Fernando Lozano

Universidad de los Andes

9 de noviembre de 2022



1/36

• Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.

- Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.
- Clasificador combinado:

- Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.
- Clasificador combinado:
  - ▶ Obtener clasificadores  $h_1, h_2, \ldots, h_T$  minimizando error en diferentes versiones de los datos.

- Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.
- Clasificador combinado:
  - ▶ Obtener clasificadores  $h_1, h_2, \ldots, h_T$  minimizando error en diferentes versiones de los datos.
  - ► Formar combinación:

$$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i(\mathbf{x})$$

- Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.
- Clasificador combinado:
  - ▶ Obtener clasificadores  $h_1, h_2, \ldots, h_T$  minimizando error en diferentes versiones de los datos.
  - ► Formar combinación:

$$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i(\mathbf{x})$$

ightharpoonup Clasificar con el signo de f

$$h(\mathbf{x}) = \operatorname{signo}(f(\mathbf{x})) = \begin{cases} 1 & \text{si } f(\mathbf{x}) \ge 0 \\ 0 & \text{si } f(\mathbf{x}) < 0 \end{cases}$$

- Construir un clasificador combinando múltiples clasificadores.
- Clasificador combinado:
  - ▶ Obtener clasificadores  $h_1, h_2, \ldots, h_T$  minimizando error en diferentes versiones de los datos.
  - ► Formar combinación:

$$f(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i(\mathbf{x})$$

ightharpoonup Clasificar con el signo de f

$$h(\mathbf{x}) = \operatorname{signo}(f(\mathbf{x})) = \begin{cases} 1 & \text{si } f(\mathbf{x}) \ge 0 \\ 0 & \text{si } f(\mathbf{x}) < 0 \end{cases}$$

• Muy efectivos en la práctica.



• Bootstrapping (Efron, 1979):

- Bootstrapping (Efron, 1979):
  - ► Técnica para mejorar precisión de parámetros/estimativos.

- Bootstrapping (Efron, 1979):
  - ▶ Técnica para mejorar precisión de parámetros/estimativos.
  - Muestreo con remplazo.

- Bootstrapping (Efron, 1979):
  - ► Técnica para mejorar precisión de parámetros/estimativos.
  - ▶ Muestreo con remplazo.
  - ► Muestra~ población.

- Bootstrapping (Efron, 1979):
  - ► Técnica para mejorar precisión de parámetros/estimativos.
  - ▶ Muestreo con remplazo.
  - ► Muestra~ población.
- Clasificadores  $h_1, h_2, \ldots$  entrenados en muestras bootstrap de los datos de entrenamiento.

- Bootstrapping (Efron, 1979):
  - ► Técnica para mejorar precisión de parámetros/estimativos.
  - Muestreo con remplazo.
  - ► Muestra~ población.
- Clasificadores  $h_1, h_2, \ldots$  entrenados en muestras bootstrap de los datos de entrenamiento.
- Combinación por votación.

#### Algorithm 1 Bagging

for t = 1 to T do

Obtenga  $\mathcal{S}_t$  de  $\mathcal{S}$  muestreando con reemplazo.

$$h_t \leftarrow A(\mathcal{S}_t)$$

end for

Retorne  $f(x) = \text{votacion}\{h_t(x)\}$ 

ullet Aprendibilidad PAC: encontrar h que satisfaga:

$$\mathbf{P}\left(e(h) \geq \epsilon\right) \leq \delta$$

para cualquier distribución de los datos.

 $\bullet$  Aprendibilidad PAC: encontrar h que satisfaga:

$$\mathbf{P}\left(e(h) \ge \epsilon\right) \le \delta$$

para cualquier distribución de los datos.

 $\bullet$  Suponga que podemos encontrar  $h_d$ , que satisface la condición de aprendibilidad débil

$$\mathbf{P}\left(e(h_d) \ge \epsilon_0\right) \le \delta_0$$

para cualquier distribución de los datos.

ullet Aprendibilidad PAC: encontrar h que satisfaga:

$$\mathbf{P}\left(e(h) \ge \epsilon\right) \le \delta$$

para cualquier distribución de los datos.

 $\bullet$  Suponga que podemos encontrar  $h_d$ , que satisface la condición de aprendibilidad débil

$$\mathbf{P}\left(e(h_d) \ge \epsilon_0\right) \le \delta_0$$

para cualquier distribución de los datos.

• Es posible obtener aprendibilidad fuerte a partir de aprendibilidad débil?

ullet Aprendibilidad PAC: encontrar h que satisfaga:

$$\mathbf{P}\left(e(h) \ge \epsilon\right) \le \delta$$

para cualquier distribución de los datos.

 $\bullet$  Suponga que podemos encontrar  $h_d$ , que satisface la condición de aprendibilidad débil

$$\mathbf{P}\left(e(h_d) \ge \epsilon_0\right) \le \delta_0$$

para cualquier distribución de los datos.

- Es posible obtener aprendibilidad fuerte a partir de aprendibilidad débil?
- Si! (The strength of weak learnability, Schapire, 1996).



• Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

  - ②  $h_2 \leftarrow A(\mathcal{D}_2)$  donde  $\mathcal{D}_2$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_2}[h_1(x) \neq c(x)] = \frac{1}{2}$

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

  - $\bullet$   $h_2 \leftarrow A(\mathcal{D}_2)$  donde  $\mathcal{D}_2$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_2}[h_1(x) \neq c(x)] = \frac{1}{2}$
  - $\bullet$   $h_3 \leftarrow A(\mathcal{D}_3)$  donde  $\mathcal{D}_3$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_3} [h_1(x) \neq h_2(x)] = 1$

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

  - $\bullet$   $h_2 \leftarrow A(\mathcal{D}_2)$  donde  $\mathcal{D}_2$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_2}[h_1(x) \neq c(x)] = \frac{1}{2}$
  - **③**  $h_3 \leftarrow A(\mathcal{D}_3)$  donde  $\mathcal{D}_3$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_3}[h_1(x) \neq h_2(x)] = 1$

Retorna  $h(x) = \text{mayoría}(h_1(x), h_2(x), h_3(x))$ 

- Suponga que existe un algoritmo A, que toma datos  $\{x_i, y_i\} \sim \mathcal{D}$ , y retorna h, con  $e(h) \leq \beta$ , para cualquier  $\mathcal{D}$ .
- Podemos pedir datos  $(x_i, y_i)$  a un oráculo  $EX(c, \mathcal{D})$ .
- Algoritmo modesto:

