Optimización: Introducción

Fernando Lozano

Universidad de los Andes

8 de agosto de 2014



• Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].

- Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].
- Seleccionar valores apropiados de variables interrelacionadas.

- Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].
- Seleccionar valores apropiados de variables interrelacionadas.
- Bajo restricciones (de diseño o de otro tipo).

- Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].
- Seleccionar valores apropiados de variables interrelacionadas.
- Bajo restricciones (de diseño o de otro tipo).
- Criterio de optimalidad.

- Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].
- Seleccionar valores apropiados de variables interrelacionadas.
- Bajo restricciones (de diseño o de otro tipo).
- Criterio de optimalidad.
- Métodos de solución (por computador).

- Determinar la mejor solución a un problema definido matemáticamente, que usualmente modela un fenómeno físico [Fletcher, 1987].
- Seleccionar valores apropiados de variables interrelacionadas.
- Bajo restricciones (de diseño o de otro tipo).
- Criterio de optimalidad.
- Métodos de solución (por computador).

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

• $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]$ variables a optimizar.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]$ variables a optimizar.
- $f(\mathbf{x})$ es la función de costo u objetivo.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]$ variables a optimizar.
- $f(\mathbf{x})$ es la función de costo u objetivo.
- $g_i(\mathbf{x}), h_i(\mathbf{x})$ son funciones de restricción.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]$ variables a optimizar.
- $f(\mathbf{x})$ es la función de costo u objetivo.
- $g_i(\mathbf{x}), h_i(\mathbf{x})$ son funciones de restricción.
- **x***: Solución óptima.

Usted está a cargo de una puesto de comida rápida en la universidad que produce ensaladas, sandwiches y hamburguesas para el almuerzo. Cuenta con 4 cocineros que trabajan entre las 11 am y las 3 pm. En la siguiente tabla se resume el contenido calórico, el tiempo que toma un cocinero en elaborar cada producto, y la ganancia por unidad de cada producto:

	Calorías	Ganancia	Tiempo (minutos)
Ensalada	1200	\$800	8
Sandwich	2400	\$1600	12
Hamburguesa	5200	\$2400	16

Pensando en la salud de la comunidad, la universidad le exige que el promedio del contenido calórico de todas las comidas que vende en un día no supere las 2000 calorías. Uste quiere decidir las cantidades de cada producto de manera que maximice sus ganancias.

• Variables:

• Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

$$\frac{1200x_1 + 2400x_2 + 5200x_3}{x_1 + x_2 + x_3} \le 2000$$

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

$$\frac{1200x_1 + 2400x_2 + 5200x_3}{x_1 + x_2 + x_3} \le 2000 \Rightarrow -800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$$

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

$$\frac{1200x_1 + 2400x_2 + 5200x_3}{x_1 + x_2 + x_3} \le 2000 \Rightarrow -800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$$

$$\label{eq:substantial} \begin{array}{ll} \text{m\'ax} & 800x_1 + 1600x_2 + 2400x_3 \\ \text{sujeto a} & -800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \leq 0 \end{array}$$

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

$$\frac{1200x_1 + 2400x_2 + 5200x_3}{x_1 + x_2 + x_3} \le 2000 \Rightarrow -800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$$

máx
$$800x_1 + 1600x_2 + 2400x_3$$

sujeto a $-800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$
 $8x_1 + 12x_2 + 16x_3 \le 960$

- Variables: x_1 el número de ensaladas, x_2 el número de sandwiches, y x_3 el número de hamburguesas.
- El promedio de calorias debe ser menor a 2000:

$$\frac{1200x_1 + 2400x_2 + 5200x_3}{x_1 + x_2 + x_3} \le 2000 \Rightarrow -800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$$

máx
$$800x_1 + 1600x_2 + 2400x_3$$

sujeto a $-800x_1 + 400x_2 + 3200x_3 \le 0$
 $8x_1 + 12x_2 + 16x_3 \le 960$
 $x_1, x_2, x_3 \ge 0$

• Planear el suministro de energía para un edificio nuevo.

- Planear el suministro de energía para un edificio nuevo.
- Fuentes potenciales de energía: electricidad, gas y energía solar (Energía solar está limitada a 30 unidades).

- Planear el suministro de energía para un edificio nuevo.
- Fuentes potenciales de energía: electricidad, gas y energía solar (Energía solar está limitada a 30 unidades).
- Tareas: Iluminación y equipos eléctricos, calentamiento de agua y calefacción del ambiente.

- Planear el suministro de energía para un edificio nuevo.
- Fuentes potenciales de energía: electricidad, gas y energía solar (Energía solar está limitada a 30 unidades).
- Tareas: Iluminación y equipos eléctricos, calentamiento de agua y calefacción del ambiente.
- Se requieren 10 unidades de energía para calentamiento de agua, 30 unidades para calefacción del ambinete y 20 unidades para iluminación y equipos eléctricos.
- Los requerimientos de iluminación y equipos eléctricos sólo se pueden satisfacer con energía eléctrica a un costo de \$50 por unidad.

