

### **DESCENSO GRADIENTE**

ALAN REYES-FIGUEROA MÉTODOS NUMÉRICOS II

(AULA 17) 30.AGOSTO.2021

# Algoritmos para Optimización

### Algoritmos para minimización sin restricciones:

Los algoritmos para minimización sin restricciones son métodos iterativos que encuentran una solución aproximada.

Todos los algoritmos para minimización sin restricciones requieren que el usuario proporcione un punto de partida  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ . El usuario con conocimiento sobre la función o el conjunto de datos *input* puede estar en una buena posición para elegir  $\mathbf{x}_0$  como una estimación razonable de la solución.

De lo contrario, el punto inicial  $\mathbf{x}_0$  debe ser elegido por el algoritmo, ya sea mediante un enfoque sistemático o de alguna manera arbitraria (aleatorio dentro de cierto dominio).

- A partir de  $\mathbf{x}_0$ , se genera una secuencia  $\{\mathbf{x}_k\}_{k\geq 0}$  de aproximaciones.
- Para pasar de una iteración  $\mathbf{x}_k$  a la siguiente, los algoritmos usan información sobre la función f en  $\mathbf{x}_k$ , y posiblemente también información de iteraciones anteriores.
- Con esta información, se espera hallar una nueva iteración  $\mathbf{x}_{k+1}$ , usualmente con la propiedad  $f(\mathbf{x}_{k+1}) < f(\mathbf{x}_k)$ .

• Sin embargo, existen algoritmos no monótonos en los que f no disminuye en cada paso, pero f debería disminuir después de algún número m de iteraciones es decir,  $f(\mathbf{x}_{k+1}) < f(\mathbf{x}_{k-j})$  para algún  $j \in \{0, 1, \dots, m\}$ .

Por ejemplo, seleccione

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha \, \mathbf{d}_k, \qquad ext{donde } \mathbf{d}_k = - rac{
abla f(\mathbf{x}_k)}{||\nabla f(\mathbf{x}_k)||}$$

si

$$f(\mathbf{x}_k + \alpha \, \mathbf{d}_k) < \max_{0 \leq j \leq m} f(\mathbf{x}_{k-j}) + \gamma \alpha \nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T} \mathbf{d}_k.$$

### Framework general:

- Elegir x<sub>o</sub>,
- Hallar o establecer un criterio de paro,
- Definir cómo actualizar  $\mathbf{x}_k$ .



### ¿Cómo actualizar $x_k$ ?:

La idea es elegir una dirección  $\mathbf{d}_k$  y buscar a lo largo del semirrayo en esta dirección,  $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + t\mathbf{d}_k$ , para una nueva iteración  $\mathbf{x}_{k+1}$  donde la función reduzca su valor.

### Definición

Dada  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  diferenciable, y un punto  $\mathbf{x}_k \in \mathbb{R}^n$ , una **dirección de descenso** para f en  $\mathbf{x}_k$  es cualquier vector  $\mathbf{d} \in \mathbb{R}^n$ , tal que

$$f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}) < f(\mathbf{x}_k), \quad \text{para todo } t \in (0, T).$$
 (1)

En el contexto de optimización, una dirección de descenso en  $\mathbf{x}_k$  mueve el punto  $\mathbf{x}_k$  un poco más cerca de un mínimo local.

Muchos de los métodos de optimización basan su estrategia en hallar una dirección de descenso, por ejemplo: el método de descenso gradiente, el método de grdiente conjugado, ...

**Ejemplo:** La dirección de descenso más común para una función es  $\mathbf{u} = -\frac{\nabla f(\mathbf{x}_k)}{||\nabla f(\mathbf{x}_k)||}$ . Ya hemos mencionado que  $-\frac{\nabla f(\mathbf{x}_k)}{||\nabla f(\mathbf{x}_k)||}$  indica la dirección en la cual f decrece lo más rápido posible en el punto  $\mathbf{x}_k$ . En particular, del Teorema de Taylor, tenemos

$$f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{u}) = f(\mathbf{x}_k) + t\nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T}\mathbf{u} + o(||\mathbf{u}||) \approx f(\mathbf{x}_k) - t\nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T} \frac{\nabla f(\mathbf{x}_k)}{||\nabla f(\mathbf{x}_k)||}$$

$$\approx f(\mathbf{x}_k) - t||\nabla f(\mathbf{x}_k)|| < f(\mathbf{x}_k). \tag{2}$$

Luego,  $f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{u}) < f(\mathbf{x}_k)$ , para  $t \in (0,1)$  y  $\mathbf{u} = -\frac{\nabla f(\mathbf{x}_k)}{||\nabla f(\mathbf{x}_k)||}$  es una dirección de descenso. general, lo anterior vale para cualquier vector  $\mathbf{d}$  tal que  $\nabla f(\mathbf{x}_k)^T \mathbf{d} < \mathbf{o}$ .

