# Введение в искусственный интеллект. Машинное обучение

Тема: Ансамблирование моделей. Три метода на букву "Б"

Бабин Д.Н., Иванов И.Е.

кафедра Математической Теории Интеллектуальных Систем





• Стековое обобщение





- Стековое обобщение
  - Блендинг





- Стековое обобщение
  - Блендинг
  - Стекинг





- Стековое обобщение
  - Блендинг
  - Стекинг
- Бутстрэп и пэстинг



- Стековое обобщение
  - Блендинг
  - Стекинг
- Бутстрэп и пэстинг
- Бэггинг



- Стековое обобщение
  - Блендинг
  - Стекинг
- Бутстрэп и пэстинг
- Бэггинг
- Бустинг с дискретными базовыми алгоритмами



### Ансамблирование

#### Ансамбль методов

Это способ использования нескольких обучающих алгоритмов с целью получения лучшей эффективности предсказания (классификации или регрессии), чем могли бы получить от каждого обучающего алгоритма по отдельности

### Ансамблирование

#### Ансамбль методов

Это способ использования нескольких обучающих алгоритмов с целью получения лучшей эффективности предсказания (классификации или регрессии), чем могли бы получить от каждого обучающего алгоритма по отдельности

Замечание. Ансамбль методов не бесконечен: состоит из конкретного конечного множества альтернативных моделей.



### Ансамблирование

#### Ансамбль методов

Это способ использования нескольких обучающих алгоритмов с целью получения лучшей эффективности предсказания (классификации или регрессии), чем могли бы получить от каждого обучающего алгоритма по отдельности

Замечание. Ансамбль методов не бесконечен: состоит из конкретного конечного множества альтернативных моделей.

#### Основные представители:

- Стековое обобщение (stacked generalization)
- Бэггинг (bagging)
- Бустинг (boosting)



Рассмотрим часто применяемый на практике метод простого голосования:  $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично).

Рассмотрим часто применяемый на практике метод простого голосования:  $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично). Если  $y^*(x)$  – истинная функция ответа, то среднеквадратичная ошибка для базового алгоритма:  $E(b_t(x) - y^*(x))^2 = E\varepsilon_t^2(x)$ .



Рассмотрим\_часто применяемый на практике метод простого голосования:

 $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично).

Если  $y^*(x)$  – истинная функция ответа, то среднеквадратичная ошибка для базового алгоритма:  $E(b_t(x)-y^*(x))^2=E\varepsilon_t^2(x)$ .

Средняя среднеквадратичная ошибка по всем базовым алгоритмам:

$$E_{avg} = \frac{1}{T}E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x).$$

Рассмотрим часто применяемый на практике метод простого голосования:

 $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично).

Если  $y^*(x)$  – истинная функция ответа, то среднеквадратичная ошибка для базового алгоритма:  $E(b_t(x)-y^*(x))^2=E\varepsilon_t^2(x)$ .

Средняя среднеквадратичная ошибка по всем базовым алгоритмам:

$$E_{avg} = \frac{1}{T}E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x).$$

Предположим, что ошибки несмещены и некоррелированы:  $E arepsilon_t(x) = 0, E arepsilon_t arepsilon_u = 0, t 
eq u.$ 



Рассмотрим часто применяемый на практике метод простого голосования:

 $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично).

Если  $y^*(x)$  – истинная функция ответа, то среднеквадратичная ошибка для базового алгоритма:  $E(b_t(x)-y^*(x))^2=E\varepsilon_t^2(x)$ .

Средняя среднеквадратичная ошибка по всем базовым алгоритмам:

$$E_{avg} = \frac{1}{T}E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x).$$

Предположим, что ошибки несмещены и некоррелированы:  $E\varepsilon_t(x)=0, E\varepsilon_t\varepsilon_u=0, t\neq u$ .

Найдем среднеквадратичную ошибку для a(x):

$$E_{ens} = E(a(x) - y^*(x))^2 = E(\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x) - y^*(x))^2 = E(\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t)^2 = \frac{1}{T^2} E(\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2 + \sum_{t \neq u} \varepsilon_t \varepsilon_u) = \frac{1}{T^2} E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x) = \frac{1}{T} E_{avg}.$$



Рассмотрим часто применяемый на практике метод простого голосования:

 $a(x) = \frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x)$ , где T – число базовых алгоритмов регрессии,  $b_t(x)$  – сами базовые алгоритмы (для классификации с sign все рассматривается аналогично).

Если  $y^*(x)$  – истинная функция ответа, то среднеквадратичная ошибка для базового алгоритма:  $E(b_t(x)-y^*(x))^2=E\varepsilon_t^2(x)$ .

Средняя среднеквадратичная ошибка по всем базовым алгоритмам:

$$E_{avg} = \frac{1}{T}E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x).$$

Предположим, что ошибки несмещены и некоррелированы:  $E\varepsilon_t(x)=0, E\varepsilon_t\varepsilon_u=0, t\neq u.$ 

Найдем среднеквадратичную ошибку для a(x):

$$E_{ens} = E(a(x) - y^*(x))^2 = E(\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} b_t(x) - y^*(x))^2 = E(\frac{1}{T} \sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t)^2 = \frac{1}{T^2} E(\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2 + \sum_{t \neq u} \varepsilon_t \varepsilon_u) = \frac{1}{T^2} E\sum_{t=1}^{T} \varepsilon_t^2(x) = \frac{1}{T} E_{avg}.$$

Таким образом, простое голосование позволило уменьшить средний квадрат ошибки в T раз!



Предположим, что мы можем обучить T базовых алгоритмов.

После этого мы обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня (мета-алгоритм), входом для которого являются выходы базовых.



Бабин Д.Н., Иванов И.Е.

Предположим, что мы можем обучить T базовых алгоритмов.

После этого мы обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня (мета-алгоритм), входом для которого являются выходы базовых.

#### Схема стекового обобщения

- lacktriangledown Обучаем по отдельности каждый базовый алгоритм  $b_t(x), t=1,\ldots,T$
- $oldsymbol{o}$  Фиксируем алгоритмы  $b_t(x)$
- **③** Обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня  $a(x) = a(b_1(x), \dots, b_T(x))$



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 5/36

Предположим, что мы можем обучить T базовых алгоритмов.

После этого мы обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня (мета-алгоритм), входом для которого являются выходы базовых.

#### Схема стекового обобщения

- lacktriangle Обучаем по отдельности каждый базовый алгоритм  $b_t(x), t=1,\ldots,T$
- $\bigcirc$  Фиксируем алгоритмы  $b_t(x)$
- **③** Обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня  $a(x) = a(b_1(x), \dots, b_T(x))$

Замечание 1. Простое (или взвешенное) голосование является частным случаем стекового обобщения с необучаемым комбинирующим алгоритмом верхнего уровня.



Предположим, что мы можем обучить T базовых алгоритмов.

После этого мы обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня (мета-алгоритм), входом для которого являются выходы базовых.