	Electricidad	Gas	Solar
Calentamiento de agua	90	60	30
Calefacción ambiente	80	50	40

Cuadro: Costos por unidad (\$/unidad)

• Variables?

- Variables?
 - ► Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad

- Variables?
 - ▶ Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
 - \blacktriangleright Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.

• Variables?

- ▶ Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
- ▶ Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.
- $ightharpoonup x_{ea}, x_{eh}, x_{eq}, x_{ga}, x_{gh}, x_{gq}, x_{sa}, x_{sh}, x_{sq}.$

- Variables?
 - ightharpoonup Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
 - ightharpoonup Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.
 - $ightharpoonup x_{ea}, x_{eh}, x_{eq}, x_{ga}, x_{gh}, x_{gq}, x_{sa}, x_{sh}, x_{sq}.$
- Función objetivo?

- Variables?
 - ▶ Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
 - ▶ Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.
 - $ightharpoonup x_{ea}, x_{eh}, x_{eq}, x_{ga}, x_{gh}, x_{gq}, x_{sa}, x_{sh}, x_{sq}.$
- Función objetivo?

$$\min \quad 90x_{ea} + 80x_{eh} + 60x_{ga} + 50x_{gh} + 30x_{sa} + 40x_{sh}$$

- Variables?
 - ightharpoonup Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
 - ▶ Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.
 - $x_{ea}, x_{eh}, x_{eq}, x_{ga}, x_{gh}, x_{gq}, x_{sa}, x_{sh}, x_{sq}.$
- Función objetivo?

$$\min \quad 90x_{ea} + 80x_{eh} + 60x_{ga} + 50x_{gh} + 30x_{sa} + 40x_{sh}$$

• Restricciones?

- Variables?
 - ightharpoonup Fuentes: g: gas, s: energía solar, e: electricidad
 - ▶ Usos: a: calentamiento de agua, h: calentamiento de ambiente y q: equipos eléctricos e iluminación.
 - $ightharpoonup x_{ea}, x_{eh}, x_{eq}, x_{ga}, x_{gh}, x_{gq}, x_{sa}, x_{sh}, x_{sq}.$
- Función objetivo?

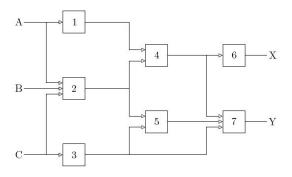
$$\min \quad 90x_{ea} + 80x_{eh} + 60x_{ga} + 50x_{gh} + 30x_{sa} + 40x_{sh}$$

• Restricciones?

$$\begin{split} & \text{m\'in} & 90x_{ea} + 80x_{eh} + 60x_{ga} + 50x_{gh} + 30x_{sa} + 40x_{sh} \\ & \text{sujeto a} & x_{sa} + x_{sh} \leq 30 \\ & x_{ga} + x_{ea} + x_{sa} \geq 10 \\ & x_{gh} + x_{eh} + x_{sh} \geq 30 \\ & x_{ea}, x_{eh}, x_{ga}, x_{gh}, x_{sa}, x_{sh} \geq 0 \end{split}$$

- (ロ) (個) (注) (注) 注 り(()

Ejemplo: Circuito Digital [Boyd et al., 2007]



Queremos maximizar velocidad (minimizar retardo) bajo restricciones de potencia y área.

• D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .
- $R_i \propto a_i \quad C_i \propto \frac{1}{a_i}$

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .
- $R_i \propto a_i \quad C_i \propto \frac{1}{a_i}$

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .
- $R_i \propto a_i \quad C_i \propto \frac{1}{a_i}$

• Minimizar $D = \max\{D_1 + D_4 + D_6, D_1 + D_4 + D_7, D_2 + D_4 + D_6, D_2 + D_4 + D_7, D_2 + D_5 + D_7, D_3 + D_5 + D_6, D_3 + D_7\}$

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .
- $R_i \propto a_i \quad C_i \propto \frac{1}{a_i}$

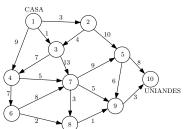
- Minimizar $D = \max\{D_1 + D_4 + D_6, D_1 + D_4 + D_7, D_2 + D_4 + D_6, D_2 + D_4 + D_7, D_2 + D_5 + D_7, D_3 + D_5 + D_6, D_3 + D_7\}$
- sujeto a
 - ▶ Restricción de área: $\sum_i a_i \leq A^{max}$

- D_i :Retardo de compuerta i, a_i :área de compuerta i, P_i potencia disipada por compuerta i.
- $D_i \approx R_i \sum_j C_j$, $P_i \propto a_i$, f_i .
- $R_i \propto a_i \quad C_i \propto \frac{1}{a_i}$

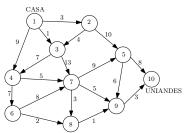
- Minimizar $D = \max\{D_1 + D_4 + D_6, D_1 + D_4 + D_7, D_2 + D_4 + D_6, D_2 + D_4 + D_7, D_2 + D_5 + D_7, D_3 + D_5 + D_6, D_3 + D_7\}$
- sujeto a
 - ▶ Restricción de área: $\sum_i a_i \leq A^{max}$
 - ▶ Restricción de potencia: $\sum_i P_i \leq P^{max}$.

