

# OPTIMIZACIÓN

Primer Cuatrimestre 2025

---

## Práctica de Laboratorio N° 4

### Métodos de Penalización y de Barrera

$$\begin{array}{ll}\min & f(x) \\ \text{s.a.} & g_i(x) \leq 0 \quad i \in \mathcal{I} \\ & h_j(x) = 0 \quad j \in \mathcal{E}\end{array}$$

Con  $f, g, h \in C^1(\Omega)$ . Consideraremos  $\Omega$  al conjunto de puntos factibles, es decir:

$$\Omega = \{x \in \mathbb{R}^n : g_i(x) \leq 0 \quad \forall i \in \mathcal{I}, \quad h_j(x) = 0 \quad \forall j \in \mathcal{E}\}$$

### Método de Penalización

**Motivación:** minimizar  $f$  sobre  $\mathbb{R}^n$ , aplicándole una penalización a los puntos que no están en  $\Omega$ . Si podemos conseguir una función  $P : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  tal que:

- $P$  es continua
- $P(x) \geq 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}^n$
- $P(x) = 0 \iff x \in \Omega$

Entonces podemos minimizar  $f(x) + cP(x)$  con  $c \in \mathbb{R}$  utilizando técnicas de optimización ir-restricta.

### Función de penalización cuadrática

Si tenemos el siguiente problema:

$$\begin{array}{ll}\min & f(x) \\ \text{s.a.} & g_i(x) \leq 0 \quad i \in \mathcal{I} \\ & h_j(x) = 0 \quad j \in \mathcal{E}\end{array}$$

Definimos la función de penalización cuadrática como:

$$Q(x, c) = f(x) + c \sum_{j \in \mathcal{E}} h_j(x)^2 + c \sum_{i \in \mathcal{I}} (g_i^+(x))^2$$

donde  $c$  es el *parámetro de penalización* y  $g_i^+ = \max\{0, g_i(x)\}$ . Si hacemos  $c \rightarrow \infty$ , la violación de las restricciones será castigada con mayor severidad.

**Idea:** considerar una secuencia  $\{c_k\}$  tal que  $c_k \rightarrow \infty$  y utilizar métodos de optimización irrestricta para encontrar el minimizador  $x_k$  de  $Q(x, c_k)$  para cada  $k$ .

\*Ejemplo:

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = (x - 4)^2 + 4 \\ \text{s.a.} \quad & x \leq 5 \quad (g_1(x) = x - 5) \\ & x \geq 3 \quad (g_2(x) = 3 - x) \\ \Rightarrow Q(x, c) = & f(x) + cg_1^+(x)^2 + cg_2^+(x)^2 \end{aligned}$$

### Implementación

Dadas  $f, h_j, g_i, x_0 \in \mathbb{R}^n, c_0 \in \mathbb{R}, \alpha \in \mathbb{R}_{>1}, \varepsilon, k_{\text{MAX}}$ ,

- REPEAT mientras  $\|x^k - x^{k+1}\| > \varepsilon$  y  $k < k_{\text{MAX}}$ :
  - Definir  $Q(x, c_k)$
  - $x^{k+1} = \text{mínimo de } Q(x, c_k)$  utilizando optimización irrestricta (punto inicial:  $x_k$ )
  - Si  $x^{k+1} \in \Omega$ :
    - \* PARAR
  - Si no:
    - \*  $c_{k+1} = \alpha c_k$
    - \*  $k = k + 1$

Valores iniciales estándar podrían ser:  $c = 1.5, \varepsilon = 10^{-3}, \alpha = 2$ . Una buena idea es tomar  $x_0 \in \Omega^c$ .

### Método de Barrera

**Motivación:** acercarnos a los puntos de la frontera de  $\Omega$  desde su interior.

Aplicable a problemas con restricciones dadas por desigualdades, ya que, en particular, es necesario que  $\Omega^\circ \neq \emptyset$ . En general, es necesario poder aproximarse a cualquier punto de  $\partial\Omega$  desde  $\Omega^\circ$ .

Si conseguimos una función  $B$  tal que:

- $B$  es continua
- $B(x) \geq 0$
- $B(x) \rightarrow \infty$  cuando  $x$  se acerca a  $\partial\Omega$

Entonces podemos resolver el problema

$$\min_{x \in \Omega^\circ} f(x) + \mu B(x)$$

con herramientas de optimización irrestricta, tomando como punto inicial  $x_0 \in \Omega^\circ$ . A medida que  $\mu \rightarrow 0$ , permitiremos que se consideren puntos más cercanos a  $\partial\Omega$ .

Las funciones de Barrera más comunes son

$$B(x) = \sum_i \left( -\frac{1}{g_i(x)} \right) \quad \text{y} \quad B(x) = \sum_i \log(-g_i(x)).$$

De esta manera, el problema se convierte en minimizar la siguiente función:

$$R(x, \mu) = f(x) + \mu B(x)$$

**Ejemplo:**

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = (x - 4)^2 + 4 \\ \text{s.a.} \quad & x \leq 5 \quad (\Rightarrow g_1(x) = x - 5) \\ & x \geq 3 \quad (\Rightarrow g_2(x) = 3 - x) \\ \Rightarrow R(x, \mu) = & f(x) - \mu \left( \frac{1}{g_1(x)} + \frac{1}{g_2(x)} \right) \end{aligned}$$

### Implementación

Análoga a la del Método de Penalidad

Dadas  $f, g_i, x_0 \in \Omega^\circ, \mu_0 \in \mathbb{R}, \alpha \in \mathbb{R}_{<1}, \varepsilon, k_{\text{MAX}}$ ,

- REPEAT mientras  $\|x^k - x^{k+1}\| > \varepsilon$  y  $k < k_{\text{MAX}}$ :
  - Definir  $R(x, \mu_k)$
  - $x^{k+1}$  = mínimo de  $R(x, \mu_k)$  utilizando optimización irrestricta (punto inicial:  $x_k$ )
  - $\mu_{k+1} = \alpha \mu_k$
  - $k = k + 1$

Valores iniciales estándar podrían ser:  $\mu = 1, \varepsilon = 10^{-3}, \alpha = 0.5$ . Se debe tomar  $x_0 \in \Omega^\circ$ .

---

### Ejercicio 1

Implementar las funciones `metodo_penalidad` y `metodo_barrera`. Como input deben tomar:

- $f$  la función a minimizar,
- $x_0$  el punto inicial,
- $G$  una tupla con funciones que definen las restricciones por desigualdad,
- una tupla con las restricciones de igualdad (sólo para Método de Penalidad),
- `alpha` el factor de cambio de los parámetros de penalidad/barrera,
- `epsilon` la tolerancia y
- `k_max` el número máximo de iteraciones.

**Ejercicio 2** El siguiente problema busca hallar el punto de una esfera más cercana a un plano:

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = \frac{1}{10}(x_2 + x_3 - 3)^2 \\ \text{s.a.} \quad & x_2^2 + x_3^2 \leq 1 \end{aligned}$$

Utilizar el Método de Barrera y el Método de Penalidad que resuelvan este problema. Solución:  
 $\left(0, \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}}\right)$

**Ejercicio 3** Resolver el siguiente problema utilizando el Método de Penalidad:

$$\begin{array}{ll}\min & f(x) = x_1 + x_2 \\ \text{s.a.} & x_1^2 + x_2^2 = 2 \\ & x_1 \geq 0\end{array}$$

Solución:  $(0, -\sqrt{2})$