Optimización Numérica: Laboratorio 4

rodrigo.mendoza@itam.mx

1 Octubre 2019

1 Programación Lineal

Supongamos que tenemos un conjunto de datos $\mathcal{D} = \{(\mathbf{x}_i, y_i) \in \mathbb{R}^p \times \mathbb{R} : i \in [m]\}$ y que $p \gg m$. Queremos ajustar un modelo lineal de la forma

$$X\beta = y + \varepsilon. \tag{1}$$

En este caso, incluso cuando $\varepsilon = 0$, hay un número infinito de soluciones. Queremos encontrar la solución más simple que se ajuste a los datos. Medimos simplicidad por medio del operador $\|\cdot\|_0 : \mathbb{R}^p \to \mathbb{N}$ dado por $\|\boldsymbol{\beta}\|_0 = |\{j \in [p] : \boldsymbol{\beta}_j \neq 0\}|$.

- 1. Demuestre que $\|\boldsymbol{\beta}\|_q \to \|\boldsymbol{\beta}\|_0$ si $q \to 0+$.
- 2. Comente si $\|\cdot\|_0$ en verdad define una norma.
- 3. Supongamos que $\varepsilon = 0$. En este caso, la solución más simple a (1) puede formularse como:

$$\underset{\boldsymbol{\beta}}{\operatorname{arg\,min}} \|\boldsymbol{\beta}\|_{0} \text{ sujeto a } \mathbf{X}\boldsymbol{\beta} = \mathbf{y}. \tag{2}$$

Si quisiéramos encontrar la solución de (2) por fuerza bruta. ¿Cuántos patrones de soporte $\{j \in [p] : \beta_j \neq 0\}$ de β que tendríamos que checar en el peor de los casos? ¿Cómo se compara este número con el número de átomos en el universo observable para p = 100?

4. El problema de cubiertas exactas de 3-conjuntos es: Dada una colección $\{S_j: S_j \subset [m], |S_j| = 3, j \in [p]\}$, ¿Existe un subconjunto $J \subset [p]$ tal que $\bigcup_{j \in J} S_j = [m]$ y $S_{j_1} \cap S_{j_2} = \emptyset$ para $j_1 \neq j_2$?.

Está demostrado que el problema de cubiertas exactas de 3-conjuntos es NP-duro. Úselo para demostrar que (2) es NP-duro¹.

5. Considere los siguiente problemas:

$$\min_{\boldsymbol{\beta}} \|\boldsymbol{\beta}\|_{1} \quad \text{s.t.} \quad \|\mathbf{X}\boldsymbol{\beta} - \mathbf{y}\|_{2} \le \eta \tag{QCBP}$$

$$\min_{\boldsymbol{\beta}} \lambda \|\boldsymbol{\beta}\|_1 + \|\mathbf{X}\boldsymbol{\beta} - \mathbf{y}\|_2^2 \quad (\lambda \ge 0)$$
 (BPD)

$$\min_{\boldsymbol{\beta}} \|\mathbf{X}\boldsymbol{\beta} - \mathbf{y}\|_{2} \quad \text{s.t.} \quad \|\boldsymbol{\beta}\|_{1} \le \tau \quad (\tau \ge 0)$$
 (LASSO)

Tenemos que:

- Si β^* es un minimizador de (BPD) con $\lambda > 0$, existe $\eta \ge 0$ tal que β^* minimiza (QCBP).
- Si β^* es un minimizador único de (QCBP) con $\eta \geq 0$, existe $\tau \geq 0$ tal que β^* es un minimizador único de (LASSO).
- Si β^* es un minimizador de (LASSO) con $\tau > 0$, existe $\lambda \ge 0$ tal que β^* es un minimizador de (BPD).

Demuestre los primeros dos incisos.

6. ¿Bajo qué condiciones (QCBP) es equivalente a (LASSO)?

 $^{^{1}}$ Pista: Demuestre que puede resolver el problema de cubiertas de 3-conjuntos con un problema de la forma (2) y que este problema puede construirse en tiempo polinomial

7. En algunos casos, el problema (2) puede resolverse por medio (QCBP) con $\eta = 0$. Demuestre que en este caso (QCBP) puede formularse como un problema de programación lineal introduciendo variables auxiliares $\mathbf{z}^+, \mathbf{z}^- \in \mathbb{R}^p$ definidas por:

$$z_{j}^{+} = \begin{cases} z_{j} & z_{j} > 0 \\ 0 & z_{j} \leq 0 \end{cases}, \quad z_{j}^{-} = \begin{cases} 0 & z_{j} > 0 \\ -z_{j} & z_{j} \leq 0 \end{cases}$$
 (3)

¿Cómo podría recuperar la solución original a partir de estas variables?

8. Implemente la función bp en Python que resuelva (QCBP) con $\eta = 0$ usando cvxopt.solvers.cone.lp (http://cvxopt.org/userguide/coneprog.html?highlight=lp#linear-cone-programs)

9. Implmente la siguiente función de datos en Python.

```
import numpy as np
import random
def datos(m,p,k):
    np.random.seed(1111)
    x = np.random.normal(0, 1, (m,p))
    beta = np.random.normal(0, 1, (p,1))
    beta[random.sample(range(0,p), k=p-k)] = 0
    y = np.matmul(X, beta)
    return X, y.squeeze(), beta.squeeze()
```

10. Genere (X,y,beta) = datos (75,150,5). Use la función bp para estimar una solución betahat a (2). Compare el soporte de betahat con el soporte de beta.