Численные методы

Курс «Численные методы»

ВОЛКОВ Василий Михайлович, Минск, БГУ v.volkov@tut.by

Лекция 6.

1.6 Итерационные методы нахождения собственных значений и собственных векторов.

Степенной метод.

$$A\mathbf{x} = \lambda \mathbf{x} \qquad A \in \mathbb{R}^{N \times N}$$

A – матрица простой структуры,

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| \ge |\lambda_3| \ge \ldots \ge |\lambda_N|$$
.

Идея степенного метода основано на том факте, что собственные векторы матрицы инвариантны относительно умножения на данную матрицу

$$A\mathbf{x}_k = \lambda_k \mathbf{x}_k$$



Вычисление собственного вектора, соответствующего максимальному по модулю собственного значения.

Собственные векторы матрицы простой структуры линейно независимы. Следовательно, произвольный вектор **у** можно разложить по базису данных собственных векторов.

$$\mathbf{y} = \sum_{m=1}^{N} \alpha_m \mathbf{x}_m \Rightarrow A\mathbf{y} = \sum_{m=1}^{N} \alpha_m \lambda_m \mathbf{x}_m$$

Рассмотрим последовательность

$$\mathbf{y}^{(1)} = A\mathbf{y}; \quad \mathbf{y}^{(2)} = A\mathbf{y}^{(1)}, \dots, \mathbf{y}^{(k)} = A\mathbf{y}^{(k-1)}.$$

$$\mathbf{y}^{(k)} = A\mathbf{y}^{(k-1)} = \lambda_1^k \left(\alpha_1 \mathbf{x}_1 + \sum_{m=2}^N \alpha_m \left(\frac{\lambda_m}{\lambda_1} \right)^k \mathbf{x}_m \right)$$

Алгоритм степенного метода.

- 1. формируем произвольный вектор
- **2**. вычисляем вектор $\mathbf{y}^{(1)} = A\mathbf{y}^{(0)}$
- 3. нормируем полученный вектор $\|\mathbf{y}^{(1)} = \mathbf{y}^{(1)} / \|\mathbf{y}^{(1)}\|$
- 4. Повторяем п.п. 2,3 до тех пор, пока

$$\|\mathbf{y}^{(k)} - \mathbf{y}^{(k-1)}\| \ge \varepsilon$$

Выполнение неравенства $\|\mathbf{y}^{(k)} - \mathbf{y}^{(k-1)}\| \le \varepsilon$

$$\left\|\mathbf{y}^{(k)} - \mathbf{y}^{(k-1)}\right\| \leq \varepsilon$$

означает сходимость последовательности к собственному вектору матрицы А, соответствующему Максимальному по модулю собственному значению λ₁:

$$\lambda_{1} = sign(y_{m}^{(k)}y_{m}^{(k-1)}) \lim_{k \to \infty} ||A\mathbf{y}^{(k)}||_{\infty} / ||\mathbf{y}^{(k)}||_{\infty}$$

Обобщения.

Можно ли с помощью степенного метода вычислить минимальное по модулю собственное значение?

Да, для этого достаточно воспользоваться свойством сдвига собственных значений

Скорость сходимости степенного метода определяется малостью отношения λ_2/λ_1 . Можно ли ускорить сходимость?

В некоторых случаях это возможно с помощью Преобразования сдвига собственных значений

$$A \to A - \alpha E \implies \lambda (A - \alpha E) = \lambda (A) - \alpha$$

Пример: $\lambda(A) = \{2,3,4.5,5,5.25,5.5,\};$ $\rho = \lambda_2/\lambda_1 = 1.05/1.1 = 0.955;$ $\lambda(A-3.5E) = \{-1.5,-0.5,1.0,1.5,1.75,2.0,\};$ $\rho = \lambda_2/\lambda_1 = 1.75/2.0 = 0.875$

Вычисление λ_2 ($|\lambda_2| < |\lambda_1|$)

Пусть мы вычислили максимальное по модулю собственное значение λ_1 . Для вычисления λ_2 рассмотрим последовательность

$$\mathbf{y}^{(k+1)} = A\mathbf{y}^{(k)} - \lambda_1 \mathbf{y}^{(k)}, \quad \mathbf{y}^{(k+1)} = \mathbf{y}^{(k+1)} / \left\| \mathbf{y}^{(k+1)} \right\|_{\infty}$$

