

Документ подписан простой электронной подписью  
Информация о владельце:  
ФИО: Таныгин Максим Олегович  
Должность: и.о. декана факультета фундаментальной и прикладной информатики  
Дата подписания: 21.09.2023 13:14:04  
Уникальный программный ключ:  
65ab2aa0d384efe8489e6a4c688eddbc475e411a

## МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное  
учреждение высшего образования  
«Юго-Западный государственный университет»  
(ЮЗГУ)

Кафедра программной инженерии



Проректор по учебной работе

О.Г. Локтионова

2015 г.

### **МНОГОКРИТЕРИАЛЬНЫЙ ВЫБОР. СРАВНЕНИЕ ВАРИАНТОВ ПО ЭФФЕКТИВНОСТИ**

Методические указания по выполнению лабораторной работы  
по курсу «Теория принятия решений»  
для студентов направления подготовки 09.03.04 «Программная  
инженерия», 01.03.02 «Прикладная математика и  
информатика»

Курск 2015

УДК 681.3.06(075.8)

Составители: В.В. Апальков, Р.А. Томакова, Ф.А. Старков

Рецензент

Кандидат технических наук, доцент кафедры «Информационные системы и технологии» Юго-Западного государственного университета *Т.И. Лапина*

**Многокритериальный выбор. Сравнение вариантов по эффективности:** методические указания по выполнению лабораторной работы / Юго-Зап. гос. ун-т; сост.: В.В. Апальков, Р.А. Томакова, Ф.А. Старков. Курск, 2015. 9 с. Библиогр.: с. 9.

Излагается цель лабораторной работы, в теоретической части рассматриваются связь различных способов описания выбора, отношения Парето и Слейтера. В практической части приводятся пример выполнения задания на лабораторную работу и вопросы для самопроверки.

Методические указания соответствуют требованиям рабочей программы по направлению подготовки бакалавров 09.03.04 «Программная инженерия».

Предназначены для студентов направления подготовки бакалавров 09.03.04.

Текст печатается в авторской редакции

Подписано в печать. Формат 60×84 1/16.

Усл. печ. л. 0,6. Уч.-изд. л. 0,4. Тираж 50 экз. Заказ. Бесплатно.

Юго-Западный государственный университет.

305040, г. Курск, ул. 50 лет Октября, 94.

**Цель работы:** изучить связь многокритериального описания системы предпочтений лица, принимающего решение (ЛПР), и языка бинарных отношений.

## **Теоретическая часть.**

### **1. Однокритериальный выбор**

Пусть  $Y$  – множество исходов в задаче принятия решений. Предположим, что каждый исход оценивается действительным числом из множества значений шкалы критерия в соответствии с отображением:

$$f : Y \rightarrow R,$$

где  $f$  – целевая функция (критерий качества, критериальная функция, показатель эффективности, критерий оптимальности).

Будем считать, что для ЛПР исход  $y_i$  предпочтительнее исхода  $y_j$ , если  $y_i$  имеет не меньшее или большее значение критерия качества  $f$ , чем  $y_j$ :

$$f(y_i) \geq f(y_j) \text{ или } f(y_i) > f(y_j).$$

Фактически на множестве исходов  $Y$  задаются бинарные отношения нестрогого порядка  $R_1$  и строгого порядка  $R_2$ . Точки максимума функции  $f(y)$  из  $Y$  образуют множество максимальных элементов  $\text{Max}_{R_n} Y$  в модели  $\langle Y, R_n \rangle$  ( $n=1,2$ ).

Очевидно, что множество максимальных элементов из  $Y$  по бинарному отношению  $R_n$  ( $n=1,2$ ) внешне устойчиво в  $Y$ . Следовательно, для заданной выше системы предпочтений ЛПР задача оптимального выбора сводится к задаче построения ядра бинарного отношения нестрогого порядка или бинарного отношения строгого порядка.

## 2. Многокритериальный выбор

Предположим, что каждый исход оценивается несколькими числовыми показателями качества  $f_1(y), f_2(y), \dots, f_m(y)$  со значениями из множества значений шкалы соответствующего критерия, т.е.:

$$f_k: Y \rightarrow R, \quad k=1,2,\dots,m.$$

Будем считать, что для ЛПР исход  $y_i$  предпочтительнее исхода  $y_j$ , если вектор показателей качества  $f(y_i)=(f_1(y_i), f_2(y_i), \dots, f_m(y_i))$  исхода  $y_i$  доминирует вектор показателей качества  $f(y_j)=(f_1(y_j), f_2(y_j), \dots, f_m(y_j))$  исхода  $y_j$  :

$$f_k(y_i) \geq f_k(y_j), \quad k=1,2,\dots,m, \quad \text{и} \quad f_1(y_i) > f_1(y_j) \quad \text{хотя бы для одного номера} \\ k=1.$$

В этом случае отношение доминирования называется отношением Парето ( $R_P$ ).

