

**САЛИКОВ ВАЛЕНТИН АЛЕКСАНДРОВИЧ***Канд. техн. наук, доцент кафедры АСОИ**Днепропетровский национальный университет**г. Днепропетровск, Украина***АНАЛИЗ ВЛИЯНИЯ ПОГРЕШНОСТЕЙ ВЫЧИСЛЕНИЯ СОБСТВЕННЫХ ВЕКТОРОВ НА КАЧЕСТВО ВЫБОРА МЕТОДОМ АНАЛИЗА ИЕРАРХИЙ**

При осуществлении выбора по методу трёхуровневой иерархий на её нижнем уровне лицом, принимающим решение (ЛПР), формируется  $n$  матриц попарных сравнений альтернатив  $A_1, A_2, \dots, A_j, \dots, A_n$  размерности  $m \times m$  по каждому из  $n$  критериев среднего (2-ого) уровня иерархии. На этом уровне ЛПР формирует одну матрицу размерности  $n \times n$ , отображающую совокупность его предпочтений на множестве из  $n$  критериев. Результаты попарных сравнений оцениваются по шкале Вебера так, что образуются матрицы, обладающие свойством симметричности. Процедура иерархического выбора предполагает вычисление собственных векторов  $\bar{x}$  и  $\bar{x}_i (i = \overline{1, n})$  для всех полученных матриц, а также максимальных собственных чисел  $\lambda_{\max}$  и  $\lambda_i (i = \overline{1, n})$  этих матриц. При этом должны соблюдаться соотношения:

$$\bar{A}x = \lambda_{\max} \bar{x}; \bar{A}_1 x_1 = \lambda_1 \bar{x}_1; \dots; \bar{A}_i x_i = \lambda_i \bar{x}_i; \dots; \bar{A}_n x_n = \lambda_n \bar{x}_n \quad (1)$$

В случае, если  $\lambda_{\max} = n$  и  $\lambda_i = m (i = \overline{1, n})$ , то все матрицы  $A$  и  $A_i$  абсолютно согласованы по транзитивности предпочтений и можно вычислить вектор глобальных приоритетов  $\bar{z}$ :

$$\bar{z} = \begin{bmatrix} \bar{A} & \bar{A}_1 & \dots & \bar{A}_n \\ \bar{x}_1 & \bar{x}_2 & \dots & \bar{x}_n \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \bar{A} \\ \bar{x} \end{bmatrix} \quad (2)$$

Выполнив операцию  $z_{\max} = \max(z_1, z_2, \dots, z_i, \dots, z_n)$  выбирают  $j$ -ую альтернативу, наилучшим образом удовлетворяющую ЛПР по совокупности его предпочтений.

Результатам выбора по (2) можно доверять, если все собственные векторы вычислены принципиально точно, например, по методу А.М. Данилевского [2].

Однако, представляет практический интерес возможность использования более простых, но приближенных алгоритмов вычисления собственных векторов матриц. Известны следующие приближенные методы вычисления компонента  $x_k$  собственного вектора  $\bar{x}$  для матрицы  $A = [a_{ki}]$  [1]:

1. Суммировать элементы каждой строки и нормализовать делением каждой суммы на сумму всех элементов; сумма полученных результатов равна единице:

$$x_k = \frac{\sum_{j=1}^n a_{kj}}{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}}, \quad k=1, 2, \dots, n \quad (3)$$

2. Суммировать элементы каждого столбца и получить обратные величины этих сумм. Нормализовать их так, чтобы их сумма равнялась единице, разделить каждую обратную величину на сумму обратных величин:

$$x_k = \frac{1}{\sum_{i=1}^n a_{ik} \sum_{j=1}^n \frac{1}{\sum_{i=1}^n a_{ij}}}, \quad k=1, 2, \dots, n \quad (4)$$

3. Разделить элементы каждого столбца на сумму элементов этого столбца (т.е. нормализовать столбец), затем сложить элементы каждой полученной строки и разделить эту сумму на число элементов строки. Это процесс усреднения по нормализованным столбцам:

$$x_k = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n \frac{1}{\sum_{j=1}^n a_{ij}}, \quad k=1, 2, \dots, n \quad (5)$$