Ejemplo: El problema de la ruta más corta

Ejemplo: El problema de la ruta más corta



Ejemplo: El problema de la ruta más corta

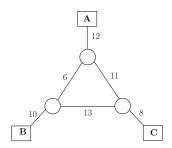


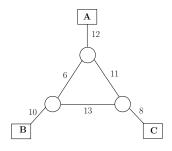
$$\min \sum_{(i,j)\in E} c_{ij}x_{i-j}$$
 sujeto a
$$x_{1-2}+x_{1-3}+x_{1-4}=1$$

$$x_{5-10}+x_{9-10}=-1$$

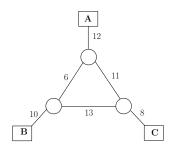
$$\sum_{j\to i} x_{j-i}-\sum_{i\to j} x_{i-j}=0,\quad i=2,3,4,5,6,7,8,9.$$

$$x_{i-j}\geq 0$$

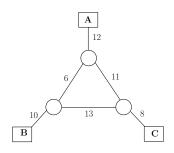




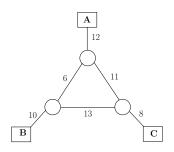
• Cada conexión requiere por lo menos dos unidades de ancho de banda



- Cada conexión requiere por lo menos dos unidades de ancho de banda
- Las conexiones $\mathbf{A} \mathbf{B}$, $\mathbf{B} \mathbf{C}$ y $\mathbf{A} \mathbf{C}$ pagan \$3, \$4 y \$2 por unidad de ancho de banda respectivamente.



- Cada conexión requiere por lo menos dos unidades de ancho de banda
- Las conexiones $\mathbf{A} \mathbf{B}$, $\mathbf{B} \mathbf{C}$ y $\mathbf{A} \mathbf{C}$ pagan \$3, \$4 y \$2 por unidad de ancho de banda respectivamente.
- Cada conexión se puede enrutar de dos formas, a lo largo de una ruta corta y a lo largo de una ruta larga, o por una combinación.



- Cada conexión requiere por lo menos dos unidades de ancho de banda
- Las conexiones $\mathbf{A} \mathbf{B}$, $\mathbf{B} \mathbf{C}$ y $\mathbf{A} \mathbf{C}$ pagan \$3, \$4 y \$2 por unidad de ancho de banda respectivamente.
- Cada conexión se puede enrutar de dos formas, a lo largo de una ruta corta y a lo largo de una ruta larga, o por una combinación.
- Usted como administrador de la red desea maximizar los ingresos.

$$x_{AB}^{c}, x_{AB}^{l}, x_{BC}^{c}, x_{BC}^{l}, x_{AC}^{c}, x_{AC}^{l}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

•

$$\label{eq:max_abs} \text{máx} \quad 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l$$

•

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

má

 $\max \quad 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l$ sujeto a

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

máx $3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l$ sujeto a $x_{AB}^c + x_{AC}^l + x_{BC}^c + x_{BC} < 10$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{aligned} &\text{m\'ax} & & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ &\text{sujeto a} & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \end{aligned}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{aligned} & \text{m\'ax} & & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ & \text{sujeto a} & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC}^c \leq 10 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & & & x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \end{aligned}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{aligned} & \text{máx} & & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ & \text{sujeto a} & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & & & x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \\ & & & & x_{AB}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 6 \end{aligned}$$

$$\boldsymbol{x}_{AB}^{c}, \boldsymbol{x}_{AB}^{l}, \boldsymbol{x}_{BC}^{c}, \boldsymbol{x}_{BC}^{l}, \boldsymbol{x}_{AC}^{c}, \boldsymbol{x}_{AC}^{l}$$

$$\begin{aligned} & \text{m\'ax} & & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ & \text{sujeto a} & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & & & x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \\ & & & x_{AB}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 6 \\ & & & x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{AC}^l \leq 13 \end{aligned}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{split} & \text{m\'ax} \quad 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ & \text{sujeto a} \quad x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & \quad x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & \quad x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \\ & \quad x_{AB}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 6 \\ & \quad x_{AB}^l + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 13 \\ & \quad x_{AB}^l + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 11 \end{split}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{aligned} & \text{m\'ax} & & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ & \text{sujeto a} & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & & & x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \\ & & & x_{AB}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 6 \\ & & & x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{AC}^l \leq 13 \\ & & & x_{AB}^l + x_{BC}^l + x_{AC}^c \leq 11 \\ & & & x_{AB}^c + x_{AB}^l \geq 2 \end{aligned}$$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