#### Схема стекового обобщения

- lacktriangledown Обучаем по отдельности каждый базовый алгоритм  $b_t(x), t=1,\ldots,T$
- $oldsymbol{2}$  Фиксируем алгоритмы  $b_t(x)$
- **©** Обучаем комбинирующий алгоритм верхнего уровня  $a(x) = a(b_1(x), \dots, b_T(x))$

Замечание 1. Простое (или взвешенное) голосование является частным случаем стекового обобщения с необучаемым комбинирующим алгоритмом верхнего уровня. Замечание 2. Стековое обобщение - один из главных методов достижения успехов на Kaggle :)



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Wolpert D. (1992) "Stacked Generalization"

Ранее мы рассмотрели общую схему, теперь рассмотрим конкретные варианты реализации на практике.



Ранее мы рассмотрели общую схему, теперь рассмотрим конкретные варианты реализации на практике.

• Разбиваем обучающую выборку на две части



Ранее мы рассмотрели общую схему, теперь рассмотрим конкретные варианты реализации на практике.

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы



Ранее мы рассмотрели общую схему, теперь рассмотрим конкретные варианты реализации на практике.

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы
- 🔞 На второй получаем ответы базовых алгоритмов и обучаем мета-алгоритм



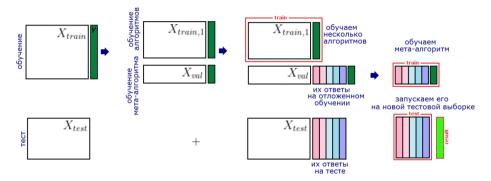
Ранее мы рассмотрели общую схему, теперь рассмотрим конкретные варианты реализации на практике.

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы
- 🧿 На второй получаем ответы базовых алгоритмов и обучаем мета-алгоритм
- На тесте сначала получаем выходы базовых алгоритмов, к которым затем применяем мета-алгоритм

6 / 36

### Блендинг – визуализация

#### Рассмотрим схему<sup>2</sup> блендинга:





Проблема классического блендинга: ни базовые алгоритмы, ни мета-алгоритм не видят всей обучающей выборки. Поэтому можно немного усовершенствовать подход (подход "вширь").

• Разбиваем обучающую выборку на две части

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- На одной части обучаем базовые алгоритмы

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы
- На второй части получаем их ответы (мета-признаки)

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы
- На второй части получаем их ответы (мета-признаки)
- Обучаем мета-алгоритм

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- 2 На одной части обучаем базовые алгоритмы
- На второй части получаем их ответы (мета-признаки)
- Обучаем мета-алгоритм
- ullet Повторяем пп. 2-4  $M \geq 2$  раз для других разбиений обучающей выборки

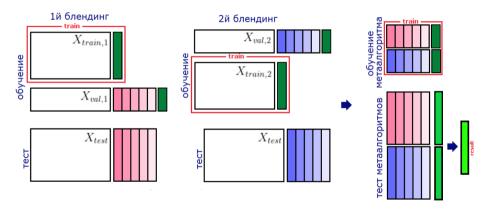
- Разбиваем обучающую выборку на две части
- На одной части обучаем базовые алгоритмы
- На второй части получаем их ответы (мета-признаки)
- Обучаем мета-алгоритм
- lacktriangle Повторяем пп. 2-4  $M \geq 2$  раз для других разбиений обучающей выборки
- ullet На тесте сначала получаем M наборов выходов базовых алгоритмов, обученных на разных разбиениях, затем для каждого набора запускаем соответствующий мета-алгоритм

- Разбиваем обучающую выборку на две части
- На одной части обучаем базовые алгоритмы
- На второй части получаем их ответы (мета-признаки)
- Обучаем мета-алгоритм
- ullet Повторяем пп. 2-4  $M \geq 2$  раз для других разбиений обучающей выборки
- На тесте сначала получаем M наборов выходов базовых алгоритмов, обученных на разных разбиениях, затем для каждого набора запускаем соответствующий мета-алгоритм
- После чего усредняем М ответов мета-алгоритмов



### Блендинг – визуализация усовершенствования

Рассмотрим схему усовершенствованного <sup>3</sup> блендинга:



# Стекинг (Stacking)

Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки.

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Van der Laan, M. J., Polley, E. C., and Hubbard, A. E. (2007). "Super learner"

# Стекинг (Stacking)

Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки. Опишем алгоритм  $Super\ Learner^4$ :

lacktriangle Разбиваем обучающую выборку на k частей



<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Van der Laan, M. J., Polley, E. C., and Hubbard, A. E. (2007). "Super learner" > \* \* \* \* \* \* \* \* \* \* \* \* \* \*

Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 10/36

Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки. Опишем алгоритм  $Super\ Learner^4$ :

- lacktriangle Разбиваем обучающую выборку на k частей
- Обучаем базовые алгоритмы с помощью кросс-валидации



Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки. Опишем алгоритм  $Super\ Learner^4$ :

- $oldsymbol{0}$  Разбиваем обучающую выборку на k частей
- Обучаем базовые алгоритмы с помощью кросс-валидации
  - ullet Обучаем каждый алгоритм на k-1 частях и тестируем на hold-out части,
  - Повторяем так для каждой из k частей,
  - Обучаем каждый базовый алгоритм на всей обучающей выборке,



<sup>4</sup>Van der Laan, M. J., Polley, E. C., and Hubbard, A. E. (2007). "Super learner"□→ ◆♂→ ◆ ≥ → ◆ ≥ → ◆

Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки. Опишем алгоритм  $Super\ Learner^4$ :

- $oldsymbol{0}$  Разбиваем обучающую выборку на k частей
- Обучаем базовые алгоритмы с помощью кросс-валидации
  - ullet Обучаем каждый алгоритм на k-1 частях и тестируем на hold-out части,
  - Повторяем так для каждой из k частей,
  - Обучаем каждый базовый алгоритм на всей обучающей выборке,
- Обучаем мета-алгоритм на hold-out выходах (мета-признаках) базовых алгоритмов по всей обучающей выборке



<sup>4</sup>Van der Laan, M. J., Polley, E. C., and Hubbard, A. E. (2007). "Super learner" → ⟨♂⟩ ⟨⟨⟨⟩⟩ ⟨⟨⟨⟩⟩ ⟨⟨⟩⟩ ⟨⟨⟩⟩ ⟨⟨⟩⟩

Попытка решения той же проблемы: алгоритмы не видят всей обучающей выборки. Опишем алгоритм  $Super\ Learner^4$ :

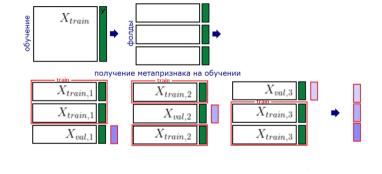
- $oldsymbol{0}$  Разбиваем обучающую выборку на k частей
- Обучаем базовые алгоритмы с помощью кросс-валидации
  - ullet Обучаем каждый алгоритм на k-1 частях и тестируем на hold-out части,
  - Повторяем так для каждой из k частей,
  - Обучаем каждый базовый алгоритм на всей обучающей выборке,
- Обучаем мета-алгоритм на hold-out выходах (мета-признаках) базовых алгоритмов по всей обучающей выборке
- На тесте сначала получаем выходы базовых алгоритмов, к которым применяем мета-алгоритм