# Proposición

Dada  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  de clase  $C^1$ , y  $\mathbf{x}_k \in \mathbb{R}^n$ . Entonces,  $\mathbf{d} \in \mathbb{R}^n$  es una dirección de descenso para f en  $\mathbf{x}_k$ , si y sólo si,  $\nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T} \mathbf{d} < \mathbf{o}$ .

<u>Prueba</u>: ( $\Leftarrow$ ) Se deduce directamente de la aproximación de Taylor de  $f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d})$ .

$$f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}) = f(\mathbf{x}_k) + t\nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T}\mathbf{d} + o(||\mathbf{d}||) \approx f(\mathbf{x}_k) + t\underbrace{\nabla f(\mathbf{x}_k)^\mathsf{T}\mathbf{d}}_{$$

para  $t \in (0,1)$ , y **d** es dirección de descenso.

(⇒) Si **d** es dirección de descenso de f en  $\mathbf{x}_k$ , entonces existe  $t_0 \in (0, T)$ , tal que  $f(\mathbf{x}_k + t_0 \mathbf{d}) < f(\mathbf{x}_k)$ .

Luego, por continuidad de  $\nabla f$  y la preservación de signo, se tiene que  $\nabla f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d})^T\mathbf{d} < 0$ , para todo  $t \in (0, t_0)$ . Usando Taylor, existe  $h \in (0, 1)$  tal que

$$f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}) = f(\mathbf{x}_k) + t\nabla f(\mathbf{x}_k + ht\mathbf{d})^\mathsf{T}\mathbf{d}.$$

Como O  $< ht < t < t_0$ , entonces  $\nabla f(\mathbf{x}_k + ht\mathbf{d})^T\mathbf{d} <$  O, para todo  $h \in (0,1)$  y por lo tanto,  $f(\mathbf{x}_k + ht\mathbf{d}) < f(\mathbf{x}_k)$ ,  $\forall ht \in (0,t)$ . Esto muestra que  $\mathbf{d}$  es una dirección de descenso.  $\Box$ 

La estrategia anterior ya nos da un algoritmo básico de optimización.

```
Algoritmo: (Descenso gradiente, versión naïve)
```

*Inputs*:  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  función de clase  $C^1$ ,  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $\alpha > 0$  tamaño de paso.

Outputs:  $\mathbf{x}$  punto crítico de f.

For k = 0,1,2,... hasta que se cumpla un criterio de paro:

Compute  $\mathbf{d}_k$  a descent direction

(for example, any  $\mathbf{d}_k$  such that  $\angle(-\nabla f(\mathbf{x}_k),\mathbf{d}_k)<|\frac{\pi}{2}|$ ).

Set  $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha \, \mathbf{d}_k$ .

Return  $\mathbf{x}_{k+1}$ .

En el caso en que  $\mathbf{d}_k = -\nabla f(\mathbf{x}_k)$ , tenemos

**Algoritmo:** (Steepest descent, versión naïve)

Inputs:  $f:\mathbb{R}^n o \mathbb{R}$  función de clase  $C^1$ ,  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ , lpha > 0 tamaño de paso.

Outputs:  $\mathbf{x}$  punto crítico de f.

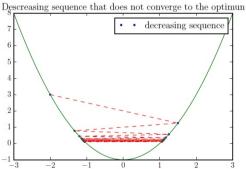
For k = 0,1,2,... hasta que se cumpla un criterio de paro:

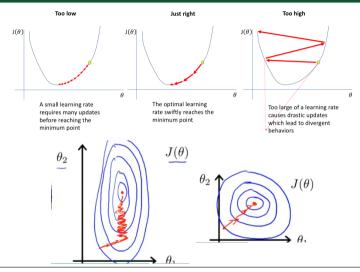
Set 
$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k - \alpha \, \nabla f(\mathbf{x}_k)$$
.