 $\max 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l$ sujeto a $x_{AB}^{c} + x_{AB}^{l} + x_{BC}^{c} + x_{BC} < 10$ $x_{AB}^{c} + x_{AB}^{l} + x_{AC}^{c} + x_{AC}^{l} < 12$ $x_{BC}^{c} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{c} + x_{AC}^{l} < 8$ $x_{AB}^{c} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{l} \le 6$ $x_{AB}^{l} + x_{BC}^{c} + x_{AC}^{l} \le 13$ $x_{AB}^{l} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{c} < 11$ $x_{AB}^{c} + x_{AB}^{l} > 2$ $x_{PC}^{c} + x_{PC}^{l} > 2$

$$x_{AB}^c, x_{AB}^l, x_{BC}^c, x_{BC}^l, x_{AC}^c, x_{AC}^l$$

$$\begin{array}{ll} \text{m\'ax} & 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l \\ \text{sujeto a} & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \leq 10 \\ & x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 12 \\ & x_{BC}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^c + x_{AC}^l \leq 8 \\ & x_{AB}^c + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 6 \\ & x_{AB}^l + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 13 \\ & x_{AB}^l + x_{BC}^l + x_{AC}^l \leq 11 \\ & x_{AB}^c + x_{AB}^l \geq 2 \\ & x_{BC}^c + x_{BC}^l \geq 2 \\ & x_{AC}^c + x_{AC}^l \geq 2 \end{array}$$

$$\boldsymbol{x}_{AB}^{c}, \boldsymbol{x}_{AB}^{l}, \boldsymbol{x}_{BC}^{c}, \boldsymbol{x}_{BC}^{l}, \boldsymbol{x}_{AC}^{c}, \boldsymbol{x}_{AC}^{l}$$

 $\max 3x_{AB}^c + 3x_{AB}^l + 2x_{BC}^c + 2x_{BC}^l + 4x_{AC}^c + 4x_{AC}^l$ sujeto a $x_{AB}^c + x_{AB}^l + x_{BC}^c + x_{BC} \le 10$ $x_{AB}^{c} + x_{AB}^{l} + x_{AC}^{c} + x_{AC}^{l} < 12$ $x_{BC}^{c} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{c} + x_{AC}^{l} < 8$ $x_{AB}^{c} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{l} < 6$ $x_{AB}^{l} + x_{BC}^{c} + x_{AC}^{l} \le 13$ $x_{AB}^{l} + x_{BC}^{l} + x_{AC}^{c} < 11$ $x_{AB}^{c} + x_{AB}^{l} > 2$ $x_{BC}^{c} + x_{BC}^{l} \ge 2$ $x_{AC}^c + x_{AC}^l \ge 2$ $x_{AB}^{c}, x_{AB}^{l}, x_{BC}^{c}, x_{BC}^{l}, x_{AC}^{c}, x_{AC}^{l} \ge 0$

• Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)
- Precio unitario q.

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)
- \bullet Precio unitario q.
- Precio unitario de componente i es p_i .

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)
- Precio unitario q.
- Precio unitario de componente i es p_i .

Queremos resolver:

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)
- Precio unitario q.
- Precio unitario de componente i es p_i .

Queremos resolver:

$$\max_{(x_1, x_2, \dots, x_n)} qf(x_1, x_2, \dots, x_n) - p_1 x_1 - p_2 x_2 - \dots - p_n x_n.$$

- Determinar la mejor manera de combinar varios componentes para producir cierto producto.
- Cantidad de componente i es x_i .
- Función de producción $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ (cantidad producida)
- Precio unitario q.
- Precio unitario de componente i es p_i .

Queremos resolver:

$$\max_{(x_1,x_2,\dots,x_n)} qf(x_1,x_2,\dots,x_n) - p_1x_1 - p_2x_2 - \dots - p_nx_n.$$

Posibles restricciones?



$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

• Sistema lineal de tiempo discreto:

$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

• Para un $\mathbf{x}[0]$ dado queremos escoger la señal de control $\mathbf{u}[k]$ de tal forma que el estado $\mathbf{x}[k]$ sea pequeño , gastando la menor energía posible.

$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

- Para un $\mathbf{x}[0]$ dado queremos escoger la señal de control $\mathbf{u}[k]$ de tal forma que el estado $\mathbf{x}[k]$ sea pequeño , gastando la menor energía posible.
- Problema de optimización:

$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

- Para un $\mathbf{x}[0]$ dado queremos escoger la señal de control $\mathbf{u}[k]$ de tal forma que el estado $\mathbf{x}[k]$ sea pequeño , gastando la menor energía posible.
- Problema de optimización:

mín
$$\frac{1}{2} \sum_{k=1}^{N} \alpha \|\mathbf{x}[k]\|^2 + \beta \|\mathbf{u}[k]\|^2$$

$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

- Para un $\mathbf{x}[0]$ dado queremos escoger la señal de control $\mathbf{u}[k]$ de tal forma que el estado $\mathbf{x}[k]$ sea pequeño , gastando la menor energía posible.
- Problema de optimización:

• Sistema lineal de tiempo discreto:

$$\mathbf{x}[k] = \mathbf{A}\mathbf{x}[k-1] + \mathbf{B}\mathbf{u}[k]$$

- Para un $\mathbf{x}[0]$ dado queremos escoger la señal de control $\mathbf{u}[k]$ de tal forma que el estado $\mathbf{x}[k]$ sea pequeño , gastando la menor energía posible.
- Problema de optimización:

• Programación cuadrática.

