



МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ М. В. ЛОМОНОСОВА
Факультет вычислительной математики и кибернетики
Кафедра математических методов прогнозирования

Отчет по бонусному заданию по МОМО: Проекция на симплекс

Студент 517 группы:
Оспанов А.М.

Москва, 2016

1 Описание задания

В данном задании предлагается придумать эффективный алгоритм вычисления евклидовой проекции $\pi_{\Delta_n}(v)$ заданной точки $v \in \mathbb{R}^n$ на симплекс:

$$\pi_{\Delta_n}(v) = \arg \min_{x \in \Delta_n} \|x - v\|_2,$$

где

$$\Delta_n = \left\{ x \in \mathbb{R}_+^n \mid \sum_{i=1}^n x_i = 1 \right\}$$

2 Решение

Т.к. норма всегда положительна, то $\arg \min_{x \in \Delta_n} \|x - v\|_2 = \arg \min_{x \in \Delta_n} \frac{1}{2} \|x - v\|_2^2$. Таким образом можно решать задачу с квадратом нормы для упрощения выкладок.

Выпишем лагранжиан:

$$L(x; \lambda, \mu) = \frac{1}{2} \|x - v\|_2^2 - \lambda^T x + \mu \left(\sum_{i=1}^n x_i - 1 \right)$$

и систему ККТ:

$$\begin{cases} \nabla L(x; \lambda, \mu) = 0 \\ x_i \lambda_i = 0, & i = 1, \dots, n \\ \sum_{i=1}^n x_i = 1 \\ \lambda \geq 0 \\ x_i \geq 0 & i = 1, \dots, n \end{cases}$$

Так как задача выпукла и ограничения линейные, решив эту систему, получим точку минимума.

Посчитаем градиент лагранжиана и выразим λ :

$$\begin{aligned} \nabla L(x; \lambda, \mu) &= x - v - \lambda + \mu \vec{1} = 0 \\ \lambda &= x - v + \mu \vec{1} \end{aligned}$$

Преобразуем систему ККТ подставив λ :

$$\begin{cases} x_i(x_i - v_i + \mu) = 0 \\ x_i \geq 0 \\ \sum_{i=1}^n x_i = 1 \\ x_i - v_i + \mu \geq 0 \end{cases}$$

где $i = 1, \dots, n$

Теперь введем следующие множества:

$$I_+(\mu) = \{i \mid x_i - v_i + \mu > 0\}$$

$$I_0(\mu) = \{i \mid x_i - v_i + \mu = 0\}$$

тогда:

$$x_i = \begin{cases} 0, & i \in I_+(\mu) \\ v_i - \mu, & i \in I_0(\mu) \end{cases} \quad (*)$$

Учитывая это, выразив $\sum_{i=1}^n x_i$:

$$\sum_{i=1}^n x_i = \sum_{i \in I_+(\mu)} 0 + \sum_{i \in I_0(\mu)} (v_i - \mu) = 1$$

получим:

$$\sum_{i=1}^n (v_i - \mu)_+ = 1, \text{ где } x_+ = \begin{cases} x, & x \geq 0 \\ 0, & x < 0 \end{cases}$$

Обозначим $f(\mu) = \sum_{i=1}^n (v_i - \mu)_+ = \sum_{i=1}^n \max\{v_i - \mu, 0\}$.

Распишем свойства этой функции:

- непрерывна
- строго убывает ($\mu_1 < \mu_2 \Rightarrow f(\mu_1) > f(\mu_2)$)
- выпукла

Докажем эти свойства:

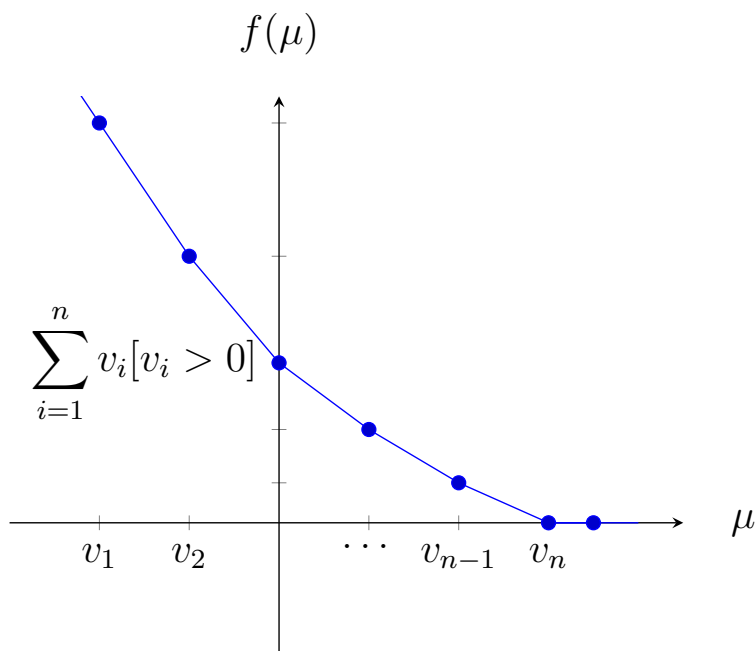
1) Непрерывность: очевидна (непрерывность линейной ф-ции и \max)

2) Строгое убывание: Расположим v_i в порядке возрастания ($v_1 \leq v_2 \leq \dots \leq v_n$). Тогда видно, что при возрастании μ , ф-я убывает, причем строго.

3) Выпуклость: $v_i - \mu$ – линейная ф-я и следовательно выпукла. \max – выпуклая ф-я. \Rightarrow Ф-я $f(\mu)$, как суперпозиция выпуклых ф-ций, – выпукла.

Далее будем считать, что v_i расположены в порядке возрастания ($v_1 \leq v_2 \leq \dots \leq v_n$).

Нарисуем график функции:



Пусть $v_i \leq \mu \leq v_{i+1}$. Тогда $f(\mu) = \sum_{j=i+1}^n (v_j - \mu) = \sum_{j=i+1}^n v_j - (n - i)\mu = 1$

Следовательно $\mu = \frac{\sum_{j=i+1}^n v_j - 1}{n - i}$

Чтобы вычислить x , перепишем (*), раскрыв множества:

$$x_i = \begin{cases} 0, & \mu > v_i \\ v_i - \mu, & \mu \leq v_i \end{cases}$$

Алгоритм 1 Проекция на симплекс

```

1: function proj( $v_0$ )
2:    $v = \text{sort}(v_0)$ 
3:   for  $i = 1$  to  $n - 1$  do
4:      $\mu = \frac{\sum_{j=i+1}^n v_j - 1}{n - i}$ 
5:     if  $\mu \in [v_i, v_{i+1}]$  then
6:        $\mu_0 = \mu$ 
7:       break
8:     end if
9:   end for
10:  for  $i = 1$  to  $n - 1$  do
11:    if  $\mu_0 > v_{0,i}$  then
12:       $x_i = 0$ 
13:    else
14:       $x_i = v_{0,i} - \mu_0$ 
15:    end if
16:  end for
17:  return  $x$ 
18: end function

```

При некоторой оптимизации (например вместо вычисления суммы в строчке 4, вычислить полную сумму вначале, а в 4й строке отнимать v_i), то алгоритм работает за $O(n + n \log n)$ времени ($O(n \log n)$ времени тратится на сортировку), что то же самое, что и $O(n \log n)$.