Return  $\mathbf{x}_{k+1}$ .

A la constante  $\alpha_k > 0$  se le llama el **tamaño de paso**. Usualmente este tamaño de paso  $\alpha_k$  cambia en cada iteración, y se elige en función de la iteración y del punto,  $\alpha_k$ . El caso más simple se da al elegir  $\alpha_k = \alpha$  constante, como en los algoritmos naïve anteriores.

Elegir el tamaño de paso adecuado es crucial. Si  $\alpha_k$  es demasiado grande, es posible que el algoritmos no detecte las regiones donde de encuentra el mínimo local.





**Ejemplo:** Considere la función  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ ,  $f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^2$ . f es diferenciable y  $\nabla f(\mathbf{x}) = 2\mathbf{x}$ .

• Tomando  $\alpha = 1$ , obtenemos la iteración de descenso máximo

$$\mathbf{X}_{k+1} = \mathbf{X}_k - \nabla f(\mathbf{X}) = \mathbf{X}_k - 2\mathbf{X}_k = -\mathbf{X}_k,$$

la cual es una secuencia alternante  $\mathbf{x}_0, -\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_0, -\mathbf{x}_0, \ldots$ , no convergente.

• Tomando  $\alpha = \frac{1}{4}$ , obtenemos la iteración de descenso máximo

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k - \frac{1}{4} \nabla f(\mathbf{x}) = \mathbf{x}_k - \frac{2}{4} \mathbf{x}_k = \frac{1}{2} \mathbf{x}_k.$$

Esta es una secuencia geométrica convergente  $\mathbf{x}_0, \frac{1}{2}\mathbf{x}_0, \frac{1}{4}\mathbf{x}_0, \frac{1}{8}\mathbf{x}_0, \dots$ 

Una estrategia empírica muy simple, pero bastante útil, para elgir  $\alpha$  es comenzar con un valor pequeño (e.g.  $\alpha=$  0.1). Si con este valor de  $\alpha$  no se observa convergencia del método de descenso gradiente, se prueban valores usando una escala potencial:

- $\alpha =$  0.01,  $\alpha =$  0.001;  $\alpha =$  0.0001, . . .
- $\alpha=\rho^1\alpha_0$ ,  $\alpha=\rho^2\alpha_0$ ,  $\alpha=\rho^3\alpha_0$ ,..., donde  $0<\rho<1$  (por ejemplo:  $\rho=\frac{1}{2},\frac{1}{4}$  ó  $\rho=\frac{1}{10}$ )

**Criterios de paro:** Existen muchos criterios de paro que pueden usarse para deterner los algoritmos de optimización numérica.

 Error absoluto de iteraciones: Se mide el error absoluto entre dos iteraciones consecutivas

$$||\mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k||_{norm} < tol.$$

• <u>Error relativo de iteraciones</u>: Se compara el error relativo entre dos iteraciones consecutivas **x**<sub>k</sub> y **x**<sub>k+1</sub>

$$\frac{||\mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k||_{norm}}{||\mathbf{x}_k||_{norm}} < tol.$$

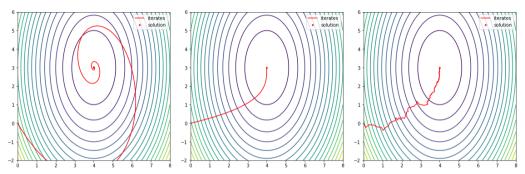
• Error abs/rel del valor de la función: Se mide el error entre dos valores de  $f(\mathbf{x}_k)$  en iteraciones consecutivas. Así

$$|f(\mathbf{x}_{k+1}) - f(\mathbf{x}_k)| < \text{tol.}$$

• Norma del gradiente: En un mínimo local, sabemos que  $\nabla f(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$ . Se busca entonces que las normas del gradiente sean suficientemente pequeñas

$$||\nabla f(\mathbf{x}_k)||_{norm} < tol.$$





Varios métodos gradiente aplicados a una función cuadrática: (a) Descenso gradiente con dirección de descenso con ángulo constante  $\varphi$  con  $\nabla f(\mathbf{x}_k)$ ; (b) Descenso máximo; (c) Descenso gradiente con dirección de descenso aleatoria.

Otra estrategia más adecuada para elegir el tamaño de paso es el llamado **esquema de Cauchy**.