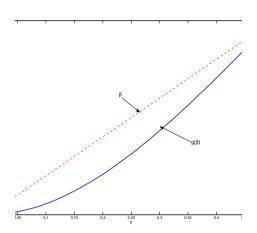
  - ②  $h_2 \leftarrow A(\mathcal{D}_2)$  donde  $\mathcal{D}_2$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_2}[h_1(x) \neq c(x)] = \frac{1}{2}$
  - **③**  $h_3 \leftarrow A(\mathcal{D}_3)$  donde  $\mathcal{D}_3$  es tal que  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}_3}[h_1(x) \neq h_2(x)] = 1$

Retorna  $h(x) = \text{mayoria}(h_1(x), h_2(x), h_3(x))$ 

• Se puede mostrar

$$\mathbf{P}_{\mathcal{D}} [h_1(x) \neq c(x)] \leq \beta 
\mathbf{P}_{\mathcal{D}_2} [h_2(x) \neq c(x)] \leq \beta 
\mathbf{P}_{\mathcal{D}_3} [h_3(x) \neq c(x)] \leq \beta$$

$$\Rightarrow \mathbf{P}_{\mathcal{D}} [h(x) \neq c(x)] \leq 3\beta^2 - 2\beta^3$$



• Asumimos que A retorna h con  $e(h) \leq \beta < \frac{1}{2}$ , para cualquier distribución  $\mathcal{D}$ .

8/36

- Asumimos que A retorna h con  $e(h) \leq \beta < \frac{1}{2}$ , para cualquier distribución  $\mathcal{D}$ .
- Queremos tener  $e(h) \leq \varepsilon$

8/36

- Asumimos que A retorna h con  $e(h) \leq \beta < \frac{1}{2}$ , para cualquier distribución  $\mathcal{D}$ .
- Queremos tener  $e(h) \le \varepsilon$
- $\bullet$  Si algoritmo débil garantiza  $e(h) \leq g^{-1}(\varepsilon) > \varepsilon$

- Asumimos que A retorna h con  $e(h) \leq \beta < \frac{1}{2}$ , para cualquier distribución  $\mathcal{D}$ .
- Queremos tener  $e(h) \le \varepsilon$
- Si algoritmo débil garantiza  $e(h) \leq g^{-1}(\varepsilon) > \varepsilon \Rightarrow$  aplicamos algoritmo modesto.

- Asumimos que A retorna h con  $e(h) \leq \beta < \frac{1}{2}$ , para cualquier distribución  $\mathcal{D}$ .
- Queremos tener  $e(h) \leq \varepsilon$
- Si algoritmo débil garantiza  $e(h) \leq g^{-1}(\varepsilon) > \varepsilon \Rightarrow$  aplicamos algoritmo modesto.
- Si no, podemos aplicar algoritmo modesto recursivamente.

**Algorithm 2** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

**Algorithm 3** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

if  $\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$  then

#### **Algorithm 4** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

if  $\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$  then

Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$ 

#### **Algorithm 5** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

if  $\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$  then Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$ end if

### **Algorithm 6** Algoritmo BoostingFuerte $(\varepsilon, \mathcal{D}')$

if 
$$\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$$
 then  
Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$   
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$ 

### **Algorithm 7** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

if 
$$\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$$
 then  
Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$   
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$   
 $h_1 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_1)$ 

### **Algorithm 8** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

if 
$$\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$$
 then  
Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$   
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$   
 $h_1 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_1)$   
 $h_2 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_2)$ 

#### **Algorithm 9** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

Retorne 
$$AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$$
  
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$   
 $h_1 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_1)$   
 $h_2 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_2)$   
 $h_3 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_3)$ 

if  $\varepsilon > \varepsilon_{WL}$  then

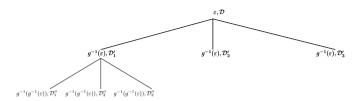
#### **Algorithm 10** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

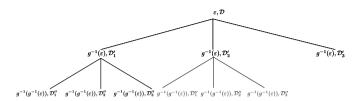
if 
$$\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$$
 then  
Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$   
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$   
 $h_1 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_1)$   
 $h_2 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_2)$   
 $h_3 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_3)$   
 $h \leftarrow \text{mayoria}(h_1, h_2, h_3)$ 

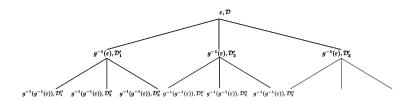
#### **Algorithm 11** Algoritmo BoostingFuerte( $\varepsilon, \mathcal{D}'$ )

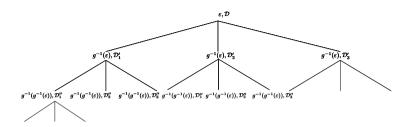
if 
$$\varepsilon \geq \varepsilon_{WL}$$
 then  
Retorne  $AD(\varepsilon, \mathcal{D}')$   
end if  
 $\beta \leftarrow g^{-1}(\varepsilon)$   
 $h_1 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_1)$   
 $h_2 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_2)$   
 $h_3 \leftarrow \text{BoostingFuerte}(\beta, \mathcal{D}'_3)$   
 $h \leftarrow \text{mayoria}(h_1, h_2, h_3)$   
Retorne  $h$ 

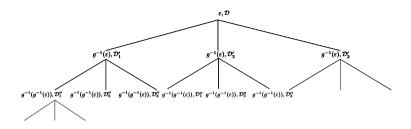




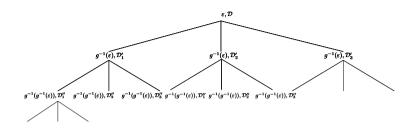




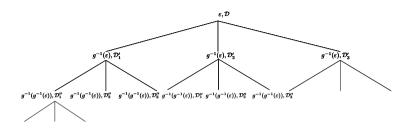




• Eficiencia?



- Eficiencia?
  - ▶ Profundidad del árbol de recursión?



- Eficiencia?
  - ▶ Profundidad del árbol de recursión?
  - ▶ Número de llamadas a  $EX(c, \mathcal{D})$ ?

• Requierer oráculo.

- Requierer oráculo.
- Genera estructura no regular.

- Requierer oráculo.
- Genera estructura no regular.
- Requiere conocer garantía de error del algoritmo débil.

- Requierer oráculo.
- Genera estructura no regular.
- Requiere conocer garantía de error del algoritmo débil.
- No es práctico.

- Requierer oráculo.
- Genera estructura no regular.
- Requiere conocer garantía de error del algoritmo débil.
- No es práctico.