Аналогично, для ЛПР исход  $y_i$  предпочтительнее исхода  $y_j$ , если вектор показателей качества  $f(y_i)=(f_1(y_i), f_2(y_i), \dots, f_m(y_i))$  исхода  $y_i$  строго доминирует вектор показателей качества  $f(y_j)=(f_1(y_j), f_2(y_j), \dots, f_m(y_j))$  исхода  $y_j$  :

$$f_k(y_i) > f_k(y_j), \quad k=1,2,\dots,m.$$

В этом случае отношение доминирования называется отношением Слейтера ( $R_S$ ).

Дадим ряд необходимых определений [3].

### Определение 1.

Если для некоторого исхода  $y^0 \in Y$  не существует исхода  $y$  из множества  $Y$ , что  $(y, y^0) \in R_P$ , то тогда исход  $y^0$  называется эффективным, или оптимальным по Парето решением многокритериальной задачи  $f_k(y) \rightarrow \max, \quad k = 1,2,\dots, m; \quad y \in Y$ .

Обозначим через  $P(Y)$  множество всех эффективных элементов множества  $Y$  (множество Парето).

Пусть  $P(f)$  образ множества  $P(Y)$  в пространстве критериев  $R^m$ , где  $f=(f_1, f_2, \dots, f_m)$ . Множество  $P(f)=f(P(Y))$  называется множеством эффективных оценок (множество Парето в пространстве критериев). Множество  $P(f)$  состоит из недоминируемых векторов показателей качества, несравнимых между собой.

### **Определение 2.**

Исход  $y' \in Y$  называется слабо эффективным решением многокритериальной задачи, или оптимальным по Слейтеру решением, если не существует исхода  $y$  из множества  $Y$ , что  $(y, y') \in R_s$ .

Обозначим через  $S(Y)$  множество всех слабо эффективных элементов множества  $Y$ . Очевидно, что  $P(Y) \subseteq S(Y)$ .

Пусть  $S(f)$  образ множества  $S(Y)$  в пространстве критериев.  $S(f)=f(S(Y))$  - множество слабо эффективных оценок. Как и ранее, множество  $S(f)$  состоит из недоминируемых векторов показателей качества, несравнимых между собой.

Аналогично однокритериальной задаче выбора, в многокритериальной задаче выбор оптимального элемента необходимо производить в ядре отношения Парето (Слейтера), которое совпадает с множеством эффективных элементов  $P(Y)$  (слабо эффективных элементов  $S(Y)$ ). Выбор оптимального элемента в ядре отношения требует уточнения используемой информации о системе предпочтений пользователя.

Выбор в качестве лучших слабо эффективных элементов  $S(Y)$  множества  $Y$  при решении задач многокритериальной оптимизации на практике встречается реже, чем выбор эффективных элементов  $P(Y)$ .

Отметим также, что в однокритериальных и многокритериальных задачах принятия решений возможны различные системы предпочтений ЛПР, выраженные на языке бинарных отношений.

### Практическая часть.

1. Построить отношение Парето  $R_P$  и его граф для случая двух показателей качества  $f_1$  и  $f_2$  на множестве исходов  $Y = \{ y_1, y_2, \dots, y_7 \}$  (образы исходов  $y_i$  изобразить на плоскости).
2. Найти ядро отношения Парето на  $Y$ .
3. Построить отношение несравнимости  $R_H$ .
4. Построить отношение Слейтера  $R_S$  и его граф.
5. Найти ядро отношения Слейтера на  $Y$ .

### Решение.

Изобразим образы исходов  $y_i$  в пространстве (рис. 1):