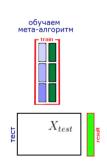


<sup>4</sup>Van der Laan, M. J., Polley, E. C., and Hubbard, A. E. (2007). "Super learner" → ← ♂ → ← ≥ → ← ≥ → → ≥

### Стекинг – визуализация

### Рассмотрим схему<sup>5</sup> стекинга:





• Блендинг очень прост в реализации





- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке

- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке
- Стекинг решает проблему обучения базовых алгоритмов на всем обучающем множестве, однако не всегда от этого есть ощутимый прирост

- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке
- Стекинг решает проблему обучения базовых алгоритмов на всем обучающем множестве, однако не всегда от этого есть ощутимый прирост
- Стековое обобщение подходит для использования алгоритмов разной природы

- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке
- Стекинг решает проблему обучения базовых алгоритмов на всем обучающем множестве, однако не всегда от этого есть ощутимый прирост
- Стековое обобщение подходит для использования алгоритмов разной природы
- В качестве мета-алгоритмов проще всего использовать регрессоры

- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке
- Стекинг решает проблему обучения базовых алгоритмов на всем обучающем множестве, однако не всегда от этого есть ощутимый прирост
- Стековое обобщение подходит для использования алгоритмов разной природы
- В качестве мета-алгоритмов проще всего использовать регрессоры
- Выходы базовых алгоритмов часто коррелируют, поэтому лучше использовать недообученные версии этих алгоритмов

- Блендинг очень прост в реализации
- Усовершенствованный блендинг зачастую не дает прироста по сравнению с обычным усреднением ответов базовых алгоритмов, обученных на всей обучающей выборке
- Стекинг решает проблему обучения базовых алгоритмов на всем обучающем множестве, однако не всегда от этого есть ощутимый прирост
- Стековое обобщение подходит для использования алгоритмов разной природы
- В качестве мета-алгоритмов проще всего использовать регрессоры
- Выходы базовых алгоритмов часто коррелируют, поэтому лучше использовать недообученные версии этих алгоритмов
- Можно для обучения мета-алгоритма использовать не только выходы базовых алгоритмов, но и исходные данные; однако так лучше не делать



# Время для вопросов







# Бутстрэп (Bootstrap)





# Бутстрэп (Bootstrap)



Английская поговорка: "To pull oneself over a fence by one's bootstraps". Русский аналог: Мюнхгаузен, вытаскивающий себя за волосы из болота.

### Бутстрэп

#### Определение

**Бутстрэп** - это методика тестирования на основе случайного семплирования (либо само это семплирование) из выборки **с возвращением**.

## Бутстрэп

### Определение

**Бутстрэп** - это методика тестирования на основе случайного семплирования (либо само это семплирование) из выборки **с возвращением**.

• Бутстрэп $^6$  позволяет оценивать параметры алгоритмов (такие как смещение, разброс, доверительный интервал и т.п.) на основе семплированных выборок

## Бутстрэп

### Определение

**Бутстрэп** - это методика тестирования на основе случайного семплирования (либо само это семплирование) из выборки **с возвращением**.

- Бутстрэп $^6$  позволяет оценивать параметры алгоритмов (такие как смещение, разброс, доверительный интервал и т.п.) на основе семплированных выборок
- Многократная генерация выборок происходит методом Монте-Карло на базе имеющейся выборки (т.о., из одной выборки генерируем любое число выборок)

15 / 36

### О семплировании с возвращением

### Теорема

При использовании бутстрэпа для генерации выборки той же мощности N, что и исходная выборка, доля объектов, не попавших в сгенерированную выборку, стремится к  $e^{-1}$  при  $N \to \infty$ .

### О семплировании с возвращением

### Теорема

При использовании бутстрэпа для генерации выборки той же мощности N, что и исходная выборка, доля объектов, не попавших в сгенерированную выборку, стремится к  $e^{-1}$  при  $N \to \infty$ .

**Доказательство**. На каждом шаге все объекты попадают в новую выборку с возвращением равновероятно, т.е отдельный объект – с вероятностью  $\frac{1}{N}$ . Вероятность того, что объект не попадёт в новую выборку после N шагов:  $(1-\frac{1}{N})^N$ . Вспоминаем второй замечательный предел:

$$\lim_{N o \infty} (1 - \frac{1}{N})^N = \lim_{N o \infty} \left( (1 - \frac{1}{N})^{-N} \right)^{-1} = e^{-1}$$
. Ч.т.д.



### О семплировании с возвращением

### Теорема

При использовании бутстрэпа для генерации выборки той же мощности N, что и исходная выборка, доля объектов, не попавших в сгенерированную выборку, стремится к  $e^{-1}$  при  $N \to \infty$ .

**Доказательство**. На каждом шаге все объекты попадают в новую выборку с возвращением равновероятно, т.е отдельный объект – с вероятностью  $\frac{1}{N}$ . Вероятность того, что объект не попадёт в новую выборку после N шагов:  $(1-\frac{1}{N})^N$ .

Вспоминаем второй замечательный предел:

$$\lim_{N o \infty} (1 - \frac{1}{N})^N = \lim_{N o \infty} \left( (1 - \frac{1}{N})^{-N} \right)^{-1} = e^{-1}$$
. Ч.т.д.

Замечание. Т.о. можно тестировать алгоритм на оставшихся  $e^{-1} \approx 37\%$  данных.



• **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?



<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Breiman, L. (1999). "Pasting small votes for classification in large databases and on-line" (2) (2) (2)

- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).



<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Breiman, L. (1999). "Pasting small votes for classification in large databases and on-line" ( ) ( ) ( )

- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.



<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Breiman, L. (1999). "Pasting small votes for classification in large databases and on-line" = > < = > = =

- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.

ullet Дано: обучающая выборка, состоящая из N=5 объектов  $X=\{1,2,3,4,5\}$ ,



<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Breiman, L. (1999). "Pasting small votes for classification in large databases and on-line" (2) (2) (2)

- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.

- ullet Дано: обучающая выборка, состоящая из N=5 объектов  $X=\{1,2,3,4,5\}$ ,
- Проводим процедуру семплирования n=3 объектов,



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование <u>17 / 36</u>

- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга $^7$  (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.

- ullet Дано: обучающая выборка, состоящая из N=5 объектов  $X=\{1,2,3,4,5\}$ ,
- ullet Проводим процедуру семплирования n=3 объектов,
- Бутстрэп: {2,2,5}, {1,2,5}, {2,4,4},...



- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.