• Datos  $S = \{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ , con  $\mathbf{x}_i \in \mathcal{X}$  y  $y_i \in \{-1, 1\}$ 

- Datos  $S = \{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ , con  $\mathbf{x}_i \in \mathcal{X}$  y  $y_i \in \{-1, 1\}$
- Asociamos a los datos un vector de pesos  $D = \{D_1, D_2, \dots, D_n\}.$

- Datos  $S = \{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ , con  $\mathbf{x}_i \in \mathcal{X}$  y  $y_i \in \{-1, 1\}$
- Asociamos a los datos un vector de pesos  $D = \{D_1, D_2, \dots, D_n\}$ .
- $\{D_1, D_2, \dots, D_n\}$  es una distribución, es decir

$$D_i \ge 0 \quad \text{y} \quad \sum_{i=1}^n D_i = 1$$

- Datos  $S = \{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ , con  $\mathbf{x}_i \in \mathcal{X}$  y  $y_i \in \{-1, 1\}$
- Asociamos a los datos un vector de pesos  $D = \{D_1, D_2, \dots, D_n\}.$
- $\{D_1, D_2, \dots, D_n\}$  es una distribución, es decir

$$D_i \ge 0 \quad \text{y} \quad \sum_{i=1}^n D_i = 1$$

• Clase de hipótesis base:  $h \in \mathcal{H}$ , y  $h: \mathcal{X} \longrightarrow \{-1, 1\}$ 

- Datos  $S = \{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ , con  $\mathbf{x}_i \in \mathcal{X}$  y  $y_i \in \{-1, 1\}$
- Asociamos a los datos un vector de pesos  $D = \{D_1, D_2, \dots, D_n\}.$
- $\{D_1, D_2, \dots, D_n\}$  es una distribución, es decir

$$D_i \ge 0 \quad \text{y} \quad \sum_{i=1}^n D_i = 1$$

- Clase de hipótesis base:  $h \in \mathcal{H}$ , y  $h : \mathcal{X} \longrightarrow \{-1, 1\}$
- $\bullet$  Error pesado de una hipótesis h de acuerdo a D:

$$e_D(h) = \sum_{i=1}^n D_i I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} = \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \ne y_i} D_i$$

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

• AdaBoost procede en una serie de rondas  $1, 2, \ldots$ , en las que obtiene hipótesis  $h_1, h_2, \ldots$ 

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

- AdaBoost procede en una serie de rondas  $1, 2, \ldots$ , en las que obtiene hipótesis  $h_1, h_2, \ldots$
- En la primera ronda se llama A con la distribución uniforme  $D_i = \frac{1}{n}, i = 1, 2, \dots, n$ .

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

 $h_1,h_2,\ldots$ 

• AdaBoost procede en una serie de rondas 1, 2, ..., en las que obtiene hipótesis

- En la primera ronda se llama A con la distribución uniforme  $D_i = \frac{1}{n}, i = 1, 2, \dots, n$ .
- $\bullet$  En la siguiente ronda se modifica D:

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

 $h_1,h_2,\ldots$ 

• AdaBoost procede en una serie de rondas 1, 2, ..., en las que obtiene hipótesis

- En la primera ronda se llama A con la distribución uniforme  $D_i = \frac{1}{n}, i = 1, 2, \dots, n$ .
- $\bullet$  En la siguiente ronda se modifica D:

$$D_i \begin{cases} \text{aumenta} & \text{si } h_1(\mathbf{x}) \neq y_i, \\ \text{disminuye} & \text{si } h_1(\mathbf{x}) = y_i. \end{cases}$$

$$e_D(h) < \frac{1}{2}$$

 $h_1,h_2,\ldots$ 

• AdaBoost procede en una serie de rondas 1, 2, ..., en las que obtiene hipótesis

- En la primera ronda se llama A con la distribución uniforme  $D_i = \frac{1}{n}, i = 1, 2, \dots, n$ .
- $\bullet$  En la siguiente ronda se modifica D:

$$D_i \begin{cases} \text{aumenta} & \text{si } h_1(\mathbf{x}) \neq y_i, \\ \text{disminuye} & \text{si } h_1(\mathbf{x}) = y_i. \end{cases}$$

• Se itera este procedimiento, modificando los pesos en cada ronda de acuerdo a la hipótesis de la ronda anterior.

• Construir  $f(\mathbf{x})$  para minimizar

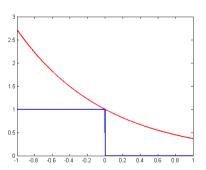
$$e(f) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

• Construir  $f(\mathbf{x})$  para minimizar

$$e(f) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)} \ge \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}}$$

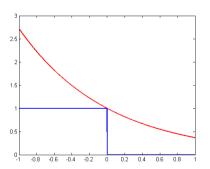
• Construir  $f(\mathbf{x})$  para minimizar

$$e(f) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)} \ge \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}}$$



• Construir  $f(\mathbf{x})$  para minimizar

$$e(f) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)} \ge \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}}$$



• Minimizar función de costo de los márgenes en los datos.



• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k - 1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k - 1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k - 1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

$$e(f_k) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k-1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

$$e(f_k) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$
$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i) - y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k-1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

$$e(f_k) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i) - y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k-1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{j=1}^k \alpha_j h_j$ .

$$e(f_k) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i) - y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \left( \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} \right) \sum_{i=1}^n \left( \frac{e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)}}{\sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)}} \right) e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

• Suponga que conocemos  $\alpha_j, h_j$  para  $j = 1, 2, \dots, k-1$ , y queremos hallar  $\alpha_k$  y  $h_k$ . Denote  $f_k = \sum_{i=1}^k \alpha_i h_i$ .

$$e(f_k) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i) - y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \left( \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} \right) \sum_{i=1}^n \left( \frac{e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)}}{\sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)}} \right) e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$= \frac{1}{n} \left( \sum_{i=1}^n e^{-y_i f_{k-1}(\mathbf{x}_i)} \right) \sum_{i=1}^n D_i e^{-y_i \alpha_k h_k(\mathbf{x}_i)}$$

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)}$$

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)}$$

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)} = \sum_{i: y_i \neq h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{\alpha} + \sum_{i: y_i = h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{-\alpha}$$

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)} = \sum_{i:y_i \neq h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{\alpha} + \sum_{i:y_i = h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{-\alpha}$$
$$= e_D(h) e^{\alpha} + (1 - e_D(h)) e^{-\alpha}$$

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)} = \sum_{i: y_i \neq h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{\alpha} + \sum_{i: y_i = h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{-\alpha}$$
$$= e_D(h) e^{\alpha} + (1 - e_D(h)) e^{-\alpha}$$

•  $h = \arg\min_{g \in \mathcal{H}} e_D(g)$ 

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)} = \sum_{i: y_i \neq h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{\alpha} + \sum_{i: y_i = h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{-\alpha}$$
$$= e_D(h) e^{\alpha} + (1 - e_D(h)) e^{-\alpha}$$

•  $h = \arg\min_{g \in \mathcal{H}} e_D(g) \Longrightarrow \text{Aprendiz d\'ebil}$ 

$$\sum_{i=1}^{n} D_i e^{-y_i \alpha h(\mathbf{x}_i)} = \sum_{i: y_i \neq h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{\alpha} + \sum_{i: y_i = h(\mathbf{x}_i)} D_i e^{-\alpha}$$
$$= e_D(h) e^{\alpha} + (1 - e_D(h)) e^{-\alpha}$$

- $h = \arg\min_{g \in \mathcal{H}} e_D(g) \Longrightarrow \text{Aprendiz débil}$
- Con h fija, encontramos  $\alpha$  derivando e igualando a cero:

$$\alpha = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - e_D}{e_D} \right)$$

### Algorithm 12 AdaBoost

 $D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$ 

### Algorithm 13 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$$
  
for  $t = 1 \text{ to } T \text{ do}$ 

### Algorithm 14 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n$$
 para  $i = 1 \dots n$ .  
for  $t = 1$  to  $T$  do  
 $h_t \leftarrow A(S, D_t)$ .

