

Оценка предпочтений на основе парных сравнений альтернатив с использованием методов тропической математики

Агеев Владимир Анатольевич, гр. 422

Санкт-Петербургский государственный университет
Прикладная математика и информатика
Вычислительная стохастика и статистические модели

Научный руководитель: д.ф.-м.н. Кривулин Н. К.
Рецензент: д.ф.-м.н. Романовский И. В.



Санкт-Петербург
2016

Процедура парных сравнений

- Задача: анализ предпочтений респондентов на основе парных сравнений альтернатив (Л.Л. Терстоун)
- Сравнение альтернатив: во сколько раз A лучше B
- Результат представляется матрицей парных сравнений $\mathbf{A} = (a_{ij})$, где a_{ij} показывает во сколько раз альтернатива i предпочтительнее j
- Конечный результат анализа – вектор относительных предпочтений

Проблемы

- Нарушение транзитивности оценок
- Матрица может быть частично задана
- Матрица может содержать ошибки обработки данных

- Матрица $\mathbf{A} = (a_{ij})$ является согласованной при условиях:
 - ❶ $a_{ij} = 1/a_{ji}$ для всех i, j (обратная симметричность)
 - ❷ $a_{ik} = a_{ij}a_{jk}$ для всех i, j, k (транзитивность)
- Если матрица $\mathbf{X} = (x_{ij})$ – согласованная, то $x_{ij} = x_i/x_j$
- Вектор $\mathbf{x} = (x_i)$ и есть вектор рейтингов альтернатив
- Если согласованность матрицы \mathbf{A} нарушена, то возникает задача аппроксимации согласованной матрицей \mathbf{X} :

$$\min_{\mathbf{X}} \rho(\mathbf{A}, \mathbf{X}),$$

где ρ – величина отклонения \mathbf{A} от \mathbf{X}

Известные подходы к решению задачи аппроксимации:

- при помощи собственного вектора для максимального собственного числа матрицы \mathbf{A} (Т. Саати)
- аппроксимация в евклидовой метрике
- аппроксимация в метрике Чебышева

Новый подход в терминах тропической математики

- Решение можно рассматривать как аппроксимацию в лог-чебышевской метрике
- Для многих задач оптимизации может быть получено полное решение в явном виде
- Решение записывается в компактной векторной форме

Цели работы

- Изучение методов тропической оптимизации
- Применение этих методов для анализа матриц парных сравнений
- Решение задач для произвольных матриц парных сравнений
- Разработка методов анализа решений в случае, когда неясно, как выбрать итоговый вектор рейтингов
- Разработка программных средств, реализующих решение задачи

Идемпотентное полуполе

- Алгебраическая система $(\mathbb{X}, \oplus, \otimes, 0, 1)$
- Идемпотентность сложения: $x \oplus x = x$, для любого $x \in \mathbb{X}$
- Обратимость умножения: для любого $x \neq 0$ существует x^{-1} такой, что $x^{-1} \otimes x = 1$

Пусть $\mathbb{R}_+ = \{x > 0 | x \in \mathbb{R}\}$. Примеры полуполей:

$$\mathbb{R}_{\max, \times} = (\mathbb{R}_+ \cup \{0\}, \max, \times, 0, 1), \quad \mathbb{R}_{\max, +} = (\mathbb{R} \cup \{-\infty\}, \max, +, -\infty, 0).$$

Далее в работе используется полуполе $\mathbb{R}_{\max, \times}$.

Матрицы и векторы

- Матрицы над \mathbb{X} и операции с ними – замена обычного сложения на \oplus , а обычного умножения на \otimes
- Чебышевская норма: $\|\mathbf{X}\| = \mathbf{1}^T \mathbf{X} \mathbf{1}$, $\|\mathbf{x}\| = \mathbf{1}^T \mathbf{x}$, где $\mathbf{1} = (1, \dots, 1)^T$
- Согласованная матрица \mathbf{X} в терминах $\mathbb{R}_{\max, \times}$ представляется в форме $\mathbf{X} = \mathbf{x} \mathbf{x}^-$, где $\mathbf{x} = (x_i)$ – вектор-столбец, $\mathbf{x}^- = (x_i^{-1})^T$

Нахождение вектора рейтингов сводится в $\mathbb{R}_{\max, \times}$ к задаче аппроксимации

$$\min_{\mathbf{x}} \rho(\mathbf{A}, \mathbf{x}\mathbf{x}^{-}),$$

где функция ρ для матриц \mathbf{A} и \mathbf{B} с положительными элементами имеет вид

$$\rho(\mathbf{A}, \mathbf{B}) = \text{tr}(\mathbf{A}^{-}\mathbf{B}) \oplus \text{tr}(\mathbf{A}\mathbf{B}^{-}).$$