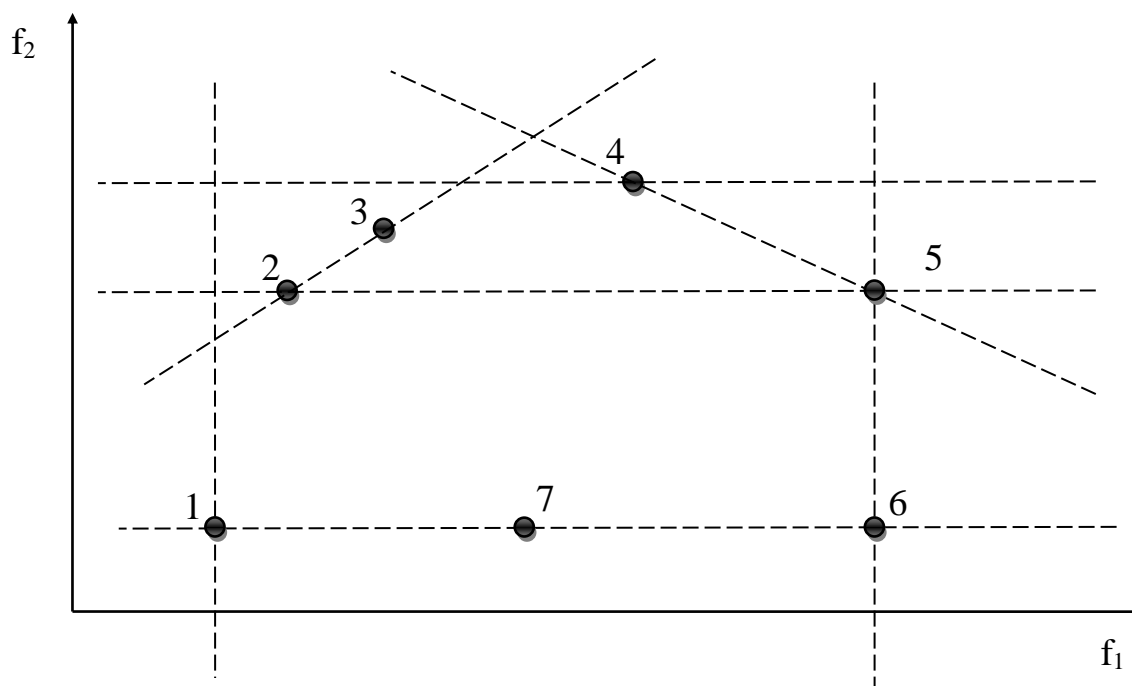


Рис. 1. Образы исходов

1. Используя определение доминирования по Парето, построим отношение  $R_P$  и его граф (рис. 2):

$R_P = \{(y_2, y_1), (y_3, y_1), (y_4, y_1), (y_5, y_1), (y_6, y_1), (y_7, y_1), (y_3, y_2), (y_4, y_2), (y_5, y_2), (y_4, y_3), (y_5, y_6), (y_4, y_7), (y_5, y_7), (y_6, y_7)\}$  – отношение Парето.

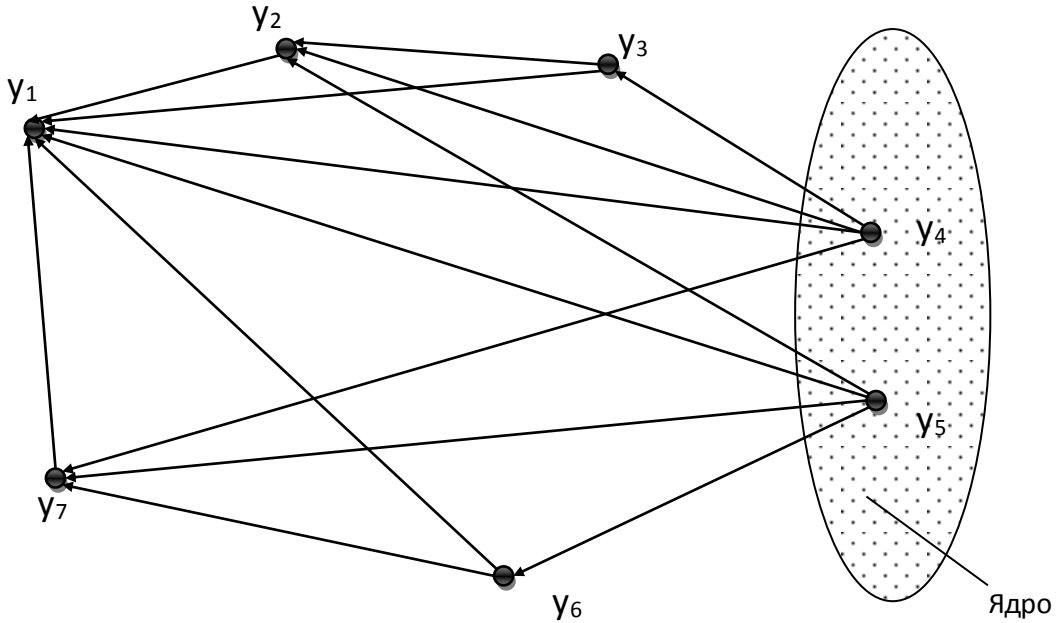


Рис. 2. Граф отношения Парето

2. Определим множество максимальных элементов по Парето:

$\text{Max}_{R_P} Y = \{y_4, y_5\}$  – множество максимальных элементов.