#### Algorithm 15 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$$
  
for  $t = 1$  to  $T$  do  
 $h_t \leftarrow A(S, D_t).$   
 $\epsilon_t = \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i).$ 

### Algorithm 16 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$$
for  $t = 1$  to  $T$  do
$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

$$\epsilon_t = \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i).$$

$$\alpha_t = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t} \right)$$

### Algorithm 17 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$$

$$\mathbf{for } t = 1 \text{ to } T \text{ do}$$

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

$$\epsilon_t = \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i).$$

$$\alpha_t = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t} \right)$$
Actualice D:  $D_{t+1}(i) = \frac{D_t(i) \exp(-\alpha_t y_i h_t(x_i))}{Z_t}$ 

#### Algorithm 18 AdaBoost

$$D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n.$$
for  $t = 1$  to  $T$  do
$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

$$\epsilon_t = \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i).$$

$$\alpha_t = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t} \right)$$
Actualice D:  $D_{t+1}(i) = \frac{D_t(i) \exp(-\alpha_t y_i h_t(x_i))}{Z_t}$ 
Donde  $Z_t$  normaliza  $D$  de manera que  $\sum_{i=1}^t D_{t+1}(i) = 1$ .

#### Algorithm 19 AdaBoost

$$\begin{split} D_1(i) &= 1/n \text{ para } i = 1 \dots n. \\ \text{for } t &= 1 \text{ to } T \text{ do} \\ h_t &\leftarrow A(S, D_t). \\ \epsilon_t &= \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i). \\ \alpha_t &= \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t} \right) \\ \text{Actualice D: } D_{t+1}(i) &= \frac{D_t(i) \exp(-\alpha_t y_i h_t(x_i))}{Z_t} \\ \text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que } \sum_{i=1}^t D_{t+1}(i) = 1. \\ \text{end for} \end{split}$$

#### Algorithm 20 AdaBoost

$$\begin{aligned} D_1(i) &= 1/n \text{ para } i = 1 \dots n. \\ \text{for } t &= 1 \text{ to } T \text{ do} \\ h_t &\leftarrow A(S, D_t). \\ \epsilon_t &= \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i). \\ \alpha_t &= \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t} \right) \\ \text{Actualice D: } D_{t+1}(i) &= \frac{D_t(i) \exp(-\alpha_t y_i h_t(x_i))}{Z_t} \\ \text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que } \sum_{i=1}^t D_{t+1}(i) = 1. \\ \text{end for} \\ \text{Retorne } f(x) &= \sum_{i=1}^T \alpha_t h_t(x) \end{aligned}$$

#### Algorithm 21 AdaBoost

$$\begin{aligned} &D_1(i) = 1/n \text{ para } i = 1 \dots n. \\ &\textbf{for } t = 1 \text{ to } T \textbf{ do} \\ &h_t \leftarrow A(S, D_t). \\ &\epsilon_t = \sum_{i:h_t(X_i) \neq y_i} D_t(i). \\ &\alpha_t = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t} \right) \\ &\text{Actualice D: } D_{t+1}(i) = \frac{D_t(i) \exp(-\alpha_t y_i h_t(x_i))}{Z_t} \\ &\text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que } \sum_{i=1}^t D_{t+1}(i) = 1. \\ &\textbf{end for} \\ &\text{Retorne } f(x) = \sum_{i=1}^T \alpha_t h_t(x) \end{aligned}$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$e_{D_{t+1}}(h) = \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} D_{t+1}(i)$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$e_{D_{t+1}}(h) = \sum_{i:h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} D_{t+1}(i)$$
$$= \sum_{i:h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t}$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$e_{D_{t+1}}(h) = \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} D_{t+1}(i)$$

$$= \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} \frac{D_t(i) \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t}$$

$$= \frac{\epsilon_t \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}}}{\epsilon_t \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}} + (1 - \epsilon_t) \sqrt{\frac{\epsilon_t}{1 - \epsilon_t}}}$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$e_{D_{t+1}}(h) = \sum_{i:h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} D_{t+1}(i)$$

$$= \sum_{i:h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t}$$

$$= \frac{\epsilon_t\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{\epsilon_t\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}} + (1-\epsilon_t)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}$$

$$= \frac{\sqrt{\epsilon_t(1-\epsilon_t)}}{\sqrt{\epsilon_t(1-\epsilon_t)} + \sqrt{\epsilon_t(1-\epsilon_t)}}$$

$$D_{t+1}(i) = \begin{cases} \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{\epsilon_t}{1-\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i = h_t(\mathbf{x}_i) ,\\ \frac{D_t(i)\sqrt{\frac{1-\epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} & \text{si } y_i \neq h_t(\mathbf{x}_i) . \end{cases}$$

• El error pesado de  $h_t$  con respecto a  $D_{t+1}$ :

$$\begin{split} e_{D_{t+1}}(h) &= \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} D_{t+1}(i) \\ &= \sum_{i: h(\mathbf{x}_i) \neq y_i} \frac{D_t(i) \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}}}{Z_t} \\ &= \frac{\epsilon_t \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}}}{\epsilon_t \sqrt{\frac{1 - \epsilon_t}{\epsilon_t}} + (1 - \epsilon_t) \sqrt{\frac{\epsilon_t}{1 - \epsilon_t}}} \\ &= \frac{\sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)}}{\sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)} + \sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)}} = \frac{1}{2} \\ \end{split}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_{t} \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_{t} Z_t}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_t \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t} = \frac{e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

У

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_t \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t} = \frac{e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t}$$

luego:

$$\frac{1}{n}\sum_{i=1}^{n}I_{\{y_if(\mathbf{x}_i)\leq 0\}}\leq \prod_{t}Z_t$$

### Error empírico

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

У

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_t \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t} = \frac{e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t}$$

luego:

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \prod_{t} Z_t = \prod_{t} 2\sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)}$$

#### Error empírico

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

У

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_t \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t} = \frac{e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t}$$

luego:

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \prod_{t} Z_t = \prod_{t} 2\sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)}$$

• Si  $\epsilon_t < \frac{1}{2}$  el error empírico decrece exponencialmente!