Задачу аппроксимации можно переформулировать так:

$$\min_{\mathbf{x}} (\mathbf{x}^{-}\mathbf{A}\mathbf{x}).$$

Решение (Кривулин, 2013)

- Если матрица $\mathbf{B} = \mathbf{A} \oplus \mathbf{A}^{-}$ не содержит нулевых элементов, то
- Минимум равен $\mu = \bigoplus_{m=1}^n \text{tr}^{1/m}(\mathbf{B}^m)$ и достигается на $\mathbf{x} = \mathbf{B}_{\mu}^{*}\mathbf{u}$, $\mathbf{u} > \mathbf{0}$
- $\mathbf{B}_{\mu}^{*} = \mathbf{I} \oplus \mathbf{B}_{\mu} \oplus \dots \oplus \mathbf{B}_{\mu}^{n-1}$, где $\mathbf{B}_{\mu} = \mu^{-1}\mathbf{B}$
- \mathbf{x} – определяет рейтинг

Обратно симметричная матрица порядка 2:

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} & a \\ a^{-1} & \mathbb{1} \end{pmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{pmatrix} a \\ \mathbb{1} \end{pmatrix} u, \quad u > 0.$$

Обратно симметричная матрица порядка 3:

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} & a & b \\ a^{-1} & \mathbb{1} & c \\ b^{-1} & c^{-1} & \mathbb{1} \end{pmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{pmatrix} (ab)^{1/3} \\ (a^{-1}c)^{1/3} \\ (b^{-1}c^{-1})^{1/3} \end{pmatrix} v, \quad v > 0.$$

Матрица парных сравнений и минимум в задаче аппроксимации:

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, \quad \mu = (a \oplus a^{-1}) \oplus (d \oplus d^{-1}) \oplus (bc \oplus (bc)^{-1})^{1/2}.$$

- Если $\mu > (bc \oplus (bc)^{-1})^{1/2}$, то

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} & \mu^{-1}(b \oplus c^{-1}) \\ \mu^{-1}(b^{-1} \oplus c) & \mathbb{1} \end{pmatrix} \mathbf{u}, \quad \mathbf{u} > 0$$

- Если $\mu = (bc \oplus (bc)^{-1})^{1/2}$, то

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} (b \oplus c^{-1})^{1/2} \\ (b^{-1} \oplus c)^{1/2} \end{pmatrix} v, \quad v > 0$$

Проблема

- Неясно какой вектор выбрать в первом случае!

Исходные данные

- \mathbf{A} – матрица парных сравнений
- Полученный по \mathbf{A} вектор рейтингов: $\mathbf{x} = (\mathbf{A} \oplus \mathbf{A}^-)^*_{\mu} \mathbf{u}$, $\mathbf{u} > \mathbf{0}$
- $\mathbf{B} \in \mathbb{X}^{m \times n}$ – матрица, полученная из $(\mathbf{A} \oplus \mathbf{A}^-)^*_{\mu}$ вычеркиванием линейно-зависимых столбцов

Найдем решения, максимально (“наилучшее”) и минимально (“наихудшее”) различающие альтернативы с максимальным и минимальным рейтингом.

Целевая функция – максимум отношения между элементами вектора:

$$\bigoplus_{i=1}^n x_i \bigoplus_{j=1}^n x_j^{-1} = \mathbf{1}^T \mathbf{x} \mathbf{x}^{-1} \mathbf{1} = \mathbf{1}^T \mathbf{B} \mathbf{u} (\mathbf{B} \mathbf{u})^{-1} \mathbf{1} = \|\mathbf{B} \mathbf{u}\| \|(\mathbf{B} \mathbf{u})^{-1}\|.$$

Возникают задачи оптимизации:

$$\max_{\mathbf{u}} \|\mathbf{B} \mathbf{u}\| \|(\mathbf{B} \mathbf{u})^{-1}\|, \quad \min_{\mathbf{u}} \|\mathbf{B} \mathbf{u}\| \|(\mathbf{B} \mathbf{u})^{-1}\|.$$

Методы решения таких задач предложены в работах (Кривулин, 2013) и (Кривулин, 2015).