- ullet Дано: обучающая выборка, состоящая из N=5 объектов  $X=\{1,2,3,4,5\}$ ,
- ullet Проводим процедуру семплирования n=3 объектов,
- Бутстрэп:  $\{2,2,5\},\{1,2,5\},\{2,4,4\},\dots$
- Пэстинг:  $\{2,3,5\},\{1,3,5\},\{2,3,4\},\dots$



- **Вопрос**. Что будет, если мы **запретим** при процедуре бутстрэп-семплирования **возвращать** объекты назад в выборку для их возможного выбора еще раз?
- Ответ. Получим т.н. процедуру пэстинга<sup>7</sup> (Pasting).

Приведем пример для сравнения различных процедур семплирования.

- ullet Дано: обучающая выборка, состоящая из N=5 объектов  $X=\{1,2,3,4,5\}$ ,
- ullet Проводим процедуру семплирования n=3 объектов,
- Бутстрэп:  $\{2,2,5\},\{1,2,5\},\{2,4,4\},\dots$
- Пэстинг:  $\{2,3,5\},\{1,3,5\},\{2,3,4\},\dots$

**Замечание**. Пэстинг имеет очевидную реализацию: сначала случайно перемешиваем объекты, затем берем из них n первых.



<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Breiman, L. (1999). "Pasting small votes for classification in large databases and on-line" **\*\* \*\* \*\* \*\*** \*\* \*\*

• При бутстрэпе мы можем получить практически неограниченное количество подвыборок (за счет разрешения семплирования объектов с повторением),

- При бутстрэпе мы можем получить практически неограниченное количество подвыборок (за счет разрешения семплирования объектов с повторением),
- При пэстинге мы можем получить гораздо меньше подвыборок (поскольку все элементы должны быть различны),

- При бутстрэпе мы можем получить практически неограниченное количество подвыборок (за счет разрешения семплирования объектов с повторением),
- При пэстинге мы можем получить гораздо меньше подвыборок (поскольку все элементы должны быть различны),
- Пэстинг при размере выборки, совпадающей по порядку с размером исходной обучающей выборки ( $n \sim N$ ), практически не имеет никакого смысла,

- При бутстрэпе мы можем получить практически неограниченное количество подвыборок (за счет разрешения семплирования объектов с повторением),
- При пэстинге мы можем получить гораздо меньше подвыборок (поскольку все элементы должны быть различны),
- Пэстинг при размере выборки, совпадающей по порядку с размером исходной обучающей выборки ( $n \sim N$ ), практически не имеет никакого смысла,
- Пэстинг имеет смысл применять, когда нам важно, чтобы объекты не повторялись.

# Время для вопросов







#### Бэггинг

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f, a)$ .



<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Breiman L. (1994). "Bagging Predictors".

#### Бэггинг

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f,a)$ . Также мы видели, что простое усреднение T алгоритмов позволяет теоретически уменьшить разброс в T раз, при этом не влияя на смещение.



20 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Breiman L. (1994). "Bagging Predictors".

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f,a)$ . Также мы видели, что простое усреднение T алгоритмов позволяет теоретически уменьшить разброс в T раз, при этом не влияя на смещение. Это и есть главная идея бэггинга<sup>8</sup>:



Бабин Д.Н., Иванов И.Е.

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Breiman L. (1994). "Bagging Predictors".

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f,a)$ . Также мы видели, что простое усреднение T алгоритмов позволяет теоретически уменьшить разброс в T раз, при этом не влияя на смещение. Это и есть главная идея бэггинга $^8$ :

• уменьшить разброс алгоритма,



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 20 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Breiman L. (1994). "Bagging Predictors".

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f,a)$ . Также мы видели, что простое усреднение T алгоритмов позволяет теоретически уменьшить разброс в T раз, при этом не влияя на смещение. Это и есть главная идея бэггинга $^8$ :

- уменьшить разброс алгоритма,
- как следствие, бороться с переобучением.



20 / 36

Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование

Вспомним разложение ошибки на разброс и смещение:  $\sigma^2 + variance(a) + bias^2(f,a)$ . Также мы видели, что простое усреднение T алгоритмов позволяет теоретически уменьшить разброс в T раз, при этом не влияя на смещение. Это и есть главная идея бэггинга $^8$ :

- уменьшить разброс алгоритма,
- как следствие, бороться с переобучением.

#### Определение

Бэггинг (Bootstrap AGGregatING) - это метод ансамблирования, основанный на:

- бутстрэп-семплировании для каждого обучения базового алгоритма,
- последующем усреднении ответов уже обученных базовых алгоритмов методом простого голосования.



20 / 36

Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Breiman L. (1994). "Bagging Predictors".

- Дано: обучающая выборка  $X^m$  мощности m.
- ullet Цель: обучить ансамбль из T классификаторов  $b_t(x), t=1,\ldots,T$ .



- Дано: обучающая выборка  $X^m$  мощности m.
- ullet Цель: обучить ансамбль из T классификаторов  $b_t(x), t=1,\ldots,T$ .

#### Алгоритм

① Формируем T выборок  $X_t^m, t = 1, \ldots, T$  мощности m с помощью бутстрэп-семплирования,





- Дано: обучающая выборка  $X^m$  мощности m.
- ullet Цель: обучить ансамбль из T классификаторов  $b_t(x), t=1,\ldots,T$ .

#### Алгоритм

- ① Формируем T выборок  $X_t^m, t = 1, \ldots, T$  мощности m с помощью бутстрэп-семплирования,
- $oldsymbol{a}$  На каждой выборке  $X_t^m, t=1,\ldots,T$  обучаем свой алгоритм  $b_t(x)$ ,





- Дано: обучающая выборка  $X^m$  мощности m.
- ullet Цель: обучить ансамбль из T классификаторов  $b_t(x), t=1,\ldots,T$ .

#### Алгоритм

- Формируем T выборок  $X_t^m, t = 1, \ldots, T$  мощности m с помощью бутстрэп-семплирования,
- $oldsymbol{0}$  На каждой выборке  $X_t^m, t=1,\ldots,T$  обучаем свой алгоритм  $b_t(x)$ ,
- Результат применения усреднение (для регрессии) или голосование (для классификации).





Оказывается, можно использовать бутстрэп-семплирование не только для обучающей выборки, но и для признаков!



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 22 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup>Ho T. K. (1998). "The Random Subspace Method for Constructing Decision Forests" > < = > < = >

Оказывается, можно использовать бутстрэп-семплирование не только для обучающей выборки, но и для признаков!

Это – **метод случайных подпространств**<sup>9</sup>.



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 22 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup>Ho T. K. (1998). "The Random Subspace Method for Constructing Decision Forests" > < = > < = >

Оказывается, можно использовать бутстрэп-семплирование не только для обучающей выборки, но и для признаков!

Это - метод случайных подпространств<sup>9</sup>.

Т.о., случайные деревья из прошлой лекции – это объединение:

• Бэггинга для работы с выборкой и алгоритмами,



Оказывается, можно использовать бутстрэп-семплирование не только для обучающей выборки, но и для признаков!

Это - метод случайных подпространств<sup>9</sup>.