#### Error empírico

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}$$

У

$$D_{t+1}(i) = \frac{e^{-\sum_t \alpha_t y_i h_t(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t} = \frac{e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)}}{n \prod_t Z_t}$$

luego:

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} I_{\{y_i f(\mathbf{x}_i) \le 0\}} \le \prod_{t} Z_t = \prod_{t} 2\sqrt{\epsilon_t (1 - \epsilon_t)}$$

- Si  $\epsilon_t < \frac{1}{2}$  el error empírico decrece exponencialmente!
- Si  $\epsilon_t < \frac{1}{2}$  el error empírico llega a cero en un número finito de pasos.

• Sea 
$$\mathcal{F} = \text{conv}(\mathcal{H}) = \left\{ f = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i : h \in \mathcal{H}, \alpha_t \ge 0, \sum_t \alpha_t = 1 \right\}$$

• Sea 
$$\mathcal{F} = \text{conv}(\mathcal{H}) = \left\{ f = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i : h \in \mathcal{H}, \alpha_t \ge 0, \sum_t \alpha_t = 1 \right\}$$

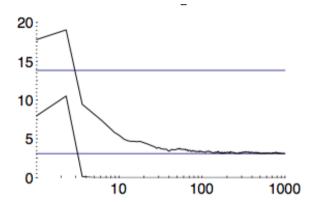
•  $VC(\mathcal{F}) \le 2(VC(\mathcal{H}) + 1)(T+1)log_2(e(T+1))$ 

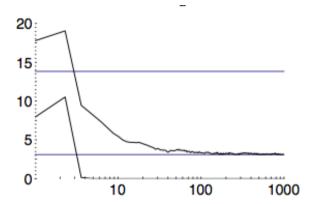
• Sea 
$$\mathcal{F} = \text{conv}(\mathcal{H}) = \left\{ f = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i : h \in \mathcal{H}, \alpha_i \geq 0, \sum_t \alpha_t = 1 \right\}$$

- $VC(\mathcal{F}) \le 2(VC(\mathcal{H}) + 1)(T+1)log_2(e(T+1))$
- Si  $VC(\mathcal{H}) < \infty$  entonces AdaBoost hace boosting en el modelo PAC.

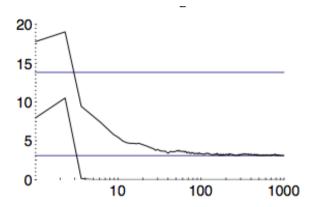
• Sea 
$$\mathcal{F} = \text{conv}(\mathcal{H}) = \left\{ f = \sum_{i=1}^{T} \alpha_i h_i : h \in \mathcal{H}, \alpha_t \ge 0, \sum_t \alpha_t = 1 \right\}$$

- $VC(\mathcal{F}) \le 2(VC(\mathcal{H}) + 1)(T+1)log_2(e(T+1))$
- Si  $VC(\mathcal{H}) < \infty$  entonces AdaBoost hace boosting en el modelo PAC.
- Sobreajuste de los datos de entrenamiento?

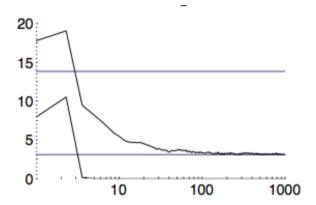




• Incluso cuando el error empírico es cero, error real disminuye.



- Incluso cuando el error empírico es cero, error real disminuye.
- Eventualmente puede producir sobreajuste para  $T \gg 1$ .



- Incluso cuando el error empírico es cero, error real disminuye.
- Eventualmente puede producir sobreajuste para  $T \gg 1$ .
- Sobreajuste con datos ruidosos.

• El márgen de f en  $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es  $m_i = y_i f(\mathbf{x}_i)$ .

- El márgen de f en  $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es  $m_i = y_i f(\mathbf{x}_i)$ .
- $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es incorrectamente clasificado si  $m_i < 0$ .

- El márgen de f en  $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es  $m_i = y_i f(\mathbf{x}_i)$ .
- $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es incorrectamente clasificado si  $m_i < 0$ .
- Si  $m_i > 0$ , podemos interprentar  $|m_i|$  como una medida de confianza.

- El márgen de f en  $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es  $m_i = y_i f(\mathbf{x}_i)$ .
- $(\mathbf{x}_i, y_i)$  es incorrectamente clasificado si  $m_i < 0$ .
- Si  $m_i > 0$ , podemos interprentar  $|m_i|$  como una medida de confianza.
- AdaBoost intenta minimizar una función de costo del márgen:

$$\phi(m_1, \dots, m_n) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i f(\mathbf{x}_i)} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-m_i}$$

#### Generalización de AdaBoost

#### Theorem (Schapire, Freund, Bartlett y Lee, 1998)

 $\forall \alpha \in (0,1)$  with probability at least  $1-\alpha$  for all  $f \in conv(\mathcal{H})$  the following inequality holds:

$$P\{(x,y):yf(x)\leq 0\}\leq$$

$$\inf_{\delta} \left[ P_n\{(x,y) : yf(x) \le \delta\} + \frac{C}{\sqrt{n}} \left( \frac{V(\mathcal{H}) \log^2(\frac{n}{V(\mathcal{H})})}{\delta^2} + \log(1/\alpha) \right)^{1/2} \right].$$

#### Generalización de AdaBoost

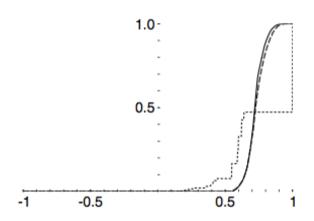
#### Theorem (Schapire, Freund, Bartlett y Lee, 1998)

 $\forall \alpha \in (0,1)$  with probability at least  $1-\alpha$  for all  $f \in conv(\mathcal{H})$  the following inequality holds:

$$P\{(x,y): yf(x) \le 0\} \le \inf_{\delta} \left[ P_n\{(x,y): yf(x) \le \delta\} + \frac{C}{\sqrt{n}} \left( \frac{V(\mathcal{H}) \log^2(\frac{n}{V(\mathcal{H})})}{\delta^2} + \log(1/\alpha) \right)^{1/2} \right].$$

• Un clasificador combinado con márgenes grandes puede tener probabilidad de error pequeña.

### Efecto de Adaboost en los márgenes



•  $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta de aprendizaje: minimizar  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}}[h(x) \neq y]$ .

