

# Дипломна работа

Диана Генева <dageneva@qtrp.org>

2019

# Съдържание

1	Нулева зона	2
A	Приложение за AdaBoost	3

# Глава 1

## Нулева зона

Бла, бла, бла, аз съм толкова емоционална. Не знам



# Приложение А

## Приложение за AdaBoost

Ще разгледаме алгоритъма AdaBoost в дискретния случай, както оригинално е представен в фдсдф. Задачата, която имаме е следната: Имаме тренировъчни данни  $M := (x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots (x_n, y_n), x_i \in \mathbb{R}^n, y_i \in \{-1, 1\}, i = 1 \dots n$ . Имаме множество  $\mathcal{H}$  от функции от вида  $h_i : \mathbb{R}^n \rightarrow \{-1, 1\}$  и е дадена константа  $T$ . Търсим  $T$  функции от  $\mathcal{H}$ , които да съчетаем до получаването на нова функция, която е линейна комбинация на избраните  $T$ :

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

AdaBoost алгоритъмът избира последователно функции  $h_i$  от  $\mathcal{H}$  и избира за всяка тегло  $\alpha_i$ . С  $H_t(x)$  ще означаваме линейната комбинация, получена от първи  $t$  избрани класификатора и имаме, че:

$$\begin{aligned} H_t(x) &= \sum_{i=1}^t \alpha_i h_i(x) \\ &= H_{t-1}(x) + \alpha_t h_t(x) \end{aligned}$$

$$H_0(x) = 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}^n \tag{A.0.1}$$

Идеята е  $t$ -тата избрана хипотеза да поправи грешките, които предните  $t - 1$  хипотези правят върху тренировъчното множество.

На всяка итерация  $t$  на алгоритъма, дефинираме разпределение върху тренировъчните данни, което ще означаваме с  $\mathcal{D}_t$ , където  $\mathcal{D}_t(i)$  дава вероятност на  $i$ -тия пример. Идеята е да може да се даде по-голяма вероятност на тези примери, върху които предните  $t - 1$  избрани функции бъркат и да се избере функция, която се представя добре върху така претеглените данни. В началото на алгоритъма за  $\mathcal{D}_1$  избираме равномерно разпределение, тоест:

$$\mathcal{D}_1(i) = \frac{1}{n}, i = 1 \dots n$$

Алгоритъмът е следният:

1.  $D_1(i) = \frac{1}{n}, i = 1 \dots n$
2.  $\mathcal{H} = \emptyset$
3. За всяко  $t$  от 1 до  $T$  се прави следното:
  - 3.1.  $h_t = \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} P_{i \sim D_t}(h(x_i) \neq y_i)$
  - 3.2.  $\varepsilon_t = P_{i \sim D_t}(h_t(x_i) \neq y_i)$
  - 3.3.  $\alpha_t = \frac{1}{2} \ln \left( \frac{1 - \varepsilon_t}{\varepsilon_t} \right)$
  - 3.4.  $\mathcal{H}_t = \mathcal{H}_{t-1} \cup \{(h_t, \alpha_t)\}$
  - 3.5. За всяко  $i$  от 1 до  $n$ :
    - 3.5.1.  $\mathcal{D}_{t+1}(i) = \frac{\mathcal{D}_t(i) e^{-\alpha_t y_i h_t(x_i)}}{\sum_{j=1}^n \mathcal{D}_t(j) e^{-\alpha_t y_j h_t(x_j)}}$
4.  $\mathcal{H} = \mathcal{H}_T$
5. Връщаме  $\mathcal{H}$

Вижда се, че изборът на разпределението  $\mathcal{D}(t+1)$  е такова, че дава висока вероятност на примерите, върху които предният класификатор  $h_t$  греша и обратното. Тоест, ако  $h_t(x_i) = y_i$ ,  $e^{-\alpha_t y_i h_t(x_i)} = e^{-\alpha_t}$ , тъй като  $y_i$  и  $h_t(x_i)$  са с еднъкъв знак, а при  $h_t(x_i) \neq y_i$ ,  $e^{-\alpha_t y_i h_t(x_i)} = e^{\alpha_t}$ . Тъй като  $\alpha_t \geq 0$ , това означава, че грешката на класификаторите, от които избираме, не трябва да надхвърля  $\frac{1}{2}$  за бинарни класификатори. При модификацията за няколко класа, трябва да е изпълнено, че грешката е не повече от  $\frac{1}{K}$ , където  $K$  е броят на класовете.

Целта на AdaBoost алгоритъмът е да се намери такова  $\mathcal{H}$ , което минимизира експоненциалната грешка, която се пресмята по формулата:

$$l(h, x, y) = e^{-yh(x)}$$

За да видим, че горният алгоритъм намира такова  $\mathcal{H}$ , ще разгледаме следните твърдения.