Т.о., случайные деревья из прошлой лекции – это объединение:

- Бэггинга для работы с выборкой и алгоритмами,
- Метода случайных подпространств для работы с признаковым пространством.



Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 22 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup>Ho T. K. (1998). "The Random Subspace Method for Constructing Decision Forests" > CE > CE >

#### Плюсы бэггинга

• Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

#### Минусы бэггинга

Не борется со смещением,





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

- Не борется со смещением,
- Каждый базовый алгоритм видит всего 63% обучающих данных,





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

- Не борется со смещением,
- Каждый базовый алгоритм видит всего 63% обучающих данных,
- Не очень хорошо работает для стабильных алгоритмов (метод К-ближайших соседей),





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

- Не борется со смещением,
- Каждый базовый алгоритм видит всего 63% обучающих данных,
- Не очень хорошо работает для стабильных алгоритмов (метод К-ближайших соседей),
- Нужно держать в памяти T базовых алгоритмов,





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

- Не борется со смещением,
- Каждый базовый алгоритм видит всего 63% обучающих данных,
- Не очень хорошо работает для стабильных алгоритмов (метод К-ближайших соседей),
- Нужно держать в памяти T базовых алгоритмов,
- Нужно делать Т запусков.





#### Плюсы бэггинга

- Уменьшает разброс и, как следствие, борется с переобучением,
- Ошибки базовых алгоритмов взаимно компенсируются,
- Объекты-выбросы могут не попасть в некоторые обучающие подвыборки,
- Хорошо работает для нестабильных алгоритмов (нейронные сети),
- Легко распараллеливается.

#### Минусы бэггинга

- Не борется со смещением,
- Каждый базовый алгоритм видит всего 63% обучающих данных,
- Не очень хорошо работает для стабильных алгоритмов (метод К-ближайших соседей),
- Нужно держать в памяти T базовых алгоритмов,
- Нужно делать Т запусков.

Замечание. Последние два минуса характерны в целом для ансамблирования.





# Время для вопросов







Попробуем теперь бороться не только с разбросом, но и со смещением.



<sup>10</sup>Schapire R. E. (1990). "The Strength of Weak Learnability".

Попробуем теперь бороться не только с разбросом, но и со смещением. Главная идея бустинга $^{10}$ :



Попробуем теперь бороться не только с разбросом, но и со смещением. Главная идея бустинга $^{10}$ :

• Отвечает на вопрос: "Может ли набор слабых обучающих алгоритмов создать сильный обучающий алгоритм?",

25 / 36

Попробуем теперь бороться не только с разбросом, но и со смещением. Главная идея бустинга $^{10}$ :

- Отвечает на вопрос: "Может ли набор слабых обучающих алгоритмов создать сильный обучающий алгоритм?",
- Борется не только с разбросом, но и со смещением алгоритма.



Попробуем теперь бороться не только с разбросом, но и со смещением. Главная идея бустинга $^{10}$ :

- Отвечает на вопрос: "Может ли набор слабых обучающих алгоритмов создать сильный обучающий алгоритм?",
- Борется не только с разбросом, но и со смещением алгоритма.

#### Определение

Бустинг (Boosting) - это метод ансамблирования, основанный на:

- 1 взвешенном голосовании композиции,
- 2 последовательном выборе нового классификатора на основе ошибок предыдущих.

Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование 25 / 36

Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

• Функции потерь,

Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

- Функции потерь,
- Множества выходных значений базовых классификаторов.

Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

- Функции потерь,
- Множества выходных значений базовых классификаторов.

Обозначим взвешенную сумму выходов базовых классификаторов  $b_t(x)$  как  $a(x) = \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t, \alpha_t \in \mathbb{R}.$ 

Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

- Функции потерь,
- Множества выходных значений базовых классификаторов.

Обозначим взвешенную сумму выходов базовых классификаторов  $b_t(x)$  как  $a(x) = \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t, \alpha_t \in \mathbb{R}.$ 

#### AdaBoost

- Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из дискретного множества (например,  $\{-1,+1\}$ ),
- Функция потерь:  $e^{-y_i a(x_i)}$





Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

- Функции потерь,
- Множества выходных значений базовых классификаторов.

Обозначим взвешенную сумму выходов базовых классификаторов  $b_t(x)$  как  $a(x) = \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t, \alpha_t \in \mathbb{R}.$ 

#### AdaBoost

- Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из дискретного множества (например,  $\{-1, +1\}$ ),
- Функция потерь:  $e^{-y_i a(x_i)}$

#### AnyBoost

- Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из  $\mathbb{R}$ ,
- ullet Функция потерь  $L: \mathbb{R} o \mathbb{R}$  гладкая функция от  $y_i a(x_i)$





Разные виды бустинга можно описать в зависимости от:

- Функции потерь,
- Множества выходных значений базовых классификаторов.

Обозначим взвешенную сумму выходов базовых классификаторов  $b_t(x)$  как  $a(x) = \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t, \alpha_t \in \mathbb{R}.$ 

#### AdaBoost

- Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из дискретного множества (например,  $\{-1, +1\}$ ),
- Функция потерь:  $e^{-y_i a(x_i)}$

#### AnyBoost

- Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из  $\mathbb{R}$ ,
- ullet Функция потерь  $L: \mathbb{R} o \mathbb{R}$  гладкая функция от  $y_i a(x_i)$

#### Gradient Boosting

- ullet Базовые алгоритмы  $b_t(x)$  принимают значения из  $\mathbb{R}$ ,
- Функция потерь  $L: \mathbb{R}^2 \to \mathbb{R}$  гладкая функция от пары  $(y_i, a(x_i))$

# Бустинг для бинарной классификации

Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

• Алгоритм классификации – взвешенное голосование:  $a(x) = \text{sign}(\sum_{t=1}^{T} \alpha_t b_t(x)),$ 

Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

- Алгоритм классификации взвешенное голосование:  $a(x) = \text{sign}(\sum_{t=1}^{T} \alpha_t b_t(x)),$
- Эмпирический риск число ошибок на  $X^m$ :  $R_T = \sum_{i=1}^m [y_i \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t(x_i) < 0]$



Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

- Алгоритм классификации взвешенное голосование:  $a(x) = \text{sign}(\sum_{t=1}^{T} \alpha_t b_t(x)),$
- Эмпирический риск число ошибок на  $X^m$ :  $R_T = \sum_{i=1}^m [y_i \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t(x_i) < 0]$

Основные идеи обучения:

• Заморозка  $\alpha_1 b_1(x_i), \dots, \alpha_{t-1} b_{t-1}(x_i)$  при добавлении  $\alpha_t b_t(x_i)$ ,



Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

- Алгоритм классификации взвешенное голосование:  $a(x) = \text{sign}(\sum_{t=1}^{T} \alpha_t b_t(x)),$
- Эмпирический риск число ошибок на  $X^m$ :  $R_T = \sum_{i=1}^m [y_i \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t(x_i) < 0]$

Основные идеи обучения:

- Заморозка  $\alpha_1 b_1(x_i), \dots, \alpha_{t-1} b_{t-1}(x_i)$  при добавлении  $\alpha_t b_t(x_i)$ ,
- Использовать аппроксимированный Э.Р.