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta de aprendizaje: minimizar  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}}[h(x) \neq y]$ .
- Multiclase y multietiqueta:

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta de aprendizaje: minimizar  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}}[h(x) \neq y]$ .
- Multiclase y multietiqueta:
  - $(x,Y), Y \subseteq \mathcal{Y}.$

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta de aprendizaje: minimizar  $\mathbf{P}_{\mathcal{D}}[h(x) \neq y]$ .
- Multiclase y multietiqueta:
  - $(x,Y), Y \subseteq \mathcal{Y}.$
  - ► Meta?

- $\mathcal{Y}$ : posibles etiquetas.
- $|\mathcal{Y}| = k \ge 2$ .
- Multiclase:
  - $(x,y), y \in \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta de aprendizaje: minimizar  $P_{\mathcal{D}}[h(x) \neq y]$ .
- Multiclase y multietiqueta:
  - $(x,Y), Y \subseteq \mathcal{Y}.$
  - ▶ Meta? depende del problema.

• Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$ 

- Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$
- Función de pérdida de Hamming:

$$\operatorname{hloss}_{\mathcal{D}}(h) = \frac{1}{k} \mathbf{E}_{\mathcal{D}} [|h(x) \triangle Y|]$$

- Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$
- Función de pérdida de Hamming:

$$\operatorname{hloss}_{\mathcal{D}}(h) = \frac{1}{k} \mathbf{E}_{\mathcal{D}} [|h(x) \triangle Y|]$$

 $\bullet$  Promedio del error en k problemas binarios.

- Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$
- Función de pérdida de Hamming:

$$\operatorname{hloss}_{\mathcal{D}}(h) = \frac{1}{k} \mathbf{E}_{\mathcal{D}} [|h(x) \triangle Y|]$$

- $\bullet$  Promedio del error en k problemas binarios.
- Para  $Y \subseteq \mathcal{Y}$  definimos:

$$Y[l] = \begin{cases} +1 & \text{si } l \in Y \\ -1 & \text{si } l \notin Y \end{cases}$$

- Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$
- Función de pérdida de Hamming:

$$\operatorname{hloss}_{\mathcal{D}}(h) = \frac{1}{k} \mathbf{E}_{\mathcal{D}} [|h(x) \triangle Y|]$$

- $\bullet$  Promedio del error en k problemas binarios.
- Para  $Y \subseteq \mathcal{Y}$  definimos:

$$Y[l] = \begin{cases} +1 & \text{si } l \in Y \\ -1 & \text{si } l \notin Y \end{cases}$$

• Identificamos función  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$  con  $h: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \{-1, +1\}$ , con h(x, l) = h(x)[l].



- Hipótesis  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$
- Función de pérdida de Hamming:

$$\operatorname{hloss}_{\mathcal{D}}(h) = \frac{1}{k} \mathbf{E}_{\mathcal{D}} [|h(x) \triangle Y|]$$

- $\bullet$  Promedio del error en k problemas binarios.
- Para  $Y \subseteq \mathcal{Y}$  definimos:

$$Y[l] = \begin{cases} +1 & \text{si } l \in Y \\ -1 & \text{si } l \notin Y \end{cases}$$

- Identificamos función  $h: \mathcal{X} \to 2^{\mathcal{Y}}$  con  $h: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \{-1, +1\}$ , con h(x, l) = h(x)[l].
- Dato  $(x_i, Y_i) \longrightarrow k$  datos  $((x_i, l), Y_i[l])$



#### Algorithm 22 AdaBoost.MH

$$D_1(i, l) = 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n.$$

#### Algorithm 23 AdaBoost.MH

$$D_1(i, l) = 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n.$$
  
for  $t = 1$  to  $T$  do

#### Algorithm 24 AdaBoost.MH

$$D_1(i, l) = 1/(nk)$$
 para  $i = 1 \dots n$ .  
for  $t = 1$  to  $T$  do  
 $h_t \leftarrow A(S, D_t)$ .

### Algorithm 25 AdaBoost.MH

$$D_1(i, l) = 1/(nk)$$
 para  $i = 1 \dots n$ .  
for  $t = 1$  to  $T$  do  
 $h_t \leftarrow A(S, D_t)$ .  
Escoja  $\alpha_t$ 

#### Algorithm 26 AdaBoost.MH

$$D_1(i,l) = 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n.$$

$$\mathbf{for } t = 1 \text{ to } T \text{ do}$$

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

$$\mathbf{Escoja } \alpha_t$$

$$\mathbf{Actualice } D: D_{t+1}(i,l) = \frac{D_t(i,l) \exp(-\alpha_t Y_i[l]h_t(x_i,l))}{Z_t}$$

#### **Algorithm 27** AdaBoost.MH

$$\begin{split} D_1(i,l) &= 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n. \\ \textbf{for } t &= 1 \text{ to } T \text{ do} \\ h_t &\leftarrow A(S,D_t). \\ \textbf{Escoja } \alpha_t \\ \text{Actualice } D \text{: } D_{t+1}(i,l) &= \frac{D_t(i,l) \exp(-\alpha_t Y_i[l]h_t(x_i,l))}{Z_t} \\ \text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que sea una distribución.} \end{split}$$

#### Algorithm 28 AdaBoost.MH

$$\begin{aligned} D_1(i,l) &= 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n. \\ \text{for } t &= 1 \text{ to } T \text{ do} \\ h_t &\leftarrow A(S,D_t). \\ & \text{Escoja } \alpha_t \\ & \text{Actualice } D \text{: } D_{t+1}(i,l) = \frac{D_t(i,l) \exp(-\alpha_t Y_i[l]h_t(x_i,l))}{Z_t} \\ & \text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que sea una distribución.} \\ & \text{end for} \end{aligned}$$

#### **Algorithm 29** AdaBoost.MH

$$\begin{split} D_1(i,l) &= 1/(nk) \text{ para } i = 1 \dots n. \\ \text{for } t &= 1 \text{ to } T \text{ do} \\ h_t &\leftarrow A(S,D_t). \\ & \underbrace{\text{Escoja } \alpha_t} \\ \text{Actualice } D \colon D_{t+1}(i,l) &= \frac{D_t(i,l) \exp(-\alpha_t Y_i[l]h_t(x_i,l))}{Z_t} \\ \text{Donde } Z_t \text{ normaliza } D \text{ de manera que sea una distribución.} \end{split}$$

#### end for

Retorne 
$$f(x) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_t h_t(x, l)$$

#### **Algorithm 30** AdaBoost.MH

$$D_1(i,l) = 1/(nk)$$
 para  $i = 1 \dots n$ .  
for  $t = 1$  to  $T$  do  
 $h_t \leftarrow A(S, D_t)$ .  
Escoja  $\alpha_t$   
Actualice  $D$ :  $D_{t+1}(i,l) = \frac{D_t(i,l) \exp(-\alpha_t Y_i[l]h_t(x_i,l))}{Z_t}$   
Donde  $Z_t$  normaliza  $D$  de manera que sea una  $C$ 

Donde  $Z_t$  normaliza D de manera que sea una distribución.

