.3.7 Алгоритм построения симметричного замыкания

Время работы алгоритма составляет $O(N^2)$

3.3.8 Алгоритм построения транзитивного замыкания

Время работы алгоритма составляет $O(N^3)$

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе лабораторной работы были рассмотрены основные свойства бинарных отношений: рефлексивность, антирефлексивность, симметричность, антисимметричность и транзитивность. По определенным комбинациям свойств отношений, их можно классифицировать, как отношения квазипорядка (если отношение обладает свойствами транзитивности и рефлексивности), эквивалентности (если отношение является отношением квазипорядка, а также имеет свойство симметричности), а также отношения частичного порядка (если отношение является отношением квазипорядка и имеет свойство антисимметричности). Также были разработаны алгоритмы определения свойств отношений и их классификации. В ходе работы стало понятно, что самым ресурсоемким стал алгоритм определения транзитивности отношения, так как его реализация включает в себя тройной вложенный цикл.