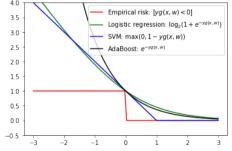


Пусть  $X^m = \{(x_i, y_i)_{i=1}^m\}, y_i \in Y = \{+1, -1\}, b_t : X \to \{-1, 0, +1\}$ . Значение  $b_t(x) = 0$  вводится для сигнализации неопределенности в классификации (аналогия: нахождение внутри полосы для SVM).

- Алгоритм классификации взвешенное голосование:  $a(x) = \text{sign}(\sum_{t=1}^{T} \alpha_t b_t(x)),$
- Эмпирический риск число ошибок на  $X^m$ :  $R_T = \sum_{i=1}^m [y_i \sum_{t=1}^T \alpha_t b_t(x_i) < 0]$

Основные идеи обучения:

- Заморозка  $\alpha_1 b_1(x_i), \dots, \alpha_{t-1} b_{t-1}(x_i)$  при добавлении  $\alpha_t b_t(x_i)$ ,
- Использовать аппроксимированный Э.Р.



#### Обозначения

Аппроксимация Э.Р. с помощью функции потерь  $e^{-y_i a(x_i)}$ :

$$R_T \leq \widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)}$$



#### Обозначения

Аппроксимация Э.Р. с помощью функции потерь  $e^{-y_i a(x_i)}$ :

$$R_T \leq \widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)}$$

- Вектор весов (взвешиваем объекты)  $W^m = (w_1, \dots, w_m)$ :
  - $w_i = e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} \Rightarrow \widetilde{R}_{T-1} = \sum_{i=1}^m w_i,$
- ullet Нормировка:  $\widetilde{w}_i = rac{w_i}{\sum_{j=1}^m w_j} \Rightarrow \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i = 1, \widetilde{w}_i \geq 0$



#### Обозначения

Аппроксимация Э.Р. с помощью функции потерь  $e^{-y_i a(x_i)}$ :

$$R_{T} \leq \widetilde{R}_{T} = \sum_{i=1}^{m} e^{-y_{i} \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_{t} b_{t}(x_{i})} e^{-y_{i} \alpha_{T} b_{T}(x_{i})}$$

- Вектор весов (взвешиваем объекты)  $W^m = (w_1, \dots, w_m)$ :  $w_i = e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} \Rightarrow \widetilde{R}_{T-1} = \sum_{i=1}^m w_i$ .
- ullet Нормировка:  $\widetilde{w}_i = rac{w_i}{\sum_{i=1}^m w_j} \Rightarrow \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i = 1, \widetilde{w}_i \geq 0$
- ullet Вероятностный вектор  $U^m = (u_1, \dots, u_m)$ :  $\sum_{i=1}^m u_i = 1, u_i \geq 0$ ,
- Взвешенное число правильных классификаций алгоритма b(x) по вектору  $U^m$ :  $P(b; U^m) = \sum_{i=1}^m u_i [b(x) = y_i]$
- Взвешенное число ошибочных классификаций алгоритма b(x) по вектору  $U^m$ :  $N(b; U^m) = \sum_{i=1}^m u_i [b(x) = -y_i]$
- Взвешенное число отказов от классификации: 1 P N.



## Основная теорема бустинга

Пусть A – достаточно богатое семейство базовых алгоритмов.

### Теорема

Если для любого вероятностного вектора  $U^m$  существует алгоритм  $b \in A$ , т.ч.  $P(b; U^m) > N(b; U^m)$ , то минимум аппроксимированного Э.Р.  $\widetilde{R}_T$  достигается на:

• 
$$b_T = \operatorname{arg\,max}_{b \in \mathcal{A}} \sqrt{P(b; \widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b; \widetilde{W}^m)}$$

• 
$$\alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{P(b_T; \widetilde{W}^m)}{N(b_T; \widetilde{W}^m)}$$





## Основная теорема бустинга

Пусть A – достаточно богатое семейство базовых алгоритмов.

### Теорема

Если для любого вероятностного вектора  $U^m$  существует алгоритм  $b \in A$ , т.ч.  $P(b; U^m) > N(b; U^m)$ , то минимум аппроксимированного Э.Р.  $\widetilde{R}_{\mathcal{T}}$  достигается на:

• 
$$b_T = \operatorname{arg\,max}_{b \in \mathcal{A}} \sqrt{P(b; \widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b; \widetilde{W}^m)}$$

• 
$$\alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{P(b_T; \widetilde{W}^m)}{N(b_T; \widetilde{W}^m)}$$

**Замечание**. В этом случае  $\alpha_T > 0$ .





Если  $b\in\{-1,0,+1\}$ , то верно тождество  $e^{-\alpha b}=e^{-\alpha}[b=1]+e^{\alpha}[b=-1]+[b=0].$ 





Если 
$$b\in\{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b}=e^{-\alpha}[b=1]+e^{\alpha}[b=-1]+[b=0].$   $\widetilde{R}_T=\sum_{i=1}^m e^{-y_i\sum_{t=1}^{T-1}\alpha_tb_t(x_i)}e^{-y_i\alpha_Tb_T(x_i)}=\sum_{i=1}^m w_i\left(e^{-\alpha_T}[b_T(x_i)=y_i]+e^{\alpha_T}[b_T(x_i)=-y_i]+[b_T(x_i)=0]\right)=$ 



Если 
$$b\in\{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b}=e^{-\alpha}[b=1]+e^{\alpha}[b=-1]+[b=0].$   $\widetilde{R}_T=\sum_{i=1}^m e^{-y_i\sum_{t=1}^{T-1}\alpha_tb_t(x_i)}e^{-y_i\alpha_Tb_T(x_i)}=\sum_{i=1}^m w_i\left(e^{-\alpha_T}[b_T(x_i)=y_i]+e^{\alpha_T}[b_T(x_i)=-y_i]+[b_T(x_i)=0]\right)=e^{-\alpha_T}\sum_{i=1}^m w_i[b_T(x_i)=y_i]+e^{\alpha_T}\sum_{i=1}^m w_i[b_T(x_i)=-y_i]+\sum_{i=1}^m w_i[b_T(x_i)=0]=$ 



Если 
$$b \in \{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0]$ 



Если  $b \in \{-1,0,+1\}$ , то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_{\mathcal{T}} = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{\mathcal{T}-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_{\mathcal{T}} b_{\mathcal{T}}(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_{\mathcal{T}}} [b_{\mathcal{T}}(x_i) = y_i] + e^{\alpha_{\mathcal{T}}} [b_{\mathcal{T}}(x_i) = -y_i] + [b_{\mathcal{T}}(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_{\mathcal{T}}} \sum_{i=1}^m w_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = y_i] + e^{\alpha_{\mathcal{T}}} \sum_{i=1}^m w_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_{\mathcal{T}}} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = y_i] + e^{\alpha_{\mathcal{T}}} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_{\mathcal{T}}(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_{\mathcal{T}}} P + e^{\alpha_{\mathcal{T}}} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{\mathcal{T}}$ 