#### end for

Retorne 
$$f(x) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_t h_t(x, l)$$



• Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .
- Para un dato (x, Y) consideramos pares de etiquetas cruciales:  $l_1, l_2: l_1 \notin Y, l_2 \in Y$

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .
- Para un dato (x, Y) consideramos pares de etiquetas cruciales:  $l_1, l_2: l_1 \notin Y, l_2 \in Y$
- f desordena  $(l_1, l_2)$  si  $f(x, l_1) \geq f(x, l_2)$ .

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .
- Para un dato (x, Y) consideramos pares de etiquetas cruciales:  $l_1, l_2: l_1 \notin Y, l_2 \in Y$
- f desordena  $(l_1, l_2)$  si  $f(x, l_1) \ge f(x, l_2)$ .
- Meta:

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .
- Para un dato (x, Y) consideramos pares de etiquetas cruciales:  $l_1, l_2: l_1 \notin Y, l_2 \in Y$
- f desordena  $(l_1, l_2)$  si  $f(x, l_1) \ge f(x, l_2)$ .
- $\bullet$  Meta: Encontrar f con pocos pares cruciales desordenados.

- Hipótesis asigna ranking a las etiquetas.
- Queremos que etiquetas correctas reciban ranking más alto.
- Hipótesis  $f: \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \to \mathbb{R}$ .
- Para un x dado la etiqueta  $l_1$  tiene un ranking más alto que la etiqueta  $l_2$  si  $f(x, l_1) > f(x, l_2)$ .
- Para un dato (x, Y) consideramos pares de etiquetas cruciales:  $l_1, l_2: l_1 \notin Y, l_2 \in Y$
- f desordena  $(l_1, l_2)$  si  $f(x, l_1) \ge f(x, l_2)$ .
- $\bullet$  Meta: Encontrar f con pocos pares cruciales desordenados.

$$\operatorname{rloss}_{\mathcal{D}}(f) = \mathbf{E}_{\mathcal{D}} \left[ \frac{|\{(l_1, l_2) \in (\mathcal{Y} - Y) \times Y : f(x, l_1) \ge f(x, l_2)\}|}{|Y| |\mathcal{Y} - Y|} \right]$$

### Algorithm 31 AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

### Algorithm 32 AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$\mathbf{for } t = 1 \text{ to } T \mathbf{do}$$

#### **Algorithm 33** AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$\mathbf{for} \ t = 1 \text{ to } T \mathbf{do}$$

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

### Algorithm 34 AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$\mathbf{for} \ t = 1 \ \text{to} \ T \ \mathbf{do}$$

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$
Escoja  $\alpha_t$ 

#### **Algorithm 35** AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$\mathbf{for } t = 1 \text{ to } T \mathbf{do}$$

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

$$\mathbf{Escoja } \alpha_t$$

$$\mathbf{Actualice } D: D_{t+1}(i, l_1, l_2) = \frac{D_t(i, l_1, l_2) \exp\left(\frac{1}{2}\alpha_t(h_t(x_i, l_1) - h_t(x_i, l_2))\right)}{Z_t}$$

#### **Algorithm 36** AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$
 for  $t = 1$  to  $T$  do

 $h_t \leftarrow A(S, D_t).$ 

Escoja  $\alpha_t$ 

Actualice D:  $D_{t+1}(i, l_1, l_2) = \frac{D_t(i, l_1, l_2) \exp(\frac{1}{2}\alpha_t(h_t(x_i, l_1) - h_t(x_i, l_2)))}{Z_t}$ 

Donde  $Z_t$  normaliza D de manera que sea una distribución.

#### Algorithm 37 AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$
for  $t = 1$  to  $T$  do

 $\mathbf{ior}\ t = 1\ \mathbf{to}\ 1\ \mathbf{do}$ 

 $h_t \leftarrow A(S, D_t).$ 

Escoja  $\alpha_t$ 

Actualice D:  $D_{t+1}(i, l_1, l_2) = \frac{D_t(i, l_1, l_2) \exp(\frac{1}{2}\alpha_t(h_t(x_i, l_1) - h_t(x_i, l_2)))}{Z_t}$ 

Donde  $Z_t$  normaliza D de manera que sea una distribución.

end for

#### **Algorithm 38** AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

for t = 1 to T do

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

Escoja  $\alpha_t$ 

Actualice D:  $D_{t+1}(i, l_1, l_2) = \frac{D_t(i, l_1, l_2) \exp(\frac{1}{2}\alpha_t(h_t(x_i, l_1) - h_t(x_i, l_2)))}{Z_t}$ 

Donde  $Z_t$  normaliza D de manera que sea una distribución.

#### end for

Retorne 
$$f(x) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_t h_t(x, l)$$



#### **Algorithm 39** AdaBoost.MR

$$D_1(i, l_1, l_2) = \begin{cases} \frac{1}{n|Y_i||\mathcal{Y} - Y_i|} & \text{si } l_1 \notin Y_i, l_2 \in Y_i \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

for t = 1 to T do

$$h_t \leftarrow A(S, D_t).$$

Escoja  $\alpha_t$ 

Actualice D:  $D_{t+1}(i, l_1, l_2) = \frac{D_t(i, l_1, l_2) \exp(\frac{1}{2}\alpha_t(h_t(x_i, l_1) - h_t(x_i, l_2)))}{Z_t}$ 

Donde  $Z_t$  normaliza D de manera que sea una distribución.

#### end for

Retorne 
$$f(x) = \sum_{i=1}^{T} \alpha_t h_t(x, l)$$

• Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .

- Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .
- Espacio de combinaciones lineales  $\mathrm{span}(\mathcal{F})$

- Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .
- Espacio de combinaciones lineales span $(\mathcal{F})$
- Producto punto en span( $\mathcal{F}$ ).

- Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .
- Espacio de combinaciones lineales span $(\mathcal{F})$
- Producto punto en span( $\mathcal{F}$ ).
- Funcional de costo C(F): span $(\mathcal{F}) \to \mathbb{R}$  a minimizar.

- Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .
- Espacio de combinaciones lineales span $(\mathcal{F})$
- Producto punto en span $(\mathcal{F})$ .
- Funcional de costo C(F): span $(F) \to \mathbb{R}$  a minimizar.
- Dada  $F \in \text{span}(\mathcal{F})$ , encontrar  $f \in \mathcal{F}$  de tal manera que  $C(F + \alpha f) < C(F)$ .