Поскольку в пределе больших k из текущего значения $y^{(k+1)}$ вычитается собственный вектор, соответствующий λ_1 , то данная последовательность будет сходится к собственному вектору, соответствующему λ_2 (по абсолютной величине следующему за λ_1). Для вычисления самого λ_2 можно использовать выражение

$$\lambda_2 = sign(\mathbf{y}^{(k)}, \mathbf{y}^{(k-1)}) \frac{\left\| A\mathbf{y}^{(k)} - \lambda_1 \mathbf{y}^{(k)} \right\|_{\infty}}{\left\| A\mathbf{y}^{(k-1)} - \lambda_1 \mathbf{y}^{(k-1)} \right\|_{\infty}},$$

Метод вращений

$$T_{km} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \cdots & \cdots & \cos\alpha & \cdots & -\sin\alpha & \cdots & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \cdots & \cdots & \sin\alpha & \cdots & \cos\alpha & \cdots & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Умножении матрицы T_{km} на вектор приводит к его повороту в плоскости единичных векторов $\mathbf{e_k}$, $\mathbf{e_m}$ на угол α .

Свойство матрицы вращений

Матрица вращений ортогональная

$$T_{km}^{-1} = T_{km}^T$$

Преобразованием Гивенса (плоских вращений) называется преобразование подобия

$$\overline{A} \to T_{km}^T A T_{km}$$

Умножении матрицы T_{km} на вектор приводит к его повороту в плоскости единичных векторов $\mathbf{e_k}$, $\mathbf{e_m}$ на угол α .

Умножении матрицы T_{km} на матрицу А справа (слева) в матрице А изменяются только k-йе и m-йе столбцы (строки).

Приведение матрицы к диагональному виду с помощью преобразования Гивенса

При преобразовании подобия с матрицей T_{km} можно обратить в ноль недиагональные элементы преобразуемой матрицы:

$$A^{(1)} = T_{km}^T A T_{km}, \quad a_{km}^{(1)} = a_{km} \cos 2\alpha + \frac{1}{2} (a_{mm} - a_{kk}) \sin 2\alpha.$$

$$a_{km}\cos 2\alpha + \frac{1}{2}(a_{mm} - a_{kk})\sin 2\alpha = 0 \implies \tan 2\alpha = \frac{2a_{km}}{a_{kk} - a_{mm}} = \omega$$

$$s = \sin \alpha = sign(\omega) \sqrt{\frac{\sqrt{1 + \omega^2 - 1}}{2\sqrt{1 + \omega^2}}} \qquad c = \cos \alpha = \sqrt{\frac{\sqrt{1 + \omega^2 + 1}}{2\sqrt{1 + \omega^2}}}$$

Как работает метод плоских вращения?

Если применить преобразование Гивенса $\overline{A}
ightarrow T_{km}^T A T_{km}$

такого, что а_{km} — максимальный по модулю элемент *A*, а угол α — таков, что

$$\overline{a_{km}} = 0 \qquad \tan 2\alpha = \frac{2a_{km}}{a_{kk} - a_{mm}}.$$

то сумма квадратов модулей внедиагональных элементов преобразованной матрицы *уменьшается* (!!!) .

Как следствие, при многократном повторении преобразований Гивенса к матрице простой структуры преобразуемая матрица стремится к матрице, у которой внедиагональные элементы стремятся к нулю, а на диагонали остаются собственные значения исходной матрицы.

А что если матрица А не является матрицей простой структуры?

Алгоритм метода вращений

- 1. В матрице А находим максимальный по модулю **недиагональный** элемент а_{km};
- 2. Строим матрицу плоских вращений Т_{кт}:

$$T_{km} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \cdots & \cdots & c & \cdots & -s & \cdots & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \cdots & \cdots & s & \cdots & c & \cdots & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 & 1 \end{bmatrix} \qquad s = sign(\omega) \sqrt{\frac{\sqrt{1 + \omega^2 - 1}}{2\sqrt{1 + \omega^2}}} \qquad c = \cos \alpha = \sqrt{\frac{\sqrt{1 + \omega^2 + 1}}{2\sqrt{1 + \omega^2}}}$$

$$\omega = \frac{2a_{km}}{a_{kk} - a_{mm}}$$

- 3. Выполняем преобразование $A
 ightarrow T_{km}^T A T_{km}$.
- 4. Повторяем п.п. 1-3 до тех пор, пока

$$\sum_{i\neq j} |a_{ij}|^2 > \varepsilon$$

QR-алгоритм.

Идея QR алгоритма состоит в представлении матрицы \boldsymbol{A} в виде произведения ортогональной матрицы \boldsymbol{Q} и верхней треугольной матрицы \boldsymbol{R} : $\boldsymbol{A} = \boldsymbol{Q} \boldsymbol{R}$, $Q^{-1} = Q^T$.

