

Algoritmi za reševanje problema matričnih napolnitev

Matej Klančar

Mentor: doc. dr. Aljaž Zalar

2023

1 Predstavitev problema

2 Algoritmi

3 Rezultati

4 Zaključek

1 Predstavitev problema

2 Algoritmi

3 Rezultati

4 Zaključek

- Minimizira nuklearno normo

$$\|A\|_* = \sum_{i=1}^n \sigma_i(A)$$

- Rešuje problem semidefinitega programiranja
- Lahko rešujemo s primernimi orodji za reševanje takih problemov (npr. Sedumi)

Algoritem SVT

- Problem definira z Lagrangeovo funkcijo

$$\mathcal{L}(X, Y) = \tau \|X\|_* + \frac{1}{2} \|X\|_F^2 + \langle Y, \mathcal{P}_\Omega(M - X) \rangle$$

- Uporabimo t.i. Uzawa algoritem, rešujemo iterativno

$$\begin{aligned} X^{(k)} &= \mathcal{D}_\tau(Y^{(k-1)}), \\ Y^{(k)} &= Y^{(k-1)} + \delta_k \mathcal{P}_\Omega(M - X^{(k)}), \end{aligned}$$

- Operator praga $\mathcal{D}_\tau : \mathbb{R}^{n_1 \times n_2} \rightarrow \mathbb{R}^{n_1 \times n_2}$ je definiran kot

$$\begin{aligned} \mathcal{D}_\tau(A) &:= U \mathcal{D}_\tau(\Sigma) V^T, \\ \mathcal{D}_\tau(\Sigma) &= \text{diag} \left(\max(\sigma_1 - \tau, 0), \max(\sigma_2 - \tau, 0), \dots, \right. \\ &\quad \left. \max(\sigma_{\min(n_1, n_2)} - \tau, 0) \right) \end{aligned}$$

- Uporabi idejo, da ima matrika majhnega ranga le nekaj velikih singularnih vrednosti.

- Minimizira **prirezano nuklearno normo**

$$\|X\|_r = \sum_{i=r+1}^{\min(n_1, n_2)} \sigma_i(X)$$

- Uporabi A_I, B_I , sestavljeni iz lastnih vektorjev X
- Uporablja iterativni algoritem ADMM, definira pomožni matriki W, Y

$$X^{(k+1)} = \mathcal{D}_{\frac{1}{\beta}}(W^{(k)} - \frac{1}{\beta}Y^{(k)})$$

$$W^{(k+1)} = X^{(k+1)} + \frac{1}{\beta}(A_I^T B_I + Y^{(k)})$$

$$Y^{(k+1)} = Y^{(k)} + \beta(X^{(k+1)} - W^{(k+1)})$$

- Išče matriki X, Y katerih produkt bo enak rekonstrukciji
- Uporablja **gradientni spust** nad funkcijo

$$f(X, Y) = \frac{1}{2} \|\mathcal{P}_\Omega(M) - \mathcal{P}_\Omega(XY)\|_F^2$$

- Z uporabo gradienta in optimalnega koraka izvaja premik

$$\begin{aligned} X^{(k+1)} &= X^{(k)} - t_{X^{(k)}} \nabla f_{Y^{(k)}}(X^{(k)}) \\ Y^{(k+1)} &= Y^{(k)} - t_{Y^{(k)}} \nabla f_{X^{(k+1)}}(Y^{(k)}) \end{aligned}$$

- Uporablja Moore-Penrose inverz
- Množenje rešuje po metodi najmanjših kvadratov

$$X^{(k+1)} = Z^{(k)}(Y^{(k)})^\dagger$$

$$Y^{(k+1)} = (X^{(k+1)})^\dagger Z^{(k)}$$

$$Z^{(k+1)} = X^{(k+1)} Y^{(k+1)} + \mathcal{P}_\Omega(M - X^{(k+1)} Y^{(k+1)})$$

1 Predstavitev problema

2 Algoritmi

3 Rezultati

4 Zaključek

Kazalo

1 Predstavitev problema

2 Algoritmi

3 Rezultati

4 Zaključek