Если  $b \in \{-1,0,+1\}$ , то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{T-1}.$   $\widetilde{R}_T \to \min_{\alpha_T} \Rightarrow \frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = 0.$ 



Если 
$$b \in \{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{T-1}.$   $\widetilde{R}_T \to \min_{\alpha_T} \Rightarrow \frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = 0.$  
$$\frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = \left( -e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N \right) \widetilde{R}_{T-1} = 0 \Rightarrow e^{-\alpha_T} P = e^{\alpha_T} N \Rightarrow e^{2\alpha_T} = \frac{P}{N} \Rightarrow \alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{P(b_T; \widetilde{W}^m)}{N(b_T; \widetilde{W}^m)}.$$





Если 
$$b \in \{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{T-1}.$   $\widetilde{R}_T \to \min_{\alpha_T} \Rightarrow \frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = 0.$  
$$\frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = \left( -e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N \right) \widetilde{R}_{T-1} = 0 \Rightarrow e^{-\alpha_T} P = e^{\alpha_T} N \Rightarrow e^{2\alpha_T} = \frac{P}{N} \Rightarrow \alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{P(b_T; \widetilde{W}^m)}{N(b_T; \widetilde{W}^m)}.$$

Для поиска  $b_T(x)$  подставим найденное  $\alpha_T$  в формулу для  $\widetilde{R}_T$ :





Если 
$$b \in \{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{T-1}.$   $\widetilde{R}_T \to \min_{\alpha_T} \Rightarrow \frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = 0.$ 

$$\frac{\partial \widetilde{R}_{T}}{\partial \alpha_{T}} = (-e^{-\alpha_{T}}P + e^{\alpha_{T}}N)\widetilde{R}_{T-1} = 0 \Rightarrow e^{-\alpha_{T}}P = e^{\alpha_{T}}N \Rightarrow e^{2\alpha_{T}} = \frac{P}{N} \Rightarrow \alpha_{T} = \frac{1}{2}\ln\frac{P(b_{T};\widetilde{W}^{m})}{N(b_{T};\widetilde{W}^{m})}$$

Для поиска  $b_T(x)$  подставим найденное  $lpha_T$  в формулу для  $\widetilde{R}_T$ :

$$\widetilde{R}_{T} = (\sqrt{\frac{N}{P}}P + \sqrt{\frac{P}{N}}N + 1 - P - N)\widetilde{R}_{T-1} = (1 - (P - 2\sqrt{PN} + N))\widetilde{R}_{T-1} = (1 - (\sqrt{P} - \sqrt{N})^{2})\widetilde{R}_{T-1} \rightarrow \min_{b_{T}} \Rightarrow$$





Если 
$$b \in \{-1,0,+1\}$$
, то верно тождество  $e^{-\alpha b} = e^{-\alpha}[b=1] + e^{\alpha}[b=-1] + [b=0]$ .  $\widetilde{R}_T = \sum_{i=1}^m e^{-y_i \sum_{t=1}^{T-1} \alpha_t b_t(x_i)} e^{-y_i \alpha_T b_T(x_i)} = \sum_{i=1}^m w_i \left( e^{-\alpha_T} [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} [b_T(x_i) = -y_i] + [b_T(x_i) = 0] \right) = e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m w_i [b_T(x_i) = 0] = \left( e^{-\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = y_i] + e^{\alpha_T} \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = -y_i] + \sum_{i=1}^m \widetilde{w}_i [b_T(x_i) = 0] \right) \sum_{i=1}^m w_i = \left( e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N + 1 - P - N \right) \widetilde{R}_{T-1}.$   $\widetilde{R}_T \to \min_{\alpha_T} \Rightarrow \frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = 0.$  
$$\frac{\partial \widetilde{R}_T}{\partial \alpha_T} = \left( -e^{-\alpha_T} P + e^{\alpha_T} N \right) \widetilde{R}_{T-1} = 0 \Rightarrow e^{-\alpha_T} P = e^{\alpha_T} N \Rightarrow e^{2\alpha_T} = \frac{P}{N} \Rightarrow \alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{P(b_T; \widetilde{W}^m)}{N(b_T; \widetilde{W}^m)}.$$

Для поиска  $b_T(x)$  подставим найденное  $\alpha_T$  в формулу для  $\widetilde{R}_T$ :

$$\widetilde{R}_T = (\sqrt{\frac{N}{P}}P + \sqrt{\frac{P}{N}}N + 1 - P - N)\widetilde{R}_{T-1} = (1 - (P - 2\sqrt{PN} + N))\widetilde{R}_{T-1} = (1 - (\sqrt{P} - \sqrt{N})^2)\widetilde{R}_{T-1} o \min_{b_T} \Rightarrow b_T = \arg\max_{b \in A} \sqrt{P(b;\widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b;\widetilde{W}^m)}$$
 (т.к.  $N < P \le 1$  по условию Теоремы). Ч.т.ды

30 / 36

#### Теорема

Если на каждом шаге t можно добиться выполнения

 $\sqrt{P(b_t;\widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b_t;\widetilde{W}^m)} = \beta_t \geq \beta$  при некотором  $0 < \beta \leq 1$ , то за конечное число шагов будет построен алгоритм, не допускающий ни единой ошибки на обучающем множестве.



### Теорема

Если на каждом шаге t можно добиться выполнения

$$\sqrt{P(b_t;\widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b_t;\widetilde{W}^m)} = \beta_t \geq \beta$$
 при некотором  $0 < \beta \leq 1$ , то за конечное число шагов будет построен алгоритм, не допускающий ни единой ошибки на обучающем множестве.

$$\widetilde{R}_T \leq \widetilde{R}_T = (1 - (\sqrt{P} - \sqrt{N})^2)\widetilde{R}_{T-1} \leq (1 - \beta^2)\widetilde{R}_{T-1} \leq \cdots \leq (1 - \beta^2)^{T-1}\widetilde{R}_1.$$





### Теорема

Если на каждом шаге t можно добиться выполнения

 $\sqrt{P(b_t;\widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b_t;\widetilde{W}^m)} = \beta_t \geq \beta$  при некотором  $0 < \beta \leq 1$ , то за конечное число шагов будет построен алгоритм, не допускающий ни единой ошибки на обучающем множестве.

$$\widetilde{R}_T \leq \widetilde{R}_T = (1-(\sqrt{P}-\sqrt{N})^2)\widetilde{R}_{T-1} \leq (1-\beta^2)\widetilde{R}_{T-1} \leq \cdots \leq (1-\beta^2)^{T-1}\widetilde{R}_1.$$
 Для любого  $0<\beta\leq 1$  и любого  $\widetilde{R}_1$  будет существовать такое  $T$ , что  $R_T<1$ .