- Clase de funciones  $\mathcal{F}$ .
- Espacio de combinaciones lineales span $(\mathcal{F})$
- Producto punto en span( $\mathcal{F}$ ).
- Funcional de costo C(F): span $(\mathcal{F}) \to \mathbb{R}$  a minimizar.
- Dada  $F \in \text{span}(\mathcal{F})$ , encontrar  $f \in \mathcal{F}$  de tal manera que  $C(F + \alpha f) < C(F)$ .
- Buscar en dirección f que maximiza  $-\langle \nabla C(F), f \rangle$ , donde

$$\nabla C(F)(\mathbf{x}) = \frac{\partial C(F + \delta \mathbf{1}_{\mathbf{x}})}{\partial \delta} \Big|_{\delta = 0}$$

#### Algorithm 1: AnyBoost

#### Require:

- An inner product space  $(\mathcal{X}, \langle,\rangle)$  containing functions mapping from X to some set Y.
- A class of base classifiers  $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{X}$ .
- A differentiable cost functional  $C: \lim (\mathcal{F}) \to \mathbb{R}$ .
- A weak learner  $\mathcal{L}(F)$  that accepts  $F \in \text{lin}(\mathcal{F})$  and returns  $f \in \mathcal{F}$  with a large value of  $-\langle \nabla C(F), f \rangle$ .

```
\begin{array}{l} \text{Let } F_0(x) := 0. \\ \text{for } t := 0 \text{ to } T \text{ do} \\ \text{Let } f_{t+1} := \mathcal{L}(F_t). \\ \text{if } -\langle \nabla C(F_t), f_{t+1} \rangle \leq 0 \text{ then } \\ \text{return } F_t. \\ \text{end if } \\ \text{Choose } w_{t+1}. \\ \text{Let } F_{t+1} := F_t + w_{t+1} f_{t+1} \\ \text{end for } \\ \text{return } F_{T+1}. \end{array}
```

• Clasificar con sign(F).

- Clasificar con sign(F).
- Producto punto:

$$\langle F, G \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} F(\mathbf{x}_i) G(\mathbf{x}_i)$$

- Clasificar con sign(F).
- Producto punto:

$$\langle F, G \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} F(\mathbf{x}_i) G(\mathbf{x}_i)$$

• Función de costo:

$$C(F) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} c(y_i F(\mathbf{x}_i))$$

- Clasificar con sign(F).
- Producto punto:

$$\langle F, G \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} F(\mathbf{x}_i) G(\mathbf{x}_i)$$

• Función de costo:

$$C(F) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} c(y_i F(\mathbf{x}_i))$$

donde  $c: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  es función (diferenciadle, decreciente) de costo del márgen  $yF(\mathbf{x})$ 

### Clasificación

- Clasificar con sign(F).
- Producto punto:

$$\langle F, G \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} F(\mathbf{x}_i) G(\mathbf{x}_i)$$

• Función de costo:

$$C(F) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} c(y_i F(\mathbf{x}_i))$$

donde  $c: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  es función (diferenciadle, decreciente) de costo del márgen  $yF(\mathbf{x})$ 

• Tenemos:



### Clasificación

- Clasificar con sign(F).
- Producto punto:

$$\langle F, G \rangle = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} F(\mathbf{x}_i) G(\mathbf{x}_i)$$

• Función de costo:

$$C(F) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} c(y_i F(\mathbf{x}_i))$$

donde  $c: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  es función (diferenciadle, decreciente) de costo del márgen  $yF(\mathbf{x})$ 

• Tenemos:

$$-\langle \nabla C(F), f \rangle = -\frac{1}{n^2} \sum_{i=1}^{n} y_i f(\mathbf{x}_i) c'(y_i F(\mathbf{x}_i))$$



• Escoger f que minimice ell error pesado:

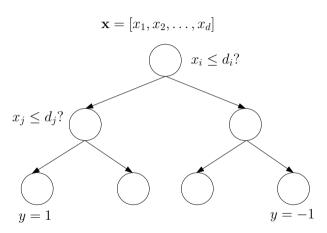
$$\sum_{i: y_i f(\mathbf{x}_i) < 0} D_i, \quad \text{donde} \quad D_i = \frac{c'(y_i F(x_i))}{\sum_{i=1}^n c'(y_i F(x_i))}, \quad i = 1, \dots, n$$

 $\bullet$  Escoger f que minimice ell error pesado:

$$\sum_{i: y_i f(\mathbf{x}_i) < 0} D_i, \text{ donde } D_i = \frac{c'(y_i F(x_i))}{\sum_{i=1}^n c'(y_i F(x_i))}, i = 1, \dots, n$$

Algorithm	Cost function	Step size
AdaBoost [9]	$e^{-yF(x)}$	Line search
ARC-X4 [2]	$(1 - yF(x))^5$	1/t
ConfidenceBoost [19]	$e^{-yF(x)}$	Line search
LogitBoost [12]	$\ln(1 + e^{-yF(x)})$	Newton-Raphson

### Arboles de decisión



• Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .

- Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .
- Seleccionar  $x_i, d_i$  de manera greedy.

- Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .
- Seleccionar  $x_i, d_i$  de manera greedy.
- Maximizar Ganancia de información:
- Minimizar impureza de los nodos resultantes:

- Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .
- Seleccionar  $x_i, d_i$  de manera greedy.
- Maximizar Ganancia de información:
- Minimizar impureza de los nodos resultantes:

$$P_N = p_1(1 - p_1) + p_2(1 - p_2)$$

- Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .
- Seleccionar  $x_i, d_i$  de manera greedy.
- Maximizar Ganancia de información:
- Minimizar impureza de los nodos resultantes:

$$P_N = p_1(1 - p_1) + p_2(1 - p_2) = 1 - p_1^2 - p_2^2$$

- Datos  $\{\mathbf{x}_i, y_i\}_{i=1}^n$ .
- Seleccionar  $x_i, d_i$  de manera greedy.
- Maximizar Ganancia de información:
- Minimizar impureza de los nodos resultantes:

$$P_N = p_1(1 - p_1) + p_2(1 - p_2) = 1 - p_1^2 - p_2^2$$

• Indice de Gini:

$$G = P_{N_1} \times \frac{N_1}{N} + P_{N_2} \times \frac{N_2}{N}$$



• Arboles (clasificación regresión, ranking).

- Arboles (clasificación regresión, ranking).
- Dirección de Newton (aproximación cuadrática de C(F).

- Arboles (clasificación regresión, ranking).
- Dirección de Newton (aproximación cuadrática de C(F).
- Introduce regularización (penaliza árboles con hojas muy puras).

- Arboles (clasificación regresión, ranking).
- Dirección de Newton (aproximación cuadrática de C(F).
- Introduce regularización (penaliza árboles con hojas muy puras).
- Algoritmo eficiente para encontrar mejor split (aproximado).

- Arboles (clasificación regresión, ranking).
- Dirección de Newton (aproximación cuadrática de C(F).
- Introduce regularización (penaliza árboles con hojas muy puras).
- Algoritmo eficiente para encontrar mejor split (aproximado).
- Implementación eficiente.