4. Умножить  $n$  элементов каждой строки и извлечь корень  $n$ -ой степени. Нормализовать полученные числа:

$$x_k = \frac{\sqrt[n]{\prod_{j=1}^n a_{kj}}}{\sum_{i=1}^n \sqrt[n]{\prod_{j=1}^n a_{ij}}}, \quad k=1, 2, \dots, n \quad (6)$$

Если исключить влияние на точность определения вектора глобальных приоритетов фактора, обусловленного степенью согласованности матриц  $A$  и  $A_i$ , то единственным источником погрешностей  $\Delta \bar{z} = |\bar{z} - z|$  вычисления вектора  $\bar{z}$  станут ошибки вычисления собственных векторов  $\bar{x}$  и  $\bar{x}_i (i = \overline{1, n})$  по формулам (3)-(6).

Очевидно, рассматриваемая задача не может быть решена в общем виде и требуется применить компьютерное моделирование. Особый интерес представляет случай слабо различимых альтернатив, когда  $z_j \approx z_{j+1}$ .

Для проведения численных расчетов следует решить вопрос о достаточной размерности матриц  $A$  и  $A_i$ , участвующих в процедуре выбора, и обеспечить абсолютную согласованность. Последнее условие можно выполнить, если на этапе формирования обратно симметричной матрицы  $A = [a_{ij}]$  руководствоваться требованием транзитивности предпочтений:

$$a_{ij} \cdot a_{jk} = a_{ik} \quad (7)$$

т.е. по субъективным соображениям назначать по шкале "1-9" элементы  $a_{ij}$  и  $a_{jk}$ , но величину  $a_{ik}$  определять расчетным путем по (7). Как показано в [1], для такой матрицы  $[a_{ij}]$  оценка согласованности  $OC=0\%$ .

По соображениям удобства демонстрации полученных данных для численного моделирования выбраны  $n=6$  и  $m=5$ . Можно надеяться, что использованные для моделирования матрицы  $A$  и  $A_i (i = \overline{1, 5})$  средней размерности не ограничивает общности полученных результатов.

Результаты численного анализа приведены ниже:

Эксперимент 1. Оценки согласованности:  $OC \approx 40\%$ ,  $OC \approx 40\% (i = \overline{1, 5})$

Метод расчета $\bar{x}$	Вектор глобальных приоритетов $\bar{z}$
-------------------------	---

По формуле (3)	$\bar{z} = (0,615; 0,174; 0,175; 0,166; 0,156; 0,165)$
По формуле (4)	$\bar{z} = (0,159; 0,159; 0,168; 0,179; 0,167; 0,168)$
По формуле (5)	$\bar{z} = (0,166; 0,171; 0,170; 0,167; 0,159; 0,166)$
По формуле (6)	$\bar{z} = (0,164; 0,167; 0,170; 0,170; 0,163; 0,167)$
По формуле Данилевского	$\bar{z} = (0,162; 0,171, 0,177, 0,171; 0,157; 0,162)$

Эксперимент 2. Матрицы A и A<sub>i</sub> сверх транзитивны (ОС ≈ 0%)

Расчеты по формулам (3)-(6) и методу Данилевского	$\bar{z} = (0,164; 0,167; 0,170; 0,171; 0,163; 0,167)$
---	--

Выводы:

1. При осуществлении процедуры выбора на рассогласованных матрицах расчеты по (3)-(6) могут приводить к различным результатам выбора. Особенно это существенно в случае слабо различимых альтернатив, когда  $z_j \approx z_{j+1}$

2. Результаты расчетов по (3)-(6) и методу Данилевского практически совпадают в случае использования сверх транзитивных матриц A и A<sub>i</sub>. Это означает, что даже самый простой способ вычисления по (3) обеспечивает достоверный выбор.

Литература:

1. Саати Т.Л. Принятие решений. Метод анализа иерархий. – М.: Радио и связь, 1993.
2. Демидович Б.П., Марон И.А. Основы вычислительной математики. - М.: Наука, 1996