### Теорема

Если на каждом шаге t можно добиться выполнения

 $\sqrt{P(b_t;\widetilde{W}^m)} - \sqrt{N(b_t;\widetilde{W}^m)} = \beta_t \geq \beta$  при некотором  $0 < \beta \leq 1$ , то за конечное число шагов будет построен алгоритм, не допускающий ни единой ошибки на обучающем множестве.

#### Доказательство.

$$\widetilde{R}_{\mathcal{T}} \leq \widetilde{R}_{\mathcal{T}} = (1 - (\sqrt{P} - \sqrt{N})^2)\widetilde{R}_{\mathcal{T}_{\sim} 1} \leq (1 - \beta^2)\widetilde{R}_{\mathcal{T} - 1} \leq \cdots \leq (1 - \beta^2)^{T - 1}\widetilde{R}_1.$$

Для любого  $0<eta\leq 1$  и любого  $R_1$  будет существовать такое T, что  $R_T<1$ .

Э.Р.  $R_T$  – это число ошибок на обучающем множестве (т.е. неотрицательное целое число)  $\Rightarrow R_T = 0$ . Ч.т.д.



# Следствие 2: Классический AdaBoost

Рассмотрим более частную ситуацию, когда базовый алгоритм не сигнализирует о неопределенности:  $b_t: X \to \{-1, +1\}$ . Тогда P + N = 1.



<sup>&</sup>lt;sup>11</sup>Freund Y. and Schapire R.E (1997). "A decision-theoretic generalization of on-line learning and an application to boosting"

# Следствие 2: Классический AdaBoost

Рассмотрим более частную ситуацию, когда базовый алгоритм не сигнализирует о неопределенности:  $b_t: X \to \{-1, +1\}$ . Тогда P+N=1. В этом случае конкретный алгоритм бустинга называется AdaBoost<sup>11</sup> (Adaptive Boosting).



32 / 36

<sup>&</sup>lt;sup>11</sup>Freund Y. and Schapire R.E (1997). "A decision-theoretic generalization of on-line learning and an application to boosting"

# Следствие 2: Классический AdaBoost

Рассмотрим более частную ситуацию, когда базовый алгоритм не сигнализирует о неопределенности:  $b_t: X \to \{-1, +1\}$ . Тогда P+N=1.

В этом случае конкретный алгоритм бустинга называется  $AdaBoost^{11}$  (Adaptive Boosting).

### Теорема

Если для любого вероятностного вектора  $U^m$  существует алгоритм  $b\in A$ , т.ч.  $N(b;U^m)<\frac{1}{2}$ , то минимум аппроксимированного Э.Р.  $\widetilde{R}_{\mathcal{T}}$  достигается на:

- $b_T = \arg\min_{b \in A} N(b; \widetilde{W}^m)$
- $\alpha_T = \frac{1}{2} \ln \frac{1 N(b; \widetilde{W}^m)}{N(b; \widetilde{W}^m)}$



32 / 36

Бабин Д.Н., Иванов И.Е. Ансамблирование

<sup>&</sup>lt;sup>11</sup>Freund Y. and Schapire R.E (1997). "A decision-theoretic generalization of on-line learning and an application to boosting"

#### Алгоритм

• Инициализация весов:  $w_i = \frac{1}{m}, i = 1, \dots, m$ ,





#### Алгоритм

• Инициализация весов:  $w_i = \frac{1}{m}, i = 1, \dots, m$ ,

### $oxedsymbol{\mathbb{Z}}$ Для $t=1,\ldots,T$

ullet Обучение базового алгоритма  $b_t = \mathop{\mathrm{arg\,min}}_{b \in \mathcal{A}} \mathcal{N}(b; \widetilde{W}^m)$ ,





#### Алгоритм

• Инициализация весов:  $w_i = \frac{1}{m}, i = 1, \dots, m$ ,

### $oxedsymbol{\mathbb{Z}}$ Для $t=1,\ldots,T$

- ullet Обучение базового алгоритма  $b_t = rg \min_{b \in \mathcal{A}} \mathcal{N}(b; \widetilde{W}^m)$ ,
- ullet Вычисление нового веса  $lpha_t = rac{1}{2} \ln rac{1 N(b_t; \widetilde{W}^m)}{N(b_t; \widetilde{W}^m)}$ ,





#### Алгоритм

• Инициализация весов:  $w_i = \frac{1}{m}, i = 1, \dots, m$ ,

### $oxedsymbol{\mathbb{Z}}$ Для $t=1,\ldots,T$

- ullet Обучение базового алгоритма  $b_t = \mathop{\mathrm{arg\,min}}_{b \in \mathcal{A}} N(b; \widetilde{W}^m)$ ,
- ullet Вычисление нового веса  $lpha_t = rac{1}{2} \ln rac{1 N(b_t; \widetilde{W}^m)}{N(b_t; \widetilde{W}^m)}$ ,
- ullet Обновление весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i = 1, \dots, m,$





#### Алгоритм

• Инициализация весов:  $w_i = \frac{1}{m}, i = 1, \dots, m$ ,

### $oxedsymbol{\mathbb{Z}}$ Для $t=1,\ldots,T$

- ullet Обучение базового алгоритма  $b_t = rg \min_{b \in \mathcal{A}} \mathcal{N}(b; \widetilde{W}^m)$ ,
- ullet Вычисление нового веса  $lpha_t = rac{1}{2} \ln rac{1 N(b_t; \widetilde{W}^m)}{N(b_t; \widetilde{W}^m)}$ ,
- ullet Обновление весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i = 1, \dots, m,$
- ullet Перенормировка весов  $w_i := rac{w_i}{\sum_{i=1}^m w_i}, i=1,\ldots,m.$





**Замечание** относительно шага обновления весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i=1,\ldots,m$ .





**Замечание** относительно шага обновления весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i = 1, \dots, m.$ 

ullet Вес объекта  $x_i$  увеличивается в  $e^{lpha_t}$  раз, когда  $b_t$  допускает на нем ошибку (т.к.  $lpha_t>0$ ),





**Замечание** относительно шага обновления весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i = 1, \dots, m.$ 

- ullet Вес объекта  $x_i$  увеличивается в  $e^{lpha_t}$  раз, когда  $b_t$  допускает на нем ошибку (т.к.  $lpha_t>0$ ),
- ullet Вес объекта  $x_i$  уменьшается в  $e^{lpha_t}$  раз, когда  $b_t$  правильно его классифицирует,





**Замечание** относительно шага обновления весов  $w_i := w_i e^{-\alpha_t y_i b_t(x_i)}, i = 1, \dots, m.$ 

- ullet Вес объекта  $x_i$  увеличивается в  $e^{lpha_t}$  раз, когда  $b_t$  допускает на нем ошибку (т.к.  $lpha_t>0$ ),
- ullet Вес объекта  $x_i$  уменьшается в  $e^{lpha_t}$  раз, когда  $b_t$  правильно его классифицирует,
- Т.о. наибольший вес накапливается у тех объектов, которые чаще оказывались трудными для предыдущих алгоритмов.

# Время для вопросов





### Источники

Ha основе материалов сайта http://www.machinelearning.ru.