Нека  $w_{t,i} = e^{-y_i \mathcal{H}_{t-1}(x_i)}$

**Твърдение 1.**  $\mathcal{D}_t = \frac{w_{t,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t,j}}$

Доказателство: Ще го докажем по индукция.

- База  $t = 1$

$$\begin{aligned} \frac{w_{1,i}}{\sum_{j=1}^n w_{1,j}} &= \frac{e^{-y_i \mathcal{H}_0(x_i)}}{\sum_{j=1}^n e^{-y_j \mathcal{H}_0(x_j)}} \\ &\stackrel{\text{A0.1}}{=} \frac{1}{n} \\ &\stackrel{\text{рег 1.}}{=} \mathcal{D}_1(i) \text{ за всяко } i \end{aligned}$$

$$\bullet \mathcal{D}_t = \frac{w_{t,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t,j}} \Rightarrow \mathcal{D}_{t+1} = \frac{w_{t+1,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t+1,j}}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{D}_{t+1} &= \frac{w_{t+1,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t+1,j}} \\ &\stackrel{\text{рег 3.5.1.}}{=} \frac{\mathcal{D}_t e^{-\alpha_t y_i h_t(x_i)}}{\sum_{j=1}^n \mathcal{D}_t e^{-\alpha_t y_j h_t(x_j)}} \\ &\stackrel{\text{иХ}}{=} \frac{\frac{1}{\mathcal{D}_t} e^{-\alpha_t y_i h_t(x_i)}}{\sum_{j=1}^n \frac{1}{\mathcal{D}_t} e^{-\alpha_t y_j h_t(x_j)}} \end{aligned}$$

**Твърдение 2.**  $P_{i \sim D_t}(h(x_i) \neq y_i) = \sum_{i: h(x_i) \neq y_i} \frac{e^{y_i \mathcal{H}_{t-1}(x_i)}}{\sum_{j=1}^n e^{y_j \mathcal{H}_{t-1}(x_j)}}$

**Твърдение 3.** Изборът на  $h_t = \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} P_{i \sim D_t}(h(x_i) \neq y_i)$  от точка 3.2 на алгоритма минимизира експоненциалната грешка на  $\mathcal{H}_t$  върху тренировъчното множество, тоест:

$$h_t = \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n l(\mathcal{H}_{t-1} + Ch, x_i, y_i) \right),$$

където  $C$  е произволна константа.

**Доказателство:**

$$\begin{aligned} h_t &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n l(\mathcal{H}_{t-1} + Ch, x_i, y_i) \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i(\mathcal{H}_{t-1}(x_i) + Ch(x_i))} \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{-y_i \mathcal{H}_{t-1}(x_i)} e^{-y_i Ch(x_i)} \right) \end{aligned}$$

Пологаме  $w_{t,i} = e^{-y_i \mathcal{H}_{t-1}(x_i)}$  и махаме константата  $\frac{1}{n}$ , тъй като тя не влияе на минимизацията.

$$= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i=1}^n w_{t,i} e^{-y_i C h(x_i)} \right)$$

Сега можем да разделим сумата на две, в зависимост дали  $h(x_i) = y_i$ . Ако това е изпълнено, то  $y_i h(x_i) = 1$  и е равно на -1 в противен случай, тоест:

$$\begin{aligned} &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i:h(x_i)=y_i}^n w_{t,i} e^{-C} + \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} e^C \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \left[ \sum_{i=1}^n w_{t,i} e^{-C} - \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} e^{-C} \right] + \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} e^C \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i=1}^n w_{t,i} e^{-C} + \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} (e^C - e^{-C}) \right) \end{aligned}$$

$\sum_{i=1}^n w_{t,i} e^{-C}$  е константа спрямо  $h$ , затова също не участва в минимизацията и тогава:

$$\begin{aligned} &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} (e^C - e^{-C}) \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( (e^C - e^{-C}) \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} \right) \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i} \right), \end{aligned}$$

тъй като и  $(e^C - e^{-C})$  не зависи от  $h$ . Можем да умножим по константата  $\frac{1}{\sum_{j=1}^n w_{t,j}}$  и да получим:

$$\begin{aligned} &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \frac{\sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n w_{t,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t,j}} \right), \\ &= \operatorname{argmin}_{h \in \mathcal{H}} \left( \sum_{i:h(x_i) \neq y_i}^n \frac{w_{t,i}}{\sum_{j=1}^n w_{t,j}} \right), \\ &= P_{i \sim D_t}(h(x_i) \neq y_i) \end{aligned}$$