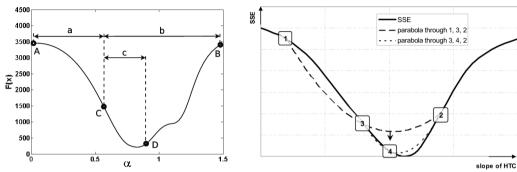
Este consiste en lo siguiente: Dado  $\mathbf{x}_k \in \mathbb{R}^n$ , luego de elegir la dirección de búsqueda  $\mathbf{d}_k$ , buscamos cuál es el valor de  $\alpha_k > 0$  que minimiza la función f, restricta a la recta  $\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}_k$ , t > 0. Esto es, definimos

$$\alpha_k = \operatorname{argmin}_{t \in \mathbb{R}} f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}_k).$$
 (3)

Observe que (3) corresponde a un problema de minimización 1-dimensional. Es posible aplicar aquí las técnicas de optimización que aprendieron en Métodos Numéricos I.

- Método de búsqueda de Fibonacci (Fibonacci search),
- Método de la razon aúrea (golden ration search),
- Interpolación parabólica (quadratic interpolation),
- Método de Newton,
- ..





Optimización 1-dimensional: (a) Golden-search, (b) interpolación parabólica.

Ver https://web2.qatar.cmu.edu/~gdicaro/15382/additional/
one-dimensional-search-methods.pdf



**Algoritmo:** (Descenso gradiente, versión esquema de Cauchy) Inputs:  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  función de clase  $C^1$ .  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ .

Outputs: **x** punto crítico de f.

For k = 0,1,2,... hasta que se cumpla un criterio de paro:

Define  $\mathbf{d}_k = -\nabla f(\mathbf{x}_k)$ , or any other descent direction.

Compute  $\alpha_k$  such that

$$lpha_k = \operatorname{argmin}_{t \in \mathbb{R}} f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}_k),$$

by any 1-dimensional optimization method, Set  $\mathbf{x}_{b+1} = \mathbf{x}_b + \alpha_b \mathbf{d}_b$ .

Return  $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{u}_k$ 

Otra dirección de búsqueda importante es la **dirección de Newton**. Ésta se deriva de la aproximación de Taylor de segundo orden

$$f(\mathbf{x}_{k} + \mathbf{d}) = f(\mathbf{x}_{k}) + \nabla f(\mathbf{x}_{k})^{\mathsf{T}} \mathbf{d} + \frac{1}{2} \mathbf{d}^{\mathsf{T}} D^{2} f(\mathbf{x}_{k}) \mathbf{d} + o(||\mathbf{d}||^{2}).$$

$$\approx \underbrace{f(\mathbf{x}_{k}) + \nabla f(\mathbf{x}_{k})^{\mathsf{T}} \mathbf{d} + \frac{1}{2} \mathbf{d}^{\mathsf{T}} D^{2} f(\mathbf{x}_{k}) \mathbf{d}}_{m_{k}(\mathbf{d})}.$$
(4)

Observe que  $m_k(\mathbf{d})$  es una función cuadrática en  $\mathbb{R}^n$ . Si  $D^2 f(\mathbf{x}_k)$  es positiva definida, entonces  $m_k$  es convexa, y encontramos la dirección de Newton hallando el vector  $\mathbf{d} \in \mathbb{R}^n$  como el mínimo global de esta función cuadrática. Esto es

$$\nabla m_k(\mathbf{d}) = \nabla f(\mathbf{x}_k) + D^2 f(\mathbf{x}_k) \, \mathbf{d} = \mathbf{o} \quad \Longrightarrow \quad \mathbf{d}_{Newton} = - \left( D^2 f(\mathbf{x}_k) \right)^{-1} \nabla f(\mathbf{x}_k).$$

- Podemos usar la dirección de Newton en un método de descenso gradiente siempre que  $D^2f \succ$  o.
- Usamos tamaño de paso  $\alpha=$  1 con la dirección de Newton. Sin embargo,  $\alpha$  puede ajustarse cuando los resultados no son satisfactorios.

Algoritmo: (Descenso gradiente, versión Newton)

Inputs:  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$  función de clase  $C^2$ , con Hessiana  $D^2f$  positiva definida en cada punto;  $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $\alpha_k > 0$  tamaño de paso (usualmente  $\alpha_k = 1$ ).