Следует отметить, что наилучшие элементы в данном случае отсутствуют, а множество  $\text{Max}_{R_P} Y$  – внешне устойчиво, т.к. из вершин графа, представляющих множество максимальных элементов, существуют ребра во все остальные вершины графа. Следовательно,  $\text{Max}_{R_P} Y$  является ядром отношения Парето (рис. 2).

3. Построим отношение несравнимости  $R_H$ :

$R_H = \{(y_2, y_6), (y_2, y_7), (y_3, y_5), (y_3, y_6), (y_3, y_7), (y_4, y_5), (y_4, y_6), \dots\}$ .

Отношение несравнимости в многокритериальных задачах является симметричным, но не является транзитивным.

4. С помощью аналогичных действий построим отношение Слейтера  $R_S$  и его граф (рис. 3):

$R_S = \{(y_2, y_1), (y_3, y_1), (y_4, y_1), (y_5, y_1), (y_3, y_2), (y_4, y_2), (y_4, y_3), (y_4, y_7), (y_5, y_7)\}$  – отношение Слейтера.

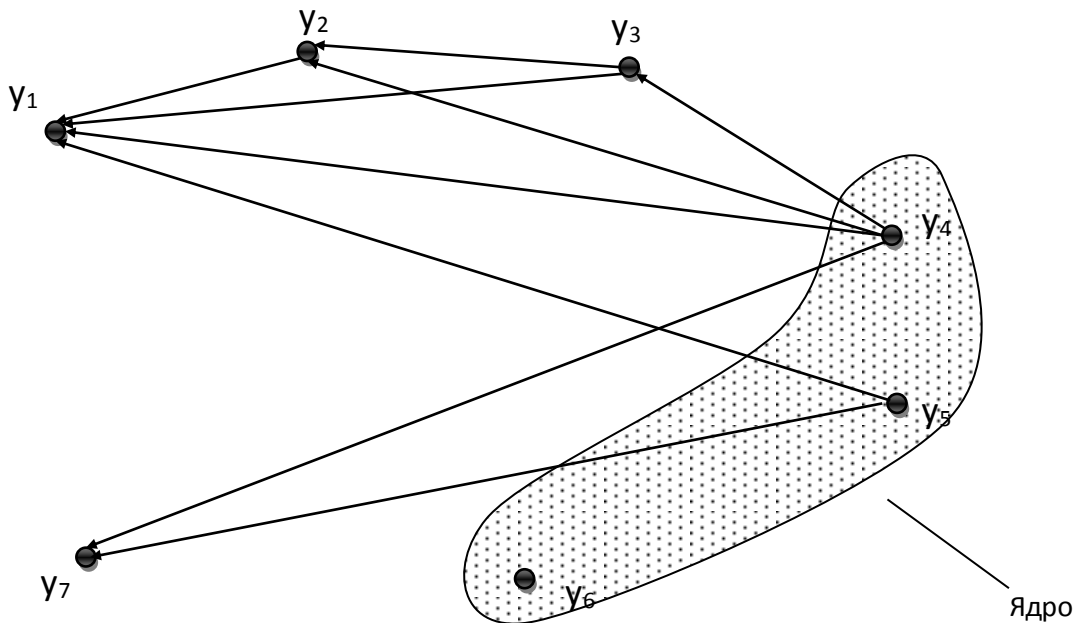


Рис. 3. Граф отношения Слейтера

5. Определим множество максимальных элементов по Слейтеру:  
 $\text{Max}_{R_S} Y = \{y_4, y_5, y_6\}$  – множество максимальных элементов.

Множество  $\text{Max}_{R_S} Y$  – внешне устойчиво, т.к. из вершин графа, представляющих множество максимальных элементов, существуют ребра во все остальные вершины графа, а следовательно  $\text{Max}_{R_S} Y$  является ядром.



**Вопросы для самопроверки.**

1. Однокритериальный и многокритериальный выбор.
2. Отношения Парето и Слейтера.
3. Связь критериального языка описания выбора и языка бинарных отношений.

**Литература.**

1. Орлов А.И. Теория принятия решений: учебник / А.И. Орлов. – М.: Изд-во «Экзамен», 2006. – 573 с.
2. Петровский А. Б. Теория принятия решений [Текст] : учебник. – М. : Академия, 2009. – 400 с. – (Университетский учебник. Прикладная математика и информатика).
3. Черноруцкий И.Г. Методы принятия решений: учебное пособие /И.Г. Черноруцкий. – СПб.: БХВ-Петербург, 2005. – 416 с.