Ejemplo: QP

$$\begin{aligned} & & \text{m\'in} & & \frac{1}{2}\mathbf{x}^T\mathbf{Q}\mathbf{x} \\ & & \text{sujeto a} & & \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \end{aligned}$$

Ejemplo: QP

$$\begin{aligned} & & \text{m\'in} & & \frac{1}{2}\mathbf{x}^T\mathbf{Q}\mathbf{x} \\ & & \text{sujeto a} & & \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b} \end{aligned}$$

con $\mathbf{Q} > 0$ y \mathbf{A} de rango completo.

• Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.

- \bullet Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.

- \bullet Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:

- \bullet Deuda de $US\$10,\!000$ en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:
 - Disminuir deuda.

- Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:
 - Disminuir deuda.
 - 2 Tener pagos manejables.

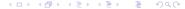
- Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:
 - 1 Disminuir deuda.
 - 2 Tener pagos manejables.
- Sistema dinámico:

$$x_k = 1,02x_{k-1} - u_k$$
 $k = 1, 2, \dots, 10.$

- Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:
 - Disminuir deuda.
 - 2 Tener pagos manejables.
- Sistema dinámico:

$$x_k = 1.02x_{k-1} - u_k$$
 $k = 1, 2, \dots, 10.$

Nivel de deuda.



- Deuda de US\$10,000 en tarjeta de crédito.
- Tasa de interes del 2%.
- Queremos hacer pagos durante 10 meses de manera que podamos:
 - 1 Disminuir deuda.
 - 2 Tener pagos manejables.
- Sistema dinámico:

$$x_k = 1,02x_{k-1} - \mathbf{u_k}$$
 $k = 1, 2, \dots, 10.$

- ▶ Nivel de deuda.
- Pago mensual.

$$\min \quad \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{10} \left(\alpha x_k^2 + \beta u_k^2 \right)$$

sujeto a
$$x_k = 1,02x_{k-1} - u_k$$
 $k = 1,2,...,10$, $x_0 = 10000$

$$\min \quad \frac{1}{2} \sum_{k=1}^{10} \left(\alpha x_k^2 + \beta u_k^2 \right)$$

sujeto a $x_k = 1,02x_{k-1} - u_k$ $k = 1, 2, ..., 10, x_0 = 10000$

$$\mathbf{x}^{T} = [x_{1}, \dots, x_{10}, u_{1}, \dots, u_{10}] \qquad \mathbf{Q} = \begin{bmatrix} \alpha \mathbf{I} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \beta \mathbf{I} \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 0 & -1 & \cdots & 0 \\ -1,02 & 1 & \vdots & & -1 & & \vdots \\ & \ddots & \ddots & & \vdots & & \ddots \\ 0 & & -1,02 & 1 & 0 & \cdots & & -1 \end{bmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 10200 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\min \quad \frac{1}{2} \sum_{k=1}^{10} \left(\alpha x_k^2 + \beta u_k^2 \right)$$

sujeto a $x_k = 1,02x_{k-1} - u_k$ $k = 1, 2, ..., 10, x_0 = 10000$

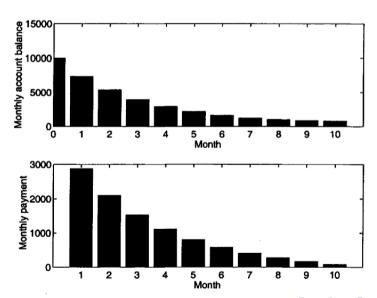
$$\mathbf{x}^{T} = \begin{bmatrix} x_{1}, \dots, x_{10}, u_{1}, \dots, u_{10} \end{bmatrix} \qquad \mathbf{Q} = \begin{bmatrix} \alpha \mathbf{I} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \beta \mathbf{I} \end{bmatrix}$$

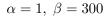
$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 0 & -1 & \cdots & 0 \\ -1,02 & 1 & \vdots & & -1 & & \vdots \\ & \ddots & \ddots & & \vdots & & \ddots \\ 0 & & -1,02 & 1 & 0 & \cdots & & -1 \end{bmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 10200 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