Outputs:  $\mathbf{x}$  punto crítico de f.

For k = 0,1,2,... hasta que se cumpla un criterio de paro:

Define  $\mathbf{d}_k = -\left(D^2 f(\mathbf{x}_k)\right)^{-1} \nabla f(\mathbf{x}_k)$ , Set  $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \alpha_k \mathbf{d}_k$ .

Return  $\mathbf{x}_{k+1}$ .

#### Obs:

- Cuando  $D^2f(\mathbf{x}_k)$  no es positiva definida en alguno de los puntos iterados  $\mathbf{x}_k$ , el método aún se pude utilizar. En este caso, se reemplaza el hessiano por su aproximación simétrica  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , más cercana, que sea positiva definida.
- Esto puede hacerse hallando la descomposición espectral  $D^2 f(\mathbf{x}_k) = U \wedge U^\mathsf{T}$ , y reemplazando todos los autovalores negativos de  $\Lambda$  por  $\varepsilon > 0$ ;  $A = U \wedge_{\varepsilon} U^\mathsf{T}$ .

• El cálculo de la hessiana  $D^2 f(\mathbf{x}_k)$  en cada iteración, consume mucho costo computacional (sobretodo en altas dimensiones).

Existen otros métodos de tipo gradiente que, en lugar de calcular exactamente el hessiano  $D^2 f(\mathbf{x}_k)$ , utilizan una aproximación  $B_k$ , que se actualiza en cada paso.

De la aproximación de Taylor

$$\nabla f(\mathbf{x}_k + \mathbf{d}) = \nabla f(\mathbf{x}_k) + \int_0^1 D^2 f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}) \, \mathbf{d} \, dt$$

$$= \nabla f(\mathbf{x}_k) + D^2 f(\mathbf{x}_k) \, \mathbf{d} + \underbrace{\int_0^1 \left[ D^2 f(\mathbf{x}_k + t\mathbf{d}) - D^2 f(\mathbf{x}_k) \right] \mathbf{d} \, dt}_{o(||\mathbf{d}||)}.$$

Haciendo  $\mathbf{d} = \mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k$ ,  $\Rightarrow \nabla f(\mathbf{x}_{k+1}) = \nabla f(\mathbf{x}_k) + D^2 f(\mathbf{x}_k) (\mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k) + o(||\mathbf{d}||)$ . Cuando  $\mathbf{x}_k$ ,  $\mathbf{x}_{k+1}$  están en una región cercana al mínimo  $\mathbf{x}^*$ , donde  $D^2 f(\mathbf{x}_k) \succ o$ , resulta

$$D^2 f(\mathbf{x}_k) \, \mathbf{d} pprox 
abla f(\mathbf{x}_{k+1}) - 
abla f(\mathbf{x}_k).$$

(5)

Así, elegimos la aproximación de  $B_{k+1}$  de modo que imite la propiedad (5) anterior. Así, requerimos que  $B_{k+1}$  cumpla la **ecuación secante**:

$$B_{k+1}\mathbf{s}_k=\mathbf{y}_k,\tag{6}$$

donde  $\mathbf{s}_k = \mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k$ , y  $\mathbf{y}_k = \nabla f(\mathbf{x}_{k+1}) - \nabla f(\mathbf{x}_k)$ . Además, requerimos que  $B_{k+1}$  sea simétrica, y que la diferencia  $B_{k+1} - B_k$  sea de bajo rango.

Estos son los métodos llamados **métodos quasi-Newton**. Dos de las fórmulas más populares para actualizar el hessiano son

• el método simétrico de rango 1 (SR1):

$$B_{k+1} = B_k + \frac{(\mathbf{y}_k - B_k \mathbf{s}_k)(\mathbf{y}_k - B_k \mathbf{s}_k)^T}{(\mathbf{y}_k - B_k \mathbf{s}_k)^T \mathbf{s}_k}.$$

• el método BFGS (Broyden-Fletcher-Goldfarb-Shanno):

$$B_{k+1} = B_k - \frac{B_k \mathbf{s}_k \mathbf{s}_k^\mathsf{T} B_k^\mathsf{T}}{\mathbf{s}_k^\mathsf{T} B_k \mathbf{s}_k} + \frac{\mathbf{y}_k \mathbf{y}_k^\mathsf{T}}{\mathbf{y}_k^\mathsf{T} \mathbf{s}_k}.$$