Решим задачу максимизации:

$$\max_{\mathbf{u}} \|\mathbf{B}\mathbf{u}\| \|(\mathbf{B}\mathbf{u})^{-}\|.$$

Решение

- Максимум равен $\Delta = \|\mathbf{B}\mathbf{B}^{-}\|$
- Достигается на $\mathbf{u} = (u_i)$:

$$u_k = \alpha \|\mathbf{b}_k^{-}\|, \text{ где } \mathbf{b}_k - k\text{-й столбец матрицы } \mathbf{B},$$

$$u_j \leq \alpha b_{sj}^{-1}, \quad j \neq k,$$

$$\alpha > 0$$

- Индексы k и s определяются из условий:

$$k = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq n} \|\mathbf{b}_i\| \|\mathbf{b}_i^{-}\|, \quad s = \operatorname{argmax}_{1 \leq i \leq m} b_{ik}^{-1}$$

Для произвольной матрицы \mathbf{B} порядка 2 в работе показано, что максимум достигается на векторах

$$\mathbf{u} = \alpha \mathbf{b}_k, \quad \alpha > 0.$$

По матрице парных сравнений \mathbf{A} найдем наилучшее решение,

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}.$$

Если вектор рейтингов альтернатив имеет вид

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} & \mu^{-1}(b \oplus c^{-1}) \\ \mu^{-1}(b^{-1} \oplus c) & \mathbb{1} \end{pmatrix} \mathbf{u},$$

то, решив задачу $\max_{\mathbf{u}} \|\mathbf{Bu}\| \|(\mathbf{Bu})^{-}\|$, получим наилучшее решение:

- Если $b \leq c$, то наилучшее решение

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} \\ \mu(b \oplus c^{-1})^{-1} \end{pmatrix} v, \quad v > 0$$

- Если $b > c$, то наилучшее решение

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mu(b^{-1} \oplus c)^{-1} \\ \mathbb{1} \end{pmatrix}, \quad v > 0$$

Решим задачу минимизации:

$$\min_{\mathbf{u}} \|\mathbf{B}\mathbf{u}\| \|(\mathbf{B}\mathbf{u})^{-}\|.$$

Разреживание матрицы

- Пусть $\Delta = (\mathbf{B}\mathbf{1})^{-}\mathbf{1}$
- Разреженная матрица $\hat{\mathbf{B}} = (\hat{b}_{ij})$:

$$\hat{b}_{ij} = \begin{cases} b_{ij}, & b_{ij} \geq \Delta^{-1} \|\mathbf{b}_j\|, \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

Решение

- Минимум – Δ , достигается на векторах $\mathbf{u} = \mathbf{D}\mathbf{v}$, $\mathbf{v} > \mathbf{0}$
- \mathbf{D} – матрица, столбцы которой являются максимальной линейно независимой системой столбцов всех матриц $\mathbf{I} \oplus \Delta^{-1} \mathbf{B}_i^{-} \mathbf{1}^T \hat{\mathbf{B}}$
- \mathbf{B}_i – матрица, полученная из $\hat{\mathbf{B}}$ фиксацией одного ненулевого элемента в каждой строке с обнулением остальных элементов

По матрице парных сравнений \mathbf{A} найдем наихудшее решение,

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}.$$

Если вектор рейтингов альтернатив имеет вид

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} & \mu^{-1}(b \oplus c^{-1}) \\ \mu^{-1}(b^{-1} \oplus c) & \mathbb{1} \end{pmatrix} \mathbf{u},$$

то, решив задачу $\min_{\mathbf{u}} \|\mathbf{Bu}\| \|(\mathbf{Bu})^{-}\|$, получим:

- Если $b \leq c$, то наихудшее решение

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mathbb{1} \\ \mu^{-1}(b^{-1} \oplus c) \oplus \mathbb{1} \end{pmatrix} v, \quad v > 0$$

- Если $b > c$, то наихудшее решение

$$\mathbf{x} = \begin{pmatrix} \mu^{-1}(b \oplus c^{-1}) \oplus \mathbb{1} \\ \mathbb{1} \end{pmatrix} v, \quad v > 0$$

Матрица парных сравнений и полученный по ней вектор рейтингов:

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1/3 & 1/3 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \\ 3 & 4 & 1/2 & 1 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 \\ 3/4 & 1 \\ 3/2 & 2 \\ 3/2 & 2 \end{pmatrix} \mathbf{u}, \quad \mathbf{u} > 0.$$

Наилучшее и наихудшее решения соответственно:

$$\mathbf{x}^* = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 4 \\ 4 \end{pmatrix} u, \quad \mathbf{x}_* = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix} v, \quad u, v > 0.$$

- Изучена задача о нахождении вектора рейтингов альтернатив по матрице парных сравнений и ее решение, основанное на методах тропической математики
- Получены решения в общем виде для матриц порядков 2 и 3
- Построены процедуры анализа решений на основе методов тропической оптимизации
- Найден общий вид “наилучшего” и “наихудшего” решения для произвольной матрицы порядка 2
- Разработаны программные средства на языке C#, реализующие описанные методы