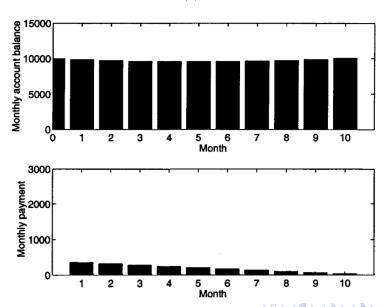
$$\mathbf{x}^* = \mathbf{Q}^{-1} \mathbf{A}^T (\mathbf{A} \mathbf{Q}^{-1} \mathbf{A}^T)^{-1} \mathbf{b}$$



$$\alpha = 1, \ \beta = 10$$







• Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada:

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:
 - P(longitud > 5) = 0.3

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:
 - ightharpoonup P(longitud > 5)=0.3
 - ► P(termina en a)=0.12

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:
 - ightharpoonup P(longitud > 5)=0.3
 - ► P(termina en a)=0.12
 - ightharpoonup P(comienza con a) = 0.05

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:
 - ightharpoonup P(longitud > 5)=0.3
 - ▶ P(termina en a)=0.12
 - ightharpoonup P(comienza con a) = 0.05
 - •

- Queremos modelar la distribución de palabras en el idioma español.
- Si no sabemos nada: distribución uniforme.
- Suponga que podemos recolectar estadísticas:
 - ightharpoonup P(longitud > 5)=0.3
 - ► P(termina en a)=0.12
 - P(comienza con a) = 0.05
 - •
- Qué distribución debemos escoger?

 \bullet Sea S el conjunto de palabras.

- ullet Sea S el conjunto de palabras.
- \bullet Para palabras $x \in S$ medimos las características:

- \bullet Sea S el conjunto de palabras.
- Para palabras $x \in S$ medimos las características:

$$T_1(x) = \begin{cases} 1 & \text{longitud de } x > 5 \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

- ullet Sea S el conjunto de palabras.
- Para palabras $x \in S$ medimos las características:

$$T_1(x) = \begin{cases} 1 & \text{longitud de } x > 5 \ , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

$$T_2(x) = \begin{cases} 1 & \text{x comienza en a } , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

- ullet Sea S el conjunto de palabras.
- Para palabras $x \in S$ medimos las características:

$$T_1(x) = \begin{cases} 1 & \text{longitud de } x > 5 \ , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

$$T_2(x) = \begin{cases} 1 & \text{x comienza en a } , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

$$\vdots$$

- ullet Sea S el conjunto de palabras.
- Para palabras $x \in S$ medimos las características:

$$T_1(x) = \begin{cases} 1 & \text{longitud de } x > 5 \ , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

$$T_2(x) = \begin{cases} 1 & \text{x comienza en a } , \\ 0 & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

$$\vdots$$

• Querems encontrar una distribución que satisface las restricciones:

$$ET_1(x) = 0.3$$

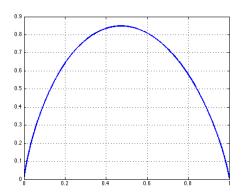
$$ET_2(x) = 0.12$$

$$\vdots$$

que sea tan aleatoria como sea posible.

Entropía

$$H(\mathbf{p}) = -\sum_{i=1}^{n} p_i \log p_i$$

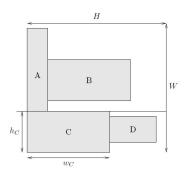


Ejemplo: Máxima Entropía

máx
$$-\sum_{i=1}^{n} p_i \log p_i$$

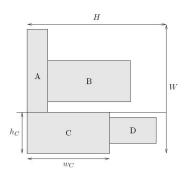
sujeto a $\sum_{i=1}^{n} T_j(x_i) p_i = m_i$
 $\sum_{i=1}^{n} p_i = 1, \quad p_i \ge 0$

Ejemplo: Floor Planning [Boyd et al., 2007]



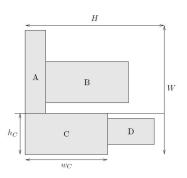
• Acomodar/deformar rectángulos, de manera que se ocupe menor área posible.

Ejemplo: Floor Planning [Boyd et al., 2007]



- Acomodar/deformar rectángulos, de manera que se ocupe menor área posible.
- En general, problema difícil.

Ejemplo: Floor Planning [Boyd et al., 2007]



- Acomodar/deformar rectángulos, de manera que se ocupe menor área posible.
- En general, problema difícil.
- Restricciones: A a la izquierda de B, C a la izquierda de D, (A,b) sobre (C,D).

• Variables:

• Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo:

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$
 - $W = \max\{w_A + w_B, w_C + w_D\}.$

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$
 - $W = \max\{w_A + w_B, w_C + w_D\}.$
- Restricciones:

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$
 - $W = \max\{w_A + w_B, w_C + w_D\}.$
- Restricciones:

$$h_A w_A = a$$
, $h_B w_B = b$, $h_C w_C = c$, $h_D w_D = d$.

- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$
 - $W = \max\{w_A + w_B, w_C + w_D\}.$
- Restricciones:

$$h_A w_A = a$$
, $h_B w_B = b$, $h_C w_C = c$, $h_D w_D = d$.

$$\frac{1}{\alpha_{max}} \le \frac{h_A}{w_A} \le \alpha_{max}, \dots, \frac{1}{\alpha_{max}} \le \frac{h_D}{w_D} \le \alpha_{max}$$

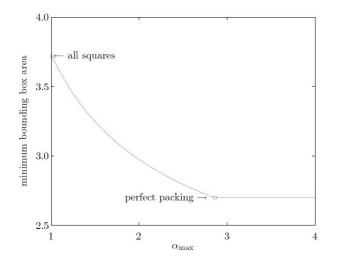
- Variables: $w_A, w_B, w_C, w_D, h_A, h_B, h_C, h_D$.
- Objetivo: Minimizar $W \times H$.
 - $H = \max\{h_A, h_B\} + \max\{h_C, h_D\}.$
 - $W = \max\{w_A + w_B, w_C + w_D\}.$
- Restricciones:

$$h_A w_A = a$$
, $h_B w_B = b$, $h_C w_C = c$, $h_D w_D = d$.

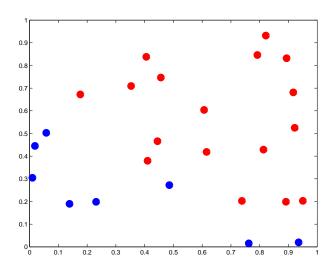
$$\frac{1}{\alpha_{max}} \le \frac{h_A}{w_A} \le \alpha_{max}, \dots, \frac{1}{\alpha_{max}} \le \frac{h_D}{w_D} \le \alpha_{max}$$

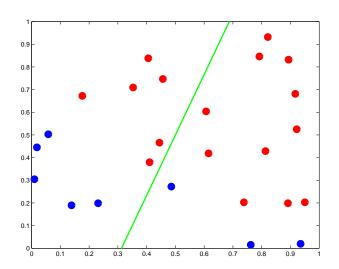
• Programa geométrico!

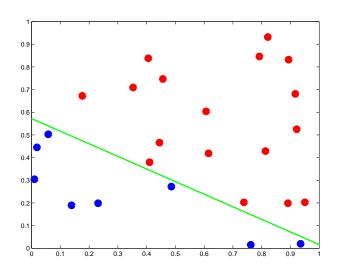
Soluciones para a = 0.2, b = 0.5, c = 1.5, d = 0.5.

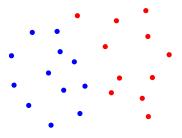


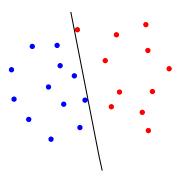
Ejemplo: Support Vector Machine

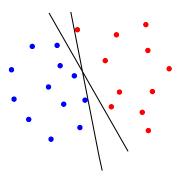


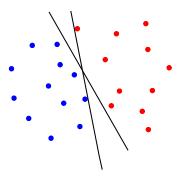




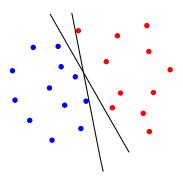








• Márgen: Distancia de un punto a la superficie de separación.



- Márgen: Distancia de un punto a la superficie de separación.
- Es deseable tener márgenes grandes.

• Hipótesis $h(\mathbf{x}) = \text{sign}(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle + b)$

- Hipótesis $h(\mathbf{x}) = \text{sign}(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle + b)$
- Separación:

- Hipótesis $h(\mathbf{x}) = \text{sign}(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle + b)$
- Separación:

$$\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \ge 1$$
 Si $y_i = 1$
 $\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \le -1$ Si $y_i = -1$

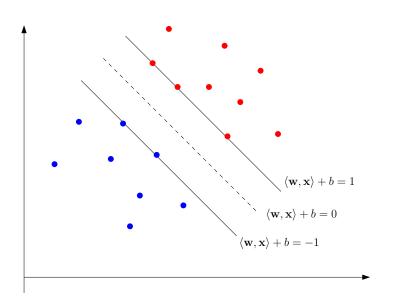
- Hipótesis $h(\mathbf{x}) = \text{sign}(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle + b)$
- Separación:

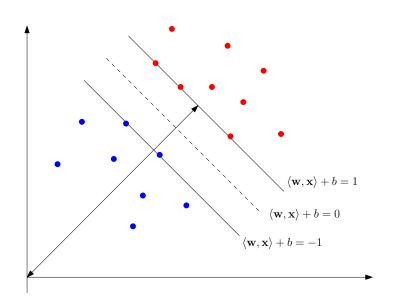
$$\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \ge 1$$
 Si $y_i = 1$
 $\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \le -1$ Si $y_i = -1$ $\} y_i (\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b) - 1 \ge 0 \quad \forall i$

