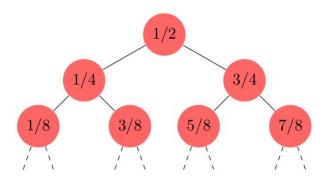
2. доказать, что разница между $\operatorname{Ldim}(H)$ и $\operatorname{VCdim}(H)$ может быть сколь угодно большой

На $\mathcal{X}=[0,1]$ рассмотрим класс гипотез $\mathcal{H}=\{x\mapsto 1\!\!1_{[x< a]}:a\in [0,1]\}$. VCdim(H) = 1, Ldim(H)= ∞ (это было показано на лекции и вот тут

Example 21.4 Let $\mathcal{X} = [0,1]$ and $\mathcal{H} = \{x \mapsto \mathbb{1}_{[x < a]} : a \in [0,1]\}$; namely, \mathcal{H} is the class of thresholds on the interval [0,1]. Then, $\mathrm{Ldim}(\mathcal{H}) = \infty$. To see this, consider the tree



This tree is shattered by \mathcal{H} . And, because of the density of the reals, this tree can be made arbitrarily deep.

Следовательно разница между Ldim(H) и VCdim(H) может быть сколь угодно большой.

1. доказать, что $M_{\mathtt{SOA}}(H) = \mathrm{Ldim}(H)$

Доказывается как следствие из двух лемм.

LEMMA 21.6 No algorithm can have a mistake bound strictly smaller than $Ldim(\mathcal{H})$; namely, for every algorithm, A, we have $M_A(\mathcal{H}) \geq Ldim(\mathcal{H})$.

Proof Let $T = \text{Ldim}(\mathcal{H})$ and let $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_{2^T - 1}$ be a sequence that satisfies the requirements in the definition of Ldim. If the environment sets $\mathbf{x}_t = \mathbf{v}_{i_t}$ and $y_t = 1 - p_t$ for all $t \in [T]$, then the learner makes T mistakes while the definition of Ldim implies that there exists a hypothesis $h \in \mathcal{H}$ such that $y_t = h(\mathbf{x}_t)$ for all t.

LEMMA 21.7 SOA enjoys the mistake bound $M_{SOA}(\mathcal{H}) \leq \operatorname{Ldim}(\mathcal{H})$.

Proof It suffices to prove that whenever the algorithm makes a prediction mistake we have $\operatorname{Ldim}(V_{t+1}) \leq \operatorname{Ldim}(V_t) - 1$. We prove this claim by assuming the contrary, that is, $\operatorname{Ldim}(V_{t+1}) = \operatorname{Ldim}(V_t)$. If this holds true, then the definition of p_t implies that $\operatorname{Ldim}(V_t^{(r)}) = \operatorname{Ldim}(V_t)$ for both r = 1 and r = 0. But, then we can construct a shaterred tree of depth $\operatorname{Ldim}(V_t) + 1$ for the class V_t , which leads to the desired contradiction.

3. найти класс H, что алгоритм Consistent делает на нём |H|-1 ошибку

Как я понимаю тут надо найти не только класс но и последовательность x_i и правильных ответов.

Построим класс гипотез таким образом:

Все гипотезы кроме одной возвращают 1 при x=1

Все гипотезы кроме одной возвращают 1 при x=2 и т.д.

Только одна гипотеза всегда возвращает 1.

Правильным ответом всегда будет единица.

Построим последовательности х таким образом. До тех пор пока наш алгоритм не вернёт ноль в последовательности будут идти одни единицы. После того как алгоритм вернул ноль (следовательно алгоритм ошибся и одна из гипотез была удалена из списка Vt) в последовательности будут идти двойки опять же до тех пор пока алгоритм не вернёт ноль, и т.д.

Тогда после каждой ошибки будет удалена ровно одна гипотеза и в конечном счёте останется только та гипотеза, которая всегда возвращает единицу.

Следовательно, алгоритм Consistent ошибется |H|-1 раз.

4. найти класс H, что алгоритм Halving делает на нём ровно $\log_2(|H|)$ ошибок

Построим класс гипотез таким образом:

Половина гипотез (если кол-во гипотез чётное, то большая из половин) возвращает 0 при x=1

Гипотезы из оставшейся половины возвращают 1 при x=1 и т л

Только одна гипотеза всегда возвращает 1.

Правильным ответом всегда будет единица.

Последовательность х будет последовательность натуральных чисел.

Если
$$|\{h \in V_t : h(\mathbf{x}_t) = r\}|$$
 будет одинакова при r=0 и r=1, то будем выбирать ответ 0 (и алгоритм ошибется).

На каждом шаге алгоритм будет ошибаться и будет отброшена большая из половин от уже оставшихся гипотез, следовательно алгоритм ошибется ровно log2(|H|) раз.

5. [бонус] почему в online perceptron не взять в качестве суррогатной лосс-функции $f_t(w) = 0$, если алгоритм не ошибается и $f_t(w) = 1$, если ошибается? Чем плох такой выбор?

Как я понимаю так мы не уйдём от проблемы, что если

$$d \geq 2$$
 then $Ldim(\mathcal{H}) = \infty$.