- 1. Выполняем разложение A=QR
- 2. Вычисляем матрицу $A_1 = RQ = Q^T QRQ = Q^T AQ$
- 3. Выполняем разложение $A_1 = Q_1 R_1$
- 4. Вычисляем матрицу $A_2 = R_1 Q_1 = Q_1^T Q_1^T R_1 Q_1$

Повторяя процедуру имеем последовательность подобных матриц

$$A_{k+1} = R_k Q_k = Q_k^T Q_k R_k Q_k = Q_k^T A_k Q_k$$

Сходимость QR-алгоритма

Если исходная матрица А – матрица простой структуры, у которой отсутствуют комплексные (кратные) собственные значения, то поддиагональные элементы матрицы $A_{\scriptscriptstyle k}$ стремятся к нулю и в пределе при больших к матриц $\mathring{\mathbf{h}} A_k$ стремятся к верхней треугольной матрице, на диагонали которой в силу подобия всех матриц последовательности будут находиться собственные значения исходной матрицы А. Если же среди собственных значений матрицы А имеются кратные и (или) комплексные, то в пределе последовательности будет наблюдаться сходимость $^{oldsymbol{A}}k$ к блочно-треугольному виду, причем размерность диагональных блоков определяется кратностью соответствующих им собственных значений. Комплексно-сопряженным парам собственных значений соответствуют блоки 2х2.

Преобразования Хаусхолдера

Преобразование Хаусхолдера (преобразование отражений) выражается ортогональной матрицей

$$H = E - 2\mathbf{w}\mathbf{w}^T$$

где w — произвольный вектор единичной длины $\mathbf{w}^T \mathbf{w} = 1$

Несложно показать, что

$$H^{-1} = H^T$$

Умножение матрицы H на вектор соотвепстсвует преобразованию отражения от плоскости, ортогональной вектору **w**.

QR разложение на основе преобразования **Хаусхолдера**

•Если в качестве вектора w взять вектор

$$\mathbf{w}_1 = (\mathbf{a}_1 + \|\mathbf{a}_1\|\mathbf{e}_1) / \|\mathbf{a}_1 + \|\mathbf{a}_1\|\mathbf{e}_1\|$$
 где $\mathbf{e}_1 = (1,0,0,\ldots 0)^T$, $\mathbf{a}_1 = (a_{11},a_{21},\ldots,a_{N1})^T$

а₁ — первый столбец матрицы А.

Тогда преобразование $A_1 = H_1 A$, где $H_1 = E - w_1 w_1^T$ приводит к обнулению поддиагональных элементов первого столбца в A_1 .

Повторяя преобразование с матрицей H_2 , H_3 ,..... H_{N-1}

$$H_k = E - \mathbf{w}\mathbf{w}^T, \mathbf{w}_k = (\mathbf{a}_k + \|\mathbf{a}_k\|\mathbf{e}_k) / \|\mathbf{a}_k + \|\mathbf{a}_k\|\mathbf{e}_k\|$$
$$\mathbf{a}_m = (0, 0, \dots, a_{mm}, a_{m+1,m}, \dots, a_{Nm})$$

будем иметь

$$H_{N-1}\cdots H_2 \cdot H_1 A = R \implies A = H_1^T H_2^T \cdots H_{N-1}^T R = QR$$

Некоторые модификации

1. Сходимость QR-алгоритма определяется следующим соотношением

$$a_{nm}^{(k)} = O(\left|\lambda_m\right|^{-k} \left|\lambda_n\right|^k)$$

Как и в случае степенного метода, скорость сходимости может быть повышена на основе свойства сдвига собственных значений

2. Вычислительная сложность одной итерации O(N³). Эффективность алгоритма может быть повышена, если предварительно привести матрицу к почти треугольному виду (верхняя треугольная матрица с одной дополнительной ненулевой диагональю). В этом случае вид почти треугольной матрицы сохраняется в процессе выполнения QR-алгоритма и вычислительная сложность алгоритма Повышается до O(N²)

Пример

```
_ A=pascal(4);
 a1=A(:,1); e1=[1 0 0 0]';
 norm_a1=norm(a1);
 w=a1+e1*norm_a1;
 w=w/norm(w);
 H1=eye(N)-2*w*w';
A=H1*A
 a2=[0;A(2:end,2)]; e2=[0 1 0 0]';
 norm_a2=norm(a2);
                                  H₁A =|
 w=a2+e2*norm a2;
 w=w/norm(w);
 H2=eye(N)-2*w*w';
 A=H2*A
 a3=[0; 0; A(3:end,3)]; e3=[0 0 1 0]';
 norm_a3=norm(a3);
 w=a3+e3*norm_a3;
 w=w/norm(w);
 H3=eye(N)-2*w*w';
 A=H3*A
```

L 0.0000 2.0000 6.3333 13.8333 |

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!