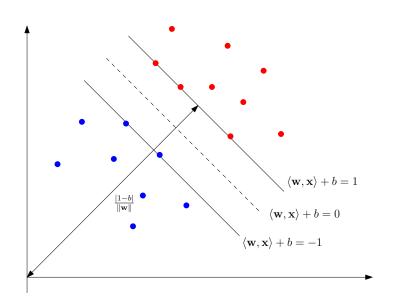
- Hipótesis $h(\mathbf{x}) = \text{sign}(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x} \rangle + b)$
- Separación:

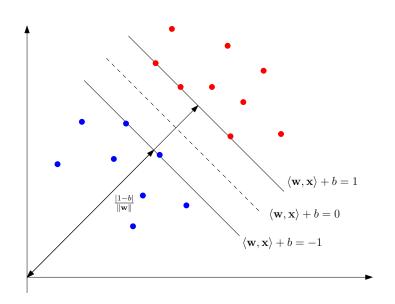
$$\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \ge 1$$
 Si $y_i = 1$
 $\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b \le -1$ Si $y_i = -1$ $\} y_i (\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b) - 1 \ge 0 \quad \forall i$

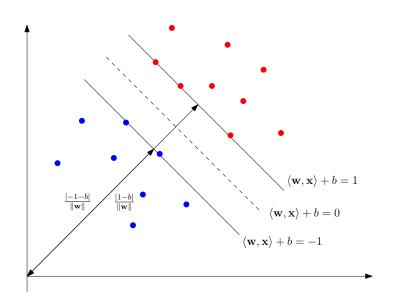
• Márgen?

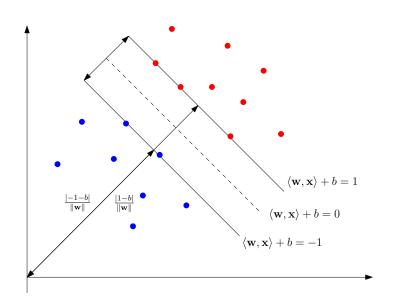


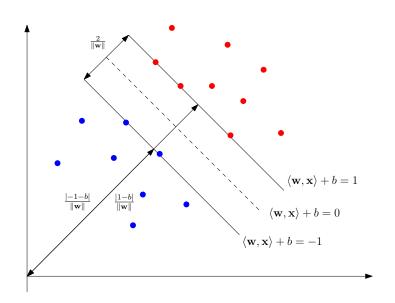












• Problema de optimización:

$$\min \quad \frac{1}{2} \|\mathbf{w}\|^2$$
 sujeto a $y_i (\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b) - 1 \ge 0 \quad i = 1, \dots, n$

• Problema de optimización:

mín
$$\frac{1}{2}\|\mathbf{w}\|^2$$
 sujeto a $y_i(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b) - 1 \ge 0$ $i = 1, \dots, n$

• Problema de programación cuadrática.

• Problema de optimización:

mín
$$\frac{1}{2}\|\mathbf{w}\|^2$$
 sujeto a $y_i\left(\langle \mathbf{w}, \mathbf{x}_i \rangle + b\right) - 1 \ge 0$ $i=1,\dots,n$

- Problema de programación cuadrática.
- Problema convexo

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

Sin restricciones.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- Sin restricciones.
- 2 Con restricciones:

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- Sin restricciones.
- ② Con restricciones:
 - Programación Lineal: $f(\mathbf{x}), g_i(\mathbf{x}), h_i(\mathbf{x})$ son lineales.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- Sin restricciones.
- ② Con restricciones:
 - Programación Lineal: $f(\mathbf{x}), g_i(\mathbf{x}), h_i(\mathbf{x})$ son lineales.
 - Programación No Lineal.

$$\min \quad f(\mathbf{x})$$
sujeto a
$$g_i(\mathbf{x}) \le a_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$h_i(\mathbf{x}) = b_i, \quad j = 1, \dots, q$$

- Sin restricciones.
- ② Con restricciones:
 - Programación Lineal: $f(\mathbf{x}), g_i(\mathbf{x}), h_i(\mathbf{x})$ son lineales.
 - Programación No Lineal.

Caso especial: Programación convexa: $f(\mathbf{x}), g_i(\mathbf{x})$ son funciones convexas, $h_i(\mathbf{x})$ son funciones lineales.



• Identificar.

- Identificar.
- Formular.

- Identificar.
- Formular.
- Resolver: Estudiar algoritmos!

- Identificar.
- Formular.
- Resolver: Estudiar algoritmos!
 - ▶ Llega a la solución?

- Identificar.
- Formular.
- Resolver: Estudiar algoritmos!
 - ► Llega a la solución?
 - ► Eficiencia (tiempo, memoria).

Boyd, S., Kim, S. J., Vandenberghe, L., and Hassibi, A. (2007).

A tutorial on geometric programming.

Optimization and Engineering, 8(1):67–127.

Fletcher, R. (1987).

Practical methods of optimization.

Wiley, 2 edition.